

STC12C5A60S2系列单片机器件手册

- 加密性强，有全球唯一ID号
- ISP/IAP，在线编程，无需编程器/仿真器
- 双串口，两个独立串口
- 高速10位A/D转换器，8通道
- 1个时钟/机器周期8051
- 高速，高可靠
- 低功耗，超低价
- 强抗静电，强抗干扰

STC12C5A08S2,
STC12C5A16S2,
STC12C5A20S2,
STC12C5A32S2,
STC12C5A40S2,
STC12C5A48S2,
STC12C5A52S2,
STC12C5A56S2,
STC12C5A60S2,
STC12C5A62S2,

STC12C5A08AD
STC12C5A16AD
STC12C5A20AD
STC12C5A32AD
STC12C5A40AD
STC12C5A48AD
STC12C5A52AD
STC12C5A56AD
STC12C5A60AD
STC12C5A62AD

STC-ISP：最方便的在线升级软件，无需编程器，无需仿真器

STC——8051单片机全球第一品牌，全球最大的8051单片机设计公司

请同行不要再抄袭我们的设计、规格和管脚排列，再抄袭就很无耻了

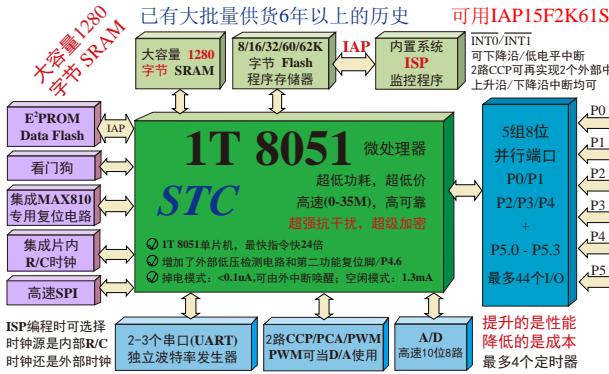
全部中国本土独立自主知识产权，请全体中国人民支持，您的支持是中国本土力量前进的有力保证。

封装后，**全部175°C八小时高温烘烤**，高品质制造保证

技术支持网站： www.STCMCU.com www.GXWMCU.com

Update date: 2015/5/11

STC12C5A60S2系列 1T 8051 单片机，2-3个串口，2路CCP/PCA/PWM，高速A/D



型号	工作电压(V)	Flash程序存储器(byte)	SRAM字节	EEPROM	串行I/O口	普通定时器/计数器	CCP/PWM	独立PDTW	A/D 8路	25万次每秒	外部实时压强检测	外部引脚(可调)		LQFP44												
												S	P	T/T0/T1	外部中断	外部中断	外部中断	外部中断	外部中断	外部中断	部分封装	不推荐使用PLCC44	LQFP44			
STC12CSA6S02Z系列单片机机型一覽表															(单位:V)											
特别提醒: 2路CCP/PCA/PWM可选当需定时器使用, 均有STC12LE系列(工作电压2.1V-3.6V)	STC12CSA5A08Z	5.5-4.0	8K	1280	53K	2-3有	2 -ch	有	2	10位	有	有	有	有	有	有	有	有	有	有	有	有	有	V4.2	V4.2	V4.5
STC12CSA516S2	5.5-4.0	16K	1280	45K	2-3有	2 -ch	有	2	10位	有	有	有	有	有	有	有	有	有	有	有	有	有	有	V4.5	V4.5	V4.7
STC12CSA32S2	5.5-4.0	32K	1280	29K	2-3有	2 -ch	有	2	10位	有	有	有	有	有	有	有	有	有	有	有	有	有	有	V4.8	V4.8	V5.3
STC12CSA45S2	5.5-4.0	40K	1280	21K	2-3有	2 -ch	有	2	10位	有	有	有	有	有	有	有	有	有	有	有	有	有	有	V4.9	V4.9	V5.4
STC12CSA48S2	5.5-4.0	48K	1280	13K	2-3有	2 -ch	有	2	10位	有	有	有	有	有	有	有	有	有	有	有	有	有	有	V4.9	V4.9	V5.4
STC12CSA56S2	5.5-4.0	56K	1280	5K	2-3有	2 -ch	有	2	10位	有	有	有	有	有	有	有	有	有	有	有	有	有	有	V4.9	V4.9	V5.4
STC12CSA60S2	5.5-4.0	60K	1280	1K	2-3有	2 -ch	有	2	10位	有	有	有	有	有	有	有	有	有	有	有	有	有	有	V4.9	V4.9	V5.4
IAP12CSA6Z2	5.5-4.0	62K	1280	IAP	2-3有	2	-ch	有	2	10位	有	有	有	有	有	有	有	有	有	有	有	有	有	V4.9	V4.9	V5.4
																								用户可将应用程序存入Flash当EEPROM使用		

我们直销，所以低价，以上单价为200K/M起定量，以上价格运费由客户承担，零售10片起，如对价格不满，可来电要求降价

宏晶·STC12C5A60S2系列主要性能:

- 高速：1个时钟/机器周期，增强型8051内核，速度比普通8051快6~12倍
 - 宽电压：5.5~4.0V, 2.1~3.6V (STC12LE5A6OS2系列)
 - 增加第二复位功能脚/P4.6(高可靠复位，可调整复位门槛电压，频率<12MHz时，无需外部掉电检测电路)/P4.6，可在掉电时，及时将数据保存进EEPROM，正常工作时无需操作EEPROM
 - 低功耗设计：空闲模式(可由任意一个中断唤醒)
 - 低功耗设计：掉电模式(可由外部中断唤醒)，可支持下降沿/上升沿和远程唤醒
 - 支持掉电唤醒的管脚：P3.2/INT0, P3.3/INT1, T0/P3.4, T1/P3.5, RxD/P3.0, P1.3/CCP0(或P4/2/CCP0) P1.4/CCP1 (或P4.3/CCP1), FX LVD/P4.6

- 工作频率：0~35MHz，相当于普通8051：0~420MHz
 - 时钟：外部晶体或内部RC振荡器可选，在ISP下载编程用户程序时设置
 - 8/16/32/40/48/56/60/62K字节片内Flash程序存储器，擦写次数10万次以上
 - 1280字节片内RAM数据存储器
 - 大容量片内EEPROM功能，擦写次数10万次以上
 - ISP/IAP，在系统可编程/在应用可编程，无需编程器/仿真器
 - 8通道，10位高速ADC，速度可达25万次/秒，2路PWM还可当2路D/A使用
 - 2通道捕获/比较单元（CCP/PCA/PWM），
——也可用来再实现2个定时器或2个外部中断（支持上升沿/下降沿中断）
 - 2个16位定时器（兼容普通8051定时器T0/T1），2路PCA可再实现2个定时器
 - 可编程时钟输出功能（T0在P3.4输出时钟，T1在P3.5输出时钟，BRT在P1.0输出时钟）
 - 硬件看门狗（WDT）
 - 独立波特率发生器
 - SPI高速同步串行通信接口
 - 双串口，全双工异步串行口（UART），兼容普通8051串口，分时复用可当3组使用
 - 先进的指令集结构，兼容普通8051指令集，有硬件乘法/除法指令
 - 通用I/O口（36/40/44个），复位后为：准双向口/弱上拉（普通8051传统I/O口）
可设置成四种模式：准双向口/弱上拉，**强推挽**上拉，仅为输入/高阻，开漏
每个I/O口驱动能力均可达到20mA，但建议整个芯片不要超过120mA

2仿真(仅供参考)

**提供定制化
IC设计服务**

MISO/RxD2/CPPC/P3.0
ADC0/CLKOUT/P0.1
ADC1/P1.1
RxD2/ECI/ADC0/P2.0
Tx2D/CCP0/ADC3/P3.6
SS/CCPI/ADC4/P4.4
全部175°C
8小时高温烘烤

LQFP48
44个I/O

增加了P4/P5口
并可位址寻址

封装形式:
LQFP48(9x9mm)
LQFP44(12x12mm)
PDIP40
PLCC44(不推荐使用)
LQFP40(5x5,未生产)

CCP: 是英文单词的缩写
Capture(捕获)
Compare(比较)
PWM(脉宽调制)

**LQFP44
40个I/O**

**增加了P4口
并可位址寻址**

传统8051单片机划时代升级换代产品，管脚完全兼容，直接取代传统89C51/89S51系列单片机

强烈推荐选择LQFP44, LQFP48贴片封装
每片单片机具有全球唯一身份证号码(ID号)

大陆本土宏晶STC姚水平独立创新设计，
请不要再抄袭我们的设计、规格和管脚排列，再抄袭就很无...

复位脚：烧录程序时如设置为I/O口，可当I/O口使用或浮空

EX_LVD:是外部低压检

- 如果I/O口不够用可以用3根普通I/O端口外接74HC595(¥0.21元)来扩展I/O口，[参见第2章](#)

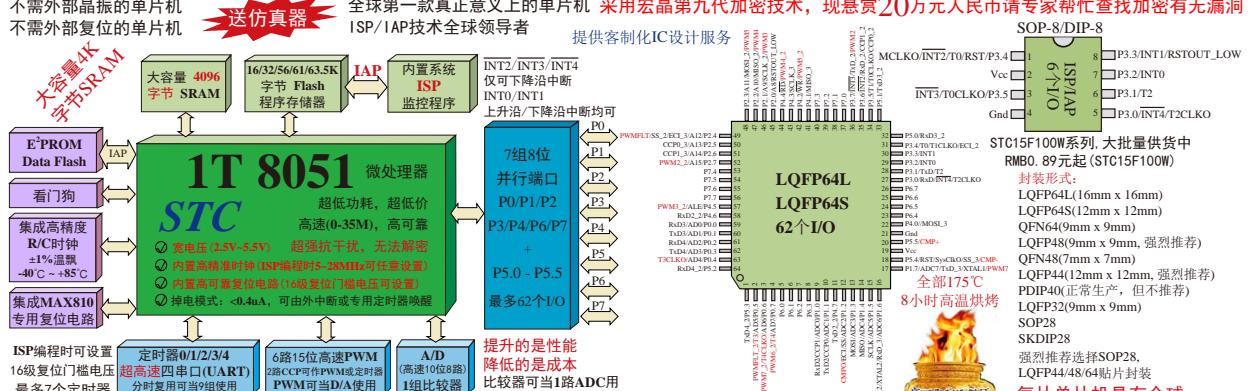
选择宏碁STC12C5A69S2系列单片机理由

- ★ 超级加密，采用宏晶第六代加密技术
 - ★ 超强抗干扰，超强抗静电，整机轻松过2万伏静电测试
 - ★ 速度快，1个时钟/机器周期，可用低频晶振，大幅降低EMI
----出口欧美的有力保证
 - ★ 输入/输出口多，最多有44个I/O，A/D做按键扫描还可以节省很多I/O
 - ★ 超低功耗：
掉电模式：外部中断唤醒功耗<0.1uA，支持下降沿/上升沿/低电平和远程唤醒
适用于电池供电系统，如水表、气表、便携设备等。
 - 空闲模式：典型功耗<1.3mA，
正常工作模式：2mA-7mA
 - ★ 在系统可编程，无需编程器，无需仿真器，可远程升级
 - ★ 可送USB型联机/脱机下载烧录工具STC-U8(人民币100元),1片片/人/天,有自动烧录接口
 - ★ 内部集成高可靠复位电路，外部复位电路可彻底省掉，当然也可以继续用外部复位电路
 - ★ 全部175°C，8小时高温烘烤，高可靠制造保证

宏晶科技，中国大陆本土第一家战胜全球所有竞争对手的MCU设计公司，北京加油！

STC15W4K32S4系列1T 8051单片机，4K字节SRAM，超高速四串口，6路15位PWM

不需外部晶振的单片机
 不需外部复位的单片机



型号	工作电压(V)	大容量闪存 字节 (byte)	普通 定时器 计数器	8路 PWM	提升的是性能		降低的是成本	
					标准 外部 I/O	比较器 数量	内部 I/O	可对外 输出 时钟
STC15W4K32S4	2.5~5.5V	16K	4	5	6-ch	2-ch	有/16	是/是/是/是/是/是/是
STC15W4K32S4	2.5~5.5V	32K	4	5	6-ch	2-ch	有/16	是/是/是/是/是/是/是
STC15W4K40S4	2.5~5.5V	40K	4	5	6-ch	2-ch	有/16	是/是/是/是/是/是/是
STC15W4K48S4	2.5~5.5V	48K	4	5	6-ch	2-ch	有/16	是/是/是/是/是/是/是
STC15W4K56S4	2.5~5.5V	56K	4	5	6-ch	2-ch	有/16	是/是/是/是/是/是/是
IAP15W4K58S4 本身就是仿真器	2.5~5.5V	58K	4K	4	5	6-ch	2-ch	有/16
IAP15W4K58S4 本身就是仿真器	2.5~5.5V	61K	4K	4	5	6-ch	2-ch	有/16
IRC15W4K63S4 欧元版无外部晶振 或无外部晶振时 内嵌24MHz时钟	2.5~5.5V	63.5K	4K	4	5	6-ch	2-ch	有/16

STC15W1K08PWM系列单片机选型一表，2014年10月开始供货									
特别提醒：8路PVM可当8路D/A使用,2路CCP可当2个定时器或2个外部中断使用									
STC15W1K08PVM	2.5~5.5V	8K	1K	3	6-ch	2-ch	有/16	✓	1/19K
STC15W1K08PVM	2.5~5.5V	16K	1K	3	6-ch	2-ch	有/16	✓	1/16K
STC15W1K08PVM	2.5~5.5V	32K	1K	3	6-ch	2-ch	有/16	✓	1/11K
STC15W1K08PVM	2.5~5.5V	64K	1K	3	6-ch	2-ch	有/16	✓	1/11K
STC15W1K08PVM	2.5~5.5V	128K	1K	3	6-ch	2-ch	有/16	✓	1/11K
STC15W1K08PVM	2.5~5.5V	256K	1K	3	6-ch	2-ch	有/16	✓	1/11K
IAP15W1K08S4 本身就是仿真器	2.5~5.5V	8K	4K	4	5	6-ch	2-ch	有/16	✓
IAP15W1K08S4 本身就是仿真器	2.5~5.5V	16K	4K	4	5	6-ch	2-ch	有/16	✓
IRC15W1K08S4 欧元版无外部晶振 或无外部晶振时 内嵌24MHz时钟	2.5~5.5V	32K	4K	4	5	6-ch	2-ch	有/16	✓

- 大容量4096字节片内RAM数据存储器
- 高速：一个时钟周期，增强型8051内核，速度比传统8051快7~12倍
 速度也比STC早期的1T系列单片机(如STC12/11/10系列)的速度快20%
- 低功耗：2.5V~5.5V
- 低功耗设计：低速模式，空闲模式，掉电模式(可由外部中断或内部掉电唤醒定时器唤醒)
- 不需外部复位的单片机，ISP编程时16级复位门槛电压可选，内置高可靠复位电路
- 不需外部晶振的单片机，ISP编程时内部时钟从5MHz~35MHz可选(相当于传统8051：60~420MHz)
 内部高精度RC时钟(±0.3%)，±1%温飘(-40°C~+85°C)，常温下温漂-0.6%(~20°C~+65°C)
- 支持掉电唤醒的资源有：INT0/INT1(上升沿/下降沿中断均可)，INT2/INT3/INT4(下降沿中断)：CCP0/CCP1/RxD/RxD2/RxD3/RxD4/T0/T1/T2/T3/T4管脚；内部掉电唤醒专用定时器
- 16/32/40/48/56/88/16/63.5K字节片内Flash程序存储器，擦写次数10万次以上
- 大容量片内EEPROM功能，擦写次数10万次以上
- ISP/IAP，在系统可编程/在应用可编程，无需编程器/仿真器
- 高速ADC，8通道10位，速度可达30万次/秒，8路PVM还可当8路D/A使用
- 比较器，可当1路ADC使用，并可作掉电检测，支持外部管脚CMP+与外部管脚CMP-进行比较，可产生中断，并可将管脚CMPO上产生输出(可设置逻辑)，也可将外部管脚CMP+与内部参考电压进行比较
- 6通道15位专门的高精度PWM(带死区控制)+2通道CCP(利用它的高速脉冲输出功能可实现2路11~16位PWM)——可用来再实现8路D/A,或两个16位定时器,或两个外部中断(支持上升沿/下降沿中断)
- 共7个定时器/计数器，5个16位可重装载定时器/计数器(T0/T1/T2/T3/T4),其中T0和T1兼容普通8051的定时器/计数器，并可实现时钟输出。另外管脚SysClkO可将系统时钟对外分频输出(÷1或÷2或÷4或÷16)，2路CCP可实现4个定时器
- 可编程时钟输出功能(对内部系统时钟或外部管脚的时钟输入进行时钟分频输出)：
 - ① T0在P3.5输出时钟；② T1在P3.4输出时钟；③ T2在P3.0输出时钟；④ T3在P0.4输出时钟；⑤ T4在P0.6输出时钟；⑥ 五个定时器/计数器输出时钟均以165536分频输出；⑦ 系统时钟在P5.4/SysClkO对外输出时钟(STC15系列8-pin单片机的时钟在P3.4/MCLKO对外输出时钟)

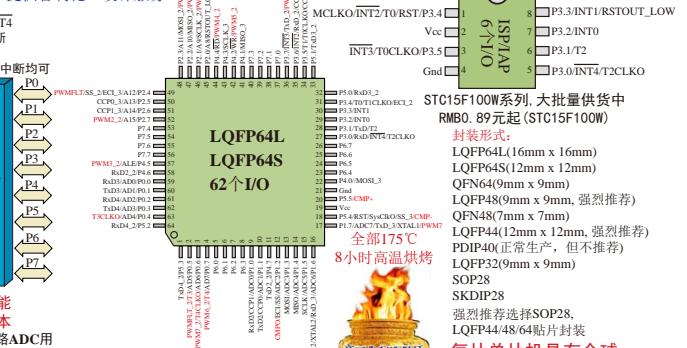
宏晶科技，中国大陆本土第一家战胜全球所有竞争对手的MCU设计公司，北京加油！

超强抗干扰，无法解密

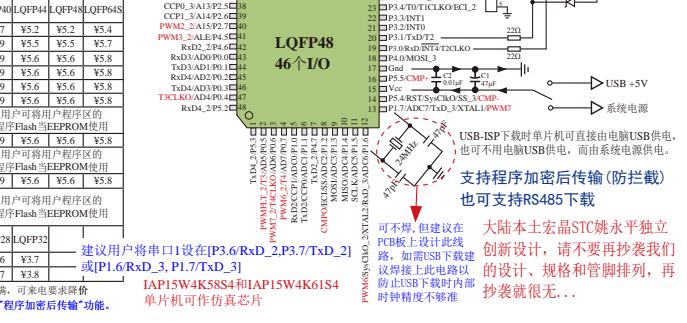
8051单片机全球第一品牌，全球最大的8051单片机设计公司
 全部中国大陆本土独立自主知识产权；品质保证：TSMC上海制造

官方网站：www.STCMCU.com 南通 Tel: 0513-5501 2928 5501 2929
www.GXWMCU.com 深圳 Tel: 0755-8294 8411 8294 8412

提供客制化IC设计服务



此路线只针对
 LAP15W4K58S4
 开头的单片机。
 IRC15W4K63S4
 和 LAP15W4K61S4 不
 支持此线路，可跳
 过RS232C/USB转
 串行连接。部分封
 装价格(RMB Y)



USB-ISP下载时单片机可直接由电脑USB供电，也可不用电脑USB供电，而由系统电源供电。

支持程序加密后传输(防拦截)也可支持RS485下载

大陆本土宏晶STC姚永平独立

创新设计，请不要再抄袭我们

设计上接此电路以

防止USB下载时内部时钟精度不够准确

大陆本土宏晶STC姚永平独立

创新设计，请不要再抄袭我们

设计上接此电路以

STC15系列1T 8051单片机，超高速双串口，高速A/D，比较器，宽电压，低功耗

不需外部晶振的单片机
 不需外部复位的单片机

送仿真器

全球第一款真正意义上的单片机
 ISP/IAP技术全球领导者

采用宏晶第九代加密技术，现悬赏20万元人民币请专家帮忙查找加密有无漏洞



封装形式：每片单机将具有全球唯一身份证号码(10号)，无法解密，加密坚不可摧

ISP编程时可设置
 16级复位门槛电压
 最多6个定时器

STC15W201S系列，RMB1.15元起

CMP-MCLKO/RST/TxP_4 1 P.3.3/INT1
 Vcc 2 P.3.2/INT0
 CMP-P.5.5 3 P.3.1/TxD/T2
 Gnd 4 P.0/RxD/INT4/T2CLKO

SOP-8

STC15W201S系列是目前全球抗干扰最强的Flash型单片机

现悬赏20万元人民币寻找比STC15W201S系列抗干扰更强的Flash型单片机

隆推出

RMB 0.89元单片机

STC15F100W

全部175°C
 8小时高温烘烤

提升的是性能
 降低的是成本

比较器可掉电检测

提升的是性能
 降低的是成本

STC15F2K60S2系列1T 8051单片机，2K字节SRAM，超高速双串口，高速A/D

不需外部晶振的单片机 不需外部复位的单片机

全球第一款真正意义上的单片机
ISP/IAP技术全球领导者

采用宏晶第八代加密技术，现悬赏10万元人民币请专家帮忙查找加密有无漏洞
STC15F100W系列 大批量供货中 PMB0.89元起 (STC15F100W) 封装形式:

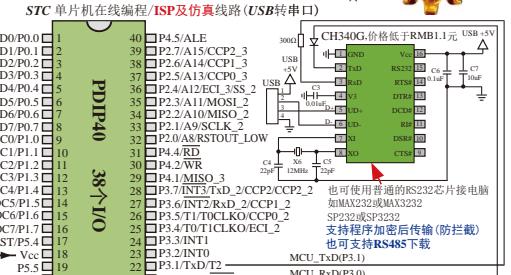
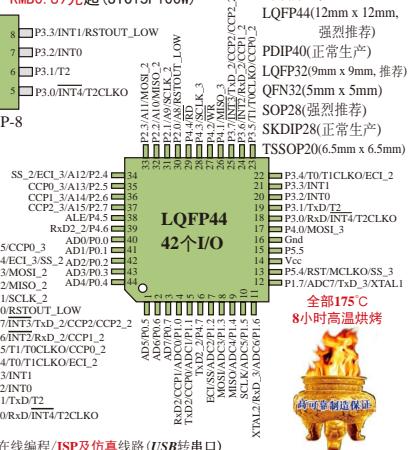


**ISP编程时可设置
8级复位门槛电压**



STC15F2K60S2系列单片机选型价格一览表,另有STC15L系列(工作电压2.4V-3.6V)
特别提醒:3路CCP/PCA/PWM还可当3路定时器使用

SOP-8/L



议用户将串口1设在[P3.6/RxD_2,P3.7/TxD_2]或[P1.6/RxD_3, P1.7/TxD_3]

- 不要再抄袭我们的设计、规格和管脚排列，再抄袭就很无...**

时钟输出功能(对内部系统时钟或外部管脚的时钟输入进行时钟分频输出):
①在P3.5输出时钟; ② T1在P3.4输出时钟; ③T2在P3.0输出时钟, 以上3个定时器/计数器输出时钟均可 16-65536级分频输出。④ 内部主时钟在P5.4/MCLK0对外输出时钟(STC18-8pin单片机的主时钟在P3.4/MCLK0对外输出时钟)
速双串口UART, 两个完全独立的高速异步串行通信端口, 分时切换可当5组串口使用
高速同步串行通信接口
看门狗(WDT)
的指令集结构, 兼容普通8051指令集, 有硬件乘法/除法指令
I/O口(42/38/30/26/18个), 复位后为: 普双向口/弱上拉(8051传统I/O口)
置四种模式: 普双向口/弱上拉, 强推挽/强上拉, 仅输出高/低, 开漏
I/O口驱动能力均可达到20mA, 但整个芯片最大不要超过120mA
I/O口不能够用以3用3普通I/O端口直接74HC595(0.21元)来扩展I/O, 并可多芯片级

宏晶·STC15F2K60S2系列主要性能

- 宏晶 STC15L2K60S2 系列主要性能：**

 - 大容量2048字节片内RAM 数据存取器
 - 高速：1个时钟/机器周期，增强型8051内核，速度比传统8051快7~12倍
速度也比STC12的1T系列单片机(如STC121/10系列)的速度快20%
 - 宽电压：5.5~4.2V, 2.4~3.6V (STC15L2K60S2系列)
 - 低功耗设计：低速模式(可由外部中断或内部掉电唤醒定时器唤醒)
 - 不需外部复位的单片机 ISP编程时3次复位门槛电压可设，内置高可靠复位电路
 - 不需外部晶振的单片机 ISP编程时内部时钟从5MHz~28MHz可设(相当于普通8051: 60~336MHz)
内部高精度RC时钟(±0.3%，±1%温飘(40°C+85°C)，常温下温飘±0.6%(−20°C+65°C)
 - 支持掉电唤醒的资源有：INT0(INT0上升沿/下降沿中断均可), INT2/INT3/INT4(下降沿中断);
CCP0/CCP1/CCP2/T0/T1/T2管脚; 内部掉电唤醒专用定时器
 - 8/16/24/32/40/48/56/60/63/65字节片内Flash程序存储器，擦写次数10万次以上
 - 大容量片内EEPROM功能，擦写次数10万次以上
 - ISP/IAP，在系统可编程/在应用可编程，无需编程器/仿真器
 - 高速ADC：8通道10位，速度可达30M次/秒，3路PWM还可当3路D/A使用
 - 3通道捕获/比较单元 (CCP/PCA/PWM)
——也可用来再实现3路D/A或3个定时器或3个外部中断(支持上升沿/下降沿中断)
 - 利用CCP/PCA高速脉冲输出功能可实现3路9~16位PWM(每通道占用系统时间小于0.6%)
 - 利用定时器T0、T1或T2的时钟输出功能可实现高精度的9~16位PWM(占用系统时间小于0.4%)
 - 6个定时器，2个16位可重载定时器T0和T1兼容普通8051的定时器，新增加了一个16位的定时器T2，并都可实现可编程时钟输出。另外管脚MCLK0可将内部主时钟对外分频输出(÷1或÷2或÷4)，3路CCP/PCA可再实现3个定时器

★ 可送USB型联机/脱机下载烧录工具STC-U8人民币100元
个定时器 宏利科技 中国大陆本土第一 宏利战胜全球所有竞争对手的MCU设计公司 北京加油站

STC15W1K16S 系列 1T 8051 单片机，宽电压，超高速串行口，比较器

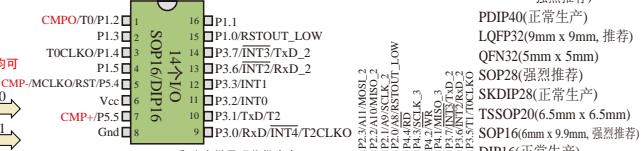
不需外部晶振的单片机
 不需外部复位的单片机

送仿真器

全球第一款真正意义上的单片机
 ISP/IAP技术全球领导者

采用宏晶第九代加密技术，现悬赏20万元人民币

请专家帮忙查找STC15W201S系列单片机加密有无漏洞



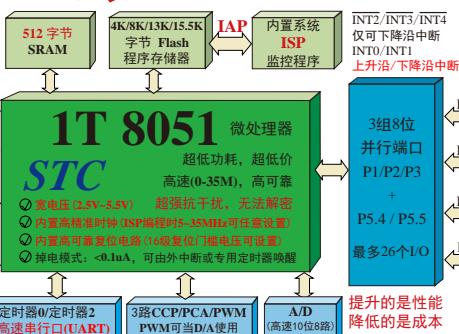
宏晶·STC15W401AS 系列 1T 8051 单片机，超高速串口，高速A/D，比较器，宽电压

不需外部晶振的单片机
不需外部复位的单片机

送仿真器

全球第一款真正意义上的单片机
ISP/IAP技术全球领导者

提供定制化
IC设计服务



ISP编程时可设置
16级复位门槛电压
最高 PWM: 6位/7位/8位
最多5个定时器
每次复用当3使用

STC

超低功耗，超低价
高速(0.35M)、高可靠
超强抗干扰，无法解密
内部高精度时钟 ISP编程时-5~85MHz(任意设置)
内部可配置复位门限(16级复位门槛电压可设置)
掉电模式: <0.1mA, 可由外部中断或专用定时器唤醒

3组8位
并行端口
P1/P2/P3
+
P5.4 / P5.5
最多26个IO

提升的是性能
降低的是成本
建议用户将串口1设在[P3.6/RxD_2,P3.7/TxD_2]
或[P1.6/RxD_3, P1.7/TxD_3]

采用宏晶第九代加密技术，现悬赏20万元人民币请专家帮忙查找加密有无漏洞

封装形式:

SOP28(强烈推荐)

TSSOP28(6.4mm x 9.7mm)

SKDIP28(正常生产)

QFN28(5mm x 5mm)

SOP20(强烈推荐)

DIP20(正常生产)

TSSOP20 (6.5mm x 6.5mm)

SOP16(6mm x 9.9mm, 强烈推荐)

DIP16(正常生产)

TSSOP20 (6.5mm x 9.9mm)

SOP16(6mm x 9.9mm, 强烈推荐)

DIP16(正常生产)

SOP20(DIP20)/TSSOP20

SOP28(TCLKO/CCP0_2)

SOP20(DIP20)/TSSOP20

SOP16(DIP16)

SOP20(DIP20)/TSSOP20

目录

第1章 STC12C5A60S2系列单片机总体介绍	16
1.1 STC12C5A60S2系列单片机简介	16
1.2 STC12C5A60S2系列单片机的内部结构	18
1.3 STC12C5A60S2系列单片机管脚图	19
1.4 STC12C5A60S2系列单片机选型一览表	21
1.5 STC12C5A60S2系列单片机命名规则	23
1.6 STC12C5A60S2系列单片机最小应用系统	24
1.7 STC12C5A60S2系列在系统可编程(ISP)典型应用线路图	26
1.7.1 利用RS-232转换器的型应用线路图	26
1.7.2 利用USB转串口的型应用线路图	28
1.7.3 利用U8W-Mini进行ISP下载的示意图	29
1.7.4 利用U8进行ISP下载的示意图	30
1.8 STC12C5A60S2系列管脚说明	31
1.9 STC12C5A60S2系列单片机封装尺寸图	34
1.10 每个单片机具有全球唯一身份证号码(ID号)	39
1.11 如何从传统8051单片机过渡到STC12C5A60S2系列单片机	44
第2章 时钟, 复位及省电模式	48
2.1 STC12C5A60S2系列单片机的时钟	48
2.1.1 STC12C5A60S2系列单片机内部/外部工作时钟可选	48
2.1.2 时钟分频及分频寄存器	49
2.1.3 如何知道单片机内部R/C振荡频率(内部时钟频率)	50
2.1.4 可编程时钟输出	53
2.2 复位	58
2.2.1 外部RST引脚复位(第一复位功能脚)	58
2.2.2 外部低压检测复位(高可靠复位, 新增第二复位功能脚RST2复位)	58
2.2.3 外部低压检测若不作第二复位功能时, 可作外部低压检测中断	60
2.2.4 软件复位	64
2.2.5 上电复位/掉电复位	64
2.2.6 MAX810专用复位电路	65
2.2.7 看门狗(WDT)复位	65
2.2.8 冷启动复位和热启动复位	69

2.3 STC12C5A60S2系列单片机的省电模式.....	70
2.3.1 低速模式	72
2.3.2 空闲模式	73
2.3.3 掉电模式/停机模式	73
第3章 存储器和特殊功能寄存器(SFRs).....	79
3.1 程序存储器	79
3.2 数据存储器(SRAM).....	80
3.2.1 内部RAM	80
3.2.2 内部扩展RAM	82
3.2.3 外部扩展的64KB数据存储器(片外RAM)	90
3.3 特殊功能寄存器(SFRs).....	93
第4章 STC12C5A60S2系列单片机的I/O口结构	100
4.1 I/O口各种不同的工作模式及配置介绍.....	100
4.2 STC12C5A60S2系列单片机P4/P5口的使用	105
4.3 I/O口各种不同的工作模式结构框图.....	107
4.3.1 准双向口/弱上拉输出配置	107
4.3.2 强推挽输出配置	108
4.3.3 高阻输入(电流既不能流入也不能流出)配置	108
4.3.4 开漏输出配置(若外加上拉电阻, 也可读)	108
4.4 一种典型三极管控制电路	110
4.5 典型发光二极管控制电路	110
4.6 混合电压供电系统3V/5V器件I/O口互连	110
4.7 如何让I/O口上电复位时为低电平.....	111
4.8 PWM输出时I/O口的状态.....	112
4.9 I/O口直接驱动LED数码管应用线路图.....	113
4.10 I/O口直接驱动LCD应用线路图.....	114
4.11 A/D做按键扫描应用线路图.....	115
4.12 STC12系列单片机I/O口软件模拟I ² C接口的测试程序	116
4.12.1 STC12系列单片机I/O口软件模式I2C接口的主机模式.....	116
4.12.2 STC12系列单片机I/O口软件模式I2C接口的从机模式.....	120
第5章 指令系统.....	123
5.1 寻址方式	123
5.1.1 立即寻址	123

5.1.2 直接寻址	123
5.1.3 间接寻址	123
5.1.4 寄存器寻址.....	124
5.1.5 相对寻址	124
5.1.6 变址寻址	124
5.1.7 位寻址	124
5.2 完整指令集对照表(与传统8051对照)	125
——共111条指令，每条指令的详细执行时间	125
5.3 传统8051单片机指令定义详解(中文&English)	131
5.3.1 传统8051单片机指令定义详解.....	131
5.3.2 Instruction Definitions of Traditional 8051 MCU.....	171
第6章 中断系统.....	208
6.1 中断结构	210
6.2 中断寄存器	212
6.3 中断优先级	220
6.4 中断处理	221
6.5 外部中断	222
6.6 中断测试程序(C程序及汇编程序)	223
6.6.1 外部中断0(<u>INT0</u>)的测试程序 (C程序及汇编程序)	223
6.6.2 外部中断1(<u>INT1</u>)的测试程序 (C程序及汇编程序)	227
6.6.3 P3.4/T0/ <u>INT</u> 下降沿中断(可用于唤醒掉电模式)的测试程序	231
6.6.4 P3.5/T1/ <u>INT</u> 下降沿中断(可用于唤醒掉电模式)的测试程序	233
6.6.5 P3.0/RxD/ <u>INT</u> 下降沿中断(可用于唤醒掉电模式)的测试程序	235
—— C程序及汇编程序	235
6.6.6 低压检测LVD中断(可用于唤醒掉电模式)的测试程序	238
6.6.7 PCA模块中断(可用于唤醒掉电模式)的测试程序	241
第7章 定时器/计数器.....	245
7.1 定时器/计数器的相关寄存器.....	245
7.2 定时器/计数器0工作模式(与传统8051单片机兼容)	250
7.2.1 模式0(13位定时器/计数器).....	250
7.2.2 模式1(16位定时器/计数器)及测试程序	251
7.2.3 模式2(8位自动重装模式)	255
7.2.4 模式3(两个8位计数器)	258
7.3 定时器/计数器1工作模式(与传统8051单片机兼容)	259
7.3.1 模式0(13位定时器/计数器).....	259

7.3.2 模式1(16位定时器/计数器).....	260
7.3.3 模式2(8位自动重装模式)	264
7.4 可编程时钟输出及测试程序(C程序和汇编程序)	267
7.4.1 定时器0的可编程时钟输出的测试程序	270
7.4.2 定时器1的可编程时钟输出的测试程序	272
7.4.3 独立波特率发生器的可编程时钟输出的测试程序.....	274
7.5 古老Intel 8051单片机定时器0/1的应用举例.....	276
7.6 如何将定时器T0/T1的速度提高12倍	283
第8章 串行口通信.....	284
8.1 串行口1的相关寄存器	284
8.2 串行口1工作模式	290
8.2.1 串行口1工作模式0: 同步移位寄存器.....	290
8.2.2 串行口1工作模式1: 8位UART, 波特率可变.....	292
8.2.3 串行口1工作模式2: 9位UART, 波特率固定.....	294
8.2.4 串行口1工作模式3: 9位UART, 波特率可变.....	296
8.3 串行通信中波特率的设置	298
8.4 串行口1的测试程序	303
8.5 串行口2的相关寄存器	309
8.6 串行口2工作模式	314
8.7 串行口2的测试程序	316
8.8 双机通信	322
8.9 多机通信	333
第9章 STC12C5A60S2系列单片机的A/D转换器.....	339
9.1 A/D转换器的结构	339
9.2 与A/D转换相关的寄存器.....	341
9.3 A/D转换典型应用线路.....	346
9.4 A/D转换模块的参考电压源.....	346
9.5 A/D做按键扫描应用线路图.....	347
9.6 A/D转换测试程序(C程序和汇编程序)	348
9.6.1 A/D转换测试程序(ADC中断方式)	348
9.6.2 A/D转换测试程序(ADC查询方式)	354
第10章 STC12C5A60S2系列单片机PCA/PWM应用.....	360
10.1 与PCA/PWM应用有关的特殊功能寄存器	360

10.2 PCA/PWM模块的结构	366
10.3 PCA模块的工作模式	368
10.3.1 捕获模式.....	368
10.3.2 16位软件定时器模式	369
10.3.3 高速脉冲输出模式	370
10.3.4 脉宽调节模式 (PWM)	371
10.4 用PCA功能扩展外部中断的示例程序(C程序和汇编程序)	373
10.5 用PCA功能实现定时器的示例程序(C程序和汇编程序)	377
10.6 PCA输出高速脉冲的示例程序(C程序和汇编程序)	381
10.7 PCA输出PWM的示例程序(C程序和汇编程序)	385
10.8 利用PWM实现D/A功能的典型应用线路图	389
第11章 同步串行外围接口(SPI接口)	390
11.1 与SPI功能模块相关的特殊功能寄存器	390
11.2 SPI接口的结构	393
11.3 SPI接口的数据通信	394
11.3.1 SPI接口的数据通信方式	395
11.3.2 对SPI进行配置	397
11.3.3 作为主机/从机时的额外注意事项.....	398
11.3.4 通过SS改变模式	399
11.3.5 写冲突	399
11.3.6 数据模式.....	400
11.4 适用单主单从系统的SPI功能测试程序	402
11.4.1 中断方式.....	402
11.4.2 查询方式.....	408
11.5 适用互为主从系统的SPI功能测试程序	414
11.5.1 中断方式.....	414
11.5.2 查询方式.....	420
第12章 STC12C5A60S2系列单片机EEPROM的应用	426
12.1 IAP及EEPROM新增特殊功能寄存器介绍	426
12.2 STC12C5A60S2系列单片机EEPROM空间大小及地址	430
12.3 IAP及EEPROM汇编简介	434
12.4 EEPROM测试程序(C程序及汇编程序)	438
第13章 编译器(汇编器)/ISP编程器(烧录)/仿真器说明	446

13.1 编译器/汇编器的说明及头文件	446
13.2 USB型联机/脱机下载工具U8W/U8W-Mini/U8/U8-Mini.....	458
13.2.1 如何安装下载工具U8W/U8W-Mini/U8/U8-Mini的驱动程序	461
13.2.2 USB型联机/脱机下载工具U8W的功能介绍(价格为人民币100元)	467
13.2.3 U8W的在线联机下载使用说明	468
13.2.3.1 目标芯片直接安装于U8W座锁紧上并由U8W连接电脑进行在线联机下载的说明 .	468
13.2.3.2 目标芯片通过用户系统引线连接U8W并由U8W连接电脑进行在线联机下载的说明 .	469
13.2.4 U8W的脱机下载使用说明.....	471
13.2.4.1 目标芯片直接安装于U8W座锁紧上并通过USB连接电脑给U8W供电进行脱机下载..	471
13.2.4.2 目标芯片由用户系统引线连接U8W并通过USB连接电脑给U8W供电进行脱机下载..	473
13.2.4.3 目标芯片由用户系统引线连接U8W并通过用户系统给U8W供电进行脱机下载 .	475
13.2.4.4 目标芯片由用户系统引线连接U8W且U8W与用户系统各自独立供电进行脱机下载..	477
13.2.5 USB型联机/脱机下载工具U8的功能介绍(U8的价格为人民币100元)	479
13.2.6 U8的在线联机下载使用说明	480
13.2.6.1 目标芯片直接安装于U8的座锁紧上并由U8连接电脑进行在线联机下载的说明 .	480
13.2.6.2 目标芯片通过用户系统引线连接U8并由U8连接电脑进行在线联机下载的说明 .	481
13.2.7 U8的脱机下载使用说明	483
13.2.7.1 目标芯片直接安装于U8座锁紧上并通过USB连接电脑给U8供电进行脱机下载 .	483
13.2.7.2 目标芯片由用户系统引线连接U8并通过USB连接电脑给U8供电进行脱机下载 .	485
13.2.7.3 目标芯片由用户系统引线连接U8并通过用户系统给U8供电进行脱机下载 .	487
13.2.7.4 目标芯片由用户系统引线连接U8且U8与用户系统各自独立供电进行脱机下载 .	489
13.2.8 制作/更新USB型联机/脱机下载工具U8W/U8W-Mini/U8/U8-Mini.....	491
13.2.8.1 制作U8W/U8W-Mini/U8/U8-Mini下载母片(控制母片).....	491
13.2.8.2 手动升级U8W/U8W-Mini/U8/U8-Mini	493
13.2.9 USB型联机/脱机下载板U8W/U8W-Mini/U8/U8-Mini的参考电路.....	495
13.3 ISP编程器/烧录器的说明	498
13.3.1 在系统可编程(ISP)原理使用说明	498
13.3.2 STC12C5A60S2系列在系统可编程(ISP)典型应用线路图	499
13.3.2.1 利用RS-232转换器的典型应用线路图	499
13.3.2.2 利用USB转串口的典型应用线路图	501
13.3.3 所有STC系列单片机封装实物图	502
13.3.4 STC-ISP下载编程工具硬件——STC-ISP下载板.....	505
13.3.5 针对USB-RS232转换线不兼容问题的几点说明	508
13.3.6 如何用STC-ISP下载板给在用户系统上的单片机烧录用户程序	509
13.3.7 电脑端的STC-ISP控制软件(Ver6.85)的界面使用说明	511
10.3.8 STC-ISP控制软件(Ver6.85)发布项目程序使用说明	521
10.3.9 运行用户程序时收到用户命令后自动启动ISP下载(不停电)	525
10.3.10 用户接口	527
13.3.11 STC-USB驱动程序安装说明	528
13.3.11.1 Windows XP操作系统下的STC-USB驱动程序安装说明	528

13.3.11.2 Windows 7 (32位) 操作系统下的STC-USB驱动程序安装说明.....	532
13.3.11.3 Windows 8 (32位) 操作系统下的STC-USB驱动程序安装说明.....	534
13.3.11.4 Windows 8 (64位) 操作系统下的STC-USB驱动程序安装说明.....	539
13.4 STC仿真器说明指南(建议串口放在P3.6/P3.7或P1.6/P1.7上).....	543
13.5 如何让传统的8051单片机学习板可仿真	551
13.6 若无仿真器，如何调试/开发用户程序	553
附录A：汇编语言编程	554
附录B：C语言编程	576
附录C：STC12C5A60S2系列单片机电气特性	586
附录D：内部常规256字节RAM间接寻址测试程序	588
附录E：用串口扩展I/O接口	589
附录F：一个I/O口驱动发光二极管并扫描按键	592
附录G：如何利用Keil C软件减少代码长度	593
附录H：STC12系列单片机取代传统8051注意事项	594
附录I：STC实验箱4使用说明	598
I.1 实验箱4外观图.....	598
I.2 实验板布局图.....	598
I.3 新建Keil项目	599
I.4 保存STC-ISP范例程序到Keil项目	606
I.5 下载用户程序到STC实验箱4	613
I.6 直接下载STC-ISP范例程序到STC实验箱4	616
I.7 使用STC实验箱4仿真用户代码	618
I.8 STC实验箱4参考线路图	625
附录J：STC大学计划—联合实验室	628
附录K：逻辑代数的基础	630
——无微机原理基础的用户请从本章开始学习	630
K.1 数制与编码	630
K.1.1 数制转换	630
K.1.2 原码、反码及补码	633
K.1.3 常用编码	633
K.2 几种常用的逻辑运算及其图形符号	635

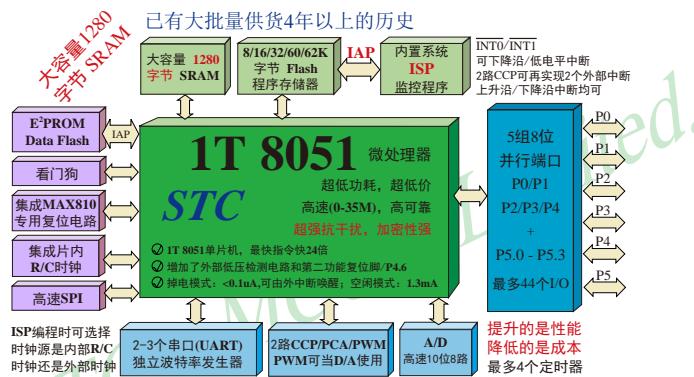
附录L：STC对单片机相关学科群部分课程改革呼吁	638
附录M：STC对单片机课程教育改革的贡献	640
附录N：STC推荐的单片机教材	641
N.1 两本基于可仿真的STC15F2K60S2系列单片机的本科教材	641
N.2 一本基于可仿真的STC15系列单片机的高职高专教材	643
N.3 一本基于STC15系列增强型8051单片机的软件研发参考用书	644
N.4 一本基于STC15系列增强型8051单片机的实用范例参考用书	645
附录O：每日更新内容的备忘录	646
附录P：STC彩色宣传资料	648
P.1 STC12C5A60S2系列彩色宣传资料	648
P.2 STC15系列彩色宣传资料	648
P.3 STC15F2K60S2系列彩色宣传资料	648
P.4 STC15W1K16S系列彩色宣传资料	648
P.5 STC15W401AS系列彩色宣传资料	648
P.6 STC15W10x系列彩色宣传资料	648
P.7 STC11/10系列带外部数据总线的彩色宣传资料	648
P.8 STC11/10系列无外部数据总线的彩色宣传资料	648
P.9 STC12C5201AD系列彩色宣传资料	648
P.10 STC12C5620AD系列彩色宣传资料	648
P.11 STC12C5410AD/STC12C2052AD系列彩色宣传资料	648
P.12 STC89C51/STC90C51系列彩色宣传资料	648
P.13 STC15W4K60S4系列彩色宣传资料	648

第1章 STC12C5A60S2系列单片机总体介绍

1.1 STC12C5A60S2系列单片机简介

STC12C5A60S2/AD/PWM 系列单片机是STC生产的单时钟/机器周期(1T)的单片机，是高速/低功耗/超强抗干扰的新一代8051单片机，指令代码完全兼容传统8051，但速度快8-12倍。内部集成MAX810专用复位电路，2路PWM，8路高速10位A/D转换(250K/S, 即25万次/秒)，针对电机控制，强干扰场合。

在 Keil C 开发环境中，选择 Intel 8052 编译，头文件包含<reg51.h>即可

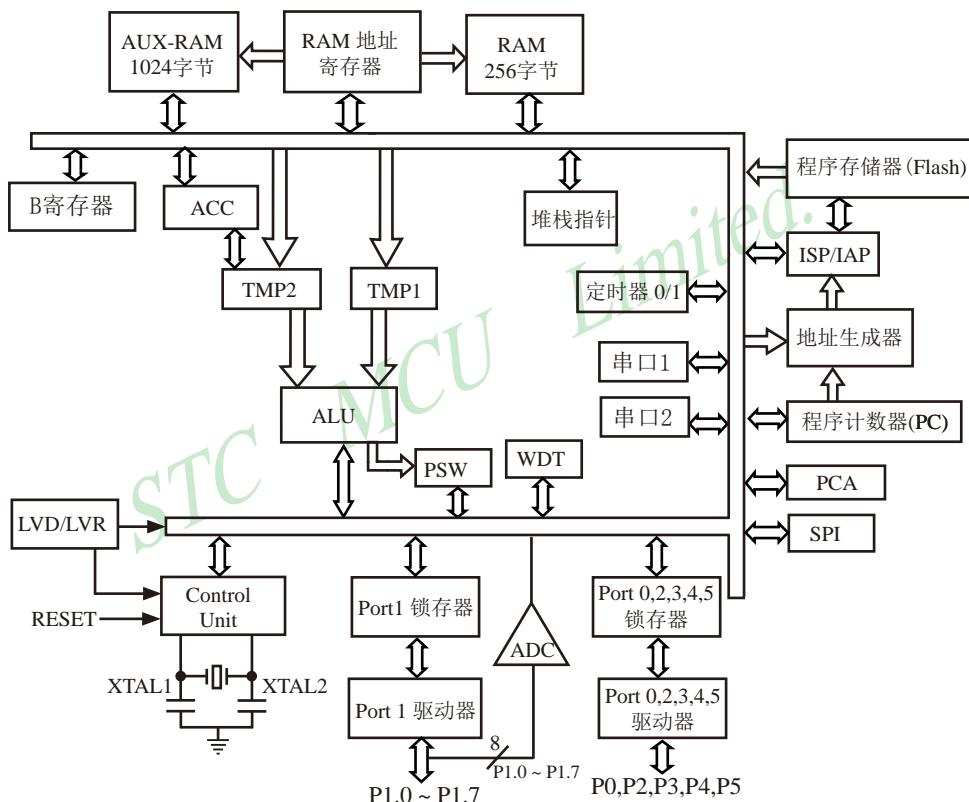


- 增强型 8051 CPU, 1T, 单时钟/机器周期, 指令代码完全兼容传统8051
- 工作电压：
STC12C5A60S2 系列工作电压： 5.5V - 3.5V (5V单片机)
STC12LE5A60S2 系列工作电压： 3.6V - 2.2V (3V单片机)
- 工作频率范围： 0~35MHz, 相当于普通8051的 0~420MHz
- 用户应用程序空间 8K / 16K / 20K / 32K / 40K / 48K / 52K / 60K / 62K 字节.....
- 片上集成1280字节 RAM
- 通用I/O口 (36/40/44个), 复位后为：准双向口/弱上拉 (普通8051传统I/O口)
可设置成四种模式：准双向口/弱上拉，强推挽/强上拉，仅为输入/高阻，开漏
每个I/O口驱动能力均可达到20mA, 但整个芯片最大不要超过120mA
- ISP (在系统可编程) / IAP (在应用可编程), 无需专用编程器, 无需专用仿真器
可通过串口 (P3.0/P3.1) 直接下载用户程序, 数秒即可完成一片
- 有EEPROM功能 (STC12C5A62S2/AD/PWM无内部EEPROM)
- 看门狗
- 内部集成MAX810专用复位电路 (外部晶体12M以下时, 复位脚可直接1K电阻到地)
- 外部掉电检测电路：在P4.6口有一个低压门槛比较器
5V单片机为1.33V, 误差为±5%, 3.3V 单片机为1.31V, 误差为±3%

12. 时钟源：外部高精度晶体/时钟，内部R/C振荡器(温漂为±5% 到±10% 以内)
用户在下载用户程序时，可选择是使用内部R/C 振荡器还是外部晶体/ 时钟
常温下内部R/C振荡器频率为：5.0V 单片机为： 11MHz ~ 17MHz
3.3V 单片机为： 8MHz ~ 12MHz
精度要求不高时，可选择使用内部时钟，但因为有制造误差和温漂，以实际测试为准
13. 共4个16位定时器
两个与传统8051兼容的定时器/计数器，16位定时器T0和T1，没有定时器2，但有独立波特率发生器做串行通讯的波特率发生器，再加上2路PCA模块可再实现2个16位定时器
14. 3个时钟输出口，可由T0的溢出在P3.4/T0输出时钟，可由T1的溢出在P3.5/T1输出时钟，独立波特率发生器可以在P1.0口输出时钟
15. 外部中断I/O口7路，传统的下降沿中断或低电平触发中断，并新增支持上升沿中断的PCA模块，Power Down模式可由外部中断唤醒，INT0/P3.2, INT1/P3.3, T0/P3.4, T1/P3.5, RxD/P3.0, CCP0/P1.3 (也可通过寄存器设置到P4.2), CCP1/P1.4 (也可通过寄存器设置到P4.3)
16. PWM(2路) / PCA (可编程计数器阵列, 2路)
 - 也可用来当2路D/A使用
 - 也可用来再实现2个定时器
 - 也可用来再实现2个外部中断(上升沿中断/下降沿中断均可分别或同时支持)
17. A/D转换，10位精度ADC，共8路，转换速度可达250K/S(每秒钟25万次)
18. 通用全双工异步串行口(UART)，由于STC12系列是高速的8051，可再用定时器或PCA软件实现多串口
19. STC12C5A60S2系列有双串口，后缀有S2标志的才有双串口，RxD2/P1.2(可通过寄存器设置到P4.2)，TxD2/P1.3(可通过寄存器设置到P4.3)
20. 工作温度范围：-40 ~ +85°C (工业级) / 0 ~ 75°C (商业级)
21. 封装：LQFP-48, LQFP-44, PDIP-40, 不推荐选择PLCC-44和QFN-40
I/O口不够时，可用2到3根普通I/O端口外接74HC164/165/595 (均可级联) 来扩展I/O口，还可用A/D做按键扫描来节省I/O口，或用双CPU, 三线通信，还多了串口。

1.2 STC12C5A60S2系列单片机的内部结构

STC12C5A60S2系列单片机的内部结构框图如下图所示。STC12C5A60S2单片机中包含中央处理器(CPU)、程序存储器(Flash)、数据存储器(SRAM)、定时/计数器、UART串口、串口2、I/O接口、高速A/D转换、SPI接口、PCA、看门狗及片内R/C振荡器和外部晶体振荡电路等模块。STC12C5A60S2系列单片机几乎包含了数据采集和控制中所需的所有单元模块，可称得上一个片上系统。



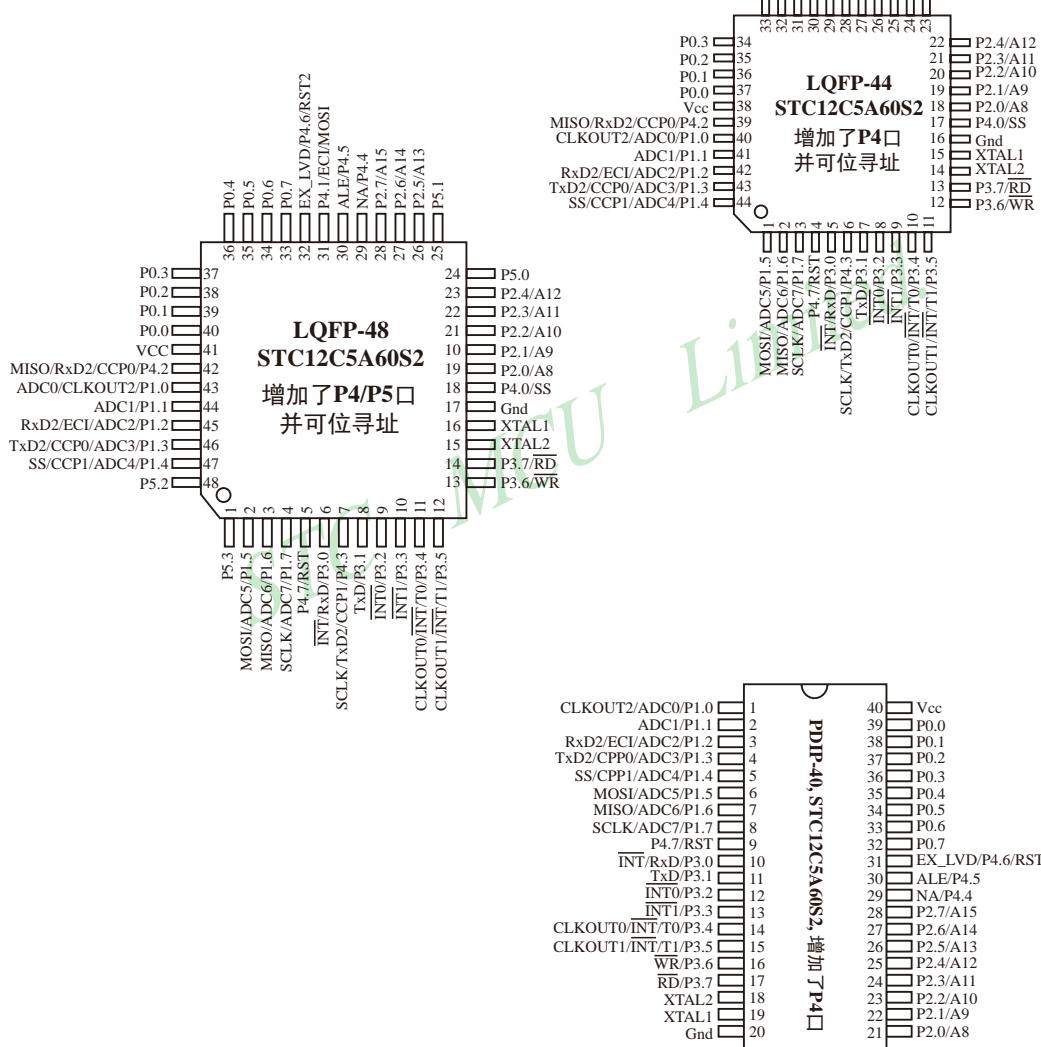
STC12C5A60S2系列内部结构框图

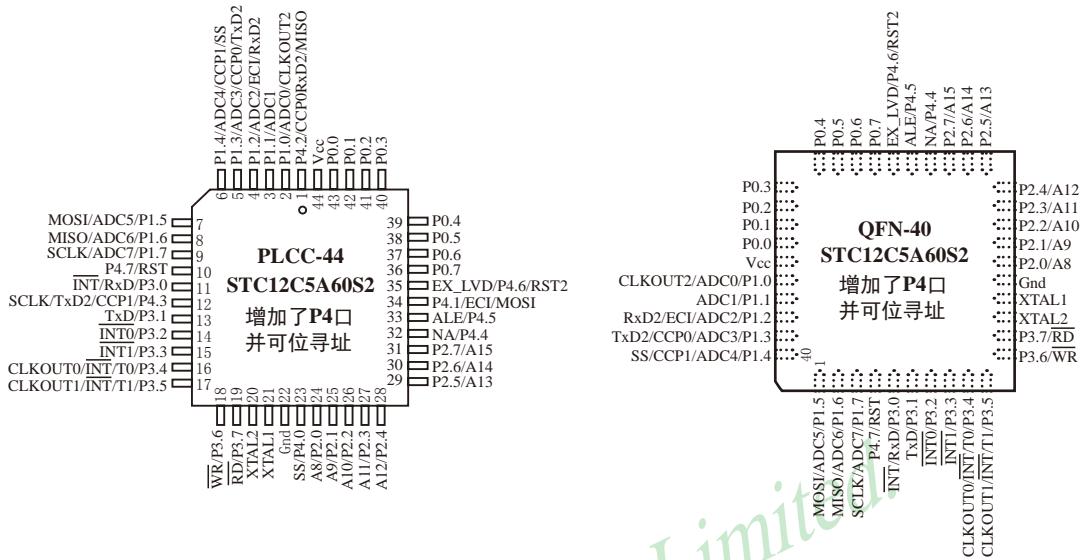
1.3 STC12C5A60S2系列单片机管脚图

所有封装形式均满足欧盟RoHS要求

CCP: 是英文单词的缩写

Capture(捕获), Compare(比较), PWM(脉宽调制)





STC12C5A60S2系列(有第二串口,有A/D转换,有PWM/PCA功能,有内部EEPROM)

STC12C5A60AD系列(无第二串口,有A/D转换,有PWM/PCA功能,有内部EEPROM)

STC12C5A60PWM/CCP系列(无第二串口,无A/D转换,有PWM/CCP功能,有内部EEPROM)

由P4SW寄存器设置(NA/P4.4, ALE/P4.5, EX_LVD/P4.6)三个端口的第二功能

Mnemonic	Add	Name	7	6	5	4	3	2	1	0	Reset Value
P4SW	BBH	Port-4 switch		LVD_P4.6	ALE_P4.5	NA_P4.4					x000,xxxx

NA/P4.4: 0, 复位后P4SW.4 = 0, NA/P4.4脚是弱上拉, 无任何功能

1, 通过设置P4SW.4 = 1, 将NA/P4.4脚设置成I/O口(P4.4)

ALE/P4.5: 0, 复位后P4SW.5=0, ALE/P4.5脚是ALE信号, 只有在用MOVX指令访问片外扩展器件时才有信号输出

1, 通过设置P4SW.5 = 1, 将ALE/P4.5脚设置成I/O口(P4.5)

EX_LVD/P4.6: 0, 复位后P4SW.6=0, EX_LVD/P4.6是外部低压检测脚, 可使用查询方式或设置成中断来检测

1, 通过设置P4SW.6 = 1将EX_LVD/P4.6脚设置成I/O口(P4.6)

在ISP烧录程序时设置RST/P4.7的第二功能

RST/P4.7在ISP烧录程序时选择是复位脚还是P4.7口, 如设置成P4.7口, 必须使用外部时钟。

由AUXR1寄存器设置(PCA/PWM/SPI/UART2)是在P1口还是在P4口

Mnemonic	Add	Name	7	6	5	4	3	2	1	0	Reset Value
AUXR1	A2H	Auxiliary register 1	-	PCA_P4	SPI_P4	S2_P4	GF2	ADRJ	-	DPS	x000,00x0

PCA_P4: 0, 复位后AUXR1.6 = 0, PCA/PWM在P1口

1, 通过设置AUXR1.6 = 1, 将PCA/PWM从P1口切换到P4口

SPI_P4: 0, 复位后AUXR1.5 = 0, SPI在P1口

1, 通过设置AUXR1.5 = 1, 将SPI从P1口切换到P4口

S2_P4: 0, 复位后AUXR1.4 = 0, UART2/串口2在P1口(**仅针对双串口单片机有效**)

1, 通过设置AUXR1.4=1, 将UART2/串口2从P1口切换到P4口(**仅针对双串口单片机有效**)

1.4 STC12C5A60S2系列单片机选型一览表

型号	工作电压(V)	Flash程序存储器字节	SRAM字节	定时器T0	PCA定时器T1	独立UART串口发生器	DTR	EEPROM	PCA16位PWM8位	A/D8路	I/O	看门狗	内置复位	外部低压检测	LQFP44价格(RMB￥)	LQFP48价格(RMB￥)	PDIP40价格(RMB￥)	PLCC44价格(RMB￥)	
STC12C5A60S2系列单片机选型一览																			
STC12C5A08PWM	5.5-3.5	8K	1280	有	2	1	有	2	53K	2路		36/40/44	有	有	有				
STC12C5A08AD	5.5-3.5	8K	1280	有	2	1	有	2	53K	2路	10位	36/40/44	有	有	有	¥4.1	¥4.1	¥4.4	¥4.5
STC12C5A08S2	5.5-3.5	8K	1280	有	2	2	有	2	53K	2路	10位	36/40/44	有	有	有	¥4.2	¥4.2	¥4.5	¥4.6
STC12C5A16PWM	5.5-3.5	16K	1280	有	2	1	有	2	45K	2路		36/40/44	有	有	有				
STC12C5A16AD	5.5-3.5	16K	1280	有	2	1	有	2	45K	2路	10位	36/40/44	有	有	有	¥4.4	¥4.4	¥4.6	¥4.7
STC12C5A16S2	5.5-3.5	16K	1280	有	2	2	有	2	45K	2路	10位	36/40/44	有	有	有	¥4.5	¥4.5	¥4.7	¥4.8
STC12C5A32PWM	5.5-3.5	32K	1280	有	2	1	有	2	29K	2路		36/40/44	有	有	有				
STC12C5A32AD	5.5-3.5	32K	1280	有	2	1	有	2	29K	2路	10位	36/40/44	有	有	有	¥4.7	¥4.7	¥5.2	¥5.4
STC12C5A32S2	5.5-3.5	32K	1280	有	2	2	有	2	29K	2路	10位	36/40/44	有	有	有	¥4.8	¥4.8	¥5.3	¥5.4
STC12C5A40PWM	5.5-3.5	40K	1280	有	2	1	有	2	21K	2路		36/40/44	有	有	有				
STC12C5A40AD	5.5-3.5	40K	1280	有	2	1	有	2	21K	2路	10位	36/40/44	有	有	有	¥4.8	¥4.8	¥5.3	¥5.5
STC12C5A40S2	5.5-3.5	40K	1280	有	2	2	有	2	21K	2路	10位	36/40/44	有	有	有	¥4.9	¥4.9	¥5.4	¥5.5
STC12C5A48PWM	5.5-3.5	48K	1280	有	2	1	有	2	13K	2路		36/40/44	有	有	有				
STC12C5A48AD	5.5-3.5	48K	1280	有	2	1	有	2	13K	2路	10位	36/40/44	有	有	有	¥4.8	¥4.8	¥5.3	¥5.5
STC12C5A48S2	5.5-3.5	48K	1280	有	2	2	有	2	13K	2路	10位	36/40/44	有	有	有	¥4.9	¥4.9	¥5.4	¥5.5
STC12C5A56PWM	5.5-3.5	56K	1280	有	2	1	有	2	5K	2路		36/40/44	有	有	有				
STC12C5A56AD	5.5-3.5	56K	1280	有	2	1	有	2	5K	2路	10位	36/40/44	有	有	有	¥4.8	¥4.8	¥5.3	¥5.5
STC12C5A56S2	5.5-3.5	56K	1280	有	2	2	有	2	5K	2路	10位	36/40/44	有	有	有	¥4.9	¥4.9	¥5.4	¥5.5
STC12C5A60PWM	5.5-3.5	60K	1280	有	2	1	有	2	1K	2路		36/40/44	有	有	有				
STC12C5A60AD	5.5-3.5	60K	1280	有	2	1	有	2	1K	2路	10位	36/40/44	有	有	有	¥4.8	¥4.8	¥5.3	¥5.5
STC12C5A60S2	5.5-3.5	60K	1280	有	2	2	有	2	1K	2路	10位	36/40/44	有	有	有	¥4.9	¥4.9	¥5.4	¥5.5
IAP12C5A62PWM	5.5-3.5	62K	1280	有	2	1	有	2	IAP	2路		36/40/44	有	有	有	用户可将用户程序区的程序Flash当 EEPROM使用			
IAP12C5A62AD	5.5-3.5	62K	1280	有	2	1	有	2	IAP	2路	10位	36/40/44	有	有	有	¥4.8	¥4.8	¥5.3	¥5.5
IAP12C5A62S2	5.5-3.5	62K	1280	有	2	2	有	2	IAP	2路	10位	36/40/44	有	有	有	¥4.9	¥4.9	¥5.4	¥5.5
															用户可将用户程序区的程序Flash当 EEPROM使用				

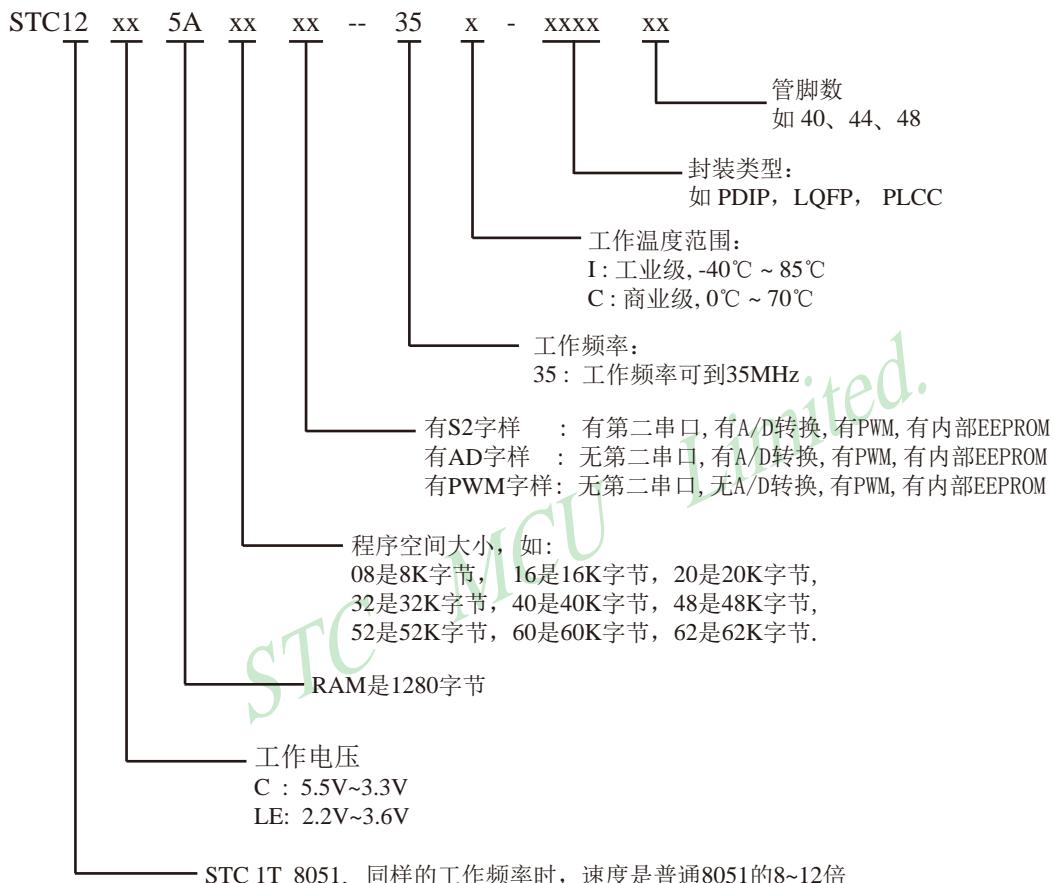
IAP: 用户可以在用户程序区修改用户程序

型号	工作电压(V)	Flash程序存储器字节	SRAM字节	定时器T0	PCA定时器T1	独立UART串口发生器	DTR	EEPROM	PCA16位	A/D8路	I/O	看门狗	内置复位	外部低压检测	LQFP44价格(RMB￥)	LQFP48价格(RMB￥)	PDIP40价格(RMB￥)	PLCC44价格(RMB￥)	
STC12LE5A60S2系列单片机选型一览																			
STC12LE5A08PWM	2.2-3.6	8K	1280	有	2	1	有	2	53K	2路		36/40/44	有	有					
STC12LE5A08AD	2.2-3.6	8K	1280	有	2	1	有	2	53K	2路	10位	36/40/44	有	有	有	¥4.1	¥4.1	-	¥4.5
STC12LE5A08S2	2.2-3.6	8K	1280	有	2	2	有	2	53K	2路	10位	36/40/44	有	有	有	¥4.2	¥4.2	-	¥4.6
STC12LE5A16PWM	2.2-3.6	16K	1280	有	2	1	有	2	45K	2路		36/40/44	有	有	有				
STC12LE5A16AD	2.2-3.6	16K	1280	有	2	1	有	2	45K	2路	10位	36/40/44	有	有	有	¥4.4	¥4.4	-	¥4.7
STC12LE5A16S2	2.2-3.6	16K	1280	有	2	2	有	2	45K	2路	10位	36/40/44	有	有	有	¥4.5	¥4.5	-	¥4.8
STC12LE5A32PWM	2.2-3.6	32K	1280	有	2	1	有	2	29K	2路		36/40/44	有	有	有				
STC12LE5A32AD	2.2-3.6	32K	1280	有	2	1	有	2	29K	2路	10位	36/40/44	有	有	有	¥4.7	¥4.7	-	¥5.4
STC12LE5A32S2	2.2-3.6	32K	1280	有	2	2	有	2	29K	2路	10位	36/40/44	有	有	有	¥4.8	¥4.8	-	¥5.4
STC12LE5A40PWM	2.2-3.6	40K	1280	有	2	1	有	2	21K	2路		36/40/44	有	有	有				
STC12LE5A40AD	2.2-3.6	40K	1280	有	2	1	有	2	21K	2路	10位	36/40/44	有	有	有	¥4.8	¥4.8	-	¥5.5
STC12LE5A40S2	2.2-3.6	40K	1280	有	2	2	有	2	21K	2路	10位	36/40/44	有	有	有	¥4.9	¥4.9	-	¥5.5
STC12LE5A48PWM	2.2-3.6	48K	1280	有	2	1	有	2	13K	2路		36/40/44	有	有	有				
STC12LE5A48AD	2.2-3.6	48K	1280	有	2	1	有	2	13K	2路	10位	36/40/44	有	有	有	¥4.8	¥4.8	-	¥5.5
STC12LE5A48S2	2.2-3.6	48K	1280	有	2	2	有	2	13K	2路	10位	36/40/44	有	有	有	¥4.9	¥4.9	-	¥5.5
STC12LE5A56PWM	2.2-3.6	56K	1280	有	2	1	有	2	5K	2路		36/40/44	有	有	有				
STC12LE5A56AD	2.2-3.6	56K	1280	有	2	1	有	2	5K	2路	10位	36/40/44	有	有	有	¥4.8	¥4.8	-	¥5.5
STC12LE5A56S2	2.2-3.6	56K	1280	有	2	2	有	2	5K	2路	10位	36/40/44	有	有	有	¥4.9	-	¥5.4	¥5.5
STC12LE5A60PWM	2.2-3.6	60K	1280	有	2	1	有	2	1K	2路		36/40/44	有	有	有				
STC12LE5A60AD	2.2-3.6	60K	1280	有	2	1	有	2	1K	2路	10位	36/40/44	有	有	有	¥4.8	¥4.8	-	¥5.5
STC12LE5A60S2	2.2-3.6	60K	1280	有	2	2	有	2	1K	2路	10位	36/40/44	有	有	有	¥4.9	-	¥5.4	¥5.5
IAP12LE5A62PWM	2.2-3.6	62K	1280	有	2	1	有	2	IAP	2路		36/40/44	有	有	有	用户可将用户程序区的程序Flash当 EEPROM使用			
IAP12LE5A62AD	2.2-3.6	62K	1280	有	2	1	有	2	IAP	2路	10位	36/40/44	有	有	有	¥4.8	¥4.8	¥5.3	¥5.5
IAP12LE5A62S2	2.2-3.6	62K	1280	有	2	2	有	2	IAP	2路	10位	36/40/44	有	有	有	用户可将用户程序区的程序Flash当 EEPROM使用			
															¥4.9	¥4.9	-	¥5.5	

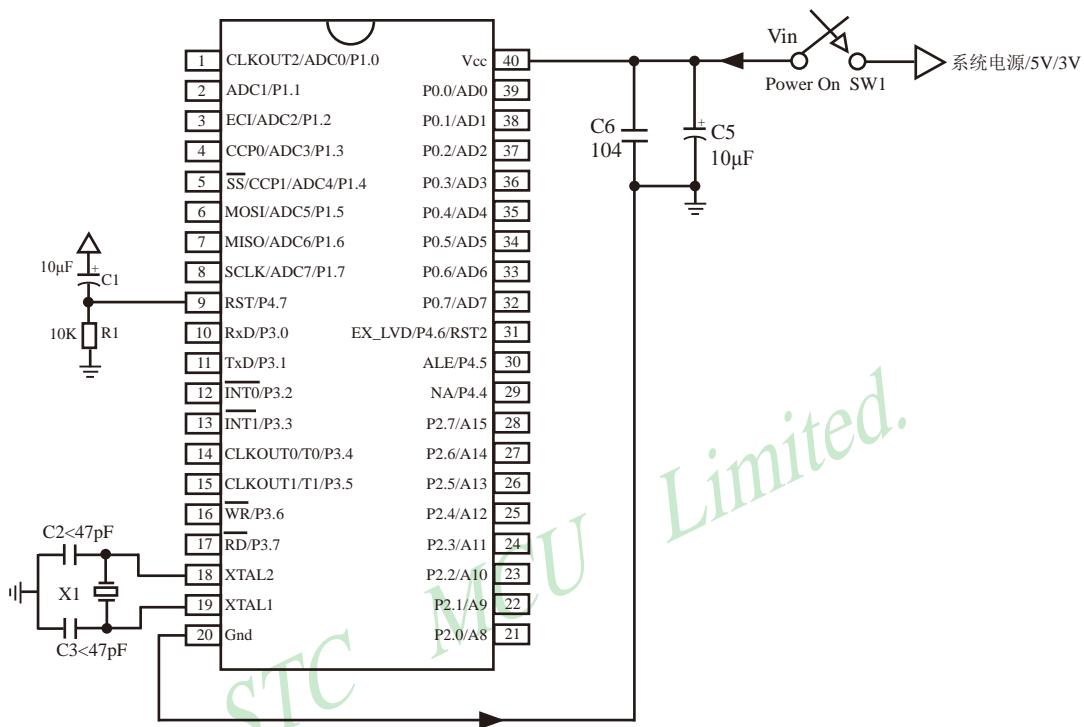
IAP: 用户可以在用户程序区修改用户程序

STC12C5A60S2系列单片机44-pin的封装推荐使用LQFP44，不推荐使用PLCC44封装。

1.5 STC12C5A60S2系列单片机命名规则



1.6 STC12C5A60S2系列单片机最小应用系统



关于复位电路:

时钟频率低于12MHz时,可以不用C1, R1接1K电阻到地

时钟频率高于12MHz时,建议使用第二复位功能脚

(STC12C5A60S2系列在RST2/EX_LVD/P4.6口)

STC12C5201AD系列在RST2/EX_LVD/P1.2口)

时钟频率高于24MHz时,外部须加MAX810专用复位电路

{ 5V单片机用MAX810L复位芯片 (4.63V以下复位)

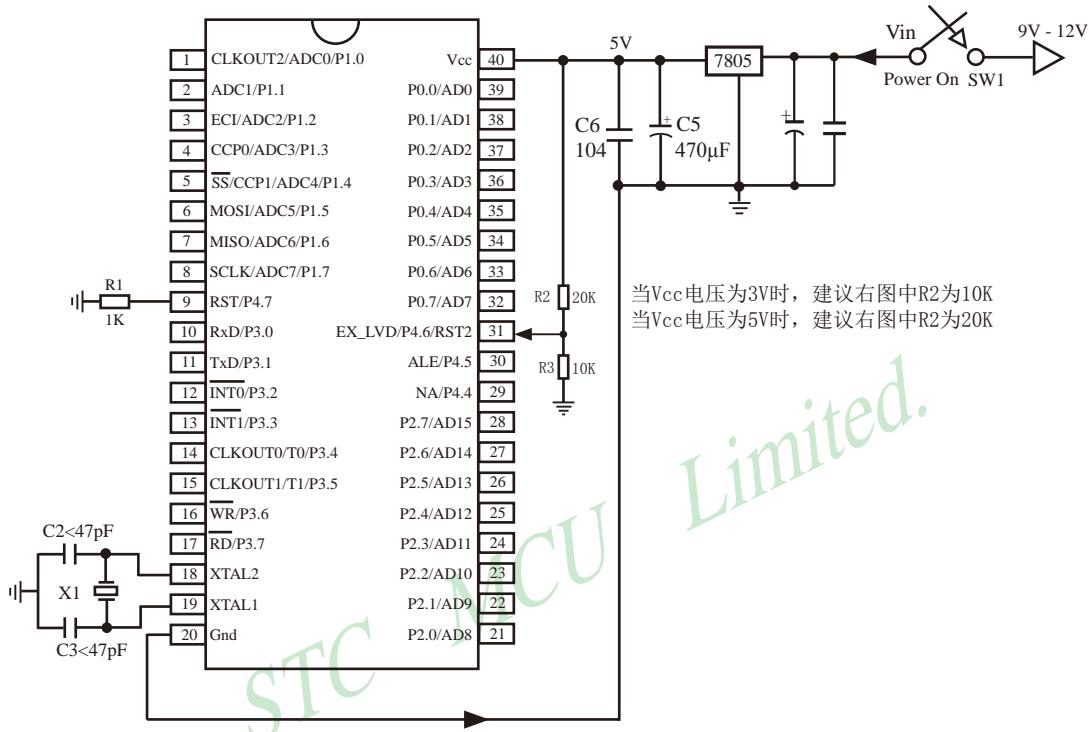
3V单片机用MAX810S复位芯片 (2.93V以下复位) }

关于晶振电路:

如果外部时钟频率在33MHz以上时,建议直接使用外部有源晶振

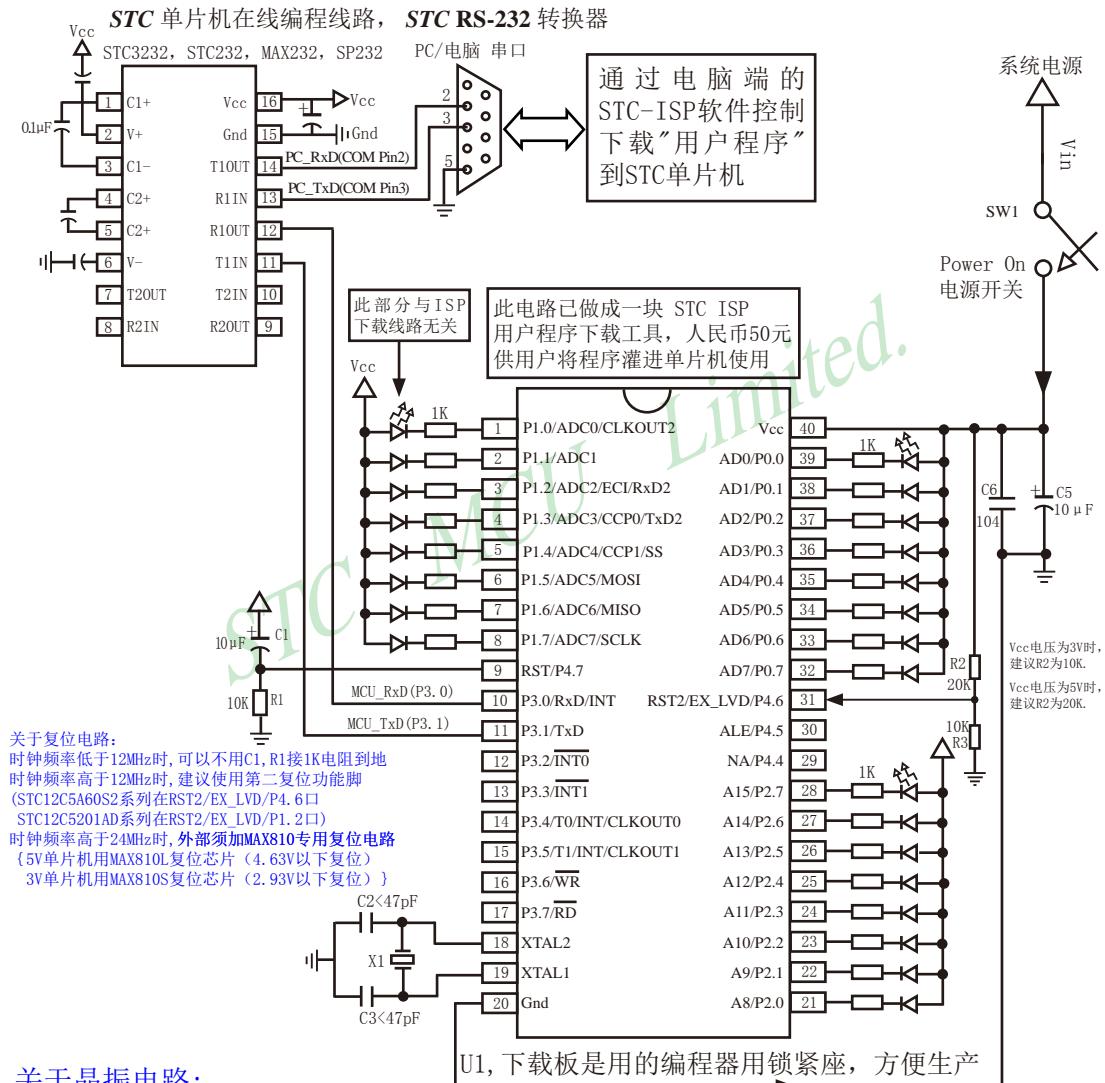
如果使用内部R/C振荡器时钟(室温情况下5V单片机为:11MHz~17MHz, 3V单片机为8MHz~12MHz), XTAL1和XTAL2脚浮空。如果外部时钟频率在27MHz以上时,使用标称频率就是基本频率的晶体,不要使用三泛音的晶体,否则如参数搭配不当,就有可能振在基频,此时实际频率就只有标称频率的1/3了,或直接使用外部有源晶振,时钟从XTAL1脚输入,XTAL2脚必须浮空。

当时钟频率高于12MHz时，建议使用第二复位功能脚，可以不用C1, R1接1K电阻到地，此时的最小应用系统如下所示。



1.7 STC12C5A60S2系列在系统可编程(ISP)典型应用线路图

1.7.1 利用RS-232转换器的型应用线路图



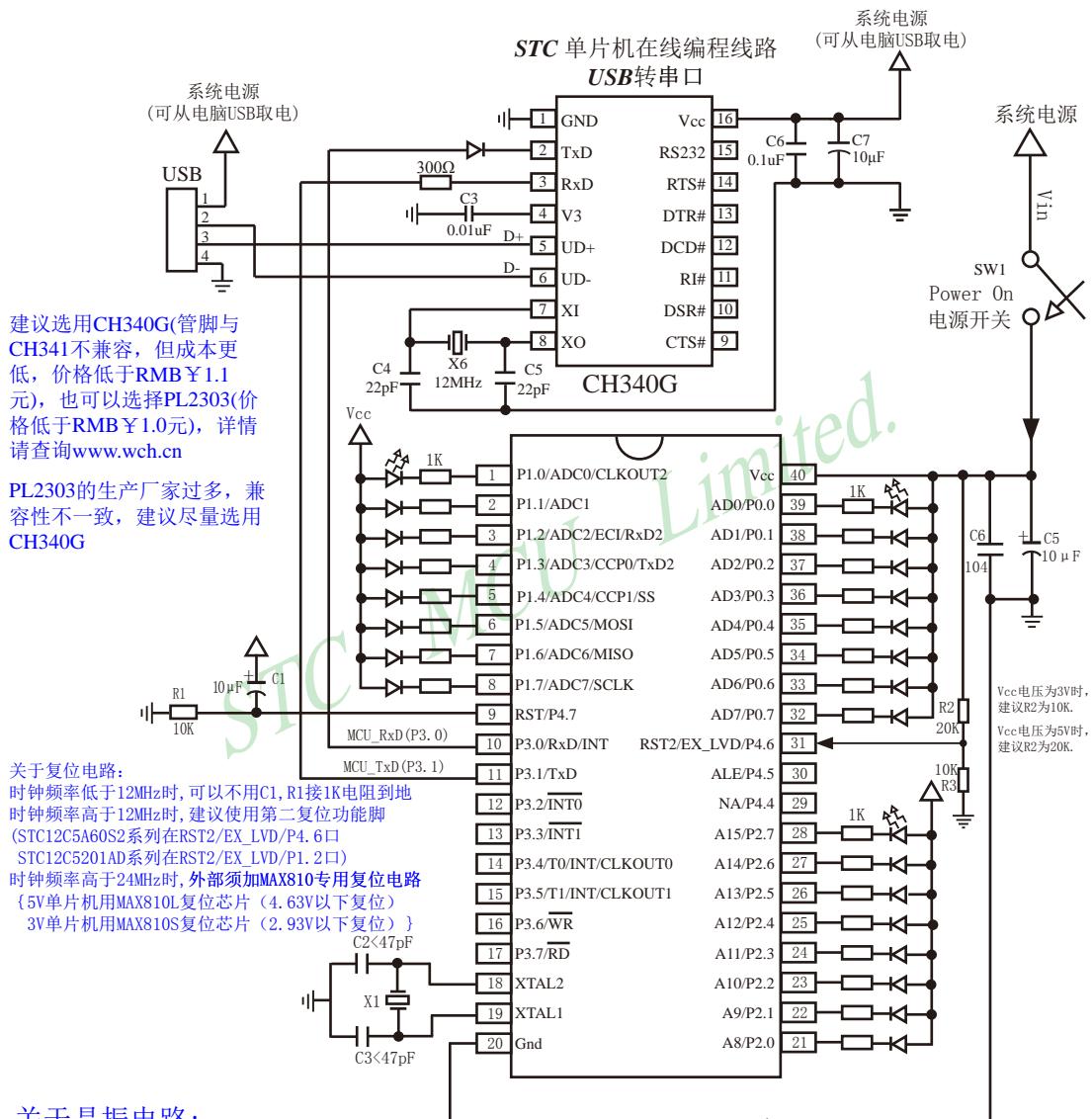
用户在自己的目标系统上，如将P3.0/P3.1经过RS-232电平转换器转换后连接到电脑的普通RS-232串口，就可以在系统编程/升级用户软件。建议如果用户板上无RS-232电平转换器，应引出一个插座，含Gnd/P3.1/P3.0/Vcc四个信号线，这样就可以在用户系统上直接编程了。当然如能引出Gnd/P3.1/P3.0/Vcc/P1.1/P1.0六个信号线为好，因为可以通过P1.0/P1.1禁止ISP下载程序。如果能将Gnd/P3.1/P3.0/Vcc/P1.1/P1.0/Reset七个信号线引出就更好了，这样可以很方便的使用“脱机下载板（无需电脑）”。

关于ISP编程的原理及应用指南详见“STC12C5A60S2系列单片机开发/编程工具说明”部分。另外我们有标准化的编程下载工具，用户可以在上面编程后再插到目标系统上，也可以借用它上面的RS-232电平转换器连接到电脑，以做下载编程之用。编程一个芯片大致需几秒钟，速度比普通的通用编程器快很多，故无须买第三方的高价编程器。

电脑端STC-ISP软件从网站www.STCMCU.com下载



1.7.2 利用USB转串口的型应用线路图



1.7.3 利用U8W-Mini进行ISP下载的示意图

关于复位电路:

时钟频率低于12MHz时,可以不用C1, R1接1K电阻到地

时钟频率高于12MHz时,建议使用第二复位功能脚

(STC12C5A60S2系列在RST2/EX_LVD/P4.6口)

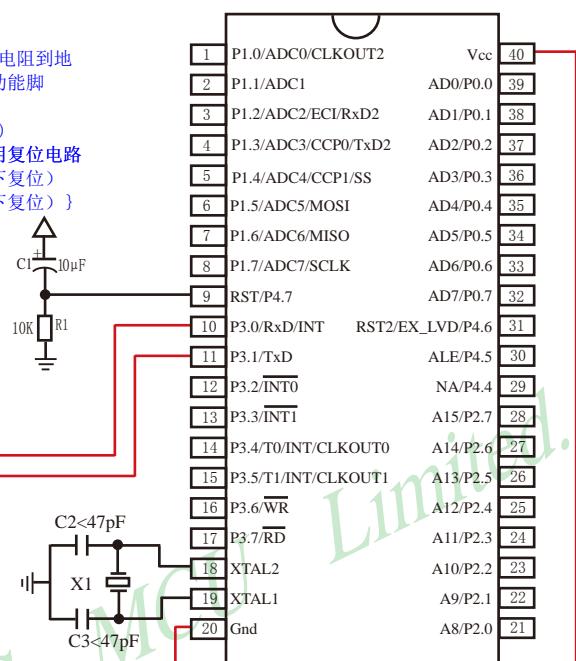
STC12C5201AD系列在RST2/EX_LVD/P1.2口)

时钟频率高于24MHz时,外部须加MAX810专用复位电路

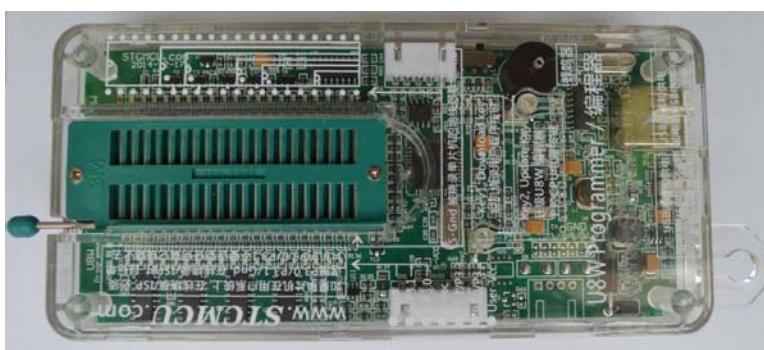
{5V单片机用MAX810L复位芯片(4.63V以下复位)}

3V单片机用MAX810S复位芯片(2.93V以下复位)}

烧录程序时,须先点击
STC-ISP下载编程工具
上的【下载/编程】按
钮,再给单片机上电



如用户需要将单片机插在锁紧座上进行ISP下载,可用下载工具U8W(U8W具有锁紧座,除此之外其余功能模块均与U8W-Mini相同),U8W的实物图如下所示:



在批量下载时,
U8W还可支持自动
烧录机接口

1.7.4 利用U8进行ISP下载的示意图



ISP 下载时，(1) 首先将单片机直接插在U8W的锁紧座上；(2) 然后通过两头公的USB下载线或Micro USB下载线将U8W下载工具连接到电脑USB口；(3) 再打开电脑端的ISP下载软件，设置好相应单片机型号的参数；(4) 最后，点击ISP软件的“打开程序文件”按钮打开待下载的程序文件并点击“下载/编程”按钮后给单片机上电，即可利用U8W对单片机进行ISP下载

1.8 STC12C5A60S2系列管脚说明

管脚	管脚编号					说明
	LQFP44	LQFP48	PDIP40	PLCC44	QFN40	
P0.0 ~ P0.7 AD0 ~ AD7	37-30	40 ~33	39-32	43~36	34~27	P0 : P0口既可作为输入/输出口，也可作为地址/数据复用总线使用。当P0口作为输入/输出口时，P0是一个8位准双向口，内部有弱上拉电阻，无需外接上拉电阻。当P0作为地址/数据复用总线使用时，是低8位地址线[A0~A7]，数据线的[D0~D7]。
P1.0/ADC0/CLKOUT2	40	43	1	2	36	P1.0 标准I/O口 PORT1[0] ADC0 ADC 输入通道-0 CLKOUT2 独立波特率发生器的时钟输出 可通过设置WAKE_CLKO[2]位/BRT-CLKO将该管脚配置为CLKOUT2
P1.1/ADC1	41	44	2	3	37	P1.1 标准I/O口 PORT1[1] ADC1 ADC 输入通道-1
P1.2/ADC2/ECI/RxD2	42	45	3	4	38	P1.2 标准I/O口 PORT1[2] ADC2 ADC 输入通道-2 ECI PCA计数器的外部脉冲输入脚 RxD2 第二串口数据接收端
P1.3/ADC3/CCP0/TxD2	43	46	4	5	39	P1.3 标准I/O口 PORT1[3] ADC3 ADC 输入通道-3 CCP0 外部信号捕获(频率测量或当外部中断使用)、高速脉冲输出及脉宽调制输出 TxD2 第二串口数据发送端
P1.4/ADC4/CCP1/ <u>SS</u>	44	47	5	6	40	P1.4 标准I/O口 PORT1[4] ADC4 ADC 输入通道-4 CCP1 外部信号捕获(频率测量或当外部中断使用)、高速脉冲输出及脉宽调制输出 <u>SS</u> SPI同步串行接口的从机选择信号
P1.5/ADC5/MOSI	1	2	6	7	1	P1.5 标准I/O口 PORT1[5] ADC5 ADC 输入通道-5 MOSI SPI同步串行接口的主出从入(主器件的输出和从器件的输入)
P1.6/ADC6/MISO	2	3	7	8	2	P1.6 标准I/O口 PORT1[6] ADC5 ADC 输入通道-6 MISO SPI同步串行接口的主入从出(主器件的输入和从器件的输出)
P1.7/ADC7/SCLK	3	4	8	9	3	P1.7 标准I/O口 PORT1[7] ADC7 ADC 输入通道-7 SCLK SPI同步串行接口的时钟信号

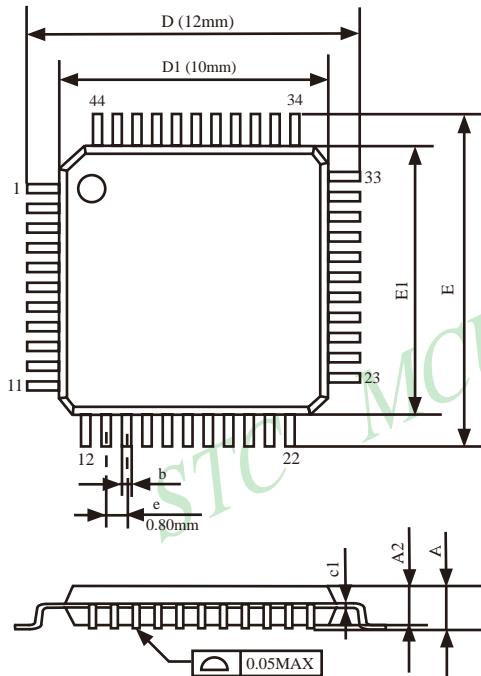
管脚	管脚编号					说明	
	LQFP44	LQFP48	PDIP40	PLCC44	QFN40		
P2.0 ~ P2.7 A8 ~ A15	18~25	19~23	21~28	24~31	16~23	Port2: P2口内部有上拉电阻, 既可作为输入/输出口, 也可作为高8位地址总线使用(A8 ~ A15)。当P2口作为输入/输出口时, P2是一个8位准双向口。	
		26~28					
P3.0/RxD	5	6	10	11	5	P3.0 RxD	标准I/O口 PORT3[0] 串口1数据接收端
P3.1/TxD	7	8	11	13	6	P3.1 TxD	标准I/O口 PORT3[1] 串口1数据发送端
P3.2/ <u>INT0</u>	8	9	12	14	7	P3.2 <u>INT0</u>	标准I/O口 PORT3[2] 外部中断0, 下降沿中断或低电平中断
P3.3/ <u>INT1</u>	9	10	13	15	8	P3.3 <u>INT1</u>	标准I/O口 PORT3[3] 外部中断1, 下降沿中断或低电平中断
P3.4/T0/ <u>INT</u> /CLKOUT0	10	11	14	16	9	P3.4 <u>T0</u>	标准I/O口 PORT3[4] 定时器/计数器0的外部输入
						<u>INT</u>	定时器0下降沿中断
						CLKOUT0	定时器/计数器0的时钟输出 可通过设置WAKE_CLKO[0]位 /T0CLKO将该管脚配置为CLKOUT0
P3.5/T1/ <u>INT</u> /CLKOUT1	11	12	15	17	10	P3.5 <u>T1</u>	标准I/O口 PORT3[5] 定时器/计数器1的外部输入
						<u>INT</u>	定时器1下降沿中断
						CLKOUT1	定时器/计数器1的时钟输出 可通过设置WAKE_CLKO[1]位 /T1CLKO将该管脚配置为CLKOUT1
P3.6/ <u>WR</u>	12	13	16	18	11	P3.6 <u>WR</u>	标准I/O口 PORT3[6] 外部数据存储器写脉冲
P3.7/ <u>RD</u>	13	14	17	19	12	P3.7 <u>RD</u>	标准I/O口 PORT3[7] 外部数据存储器读脉冲
P4.0/ <u>SS</u>	17	18		23		P4.0 <u>SS</u>	标准I/O口 PORT4[0] SPI同步串行接口的从机选择信号
P4.1/ECI/MOSI	28	31		34		P4.1 ECI	标准I/O口 PORT4[1] PCA计数器的外部脉冲输入脚
						MOSI	SPI同步串行接口的主出从入(主器件的输出和从器件的输入)
P4.2/CCP0/MISO	39	42		1		P4.2 CCP0	标准I/O口 PORT4[2] 外部信号捕获(频率测量或当外部中断使用)、高速脉冲输出及脉宽调制输出
						MISO	SPI同步串行接口的主入从出(主器件的输入和从器件的输出)

管脚	管脚编号					说明	
	LQFP44	LQFP48	PDIP40	PLCC44	QFN40		
P4.3/CCP1/SCLK	6	7		12		P4.3	标准I/O口 PORT4[3]
						CCP1	外部信号捕获(频率测量或当外部中断使用)、高速脉冲输出及脉宽调制输出
						SCLK	SPI同步串行接口的时钟信号
P4.4/NA	26	29	29	32	24	标准I/O口 PORT4[4]	
P4.5/ALE	27	30	30	33	25	P4.5	标准I/O口 PORT4[5]
						ALE	地址锁存允许
P4.6/EX_LVD/RST2	29	32	31	35	26	P4.6	标准I/O口 PORT4[6]
						EX_LVD	外部低压检测中断/比较器
						RST2	第二复位功能脚
P4.7/RST	4	5	9	10	4	P4.7	标准I/O口 PORT4[7]
						RST	复位脚
P5.0		24				标准I/O口 PORT5[0]	
P5.1		25				标准I/O口 PORT5[1]	
P5.2		48				标准I/O口 PORT5[2]	
P5.3		1				标准I/O口 PORT5[3]	
XTAL1	15	16	19	21	14	内部时钟电路反相放大器输入端，接外部晶振的一个引脚。当直接使用外部时钟源时，此引脚是外部时钟源的输入端。	
XTAL2	14	15	18	20	13	内部时钟电路反相放大器的输出端，接外部晶振的另一端。当直接使用外部时钟源时，此引脚可浮空，此时XTAL2实际将XTAL1输入的时钟进行输出。	
VCC	38	41	40	44	35	电源正极	
Gnd	16	17	20	22	15	电源负极，接地	

1.9 STC12C5A60S2系列单片机封装尺寸图

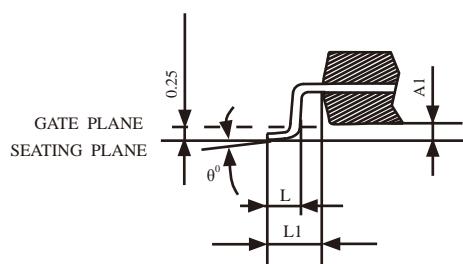
LQFP-44 封装尺寸图

LQFP-44 OUTLINE PACKAGE



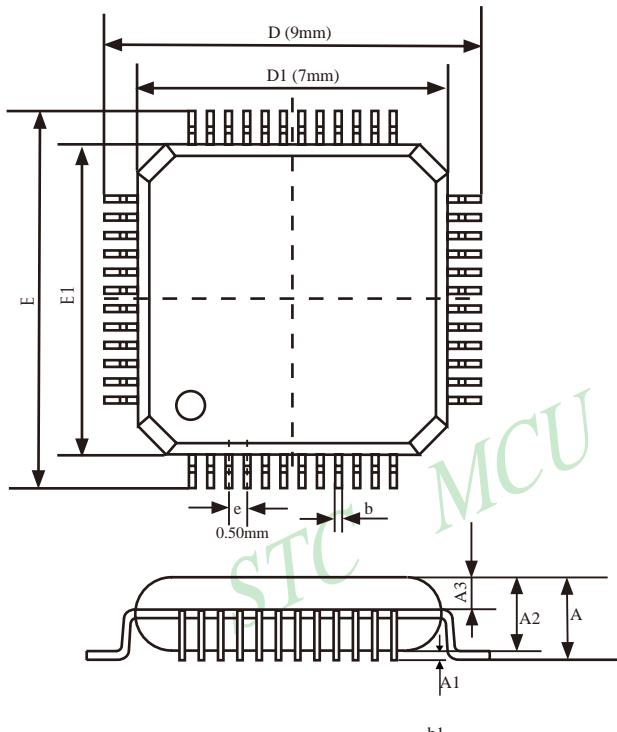
VARIATIONS (ALL DIMENSIONS SHOWN IN MM)

SYMBOLS	MIN.	NOM	MAX.
A	-	-	1.60
A1	0.05	-	0.15
A2	1.35	1.40	1.45
c1	0.09	-	0.16
D		12.00	
D1		10.00	
E		12.00	
E1		10.00	
e		0.80	
b(w/o plating)	0.25	0.30	0.35
L	0.45	0.60	0.75
L1		1.00REF	
θ°	0°	3.5°	7°



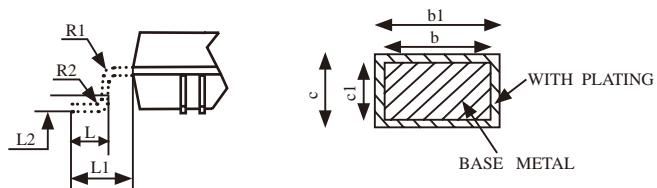
LQFP-48 封装尺寸图

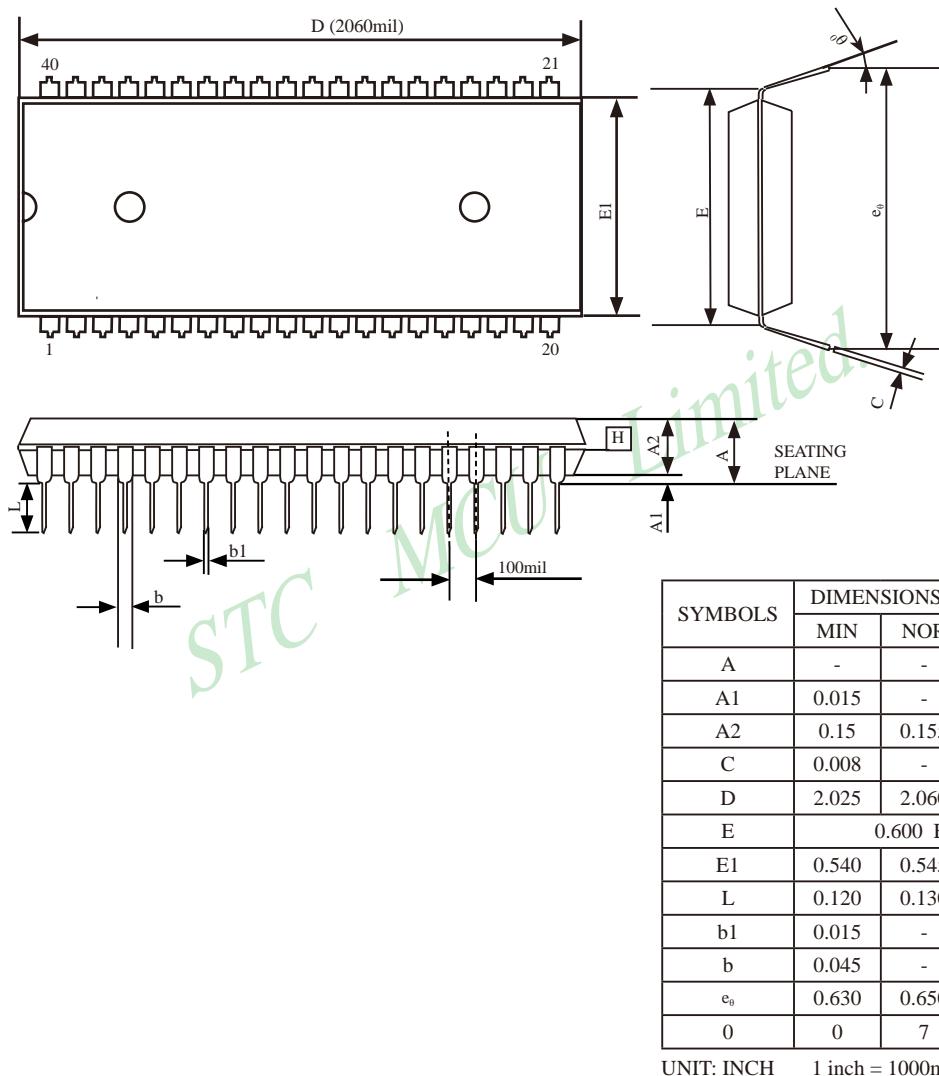
LQFP-48 OUTLINE PACKAGE

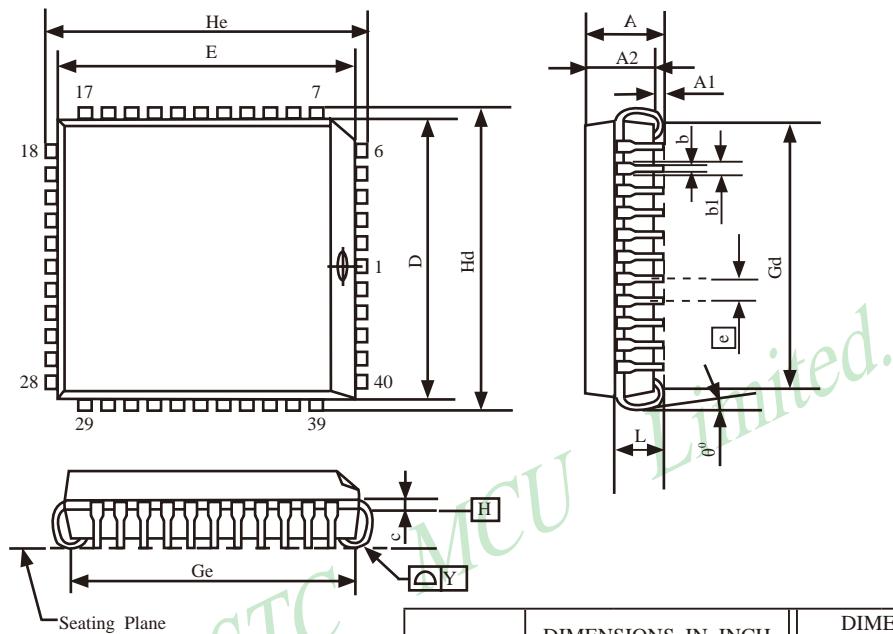


SYMBOL	MIN	NOM	MAX
A	-	-	1.60
A1	0.05	-	0.15
A2	1.35	1.40	1.45
A3	0.59	0.64	0.69
b	0.18	-	0.27
b1	0.17	0.20	0.23
c	0.13	-	0.18
c1	0.12	0.127	0.134
D	8.80	9.00	9.20
D1	6.90	7.00	7.10
E	8.80	9.00	9.20
E1	6.90	7.00	7.10
e		0.50	
L	0.45	0.60	0.75
L1		1.00REF	
L2		0.25	
R1	0.08	-	-
R2	0.08	-	0.20
S	0.20	-	-

VARIATIONS (ALL DIMENSIONS SHOWN IN MM)



PDIP-40 封装尺寸图**PDIP-40 OUTLINE PACKAGE**

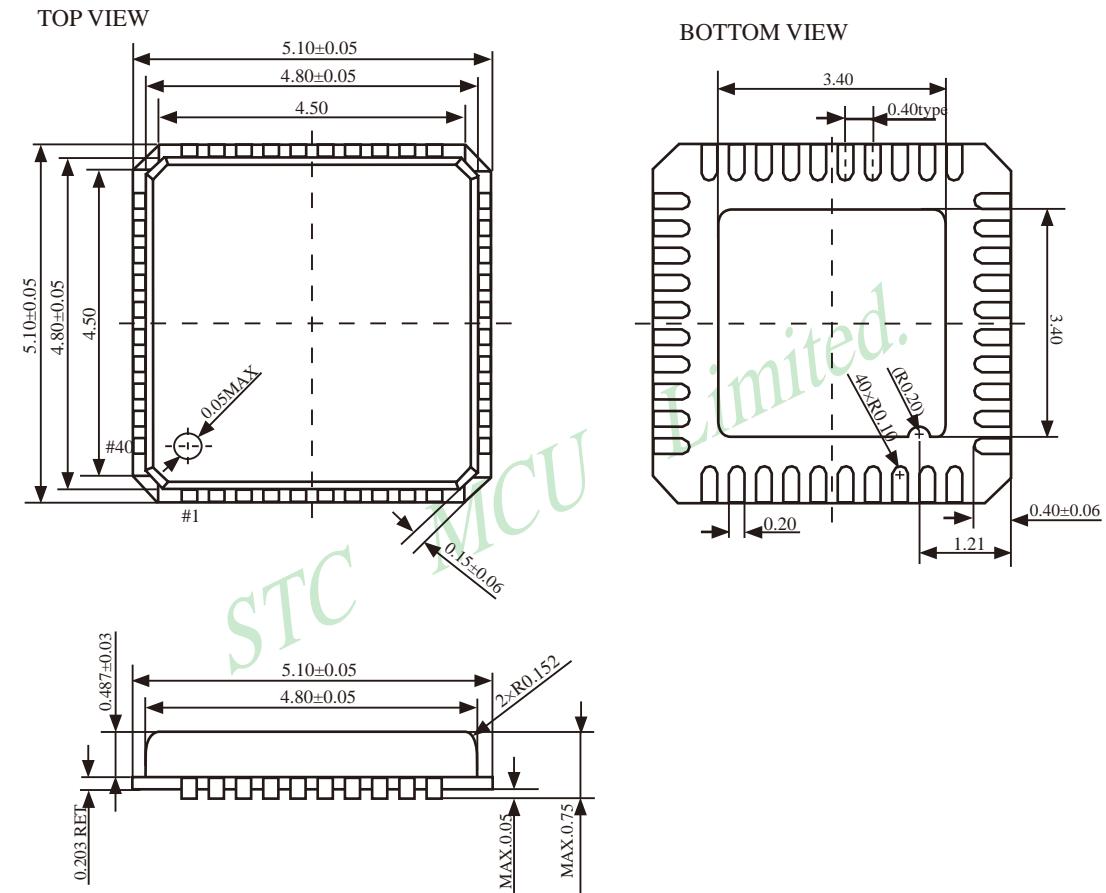
PLCC-44 封装尺寸图**PLCC-44 OUTLINE PACKAGE**

SYMBOLS	DIMENSIONS IN INCH			DIMENSIONS IN MILLIMETERS		
	MIN	NOM	MAX	MIN	NOM	MAX
A	0.165	-	0.180	4.191	-	4.572
A1	0.020	-	-	0.508	-	-
A2	0.147	-	0.158	3.734	-	4.013
b1	0.026	0.028	0.032	0.660	0.711	0.813
b	0.013	0.017	0.021	0.330	0.432	0.533
c	0.007	0.010	0.0013	0.178	0.254	0.330
D	0.650	0.653	0.656	16.510	16.586	16.662
E	0.650	0.653	0.656	16.510	16.586	16.662
[e]	0.050BSC			1.270BSC		
Gd	0.590	0.610	0.630	14.986	15.494	16.002
Ge	0.590	0.610	0.630	14.986	15.494	16.002
Hd	0.685	0.690	0.695	17.399	17.526	17.653
He	0.685	0.690	0.695	17.399	17.526	17.653
L	0.100	-	0.112	2.540	-	2.845
Y	-	-	0.004	-	-	0.102

1 inch = 1000 mil

QFN-40 封装尺寸图

QFN-40 OUTLINE PACKAGE



1.10 每个单片机具有全球唯一身份证号码(ID号)

STC12C5A60S2系列每一个单片机出厂时都具有全球唯一身份证号码(ID号)，STC系列单片机的程序存储器的最后7个字节单元的值是全球唯一ID号，用户不可修改。

除程序存储器的最后7个字节单元的内容是全球唯一ID号外，单片机内部RAM的F1H ~ F7H单元的内容也为全球唯一ID号。用户可以在单片机上电后读取内部RAM单元F1H - F7H 连续7个单元的值来获取此单片机的唯一身份证号码(ID号)，使用“MOV @Ri”指令来读取。如果用户需要用全球唯一ID号进行用户自己的软件加密，建议用户在程序的多个地方有技巧地判断自己的用户程序有无被非法修改，提高解密的难度，防止解密者修改程序，绕过对全球唯一ID号的判断。

使用程序区的最后7个字节的全球唯一ID号比使用内部RAM单元 F1H - F7H (或内部RAM单元71H - 77H)的全球唯一ID号更难被攻击。建议用户使用程序区最后7个字节的全球唯一ID号，而不要使用内部RAM单元 F1H - F7H (或内部RAM单元71H - 77H)的全球唯一ID号。

//从RAM区和程序区获取全球唯一身份证号码(ID号)的程序举例

1. C程序

```
/*-----*/
/* --- STC MCU Limited. -----*/
/* --- STC12系列 获取全球唯一身份证号码(ID号)举例-----*/
/* --- 技术支持QQ: 800003751-----*/
/* --- Fax: 86-755-82905966 -----*/
/* --- Tel: 86-755-82948412 -----*/
/* --- Web: www.STCMCU.com -----*/
/* 如果要在程序中使用此代码,请在程序中注明使用了STC的资料及程序 */
/* 如果要在文章中应用此代码,请在文章中注明使用了STC的资料及程序 */
/*--- 在 Keil C 开发环境中选择 Intel 8052编译, 头文件包含<reg51.h>即可-----*/
/*-----*/
```

//假定测试芯片的工作频率为18.432MHz

```
#include "reg51.h"

typedef unsigned char     BYTE;
typedef unsigned int      WORD;

sfr     AUXR    =      0x8e;           //辅助寄存器

#define ID_ADDR_RAM 0xf1           //ID号的存放在RAM区的地址为0F1H

//ID号的存放在程序区的地址为程序空间的最后7字节
#define ID_ADDR_ROM 0x03f9        //1K程序空间的MCU
#define ID_ADDR_ROM 0x07f9        //2K程序空间的MCU
#define ID_ADDR_ROM 0x0bf9        //3K程序空间的MCU
```

```

//#define ID_ADDR_ROM 0x0ff9      //4K程序空间的MCU
//#define ID_ADDR_ROM 0x13f9      //5K程序空间的MCU
//#define ID_ADDR_ROM 0x1ff9      //8K程序空间的MCU
//#define ID_ADDR_ROM 0x27f9      //10K程序空间的MCU
//#define ID_ADDR_ROM 0x2ff9      //12K程序空间的MCU
//#define ID_ADDR_ROM 0x3ff9      //16K程序空间的MCU
//#define ID_ADDR_ROM 0x4ff9      //20K程序空间的MCU
//#define ID_ADDR_ROM 0x5ff9      //24K程序空间的MCU
//#define ID_ADDR_ROM 0x6ff9      //28K程序空间的MCU
//#define ID_ADDR_ROM 0x7ff9      //32K程序空间的MCU
//#define ID_ADDR_ROM 0x9ff9      //40K程序空间的MCU
//#define ID_ADDR_ROM 0xbff9      //48K程序空间的MCU
//#define ID_ADDR_ROM 0cff9       //52K程序空间的MCU
//#define ID_ADDR_ROM 0dff9       //56K程序空间的MCU
#define ID_ADDR_ROM 0xeaff9      //60K程序空间的MCU

//-----
void InitUart();
void SendUart(BYTE dat);

//-----
void main()
{
    BYTE idata *iptr;
    BYTE code *cptr;
    BYTE i;

    InitUart();                                //串口初始化
    iptr = ID_ADDR_RAM;                        //从RAM区读取ID号
    for (i=0; i<7; i++)                      //读7个字节
    {
        SendUart(*iptr++);                    //发送ID到串口
    }
    cptr = ID_ADDR_ROM;                        //从程序区读取ID号
    for (i=0; i<7; i++)                      //读7个字节
    {
        SendUart(*cptr++);                  //发送ID到串口
    }

    while (1);                                //程序终止
}

/*
-----串口初始化
-----*/
void InitUart()
{
    SCON = 0x5a;                            //设置串口为8位可变波特率
}

```

```

    TMOD = 0x20;                                //设置定时器1为8位自动重装载模式
    AUXR = 0x40;                                //定时器1为1T模式
    TH1 = TL1 = 0xfb;                            //115200 bps(256 - 18432000/32/115200)
    TR1 = 1;                                   

}

/*
-----发送串口数据-----
*/
void SendUart(BYTE dat)
{
    while (!TI);                                //等待前面的数据发送完成
    TI = 0;                                     //清除发送完成标志
    SBUF = dat;                                 //发送串口数据
}

```

2. 汇编程序

```

/*
-----*/
/* --- STC MCU Limited. -----*/
/* --- STC12系列 获取全球唯一身份证号码(ID号)举例-----*/
/* --- 技术支持QQ: 800003751-----*/
/* --- Fax: 86-755-82905966 -----*/
/* --- Tel: 86-755-82948412 -----*/
/* --- Web: www.STCMCU.com -----*/
/* 如果要在程序中使用此代码,请在程序中注明使用了STC的资料及程序 */
/* 如果要在文章中应用此代码,请在文章中注明使用了STC的资料及程序 */
/*--- 在 Keil C 开发环境中选择 Intel 8052编译, 头文件包含<reg51.h>即可-----*/
/*-----*/

```

//假定测试芯片的工作频率为18.432MHz

```

AUXR DATA 08EH                                //辅助寄存器
//-----


#define ID_ADDR_RAM 0xf1                         //ID号的存放在RAM区的地址为0F1H

//ID号的存放在程序区的地址为程序空间的最后7字节
#define ID_ADDR_ROM 0x03f9                         //1K程序空间的MCU
#define ID_ADDR_ROM 0x07f9                         //2K程序空间的MCU
#define ID_ADDR_ROM 0x0bf9                         //3K程序空间的MCU
#define ID_ADDR_ROM 0x0ff9                         //4K程序空间的MCU
#define ID_ADDR_ROM 0x13f9                         //5K程序空间的MCU
#define ID_ADDR_ROM 0x1ff9                         //8K程序空间的MCU
#define ID_ADDR_ROM 0x27f9                         //10K程序空间的MCU
#define ID_ADDR_ROM 0x2ff9                         //12K程序空间的MCU

```

```

#ifndef ID_ADDR_ROM 0x3ff9      //16K程序空间的MCU
#define ID_ADDR_ROM 0x4ff9      //20K程序空间的MCU
#define ID_ADDR_ROM 0x5ff9      //24K程序空间的MCU
#define ID_ADDR_ROM 0x6ff9      //28K程序空间的MCU
#define ID_ADDR_ROM 0x7ff9      //32K程序空间的MCU
#define ID_ADDR_ROM 0x9ff9      //40K程序空间的MCU
#define ID_ADDR_ROM 0xbff9      //48K程序空间的MCU
#define ID_ADDR_ROM 0xcff9      //52K程序空间的MCU
#define ID_ADDR_ROM 0xdff9      //56K程序空间的MCU
#define ID_ADDR_ROM 0xeaff9     //60K程序空间的MCU

//-----
ORG    0000H
LJMP   MAIN           //复位入口

//-----
ORG    0100H

MAIN:
MOV    SP,    #3FH
LCALL  INIT_UART      //串口初始化
MOV    R0,    #ID_ADDR_RAM //从RAM区读取ID号
MOV    R1,    #7          //读7个字节

NEXT1:
MOV    A,    @R0
LCALL SEND_UART       //发送ID到串口
INC    R0
DJNZ   R1,    NEXT1

MOV    DPTR,  #ID_ADDR_ROM //从程序区读取ID号
MOV    R1,    #7          //读7个字节

NEXT2:
CLR    A
MOVC   A,    @A+DPTR
LCALL  SEND_UART       //发送ID到串口
INC    DPTR
DJNZ   R1,    NEXT2

SJMP   $               //程序终止

/*

```

串口初始化

```
-----*/
INIT_UART:
    MOV SCON, #5AH          //设置串口为8位可变波特率
    MOV TMOD, #20H           //设置定时器1为8位自动重装载模式
    MOV AUXR, #40H            //定时器1为1T模式
    MOV TL1, #0FBH           //115200 bps(256 - 18432000/32/115200)
    MOV TH1, #0FBH
    SETB TR1
#endif
    RET
```

```
-----/*
```

发送串口数据

入口参数: ACC

出口参数: 无

```
-----*/
```

```
SEND_UART:
    JNB TI, $                //等待前面的数据发送完成
    CLR TI                   //清除发送完成标志
    MOV SBUF, A               //发送串口数据
    RET
END
```

1.11 如何从传统8051单片机过渡到STC12C5A60S2系列单片机

STC12C5A60S2系列单片机的定时器0/定时器1与传统8051完全兼容，上电复位后，定时器部分缺省还是除12再计数的，而串口由定时器1控制速度，所以定时器/串口完全兼容。

增加了独立波特率发生器，省去了传统8052的定时器2，如是用T2做波特率的，请改用独立波特率发生器做波特率发生器。

传统8051的111条指令执行速度全面提速，最快的指令快24倍，最慢的指令快3倍。靠软件延时实现精确延时的程序需要调整。

其它需注意的细节：

ALE：

传统8051单片机的ALE脚对系统时钟进行6分频输出，可对外提供时钟，STC12C5Axx系列不对外输出时钟，如果传统设计利用ALE脚对外输出时钟，请利用STC12C5Axx系列的可编程时钟输出脚对外输出时钟(CLKOUT0/CLKOUT1/CLKOUT2)或XTAL2脚串一个200欧姆电阻对外输出时钟。

传统8051单片机时钟频率较高时，ALE脚是一个干扰源，所以STC89系列单片机增加了AUXR特殊功能寄存器，其中的Bit0/ALEOFF位允许禁止ALE对系统时钟分频输出。而STC12C5Axx系列单片机直接禁止ALE脚对系统时钟进行6分频输出，彻底清除此干扰源。也有利于系统的抗干扰设计。请自行比较如下的寄存器。

STC89系列的AUXR寄存器：

Mnemonic	Add	Name	7	6	5	4	3	2	1	0	Reset value
AUXR	8EH	Auxiliary Register 0	-	-	-	-	-	-	EXTRAM	ALEOFF	xxxx,xx00

ALEOFF 0：ALE脚对系统时钟进行6分频输出

1：ALE脚仅在对外部64K数据总线进行MOVX指令时才有地址锁存信号输出

STC12C5A60S2系列的AUXR寄存器：

Mnemonic	Add	Name	7	6	5	4	3	2	1	0	Reset Value
AUXR	8EH	Auxiliary Register	T0x12	T1x12	UART_M0x6	BRTTR	S2SMOD	BRTx12	EXTRAM	S1BRS	0000,0000

S1BRS： 0， 缺省，串口1波特率发生器选择定时器1，S1BRS是串口1波特率发生器选择位

1， 独立波特率发生器作为串口1的波特率发生器，此时定时器1与串口无关

PSEN:

传统8031/8032有PSEN信号可以跑外部程序, 可以外扩外部程序存储器. 现在STC12系列单片机由于是系统晶片概念, 内部有大容量程序存储器, 不需外扩外部程序存储器, 所以直接将PSEN信号去除, 可以当普通I/O口使用.

普通I/O口既作为输入又作为输出:

传统8051单片机执行I/O口操作, 由高变低或由低变高, 以及读外部状态都是12个时钟, 而现在STC12系列单片机执行相应的操作是4个时钟. 传统8051单片机如果对外输出为低, 直接读外部状态是读不对的. 必须先将I/O口置高才能够读对, 而传统8051单片机由低变高的指令是12个时钟, 该指令执行完成后, 该I/O口也确实已变高. 故可以紧跟着由低变高的指令后面, 直接执行读该I/O口状态指令. 而STC12系列单片机由于执行由低变高的指令是4个时钟, 太快了, 相应的指令执行完以后, I/O口还没有变高, 要再过一个时钟之后, 该I/O口才可以变高. 故建议此状况下增加2个空操作延时指令再读外部口的状态.

P4口:

最新STC12系列单片机P4口地址在C0H, 有完整的P4口(P4.0-P4.7), 未扩展外部INT2/INT3中断

传统STC89系列单片机的P4口地址在E8H, P4口只有一半(P4.0-P4.3), P4有扩展外部INT2/INT3中断.

I/O口驱动能力:

最新STC12系列单片机I/O口的灌电流是20mA, 驱动能力超强, 驱动大电流时, 不容易烧坏.

传统STC89Cxx系列单片机I/O口的灌电流是6mA, 驱动能力不够强, 不能驱动大电流, 建议使用STC12系列.

看门狗:

最新STC12系列单片机的看门狗寄存器WDT_CONTR的地址在C1H, 增加了看门狗复位标志位

Mnemonic	Add	Name	7	6	5	4	3	2	1	0	Reset value
WDT_CONTR	C1h	Watch-Dog-Timer Control register	WDT_FLAG	-	EN_WDT	CLR_WDT	IDLE_WDT	PS2	PS1	PS0	xx00,0000

传统STC89系列增强型单片机看门狗寄存器WDT_CONTR的地址在E1H, 没有看门狗复位标志位

Mnemonic	Add	Name	7	6	5	4	3	2	1	0	Reset value
WDT_CONTR	E1h	Watch-Dog-Timer Control register	-	-	EN_WDT	CLR_WDT	IDLE_WDT	PS2	PS1	PS0	xx00,0000

最新STC12C5A60S2系列单片机的看门狗在ISP烧录程序可设置上电复位后直接启动看门狗, 而传统STC89系列单片机无此功能. 故最新STC12C5A60S2系列单片机看门狗更可靠.

EEPROM

Mnemonic	Add	Name	7	6	5	4	3	2	1	0	Reset Value
STC12C5Axx系列 IAP_DATA STC89xx 系列 ISP_DATA	C2h E2h	ISP/IAP Flash Data Register									1111,1111
STC12C5Axx系列 IAP_ADDRH STC89xx 系列 ISP_ADDRH	C3h E3h	ISP/IAP Flash Address High									0000,0000
STC12C5Axx系列 IAP_ADDRL STC89xx 系列 ISP_ADDRL	C4h E4h	ISP/IAP Flash Address Low									0000,0000
STC12C5Axx系列 IAP_CMD STC89xx 系列 ISP_CMD	C5h E5h	ISP/IAP Flash Command Register	-	-	-	-	-	-	MS1	MS0	xxxx,xx00
STC12C5Axx系列 IAP_TRIG STC89xx 系列 ISP_TRIGGER	C6h E6h	ISP/IAP Flash Command Trigger									xxxx,xxxx
STC12C5Axx系列 IAP CONTR STC89xx 系列 ISP CONTR	C7h E7h	ISP/IAP Control Register	IAPEN	SWBS	SWRST	CMD_FAIL	-	WT2	WT1	WT0	0000,x000

ISP/IAP_TRIGGER寄存器有效启动IAP操作,需顺序送入的数据不一样:

STC12C5Axx系列单片机的ISP/IAP命令要生效,要对IAP_TRIGGER寄存器按顺序先送5Ah,再送A5h方可
STC89xx 系列单片机的ISP/IAP命令要生效,要对IAP_TRIGGER寄存器按顺序先送46h,再送B9h方可

EEPROM起始地址不一样:

STC12C5Axx系列单片机的EEPROM起始地址全部从0000h开始,每个扇区512字节

STC89xx系列单片机的EEPROM起始地址分别有从1000h/2000h/4000h/8000h开始的,程序兼容性不够好.

外部时钟和内部时钟:

最新STC12C5Axx系列单片机有内部R/C振荡器作为系统时钟,一般情况下,44/40脚封装单片机出厂时的设置是使用外部时钟,20/18/16脚封装单片机出厂时的设置是使用内部R/C振荡器作为系统时钟,用户可在ISP烧录用户程序时任意选择使用内部R/C时钟或外部晶体/时钟.

传统STC89系列单片机只能使用外部晶体或时钟作为系统时钟.

功耗:

功耗由2部分组成, 晶体振荡器放大电路的功耗和单片机的数字电路功耗组成,

晶体振荡器放大电路的功耗: 最新STC12C5Axx系列单片机比STC89xx系列低.

单片机的数字电路功耗:时钟频率越高, 功耗越大, 最新STC12C5Axx系列单片机在相同工作频率下, 指令执行速度比传统STC89系列单片机快3-24倍, 故可用较低的时钟频率工作, 这样功耗更低. 建议低功耗设计系统外接4-6MHz的晶体或用内部R/C振荡器作为系统时钟, 并利用内部的时钟分频器对时钟进行分频, 以较低的频率工作, 这样单片机的功耗更低

掉电唤醒:

最新STC12C5Axx系列单片机支持外部中断模式是下降沿就下降沿唤醒, 是低电平就低电平唤醒, 传统STC89系列单片机是外部中断口只要是低电平就唤醒, 另最新STC11xx系列还有内部专用掉电唤醒定时器可唤醒, 另外, STC12C5Axx系列掉电唤醒延时时间可选:32768/16384/8192/4096个时钟, STC89系列固定是1024个时钟

第2章 时钟，复位及省电模式

2.1 STC12C5A60S2系列单片机的时钟

2.1.1 STC12C5A60S2系列单片机内部/外部工作时钟可选

STC12C5A60S2系列是1T的8051单片机，系统时钟兼容传统8051。

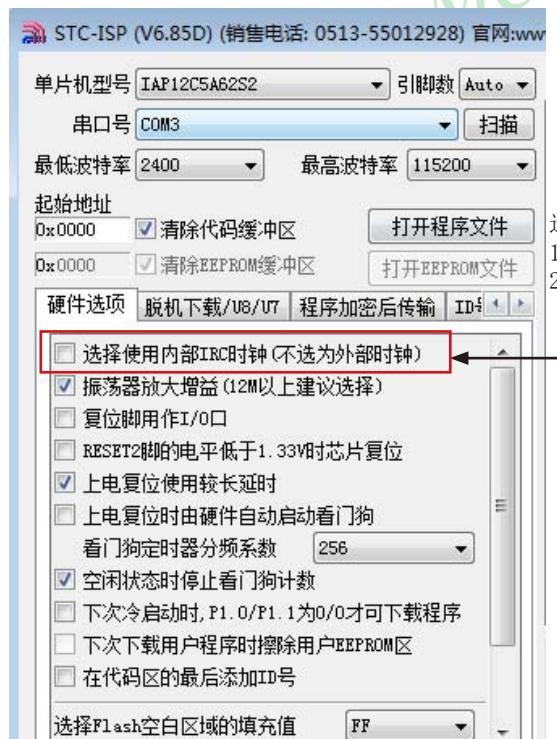
STC12C5A60S2系列单片机有两个时钟源：内部R/C振荡时钟和外部晶体时钟。现出厂标准配置是使用外部晶体或时钟。芯片内部的R/C振荡器在5V单片机常温下频率是11MHz - 17MHz，在3V单片机常温下频率是8MHz - 12MHz。因为随着温度的变化，内部R/C振荡器的频率会有一些温飘，再加上制造误差，故内部R/C振荡器只适用于对时钟频率要求不敏感的场合。

在对STC12C5A60S2系列单片机进行ISP下载用户程序时，可以在选项中选择：

“下次冷启动后时钟源为外部晶体或时钟”

这样下载完用户程序后，停电，再冷启动后单片机的工作时钟使用的就不是内部R/C振荡器，而是外部晶体振荡后产生的高精度时钟了(接在XTAL1/XTAL2管脚上)，也可以直接从XTAL1脚输入外部时钟，XTAL2脚浮空。用户以后外部必须接晶体或时钟单片机才可以工作。

如果已被设置成用外部晶体或时钟工作的单片机，还要再设回使用内部R/C振荡器工作，则需给单片机外接晶体或时钟，再对STC12C5A60S2系列单片机进行ISP下载用户程序时在选项中选择：



选择下次冷启动后时钟源为：

1. 内部R/C振荡器
2. 外部晶体或时钟

下载用户程序成功后，新的设置就设置进单片机内部了，但必须停电后再上电单片机才会用新的设置工作

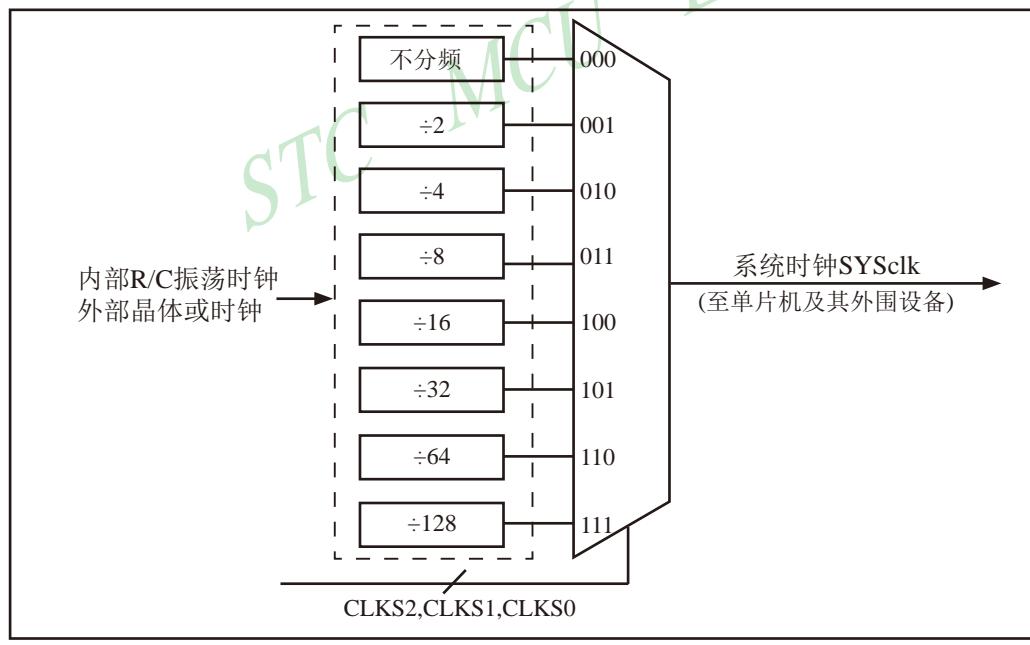
2.1.2 时钟分频及分频寄存器

如果希望降低系统功耗，可对时钟进行分频。利用时钟分频控制寄存器CLK_DIV可进行时钟分频，从而使单片机在较低频率下工作。

时钟分频寄存器CLK_DIV各位的定义如下：

SFR Name	SFR Address	bit	B7	B6	B5	B4	B3	B2	B1	B0
CLK_DIV	97H	name	-	-	-	-	-	CLKS2	CLKS1	CLKS0

CLKS2	CLKS1	CLKS0	分频后CPU的实际工作时钟
0	0	0	外部晶体时钟或内部R/C振荡时钟
0	0	1	(外部晶体时钟或内部R/C振荡时钟)/2
0	1	0	(外部晶体时钟或内部R/C振荡时钟)/4
0	1	1	(外部晶体时钟或内部R/C振荡时钟)/8
1	0	0	(外部晶体时钟或内部R/C振荡时钟)/16
1	0	1	(外部晶体时钟或内部R/C振荡时钟)/32
1	1	0	(外部晶体时钟或内部R/C振荡时钟)/64
1	1	1	(外部晶体时钟或内部R/C振荡时钟)/128



STC12C5A60S2系列单片机可以在空闲模式时分频工作，也可以在正常工作时分频。

2.1.3 如何知道单片机内部R/C振荡频率(内部时钟频率)

STC最新一代STC12C5A60S2系列单片机除了可以使用传统的外部时钟外，还可以选择内部R/C振荡器时钟源(内部时钟)。如果选择单片机工作在内部R/C振荡器频率(内部时钟频率)，则可以省掉外部晶振。这时XTAL1/XTAL2浮空。但由于使用内部时钟源误差较大，所以在对时序要求较高或者有串行通信的情况下不建议使用内部R/C时钟源。在上电初始化程序时，我们可以通过读取内部RAM单元(FCH, FDH, FEH, FFH连续四个单元)的值来获取单片机出厂时的内部R/C振荡器频率(内部时钟频率)。可以通过读取内部RAM单元(F8H,F9H,FAH,FBH连续四个单元)的值来获取用户最后一次使用内部R/C振荡器时钟下载程序时的频率(内部时钟频率)，使用“MOV @Ri”指令来读取。

//读内部R/C时钟频率的C语言参考程序

```
/* --- STC MCU Limited ----- */
/* --- STC 姚永平 2009/2/7 V1.0 ----- */
/* --- STC12C5201AD 系列单片机, 软件实现自定义下载程序----- */
/* --- Mobile: 13922805190 ----- */
/* --- Fax: 0755-82905966 ----- */
/* --- Tel: 0755-82948409 ----- */
/* --- Web: www.STCMCU.com ----- */
/* --- 本演示程序在STC-ISP Ver 3.0.A.PCB的下载编程工具上测试通过 ----- */
/* --- 如果要在程序中使用该程序, 请在程序中注明使用了STC的资料及程序 - */
/* --- 如果要在文章中引用该程序, 请在文章中注明使用了STC的资料及程序-- */

#include<reg51.h>
#include<intrins.h>
sfr IAP_CONTR = 0xC7;

sbit MCU_Start_Led = P1^7;
//unsigned char self_command_array[4] = {0x22,0x33,0x44,0x55};
#define Self_Define_ISP_Download_Command 0x22
#define RELOAD_COUNT 0xfb //18.432MHz,12T,SMOD=0,9600bps

void serial_port_initial();
void send_UART(unsigned char);
void UART_Interrupt_Receive(void);
void soft_reset_to_ISP_Monitor(void);
void delay(void);
void display MCU_Start_Led(void);

void main(void)
{
    unsigned char i = 0;
    unsigned char j = 0;
    unsigned char idata *idata_point;
```

```

    serial_port_initial();           //串口初始化
// display MCU_Start_Led();        //点亮发光二极管表示单片机开始工作
// send_UART(0x34);               //串口发送数据表示单片机串口正常工作
// send_UART(0xa7);               //串口发送数据表示单片机串口正常工作

    idata_point = 0xFC;
    for(j=0;j<=3;j++)
    {
        i = *idata_point;
        send_UART(i);
        idata_point++;
    }

    while(1);
}

void serial_port_initial()
{
    SCON    = 0x50;                //0101,0000 8位可变波特率, 无奇偶校验位
    TMOD   = 0x21;                //0011,0001 设置定时器1为8位自动重装计数器
    TH1     = RELOAD_COUNT;       //设置定时器1自动重装数
    TL1     = RELOAD_COUNT;
    TR1     = 1;                  //开定时器1
    ES      = 1;                  //允许串口中断
    EA      = 1;                  //开总中断
}

void send_UART(unsigned char i)
{
    ES      = 0;                  //关串口中断
    TI      = 0;                  //清零串口发送完成中断请求标志
    SBUF   = i;
    while(TI == 0);              //等待发送完成
    TI      = 0;                  //清零串口发送完成中断请求标志
    ES      = 1;                  //允许串口中断
}

void UART_Interrupt_Receive(void) interrupt 4
{
    unsigned char k = 0;
    if(RI==1)
    {
        RI = 0;
        k = SBUF;
    }
}

```

```

if(k==Self_Define_ISP_Download_Command)           //是自定义下载命令
{
    delay();
    delay();
    soft_reset_to_ISP_Monitor();                  //延时1秒就足够了
}
send_UART(k);                                     //延时1秒就足够了
}
else
{
    TI = 0;
}
}

void soft_reset_to_ISP_Monitor(void)
{
    IAP CONTR = 0x60;                            //0110,0000 软复位到系统ISP监控区
}

void delay(void)
{
    unsigned int j = 0;
    unsigned int g = 0;
    for(j=0;j<5;j++)
    {
        for(g=0;g<60000;g++)
        {
            _nop_();
            _nop_();
            _nop_();
            _nop_();
            _nop_();
        }
    }
}

void display MCU_Start_Led(void)
{
    unsigned char i = 0;
    for(i=0;i<3;i++)
    {
        MCU_Start_Led = 0;                         //点亮MCU开始工作指示灯
        delay();
        MCU_Start_Led = 1;                         //熄灭MCU开始工作指示灯
        delay();
        MCU_Start_Led = 0;                         //点亮MCU开始工作指示灯
    }
}

```

2.1.4 可编程时钟输出

STC12C5A60S2系列单片机有三路可编程时钟输出:CLKOUT0/T0/P3.4, CLKOUT1/T1/P3.5, CLKOUT2/P1.0

与可编程时钟输出有关的特殊功能寄存器:

AUXR : Auxiliary register

SFR Name	Address	bit	B7	B6	B5	B4	B3	B2	B1	B0
AUXR	8EH	name	T0x12	T1x12	UART_M0x6	BRT	S2SMOD	BRTx12	EXTRAM	S1BRS

WAKE_CLKO :Clock output and Power-down Wakeup Control register

SFR Name	Address	bit	B7	B6	B5	B4	B3	B2	B1	B0
WAKE_CLKO	8FH	name	PCAWAKEUP	RXD_PIN_IE	T1_PIN_IE	T0_PIN_IE	LVD_WAKE	BRTCLKO	T1CLKO	T0CLKO

BRT : Dedicated Baud-Rate Timer register

SFR Name	Address	bit	B7	B6	B5	B4	B3	B2	B1	B0
BRT	9CH	name								

特殊功能寄存器AUXR/WAKE_CLKO/BRT的C语言声明:

```
sfr AUXR      = 0x8E;      //特殊功能寄存器AUXR的地址声明
sfr WAKE_CLKO = 0x8F;      //新增加特殊功能寄存器WAKE_CLKO的地址声明
sfr BRT       = 0x9C;      //新增加特殊功能寄存器BRT的地址声明
```

特殊功能寄存器IRC_CLKO/INT_CLKO/AUXR的汇编语言声明:

```
AUXR    EQU 8EH      ;特殊功能寄存器AUXR的地址声明
WAKE_CLKO EQU 8FH      ;新增加的特殊功能寄存器WAKE_CLKO的地址声明
BRT     EQU 9CH      ;新增加的特殊功能寄存器BRT的地址声明
```

如何利用CLKOUT0/P3.4和CLKOUT1/P3.5管脚输出时钟:

CLKOUT0/P3.4和CLKOUT1/P3.5的时钟输出控制由WAKE_CLKO寄存器的T0CLKO位和T1CLKO位控制。CLKOUT0的输出时钟频率由定时器0控制, CLKOUT1的输出时钟频率由定时器1控制, 相应的定时器需要工作在定时器的模式2方式(8位自动重装载模式), 不要允许相应的定时器中断, 免得CPU反复进中断。

新增加的特殊功能寄存器: WAKE_CLKO(地址: 0x8F)

WAKE_CLKO :Clock output and Power-down Wakeup Control register(不可位寻址)

SFR Name	Address	bit	B7	B6	B5	B4	B3	B2	B1	B0
WAKE_CLKO	8FH	name	PCAWAKEUP	RXD_PIN_IE	T1_PIN_IE	T0_PIN_IE	LVD_WAKE	BRTCLKO	T1CLKO	T0CLKO

B7 - PCAWAKEUP: 在掉电模式下, 是否允许PCA上升沿/下降沿中断唤醒powerdown。

0: 禁止PCA上升沿/下降沿中断唤醒powerdown ;

1: 允许PCA上升沿/下降沿中断唤醒powerdown 。

B6 - RXD_PIN_IE: 掉电模式下, 允许P3.0(RXD)下降沿置RI, 也能使RXD唤醒powerdown.

0: 禁止P3.0(RXD)下降沿置RI, 也禁止RXD唤醒powerdown ;

1: 允许P3.0(RXD)下降沿置RI, 也允许RXD唤醒powerdown 。

B5 - T1_PIN_IE: 掉电模式下, 允许T1/P3.5脚下降沿置T1中断标志, 也能使T1脚唤醒powerdown.

0: 禁止T1/P3.5脚下降沿置T1中断标志, 也禁止T1脚唤醒powerdown ;

1: 允许T1/P3.5脚下降沿置T1中断标志, 也允许T1脚唤醒powerdown 。

B4 - T0_PIN_IE: 掉电模式下, 允许T0/P3.4脚下降沿置T0中断标志, 也能使T0脚唤醒powerdown.

0: 禁止T0/P3.4脚下降沿置T0中断标志, 也禁止T0脚唤醒powerdown ;

1: 允许T0/P3.4脚下降沿置T0中断标志, 也允许T0脚唤醒powerdown 。

B3 - LVD_WAKE: 掉电模式下, 是否允EX_LVD/P4.6低压检测中断唤醒CPU.

0: 禁止EX_LVD/P4.6低压检测中断唤醒CPU

1: 允许EX_LVD/P4.6低压检测中断唤醒CPU。

B2 - BRTCLKO: 是否允许将P1.0脚配置为独立波特率发生器(BRT)的时钟输出CLKOUT2

1: 允许将P1.0脚配置为独立波特率发生器(BRT)的时钟输出CLKOUT2,
输出时钟频率= **BRT溢出率** / 2

BRT工作在1T模式时的输出频率 = **SYSclk / (256 - BRT) / 2**

BRT工作在12T模式时的输出频率 = **SYSclk / 12 / (256 - BRT) / 2**

0: 不允许将P1.0脚配置为独立波特率发生器(BRT)的时钟输出CLKOUT2

B1 - T1CLKO: 是否允许将P3.5/T1脚配置为定时器T1的时钟输出CLKOUT1

1: 允许将P3.5/T1脚配置为定时器T1的时钟输出CLKOUT1, 此时定时器T1只能工作在模式2(8位自动重装模式), CLKOUT1输出时钟频率= **T1溢出率** / 2

如果C/T=0, 定时器/计数器T1是对内部系统时钟计数, 则:

T1工作在1T模式时的输出频率 = **SYSclk / (256 - TH1) / 2**

T1工作在12T模式时的输出频率 = **SYSclk / 12 / (256 - TH1) / 2**

如果C/T=1, 定时器/计数器T1是对外部脉冲输入(P3.5/T1)计数, 则:

输出时钟频率 = **(T1_Pin_CLK) / (256 - TH1) / 2**

0: 不允许将P3.5/T1脚配置为定时器T1的时钟输出CLKOUT1

B0 - T0CLKO: 是否允许将P3.4/T0脚配置为定时器T0的时钟输出CLKOUT0

1: 允许将P3.4/T0脚配置为定时器T0的时钟输出CLKOUT0, 此时定时器T0只能工作在模式2(8位自动重装模式), CLKOUT0输出时钟频率 = **T0溢出率** / 2

如果C/T=0, 定时器/计数器T0是对内部系统时钟计数, 则:

T0工作在1T 模式时的输出频率 = **SYSclk / (256 - TH0) / 2**

T0工作在12T模式时的输出频率 = **SYSclk / 12 / (256 - TH0) / 2**

如果C/T=1, 定时器/计数器T0是对外部脉冲输入(P3.4/T0)计数, 则:

输出时钟频率 = **(T0_Pin_CLK) / (256-TH0) / 2**

0: 不允许将P3.4/T0脚配置为定时器T0的时钟输出CLKOUT0

特殊功能寄存器：AUXR (地址：0x8E)

AUXR : Auxiliary register (不可位寻址)

SFR Name	Address	bit	B7	B6	B5	B4	B3	B2	B1	B0
AUXR	8EH	name	T0x12	T1x12	UART_M0x6	BRTR	S2SMOD	BRTx12	EXTRAM	S1BRS

B7 - T0x12: 定时器0速度控制位。

- 0: 定时器0速度是8051单片机定时器的速度，即12分频；
- 1: 定时器0速度是8051单片机定时器速度的12倍，即不分频。

B6 - T1x12: 定时器1速度控制位。

- 0: 定时器1速度是8051单片机定时器的速度，即12分频；
- 1: 定时器1速度是8051单片机定时器速度的12倍，即不分频。

如果UART串口用T1作为波特率发生器，则由T1x12位决定UART串口是12T还是1T。

B5 - UART_M0x6: 串口模式0的通信速度设置位。

- 0: UART串口模式0的速度是传统8051单片机串口的速度，即12分频；
- 1: UART串口模式0的速度是传统8051单片机串口速度的6倍，即2分频。

B4 - BRTR: 独立波特率发生器运行控制位。

- 0: 不允许独立波特率发生器运行；
- 1: 允许独立波特率发生器运行。

B3 - S2SMOD: UART2的波特率加倍控制位。

- 0: UART2的波特率不加倍；
- 1: UART2的波特率加倍。

B2 - BRTx12: 独立波特率发生器计数控制位。

- 0: 独立波特率发生器每12个时钟计数一次；
- 1: 独立波特率发生器每1个时钟计数一次。

B1 - EXTRAM: 内部/外部RAM存取控制位。

- 0: 允许使用内部扩展的1024字节扩展RAM；
- 1: 禁止使用内部扩展的1024字节扩展RAM。

B0 - S1BRS: 串口1(UART1)的波特率发生器选择位。

- 0: 选择定时器1作为串口1(UART1)的波特率发生器；
- 1: 选择独立波特率发生器作为串口1(UART1)的波特率发生器，此时定时器1得到释放，可以作为独立定时器使用。

如何利用CLKOUT2/P1.0管脚输出时钟

CLKOUT2/P1.0的时钟输出频率 = BRT 溢出率 / 2

$BRTx12 = 1$, 独立波特率发生器工作在1T模式

CLKOUT2工作在1T模式时的输出频率 = $SYSclk / (256 - BRT) / 2$

$BRTx12 = 0$, 独立波特率发生器工作在12T 模式

CLKOUT2工作在12T模式时的输出频率 = $SYSclk / 12 / (256 - BRT) / 2$

用户在程序中如何具体设置CLKOUT2/P1.0管脚输出时钟

1. 对BRT寄存器独立波特率发生器定时器送8位重装载值, $BRT = \#reload_data$
2. 对AUXR寄存器中的BRTR位置1, 让独立波特率发生器定时器运行
3. 对WAKE_CLKO寄存器中的BRTCLKO位置1, 让独立波特率发生器定时器的溢出在P1.0口输出时钟

```

/* 本程序演示CLKOUT0/INT/T0/P3.4, CLKOUT1/INT/T1/P3.5, CLKOUT2/P1.0输出时钟演示程序*/
/* 时钟频率 SYSclk = 18.432MHz, T0, T1, 独立波特率发生器均工作在12T 模式*/
#include "reg51.h"
sfr WAKE_CLKO = 0x8F;
sfr AUXR = 0x8E;
sfr BRT = 0x9C;

main()
{
/* 附加的 SFR WAKE_CLKO (地址: 0x8F)
B7 - PCAWAKEUP : 允许 PCA 上升沿 / 下降沿中断 唤醒 powerdown。
B6 - RXD_PIN_IE: 1, 允许 RxD/P3.0(或RxD/P1.6)下降沿置RI, 也能使RxD脚唤醒 powerdown。
B5 - T1_PIN_IE : 1, 允许 T1/P3.5脚下降沿置T1中断标志, 也能使T1脚唤醒 powerdown。
B4 - T0_PIN_IE : 1, 允许 T0/P3.4脚下降沿置T0中断标志, 也能使T0脚唤醒 powerdown。
B3 - N/A
B2 - BRTCLKO :
    1, 允许P1.0 脚输出时钟, 输出时钟频率 = 1/2 BRT 溢出率
        BRT 工作在1T 模式时的输出频率CLKOUT2 =( SYSclk / 2 ) / ( 256 - BRT )
        BRT 工作在12T 模式时的输出频率CLKOUT2 =(SYSclk / 2 ) / 12 / ( 256 - BRT )
    0, 不允许BRT 在P1.0 脚输出时钟
B1 - T1CLKO :
    1, 允许 T1 脚输出 T1(P3.5) 溢出脉冲, 输出时钟频率 = 1/2 T1 溢出率
        T1 工作在1T 模式时的输出频率CLKOUT1 =( SYSclk / 2 ) / ( 256 - TH1 )
        T1 工作在12T 模式时的输出频率CLKOUT1 =( SYSclk / 2 ) / 12 / ( 256 - TH1 )
    0, 不允许 T1 脚输出 T1(P3.5) 溢出脉冲
B0 - TOCLKO :
    1, 允许 T0 脚输出 T0(P3.4) 溢出脉冲, 输出时钟频率 = 1/2 T0 溢出率
        T0 工作在1T 模式时的输出频率CLKOUT0 =( SYSclk / 2 ) / ( 256 - TH0 )
        T0 工作在12T 模式时的输出频率CLKOUT0 =( SYSclk / 2 ) / 12 / ( 256 - TH0 )
    0, 不允许 T0 脚输出 T0(P3.4) 溢出脉冲
*/
    TMOD = 0x22;                      //T0, T1 工作在模式2, 8 位自动重装计数器
    AUXR = (AUXR | 0x80);             //T0 工作在1T 模式
    AUXR = (AUXR | 0x40);             //T1 工作在1T 模式
    AUXR = (AUXR | 0x04);             //独立波特率发生器工作在1T 模式
    BRT = (256-74);                  //对BRT独立波特率发生器定时器送8位重装载值
                                      //输出时钟频率124.540KHz
    TH0 = (256-74);                  //对T0做时钟输出的8位重装载数,
                                      //18432000/2/74 = 124540.54 约等于125K
    TH1 = (256-240);                 //对T1 做时钟输出的8位重装载数,
                                      //输出时钟频率18432000/2/240 = 38400
    WAKE_CLKO = (WAKE_CLKO|0x07);    //允许T0,T1, 独立波特率发生器输出时钟
    TR0 = 1;                          //启动T0开始计数工作, 对系统时钟进行分频输出
    TR1 = 1;                          //启动T1开始计数工作, 对系统时钟进行分频输出
    AUXR = (AUXR|0x10);              //启动独立波特率发生器开始计数工作, 对系统时钟进行分频输出
                                      //至此时钟已经输出, 用户可以通过示波器观看到输出的时钟频率
    while(1);
}

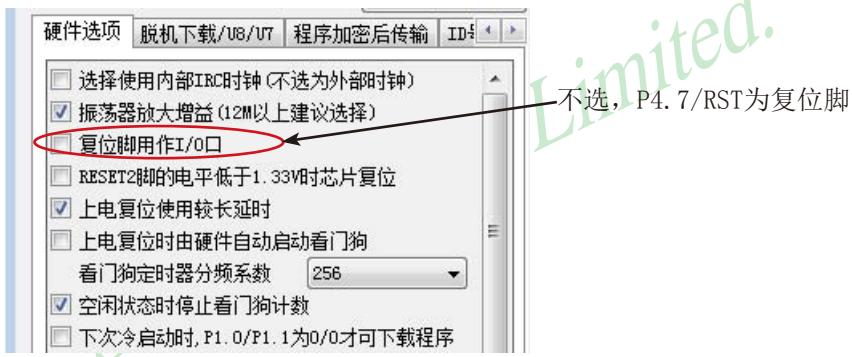
```

2.2 复位

STC12C5A60S2系列单片机有5种复位方式：外部RST引脚复位，外部低压检测复位(新增第二复位功能脚RST2复位，实现外部可调复位门槛电压复位)，软件复位，掉电复位/上电复位(并可选择增加额外的复位延时200mS，也叫MAX810专用复位电路，其实就是在上电复位后增加一个200mS复位延时)，看门狗复位。

2.2.1 外部RST引脚复位(第一复位功能脚)

外部RST引脚复位就是从外部向RST引脚施加一定宽度的复位脉冲，从而实现单片机的复位。P4.7/RST管脚出厂时被配置为RST复位管脚，要将其配置为I/O口，需在STC-ISP编程器中设置。如果P4.7/RST未在STC-ISP编程器中被设置I/O口，那P4.7/RST就是芯片复位的输入脚。将RST复位管脚拉高并维持至少24个时钟加10us后，单片机会进入复位状态，将RST复位管脚拉回低电平后，单片机结束复位状态并从用户程序区的0000H处开始正常工作。

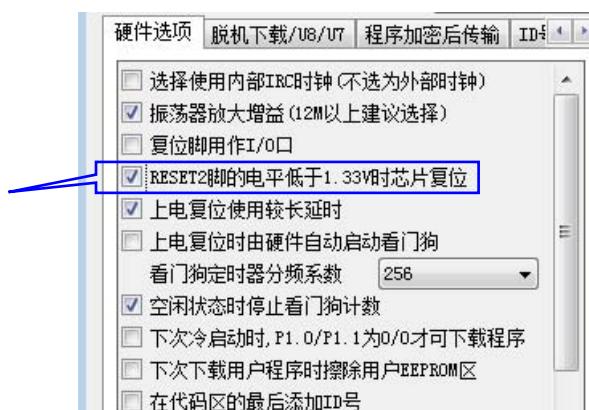


2.2.2 外部低压检测复位(高可靠复位，新增第二复位功能脚RST2复位)

新增第二复位功能脚选择与应用：

新增第二复位功能脚(可以不用)，低于1.33V复位，通过2个电阻分压实现外部可调复位门槛电压复位。

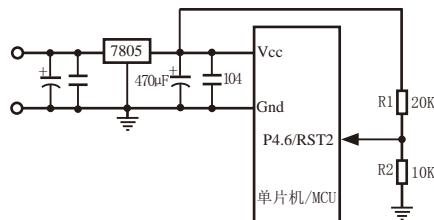
用户可以自己设置将P4.6脚设置为第二复位脚，



关于复位电路:

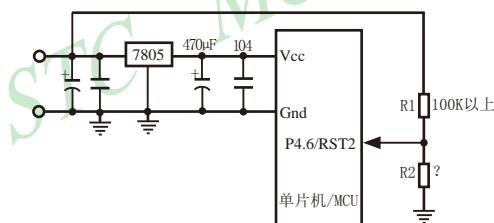
时钟频率高于12MHz时,建议使用第二复位功能脚(STC12C5A60S2系列在RST2/EX_LVD/P4.6口)

利用增加的外部低压检测LVD功能作外部低压检测复位脚,典型应用线路图



STC12C5A60S2系列外部低压检测LVD在P4.6口,可作第二复位功能脚

上图中,稳压块7805后端的直流电是5V,稳压块7805后端的直流电压掉到4V附近时,上图中的电阻R1和R2将4V附近的电压分压到低于低压检测门槛电压(1.33V附近),此时第二复位功能脚RST2就让CPU处于复位状态。当稳压块7805后端的直流电压高于4V以上时,上图中的电阻R1和R2将4V的电压分压到高于低压检测门槛电压(1.33V附近),单片机就解除复位状态,恢复到正常工作状态。



如交流电在220V时,稳压块7805前端的直流电是11V,当交流电压降到160V时,稳压块7805前端的直流电是8.5V,上图中的电阻R1和R2将8.5V的电压分压到低于低压检测门槛电压(1.33V附近)。此时第二复位功能脚RST2就让CPU处于复位状态,当稳压块7805前端的直流电压高于8.5V以上时,上图中的电阻R1和R2将8.5V的电压分压到高于低压检测门槛电压(1.33V附近),单片机就解除复位状态,恢复到正常工作状态。

2.2.3 外部低压检测若不作第二复位功能时，可作外部低压检测中断

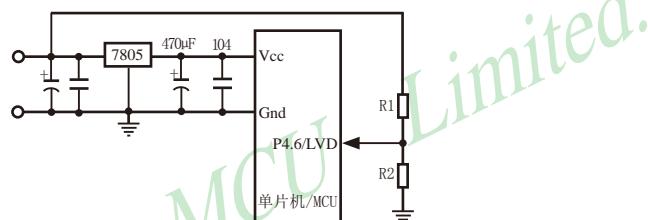
STC12C5A60S2系列单片机在P4.6口增加的外部低压检测比较功能，可产生中断。这样用户可以用查询方式或中断方式检查外部电压是否偏低。5伏单片机内部检测门槛电压是1.33V(±5%)，3伏单片机内部检测门槛电压是1.31V(±3%)。

当外部供电电压过低时，无法保证单片机正常工作。此时，可以利用单片机的外部低压检测功能来保护现场；当保护完成后，单片机处于等待状态。

上电复位后外部低压检测标志位(LVDF/PCON.5)是1，要由软件清零（注意该位不可位寻址），建议清零后，再读一次该位是否为零，如为零，才代表P4.6口的外部电压高于检测门槛电压。

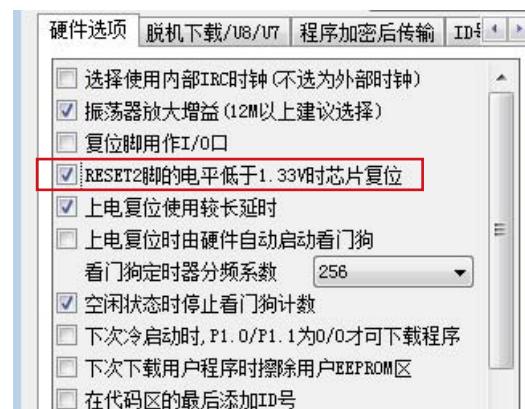
如果要求在掉电模式下外部低压检测中断继续工作，可将CPU从掉电模式唤醒，应将特殊功能寄存器WAKE_CLKO中的相应控制位LVD_WAKE置1。

利用增加的外部低压检测LVD功能作外部低压检测，典型应用线路图如下图所示。



STC12C5A60S2系列外部低压检测LVD在P4.6口

如交流电在220V时，稳压块7805前端的直流电是11V，当交流电降到160V时，稳压块7805前端的直流电是8.5V，图中的电阻R1和R2将8.5V的电压分压到低于低压检测门槛电压。此时CPU可以用查询方式查询，推荐使用中断，在中断服务程序里面，将LVDF位清零，再读LVDF位。如果为0，则认为是电源抖动，如果为1，则认为电源掉电，立即进行保存现场数据的工作。保存现场完成后，再将LVDF位清零，再读LVDF位的值。如果为0，则认为电源系统恢复正常，此时CPU可恢复正常工作，如果为1，继续将LVDF位清0，再读LVDF的值，用此方法，等到电源恢复正常，或电源彻底掉电，CPU进入复位状态。



与外部低压检测LVD有关的特殊功能寄存器表

Mnemonic	Add	Name	B7	B6	B5	B4	B3	B2	B1	B0	Reset Value
PCON	87H	Power Control	SMOD	SMOD0	LVDF	POF	GF1	GF0	PD	IDL	0011,0000
WAKE_CLKO	8FH	Clk_output Powerdown_Wakeup Control register	PCAWAKEUP	RXD_PIN_IE	T1_PIN_IE	T0_PIN_IE	LVD_WAKE	BRTCLKO	T1CLKO	TOCLKO	0000,0x00
IE	A8H	Interrupt Enable	EA	ELVD	EADC	ES	ET1	EX1	ET0	EX0	0000,0000
IP	B8H	Interrupt Priority Low	PPCA	PLVD	PADC	PS	PT1	PX1	PT0	PX0	0000,0000
IPH	B7H	Interrupt Priority High	PPCAH	PLVDH	PADCH	PSH	PT1H	PX1H	PT0H	PX0H	0000,0000

外部低压检测相应的中断控制允许位是 : EA/ELVD, ELVD是低压检测中断允许位
 外部低压检测相应的中断优先级控制位是: PLVDH/PLVD, 0/0,0/1,1/0,1/1,四级中断优先级
 外部低压检测相应的中断请求标志位是 : LVDF, 要由软件清零

与低压检测相关的一些寄存器:

PCON: 电源控制寄存器(不可位寻址)

SFR name	Address	bit	B7	B6	B5	B4	B3	B2	B1	B0
PCON	87H	name	SMOD	SMOD0	LVDF	POF	GF1	GF0	PD	IDL

LVDF: 低压检测标志位, 同时也是低压检测中断请求标志位。

在正常工作和空闲工作状态时, 如果内部工作电压Vcc低于低压检测门槛电压, 该位自动置1, 与低压检测中断是否被允许无关。即在内部工作电压Vcc低于低压检测门槛电压时, 不管有没有允许低压检测中断, 该位都自动为1。该位要用软件清0, 清0后, 如内部工作电压Vcc继续低于低压检测门槛电压, 该位又被自动设置为1。

在进入掉电工作状态前, 如果低压检测电路未被允许可产生中断, 则在进入掉电模式后, 该低压检测电路不工作以降低功耗。如果被允许可产生低压检测中断, 则在进入掉电模式后, 该低压检测电路继续工作, 在内部工作电压Vcc低于低压检测门槛电压后, 产生低压检测中断, 可将MCU从掉电状态唤醒。

IE: 中断允许寄存器(可位寻址)

SFR name	Address	bit	B7	B6	B5	B4	B3	B2	B1	B0
IE	A8H	name	EA	ELVD	EADC	ES	ET1	EX1	ET0	EX0

EA: 中断允许总控制位。

EA=0, 屏蔽了所有的中断请求;

EA=1, 开放总中断, 但每个中断源还有自己的独立允许控制位。

ELVD: 低压检测中断允许位。

ELVD = 0, 禁止低压检测中断;

ELVD = 1, 允许低压检测中断。

IPH : 中断优先级控制寄存器高(不可位寻址)

SFR name	Address	bit	B7	B6	B5	B4	B3	B2	B1	B0
IPH	B7H	name	PPCAH	PLVDH	PADCH	PSH	PT1H	PX1H	PT0H	PX0H

IP : 中断优先级控制寄存器低(可位寻址)

SFR name	Address	bit	B7	B6	B5	B4	B3	B2	B1	B0
IE	B8H	name	PPCA	PLVD	PADC	PS	PT1	PX1	PT0	PX0

PLVDH, PLVD: 低压检测中断优先级控制位。

当PLVDH=0且PLVD=0时, 低压检测中断为最低优先级中断(优先级0)

当PLVDH=0且PLVD=1时, 低压检测中断为较低优先级中断(优先级1)

当PLVDH=1且PADC=0时, 低压检测中断为较高优先级中断(优先级2)

当PLVDH=1且PLVD=1时, 低压检测中断为最高优先级中断(优先级3)

;本程序用查询方式演示P4.6口外部低压检测(汇编语言)

```
/* --- STC MCU Limited -----*/
/* --- 演示STC 1T 系列单片机P4.6口的低压检测功能 -----*/
/* --- Mobile: (86)13922805190 -----*/
/* --- Fax: 86-755-82905966 -----*/
/* --- Tel: 86-755-82948412 -----*/
/* --- Web: www.STCMCU.com -----*/
/*如果要在程序中使用或在文章中引用该程序 -----*/
/*请在程序中或文章中注明使用了STC的资料及程序 -----*/
/*-----*/
```

;IE: EA, ELVD, EADC, ES, ET1, EX1, ET0, EX0

;IP: PPCA, PLVD, PADC, PS, PT1, PX1, PT1 PX0

;IPH: PPCAH,PLVDH,PADCH,PSH,PT1H,PX1H,PT0H,PX0H

;PCON: SMOD, SMOD0,LVDF, POF,GF1, GF0, PD, IDL

ORG 0000H

AJMP MAIN

ORG 0100H

MAIN:

MOV SP,	#0E0H	;堆栈指针指向0E0H单元
MOV P1,	#0F0H	;演示程序开始工作
LCALL Delay		;延时
MOV P1,	#0FH	;演示程序开始工作
LCALL Delay		;延时
MOV P1,	#0FFH	

MAIN1:

```

MOV A, PCON
JBC ACC.5, POWER_ON_1
CLR P3.7           //ERROR_LED
SETB P3.5
SETB P3.4
SETB P3.3

```

ERROR:

```

SJMP ERROR

```

POWER_ON_1:

```

SETB P3.7
CLR P3.5           //POWER_ON_LED
SETB P3.4
SETB P3.3
LCALL Delay       ;延时

```

Continue_Read:

```

MOV A, #11011111B
ANL PCON, A
NOP
MOV A, PCON
JBC ACC.5, Low_Voltage

```

High_Voltage:

```

SETB P3.7
SETB P3.5
CLR P3.4           //High_Voltage_LED
SETB P3.3
SJMP Continue_Read

```

Low_Voltage:

```

SETB P3.7
SETB P3.5
SETB P3.4
CLR P3.3           //Low_Voltage_LED
SJMP Continue_Read

```

Delay:

```

CLR A
MOV R0, A
MOV R1, A
MOV R2, #30H

```

Delay_Loop:

```

DJNZ R0, Delay_Loop
DJNZ R1, Delay_Loop
DJNZ R2, Delay_Loop
RET

```

END

2.2.4 软件复位

用户应用程序在运行过程当中，有时会有特殊需求，需要实现单片机系统软复位（热启动之一），传统的8051单片机由于硬件上未支持此功能，用户必须用软件模拟实现，实现起来较麻烦。现STC新推出的增强型8051根据客户要求增加了IAP_CONTR特殊功能寄存器，实现了此功能。用户只需简单的控制IAP_CONTR特殊功能寄存器的其中两位SWBS/SWRST就可以系统复位了。

IAP_CONTR: ISP/IAP 控制寄存器

SFR Name	SFR Address	bit	B7	B6	B5	B4	B3	B2	B1	B0
IAP_CONTR	C7H	name	IAPEN	SWBS	SWRST	CMD_FAIL	-	WT2	WT1	WT0

IAPEN: ISP/IAP功能允许位。

0: 禁止IAP读/写/擦除Data Flash/EEPROM;

1: 允许读/写/擦除Data Flash/EEPROM。

SWBS: 软件选择从用户应用程序区启动(0)，还是从ISP程序区启动(1)。要与SWRST直接配合才可以实现

SWRST: 0: 不操作； 1: 产生软件系统复位，硬件自动清零。

CMD_FAIL: 如果送了ISP/IAP命令，并对IAP_TRIG送5Ah/A5h触发失败，则为1，需由软件清零。

;从用户应用程序区(AP区)软件复位并切换到用户应用程序区(AP区)开始执行程序

MOV IAP CONTR, #00100000B ;SWBS = 0(选择AP区), SWRST = 1(软复位)

;从系统ISP监控程序区软件复位并切换到用户应用程序区(AP区)开始执行程序

MOV IAP CONTR, #00100000B ;SWBS = 0(选择AP区), SWRST = 1(软复位)

;从用户应用程序区(AP区)软件复位并切换到系统ISP监控程序区开始执行程序

MOV IAP CONTR, #01100000B ;SWBS = 1(选择ISP区), SWRST = 1(软复位)

;从系统ISP监控程序区软件复位并切换到系统ISP监控程序区开始执行程序

MOV IAP CONTR, #01100000B ;SWBS = 1(选择ISP区), SWRST = 1(软复位)

本复位是整个系统复位，所有的特殊功能寄存器都会复位到初始值，I/O口也会初始化

2.2.5 上电复位/掉电复位

当电源电压VCC低于上电复位电路的检测门槛电压时，所有的逻辑电路都会复位。当VCC重新恢复正常电压时，延迟32768个时钟后，上电复位/掉电复位结束。进入掉电模式时，上电复位/掉电复位功能被关闭。

2.2.6 MAX810专用复位电路

STC12C5A60S2系列单片机内部集成了MAX810专用复位电路。若MAX810专用复位电路在STC-ISP编程器中被允许，则以后上电复位后将再产生约200mS延迟，复位才能被解除。



2.2.7 看门狗(WDT)复位

在工业控制 / 汽车电子 / 航空航天等需要高可靠性的系统中,为了防止“系统在异常情况下,受到干扰, MCU/CPU程序跑飞,导致系统长时间异常工作”,通常是引进看门狗,如果MCU/CPU不在规定的时间内按要求访问看门狗,就认为MCU/CPU处于异常状态,看门狗就会强迫MCU/CPU复位,使系统重新从头开始按规律执行用户程序。STC12C5A60S2系列单片机内部也引进了此看门狗功能,使单片机系统可靠性设计变得更加方便/简洁。为此功能,我们增加如下特殊功能寄存器WDT_CONTR:

WDT_CONTR: 看门狗(Watch-Dog-Timer)控制寄存器

SFR name	Address	bit	B7	B6	B5	B4	B3	B2	B1	B0
WDT_CONTR	0C1H	name	WDT_FLAG	-	EN_WDT	CLR_WDT	IDLE_WDT	PS2	PS1	PS0

Symbol 符号 Function 功能

WDT_FLAG : When WDT overflows, this bit is set. It can be cleared by software.
看门狗溢出标志位,当溢出时,该位由硬件置1,可用软件将其清0。

EN_WDT : Enable WDT bit. When set, WDT is started
看门狗允许位,当设置为“1”时,看门狗启动。

CLR_WDT : WDT clear bit. If set, WDT will recount. Hardware will automatically clear this bit.
看门狗清“0”位,当设为“1”时,看门狗将重新计数。硬件将自动清“0”此位。

IDLE_WDT : When set, WDT is enabled in IDLE mode. When clear, WDT is disabled in IDLE
 看门狗“IDLE”模式位，当设置为“1”时，看门狗定时器在“空闲模式”计数
 当清“0”该位时，看门狗定时器在“空闲模式”时不计数

PS2,PS1,PS0 : Pre-scale value of Watchdog timer is shown as the bellowed table:
 看门狗定时器预分频值，如下表所示

PS2	PS1	PS0	Pre-scale 预分频	WDT overflow Time @20MHz
0	0	0	2	39.3 mS
0	0	1	4	78.6 mS
0	1	0	8	157.3 mS
0	1	1	16	314.6 mS
1	0	0	32	629.1 mS
1	0	1	64	1.25 S
1	1	0	128	2.5 S
1	1	1	256	5 S

The WDT period is determined by the following equation 看门狗溢出时间计算
 看门狗溢出时间 = $(12 \times \text{Pre-scale} \times 32768) / \text{Oscillator frequency}$

设时钟为12MHz:

看门狗溢出时间 = $(12 \times \text{Pre-scale} \times 32768) / 12000000 = \text{Pre-scale} \times 393216 / 12000000$

PS2	PS1	PS0	Pre-scale 预分频	WDT overflow Time @12MHz
0	0	0	2	65.5 mS
0	0	1	4	131.0 mS
0	1	0	8	262.1 mS
0	1	1	16	524.2 mS
1	0	0	32	1.0485 S
1	0	1	64	2.0971 S
1	1	0	128	4.1943 S
1	1	1	256	8.3886 S

设时钟为11.0592MHz:

看门狗溢出时间 = $(12 \times \text{Pre-scale} \times 32768) / 11059200 = \text{Pre-scale} \times 393216 / 11059200$

PS2	PS1	PS0	Pre-scale	WDT overflow Time @11.0592MHz
0	0	0	2	71.1 mS
0	0	1	4	142.2 mS
0	1	0	8	284.4 mS
0	1	1	16	568.8 mS
1	0	0	32	1.1377 S
1	0	1	64	2.2755 S
1	1	0	128	4.5511 S
1	1	1	256	9.1022 S

看门狗测试程序，在STC的下载板上可以直接测试

```
/*
/* --- STC MCU Limited -----
/* --- 演示STC 1T 系列单片机 看门狗及其溢出时间计算公式-----
/* --- Mobile: (86)13922805190 -----
/* --- Fax: 86-755-82905966 -----
/* --- Tel: 86-755-82948412 -----
/* --- Web: www.STCMCU.com -----
/* 如果要在程序中使用或在文章中引用该程序， -----
/* 请在程序中或文章中注明使用了STC的资料及程序 -----
*/
;本演示程序在STC-ISP Ver 4.86.PCB的下载编程工具上测试通过,相关的工作状态在P1口上显示
;看门狗及其溢出时间 = (12 * Pre_scale *32768)/Oscillator frequency

WDT CONTR EQU 0C1H ;看门狗地址
WDT_TIME_LED EQU P1.5 ;用 P1.5 控制看门狗溢出时间指示灯,
;看门狗溢出时间可由该指示灯亮的时间长度或熄灭的时间长度表示
WDT_FLAG_LED EQU P1.7 ;用P1.7控制看门狗溢出复位指示灯,如点亮表示为看门狗溢出复位
Last_WDT_Time_LED_Status EQU 00H ;位变量,存储看门狗溢出时间指示灯的上一次状态位
;WDT复位时间(所用的Oscillator frequency = 18.432MHz) :
;Pre_scale_Word EQU 00111100B ;清0,启动看门狗, 预分频数=32, 0.68S
Pre_scale_Word EQU 00111101B ;清0,启动看门狗, 预分频数=64, 1.36S
;Pre_scale_Word EQU 00111110B ;清0,启动看门狗, 预分频数=128, 2.72S
;Pre_scale_Word EQU 00111111B ;清0,启动看门狗, 预分频数=256, 5.44S
ORG 0000H
AJMP MAIN
ORG 0100H

MAIN:
    MOV A, WDT CONTR ;检测是否为看门狗复位
    ANL A, #10000000B
    JNZ WDT_Reset ;WDT CONTR.7 = 1, 看门狗复位, 跳转到看门狗复位程序
;WDT CONTR.7 = 0, 上电复位, 冷启动, RAM单元内容为随机值
    SETB Last_WDT_Time_LED_Status ;上电复位,
;初始化看门狗溢出时间指示灯的状态位 = 1
    CLR WDT_TIME_LED ;上电复位, 点亮看门狗溢出时间指示灯
    MOV WDT CONTR, #Pre_scale_Word ;启动看门狗
```

WAIT1:

```
SJMP WAIT1 ;循环执行本语句(停机), 等待看门狗溢出复位  
;WDT_CONTR.7 = 1, 看门狗复位, 热启动, RAM 单元内容不变, 为复位前的值  
WDT_Reset: ;看门狗复位, 热启动  
    CLR WDT_FLAG_LED ;是看门狗复位, 点亮看门狗溢出复位指示灯  
    JB Last_WDT_Time_LED_Status, Power_Off_WDT_TIME_LED  
        ;为1熄灭相应的灯, 为0亮相应灯  
;根据看门狗溢出时间指示灯的上一次状态位设置 WDT_TIME_LED 灯,  
;若上次亮本次就熄灭, 若上次熄灭本次就亮  
    CLR WDT_TIME_LED ;上次熄灭本次点亮看门狗溢出时间指示灯  
    CPL Last_WDT_Time_LED_Status ;将看门狗溢出时间指示灯的上一次状态位取反  
WAIT2:  
    SJMP WAIT2 ;循环执行本语句(停机), 等待看门狗溢出复位  
Power_Off_WDT_TIME_LED:  
    SETB WDT_TIME_LED ;上次亮本次就熄灭看门狗溢出时间指示灯  
    CPL Last_WDT_Time_LED_Status ;将看门狗溢出时间指示灯的上一次状态位取反  
WAIT3:  
    SJMP WAIT3 ;循环执行本语句(停机), 等待看门狗溢出复位  
    END
```

2.2.8 冷启动复位和热启动复位

	复位源	现象
热启动复位	内部看门狗复位	会使单片机直接从用户程序区0000H处开始执行用户程序
	通过控制RESET脚产生的硬复位	会使系统 从用户程序区0000H处开始直接执行用户程序
	通过对IAP_CONTR寄存器送入20H产生的软复位	会使系统从用户程序区0000H处开始直接执行用户程序
	通过对IAP_CONTR寄存器送入60H产生的软复位	会使系统从系统ISP监控程序区开始执行程序，检测不到合法的ISP下载命令流后，会软复位到用户程序区执行用户程序
冷启动复位	系统停电后再上电引起的硬复位	会使系统从系统ISP监控程序区开始执行程序，检测不到合法的ISP下载命令流后，会软复位到用户程序区执行用户程序

2.3 STC12C5A60S2系列单片机的省电模式

STC12C5A60S2系列单片机可以运行3种省电模式以降低功耗，它们分别是：空闲模式，低速模式和掉电模式。正常工作模式下，STC12C5A60S2系列单片机的典型功耗是2mA ~ 7mA，而掉电模式下的典型功耗是<0.1uA，空闲模式下的典型功耗是<1.3mA。

低速模式由时钟分频器CLK_DIV控制，而空闲模式和掉电模式的进入由电源控制寄存器PCON的相应位控制。PCON寄存器定义如下：

PCON (Power Control Register) (不可位寻址)

SFR name	Address	bit	B7	B6	B5	B4	B3	B2	B1	B0
PCON	87H	name	SMOD	SMOD0	LVDF	POF	GF1	GF0	PD	IDL

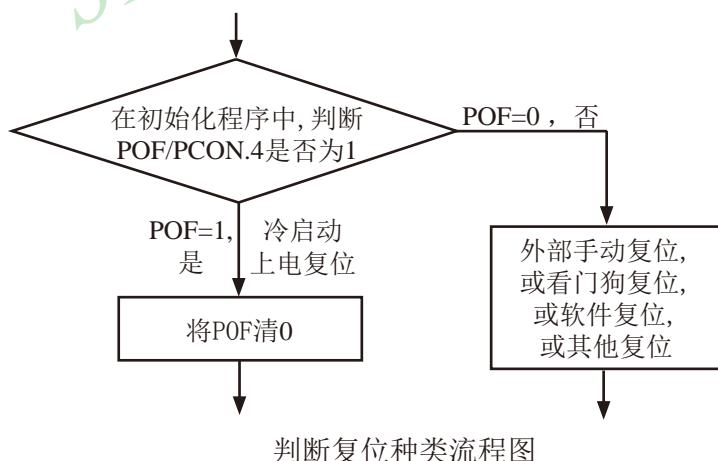
LVDF：低压检测标志位，同时也是低压检测中断请求标志位。

在正常工作和空闲工作状态时，如果内部工作电压Vcc低于低压检测门槛电压，该位自动置1，与低压检测中断是否被允许无关。即在内部工作电压Vcc低于低压检测门槛电压时，不管有没有允许低压检测中断，该位都自动为1。该位要用软件清0，清0后，如内部工作电压Vcc继续低于低压检测门槛电压，该位又被自动设置为1。

在进入掉电工作状态前，如果低压检测电路未被允许可产生中断，则在进入掉电模式后，该低压检测电路不工作以降低功耗。如果被允许可产生低压检测中断，则在进入掉电模式后，该低压检测电路继续工作，在内部工作电压Vcc低于低压检测门槛电压后，产生低压检测中断，可将MCU从掉电状态唤醒。

POF：上电复位标志位，单片机停电后，上电复位标志位为1，可由软件清0。

实际应用：要判断是上电复位（冷启动），还是外部复位脚输入复位信号产生的复位，还是内部看门狗复位，还是软件复位或者其他复位，可通过如下方法来判断：



PD : 将其置1时, 进入Power Down模式, 可由外部中断低电平触发或下降沿触发唤醒, 进入掉电模式时, 内部时钟停振, 由于无时钟CPU、定时器、串行口等功能部件停止工作, 只有外部中断继续工作。可将CPU从掉电模式唤醒的外部管脚有: INT0/P3.2, INT1/P3.3, INT/T0/P3.4, INT/T1/P3.5, INT/RxD/P3.0, CCP0/P1.3(或P4.2), CCP1/P1.4(或P4.3), EX_LVD/P4.6。掉电模式也叫停机模式, 此时功耗<0.1uA

IDL : 将其置1, 进入IDLE模式(空闲), 除系统不给CPU供时钟, CPU不执行指令外, 其余功能部件仍可继续工作, 可由外部中断、定时器中断、低压检测中断及A/D转换中断中的任何一个中断唤醒。可将CPU从空闲模式(IDLE 模式)唤醒的外部中断脚有:

INT0/P3.2, INT1/P3.3, INT/T0/P3.4, INT/T1/P3.5, INT/RxD/P3.0,
内部定时器Timer0, Timer1也可以将单片机从空闲模式唤醒,
串行口中断(UART)也可以将单片机从空闲模式唤醒

GF1,GF0 : 两个通用工作标志位, 用户可以任意使用。

SMOD, SMOD0: 与电源控制无关, 与串口有关, 在此不作介绍。

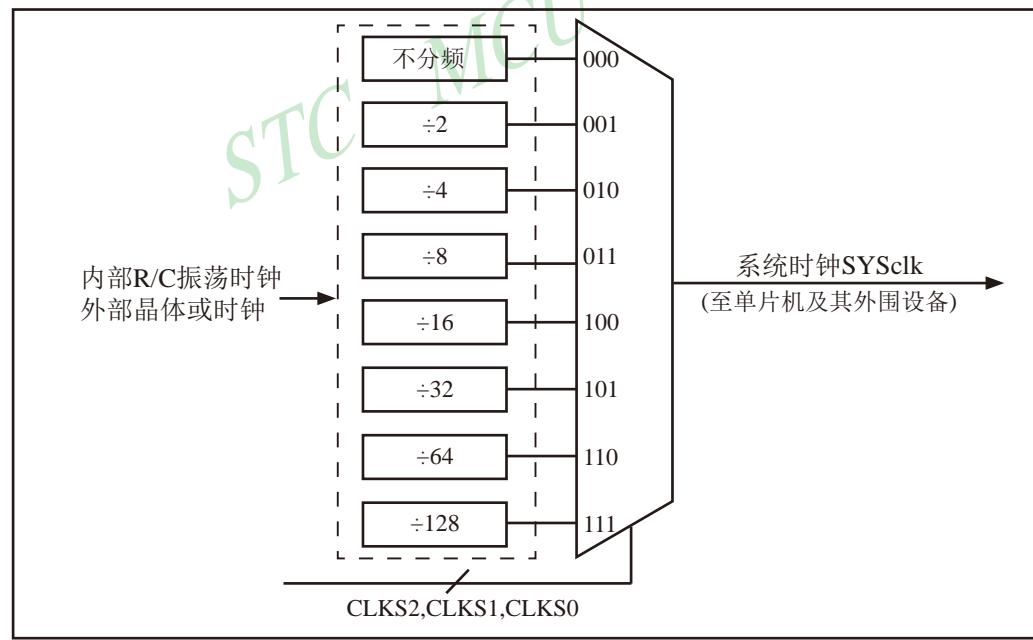
2.3.1 低速模式

时钟分频器可以对系统时钟(外部晶体时钟或内部R/C振荡时钟)进行分频,从而降低工作时钟频率,降低功耗,降低EMI。

时钟分频寄存器CLK_DIV各位的定义如下:

SFR Name	SFR Address	bit	B7	B6	B5	B4	B3	B2	B1	B0
CLK_DIV	97H	name	-	-	-	-	-	CLKS2	CLKS1	CLKS0

CLKS2	CLKS1	CLKS0	分频后CPU的实际工作时钟
0	0	0	外部晶体时钟或内部R/C振荡时钟
0	0	1	(外部晶体时钟或内部R/C振荡时钟)/2
0	1	0	(外部晶体时钟或内部R/C振荡时钟)/4
0	1	1	(外部晶体时钟或内部R/C振荡时钟)/8
1	0	0	(外部晶体时钟或内部R/C振荡时钟)/16
1	0	1	(外部晶体时钟或内部R/C振荡时钟)/32
1	1	0	(外部晶体时钟或内部R/C振荡时钟)/64
1	1	1	(外部晶体时钟或内部R/C振荡时钟)/128



STC12C5A60S2系列单片机可以在空闲模式时分频工作,也可以在正常工作时分频。

2.3.2 空闲模式

将IDL/PCON.0置为1，单片机将进入IDLE(空闲)模式。在空闲模式下，仅CPU无时钟停止工作，但是外部中断、外部低压检测电路、定时器、A/D转换、串行口等仍正常运行。而看门狗在空闲模式下是否工作取决于其自身有一个“IDLE”模式位：IDLE_WDT(WDT_CONTR.3)。当IDLE_WDT位被设置为“1”时，看门狗定时器在“空闲模式”计数，即正常工作。当IDLE_WDT位被清“0”时，看门狗定时器在“空闲模式”时不计数，即停止工作。在空闲模式下，RAM、堆栈指针(SP)、程序计数器(PC)、程序状态字(PSW)、累加器(A)等寄存器都保持原有数据。I/O口保持着空闲模式被激活前那一刻的逻辑状态。空闲模式下单片机的所有外围设备都能正常运行(除CPU无时钟不工作外)。当任何一个中断产生时，它们都可以将单片机唤醒，单片机被唤醒后，CPU将继续执行进入空闲模式语句的下一条指令。

有两种方式可以退出空闲模式。任何一个中断的产生都会引起IDL/PCON.0被硬件清除，从而退出空闲模式。另一个退出空闲模式的方法是：外部RST引脚复位，将复位脚拉高，产生复位。这种拉高复位引脚来产生复位的信号源需要被保持24个时钟加上10us，才能产生复位，再将RST引脚拉低，结束复位，单片机从用户程序的0000H处开始正常工作。

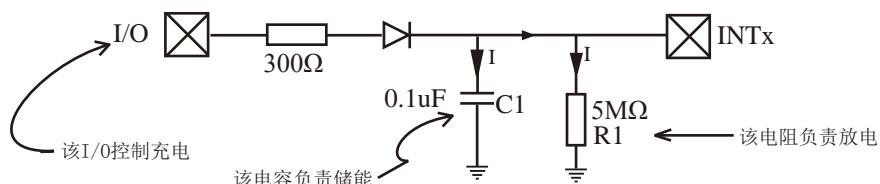
2.3.3 掉电模式/停机模式

将PD/PCON.1置为1，单片机将进入Power Down(掉电)模式，掉电模式也叫停机模式。进入掉电模式后，内部时钟停振，由于无时钟源，CPU、定时器、看门狗、A/D转换、串行口等停止工作，外部中断继续工作。如果低压检测电路被允许产生中断，则低压检测电路也可继续工作，否则将停止工作。进入掉电模式后，所有I/O口、SFRs(特殊功能寄存器)维持进入掉电模式前那一刻的状态不变。

可将CPU从掉电模式唤醒的外部管脚有： $\overline{\text{INT0}}/\text{P3.2}$, $\overline{\text{INT1}}/\text{P3.3}$, $\overline{\text{INT}}/\text{T0}/\text{P3.4}$, $\overline{\text{INT}}/\text{T1}/\text{P3.5}$, $\overline{\text{INT}}/\text{RXD}/\text{P3.0}$

另外，外部复位也将MCU从掉电模式中唤醒，复位唤醒后的MCU将从用户程序的0000H处开始正常工作。

当用户系统无外部中断源将单片机从掉电模式唤醒时，下面的电路能够定时唤醒掉电模式。



控制充电的I/O口首先配置为推挽/强上拉模式并置高，上面的电路会给储能电容C1充电。在单片机进入掉电模式之前，将控制充电的I/O口拉低，上面电路通过电阻R1给储能电容C1放电。当电容C1的电被放到小于0.8V时，外部中断INTx会产生一个下降沿中断，从而自动地将单片机从掉电模式中唤醒。

```

/*可由外部中断唤醒的掉电唤醒示例程序 -----
/*
/* --- STC MCU Limited -----
/* --- 演示STC 1T 系列单片机由外部中断唤醒掉电模式 -----
/* --- Mobile: (86)13922805190 -----
/* --- Fax: 86-755-82905966 -----
/* --- Tel: 86-755-82948412 -----
/* --- Web: www.STCMCU.com -----
/*如果要在程序中使用或在文章中引用该程序 -----
/*请在程序中或文章中注明使用了STC的资料及程序 -----
/*-----*/
#include <reg51.h>
#include <intrins.h>
sbit Begin_LED = P1^2;                                //Begin-LED indicator indicates system start-up
unsigned char Is_Power_Down = 0;                         //Set this bit before go into Power-down mode
sbit Is_Power_Down_LED_INT0 = P1^7;                     //Power-Down wake-up LED indicator on INT0
sbit Not_Power_Down_LED_INT0 = P1^6;                   //Not Power-Down wake-up LED indicator on INT0
sbit Is_Power_Down_LED_INT1 = P1^5;                     //Power-Down wake-up LED indicator on INT1
sbit Not_Power_Down_LED_INT1 = P1^4;                   //Not Power-Down wake-up LED indicator on INT1
sbit Power_Down_Wakeup_Pin_INT0 = P3^2;                //Power-Down wake-up pin on INT0
sbit Power_Down_Wakeup_Pin_INT1 = P3^3;                //Power-Down wake-up pin on INT1
sbit Normal_Work_Flashing_LED = P1^3;                  //Normal work LED indicator
void Normal_Work_Flashing(void);
void INT_System_init(void);
void INT0_Routine(void);
void INT1_Routine(void);

void main (void)
{
    unsigned char j = 0;
    unsigned char wakeup_counter = 0;                      //clear interrupt wakeup counter variable wakeup_counter
    Begin_LED = 0;                                         //system start-up LED
    INT_System_init();                                     //Interrupt system initialization
    while(1)
    {
        P2 = wakeup_counter;
        wakeup_counter++;
        for(j=0; j<2; j++)
        {
            Normal_Work_Flashing(); //System normal work
        }
    }
}

```

```

Is_Power_Down = 1;           //Set this bit before go into Power-down mode
PCON    = 0x02;             //after this instruction, MCU will be in power-down mode
                           //external clock stop
_nop_();
_nop_();
_nop_();
_nop_();
}
}

void INT_System_init (void)
{
    IT0      = 0;           /* External interrupt 0, low electrical level triggered */
//    IT0      = 1;           /* External interrupt 0, negative edge triggered */
    EX0      = 1;           /* Enable external interrupt 0
                           */
    IT1      = 0;           /* External interrupt 1, low electrical level triggered */
//    IT1      = 1;           /* External interrupt 1, negative edge triggered */
    EX1      = 1;           /* Enable external interrupt 1
                           */
    EA       = 1;           /* Set Global Enable bit
                           */
}
void INT0_Routine (void) interrupt 0
{
    if (Is_Power_Down)
    {
        //Is_Power_Down ==1;      /* Power-Down wakeup on INT0 */
        Is_Power_Down = 0;
        Is_Power_Down_LED_INT0 = 0;
                           /*open external interrupt 0 Power-Down wake-up LED indicator */
        while (Power_Down_Wakeup_Pin_INT0 == 0)
        {
            /* wait higher */
        }
        Is_Power_Down_LED_INT0 = 1;
                           /* close external interrupt 0 Power-Down wake-up LED indicator */
    }
    else
    {
        Not_Power_Down_LED_INT0 = 0; /* open external interrupt 0 normal work LED */
        while (Power_Down_Wakeup_Pin_INT0 == 0)
        {
            /* wait higher */
        }
        Not_Power_Down_LED_INT0 = 1; /* close external interrupt 0 normal work LED */
    }
}

```

```
void INT1_Routine (void) interrupt 2
{
    if (Is_Power_Down)
    {
        //Is_Power_Down ==1;      /* Power-Down wakeup on INT1 */
        Is_Power_Down = 0;
        Is_Power_Down_LED_INT1= 0;
                                /*open external interrupt 1 Power-Down wake-up LED indicator */
        while (Power_Down_Wakeup_Pin_INT1 == 0)
        {
            /* wait higher */
        }
        Is_Power_Down_LED_INT1 = 1;
                                /* close external interrupt 1 Power-Down wake-up LED indicator */
    }
    else
    {
        Not_Power_Down_LED_INT1 = 0; /* open external interrupt 1 normal work LED */
        while (Power_Down_Wakeup_Pin_INT1 ==0)
        {
            /* wait higher */
        }
        Not_Power_Down_LED_INT1 = 1; /* close external interrupt 1 normal work LED */
    }
}

void delay (void)
{
    unsigned int      j = 0x00;
    unsigned int      k = 0x00;
    for (k=0; k<2; ++k)
    {
        for (j=0; j<=30000; ++j)
        {
            _nop_();
            _nop_();
            _nop_();
            _nop_();
            _nop_();
            _nop_();
            _nop_();
            _nop_();
        }
    }
}
```

```
void Normal_Work_Flashing (void)
{
    Normal_Work_Flashing_LED = 0;
    delay ();
    Normal_Work_Flashing_LED = 1;
    delay ();
}
```

;通过外部中断从掉电模式唤醒单片机（汇编语言）
;*****

;Wake Up Idle and Wake Up Power Down
;*****

```
/* --- STC MCU Limited ----- */
/* --- 演示STC 1T 系列单片机由外部中断唤醒掉电模式 ----- */
/* --- Mobile: (86)13922805190 ----- */
/* --- Fax: 86-755-82905966 ----- */
/* --- Tel: 86-755-82948412 ----- */
/* --- Web: www.STCMCU.com ----- */
/*如果要在程序中使用或在文章中引用该程序 ----- */
/*请在程序中或文章中注明使用了STC的资料及程序 ----- */
/*----- */
```

```
ORG 0000H
AJMP MAIN
ORG 0003H
```

int0_interrupt:

```
CLR P1.7           ;open P1.7 LED indicator
ACALL delay        ;delay in order to observe
CLR EA             ;clear global enable bit, stop all interrupts
RETI
ORG 0013H
```

int1_interrupt:

```
CLR P1.6           ;open P1.6 LED indicator
ACALL delay        ;delay in order to observe
CLR EA             ;clear global enable bit, stop all interrupts
RETI
ORG 0100H
```

delay:

```
CLR A
MOV R0, A
MOV R1, A
MOV R2, #02
```

main:

```
MOV R3, #0 ;P1 LED increment mode changed
;start to run program
```

main_loop:

```
MOV A, R3
CPL A
MOV P1, A
ACALL delay
INC R3
MOV A, R3
SUBB A, #18H
JC main_loop
MOV P1, #0FFH ;close all LED, MCU go into power-down mode
CLR IT0 ;low electrical level trigger external interrupt 0
; SETB IT0 ;negative edge trigger external interrupt 0
SETB EX0 ;enable external interrupt 0
CLR IT1 ;low electrical level trigger external interrupt 1
; SETB IT1 ;negative edge trigger external interrupt 1
SETB EX1 ;enable external interrupt 1
SETB EA ;set the global enable
;if don't so, power-down mode cannot be wake up
```

;MCU will go into idle mode or power-down mode after the following instructions

```
MOV PCON, #00000010B ;Set PD bit, power-down mode (PD = PCON.1)
; NOP
; NOP
; NOP
; MOV PCON, #00000001B ;Set IDL bit, idle mode (IDL = PCON.0)
MOV P1, #0DFH ;1101,1111
NOP
NOP
NOP
```

WAIT1:

```
SJMP $ ;dynamically stop
END
```

第3章 存储器和特殊功能寄存器(SFRs)

STC12C5A60S2系列单片机的程序存储器和数据存储器是各自独立编址的。STC12C5A60S2系列单片机的所有程序存储器都是片上Flash存储器，不能访问外部程序存储器，因为没有外部访问使能信号—EA和程序存储启用信号—PSEN。STC12C5A60S2系列单片机内部有1280字节的数据存储器，其在物理和逻辑上都分为两个地址空间：内部RAM(256字节)和内部扩展RAM(1024字节)。另外，STC12C5A60S2系列单片机还可以访问在片外扩展的64KB外部数据存储器。

3.1 程序存储器

程序存储器用于存放用户程序、数据和表格等信息。STC12C5A60S2系列单片机内部集成了8K~62K字节的Flash程序存储器。STC12C5A60S2系列各种型号单片机的程序Flash存储器的地址如下表所示。



Type	Program Memory
STC12C/LE5A08S2/AD	0000H~1FFFH (8K)
STC12C/LE5A16S2/AD	0000H~3FFFH (16K)
STC12C/LE5A20S2/AD	0000H~4FFFH (20K)
STC12C/LE5A32S2/AD	0000H~7FFFH (32K)
STC12C/LE5A40S2/AD	0000H~9FFFH (40K)
STC12C/LE5A48S2/AD	0000H~0BFFFH (48K)
STC12C/LE5A52S2/AD	0000H~0CFFFH (52K)
STC12C/LE5A56S2/AD	0000H~0DFFFH (56K)
STC12C/LE5A60S2/AD	0000H~0EFFFH (60K)
IAP12C/LE5A62S2/AD	0000H~0F7FFFH (62K)

单片机复位后，程序计数器(PC)的内容为0000H，从0000H单元开始执行程序。另外中断服务程序的入口地址(又称中断向量)也位于程序存储器单元。在程序存储器中，每个中断都有一个固定的入口地址，当中断发生并得到响应后，单片机就会自动跳转到相应的中断入口地址去执行程序。外部中断0的中断服务程序的入口地址是0003H，定时器/计数器0中断服务程序的入口地址是000BH，外部中断1的中断服务程序的入口地址是0013H，定时器/计数器1的中断服务程序的入口地址是001BH等。更多的中断服务程序的入口地址(中断向量)见单独的中断章节。由于相邻中断入口地址的间隔区间(8个字节)有限，一般情况下无法保存完整的中断服务程序，因此，一般在中断响应的地址区域存放一条无条件转移指令，指向真正存放中断服务程序的空间去执行。

程序Flash存储器可在线反复编程擦写10万次以上，提高了使用的灵活性和方便性。

3.2 数据存储器(SRAM)

STC12C5A60S2系列单片机内部集成了1280字节RAM，可用于存放程序执行的中间结果和过程数据。内部数据存储器在物理和逻辑上都分为两个地址空间：内部RAM(256字节)和内部扩展RAM(1024字节)。此外，STC12C5A60S2系列单片机还可以访问在片外扩展的64KB外部数据存储器。

3.2.1 内部RAM

内部RAM共256字节，可分为3个部分：低128字节RAM(与传统8051兼容)、高128字节RAM(Intel在8052中扩展了高128字节RAM)及特殊功能寄存器区。低128字节的数据存储器既可直接寻址也可间接寻址。高128字节RAM与特殊功能寄存器区貌似共用相同的地址范围，都使用80H~FFH，地址空间虽然貌似重叠，但物理上是独立的，使用时通过不同的寻址方式加以区分。高128字节RAM只能间接寻址，特殊功能寄存器区只可直接寻址。

内部RAM的结构如下图所示，地址范围是00H~FFH。



低128字节的内部RAM

低128字节RAM也称通用RAM区。通用RAM区又可分为工作寄存器组区，可位寻址区，用户RAM区和堆栈区。工作寄存器组区地址从00H~1FH共32B(字节)单元，分为4组(每一组称为一个寄存器组)，每组包含8个8位的工作寄存器，编号均为R0~R7，但属于不同的物理空间。通过使用工作寄存器组，可以提高运算速度。R0~R7是常用的寄存器，提供4组是因为1组往往不够用。程序状态字PSW寄存器中的RS1和RS0组合决定当前使用的工作寄存器组。见下面PSW寄存器的介绍。可位寻址区的地址从20H~2FH共16个字节单元。20H~2FH单元既可向普通RAM单元一样按字节存取，也可以对单元中的任何一位单独存取，共128位，所对应的地址范围是00H~7FH。位地址范围是00H~7FH，内部RAM低128字节的地址也是00H~7FH；从外表看，二者地址是一样的，实际上二者具有本质的区别；位地址指向的是一个位，而字节地址指向的是一个字节单元，在程序中使用不同的指令区分。内部RAM中的30H~FFH单元是用户RAM和堆栈区。一个8位的堆栈指针(SP)，用于指向堆栈区。单片机复位后，堆栈指针SP为07H，指向了工作寄存器组0中的R7，因此，用户初始化程序都应对SP设置初值，一般设置在80H以后的单元为宜。

PSW：程序状态字寄存器(可位寻址)

SFR name	Address	bit	B7	B6	B5	B4	B3	B2	B1	B0
PSW	D0H	name	CY	AC	F0	RS1	RS0	OV	F1	P

CY : 标志位。进行加法运算时, 当最高位即B7位有进位, 或执行减法运算最高位有借位时, CY为1; 反之为0。

AC : 进位辅助位。进行加法运算时, 当B3位有进位, 或执行减法运算B3有借位时, AC为1; 反之为0。设置辅助进位标志AC的目的是为了便于BCD码加法、减法运算的调整。

F0 : 用户标志位0。

RS1、RS0: 工作寄存器组的选择位。如下表

RS1	RS0	当前使用的工作寄存器组(R0~R7)
0	0	0组(00H~07H)
0	1	1组(08H~0FH)
1	0	2组(10H~17H)
1	1	3组(18H~1FH)

OV: 溢出标志位.

B1 : 保留位

F1 : 用户标志位1。

P : 奇偶标志位。该标志位始终体现累加器ACC中1的个数的奇偶性。如果累加器ACC中1的个数为奇数, 则P置1; 当累加器ACC中的个数为偶数(包括0个)时, P位为0

堆栈指针(SP):

堆栈指针是一个8位专用寄存器。它指示出堆栈顶部在内部RAM块中的位置。系统复位后, SP初始化位07H, 使得堆栈事实上由08H单元开始, 考虑08H~1FH单元分别属于工作寄存器组1~3, 若在程序设计中用到这些区, 则最好把SP值改变为80H或更大的值为宜。STC12C5A60S2系列单片机的堆栈是向上生长的, 即将数据压入堆栈后, SP内容增大。

3.2.2 内部扩展RAM

STC12C5A60S2单片机片内除了集成256字节的内部RAM外，还集成了1024字节的扩展RAM，地址范围是0000H~03FFH。访问内部扩展RAM的方法和传统8051单片机访问外部扩展RAM的方法相同，但是不影响P0口、P2口、P3.6、P3.7和ALE。在汇编语言中，内部扩展RAM通过MOVX指令访问，即使用“MOVX @DPTR”或者“MOVX @Ri”指令访问。在C语言中，可使用xdata声明存储类型即可，如“unsigned char xdata i=0;”。

单片机内部扩展RAM是否可以访问受辅助寄存器AUXR(地址为8EH)中的EXTRAM位控制。

STC12C5A60S2/AD/PWM系列单片机8051单片机 扩展RAM管理及禁止ALE输出 特殊功能寄存器

Mnemonic	Add	Name	7	6	5	4	3	2	1	0	Reset Value
AUXR	8EH	Auxiliary Register	T0x12	T1x12	UAR_M0x6	BRTR	S2SM0D	BRTx12	EXTRAM	S1BRS	0000,0000

EXTRAM: Internal/External RAM access 内部/外部RAM存取

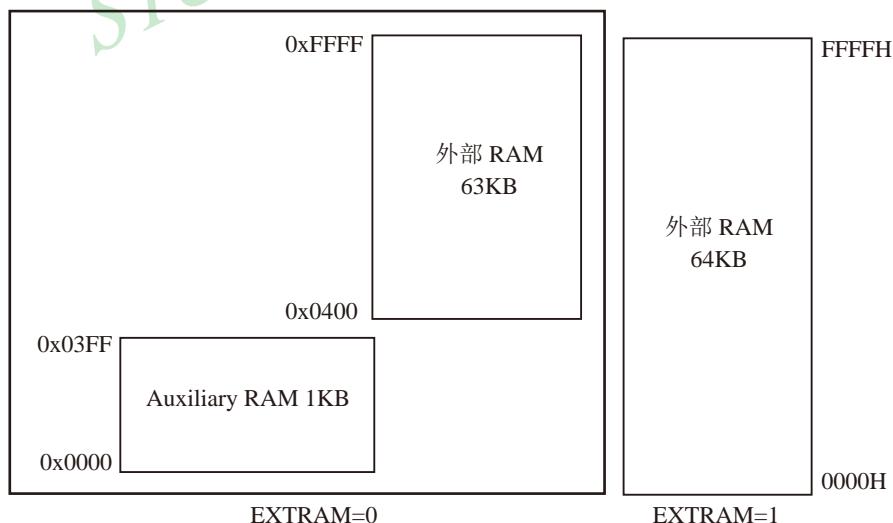
0: 内部扩展的EXT_RAM可以存取。

STC12C5A60S2/AD/PWM系列单片机

在00H到3FFH单元(1024字节)，使用MOVX @DPTR指令访问，超过400H的地址空间总是访问外部数据存储器(含400H单元)，MOVX @Ri只能访问00H到FFH单元

1: External data memory access. 外部数据存储器存取

禁止访问内部扩展RAM，此时MOVX @DPTR/MOVX @Ri的使用同普通8052单片机



应用示例供参考（汇编）：**访问内部扩展的EXTRAM****;新增特殊功能寄存器声明(汇编方式)**

```
AUXR      DATA     8EH;      或者用 AUXR EQU 8EH 定义
MOV       AUXR, #0000000B; EXTRAM位清为”0”，其实上电复位时此位就为”0”。
;MOVX A, @DPTR / MOVX    @DPTR, A指令可访问内部扩展的EXTRAM
;MOVX A, @Ri / MOVX A, @Ri 指令可直接访问内部扩展的EXTRAM
;使用此指令STC12C5A60S2系列只能访问内部扩展的EXTRAM(00H-FFH, 共256字节)
```

;写芯片内部扩展的EXTRAM

```
MOV       DPTR, #address
MOV       A, #value
MOVX    @DPTR, A
```

;读芯片内部扩展的EXTRAM

```
MOV       DPTR, #address
MOVX   A, @DPTR
```

RD+系列**; 如果 #address < 400H, 则在EXTRAM位为”0”时, 访问物理上在内部, 逻辑上在外部的此EXTRAM****; 如果 #address >= 400H, 则总是访问物理上外部扩展的RAM或I/O空间 (400H--FFFFH)****禁止访问内部扩展的EXTRAM ,以防冲突**

MOV AUXR, #00000010B; EXTRAM控制位设置为”1”, 禁止访问EXTRAM, 以防冲突
 有些用户系统因为外部扩展了I/O 或者用片选去选多个RAM 区, 有时与此内部扩展的EXTRAM逻辑地址上有冲突, 将此位设置为”1”, 禁止访问此内部扩展的EXTRAM就可以了.

大实话 :

其实不用设置AUXR寄存器即可直接用MOVX @DPTR指令访问此内部扩展的EXTRAM, 超过此RAM空间, 将访问片外单元. 如果系统外扩了SRAM, 而实际使用的空间小于1024字节, 则可直接将此SRAM省去, 比如省去STC62WV256, IS62C256, UT6264等.

应用示例供参考 (C 语言) :

```
/*      访问内部扩展的EXTRAM */
/* STC12C5A60S2/AD/PWM系列单片机为(00H - 3FFH, 共1024字节扩展的EXTRAM) */
/* 新增特殊功能寄存器声明(C 语言方式) */
sfr AUXR = 0x8e      /*如果不需设置AUXR就不用声明AUXR */
AUXR = 0x00;          /*0000, 0000 EXTRAM位清0, 其实上电复位时此位就为0 */
unsigned char xdata sum,      loop_counter, test_array[128];
/* 将变量声明成 xdata 即可直接访问此内部扩展的EXTRAM*/
```

```
/* 写芯片内部扩展的EXTRAM */
    sum      =      0;
    loop_counter =      128;
    test_array[0] =      5;
/* 读芯片内部扩展的EXTRAM */
    sum      =      test_array[0];
如果#address<400H, 则在EXTRAM位为”0”时, 访问物理上在内部, 逻辑上在外部的此EXTRAM
如果#address>=400H, 则总是访问物理上外部扩展的RAM或I/O空间 (400H-FFFFH)
*/

```

禁止访问内部扩展的EXTRAM, 以防冲突

AUXR = 0x02; /* 0000, 0010, EXTRAM位设为”1”, 禁止访问EXTRAM, 以防冲突*/

有些用户系统因为外部扩展了I/O 或者用片选去选多个RAM 区, 有时与此内部扩展的EXTRAM逻辑上有冲突, 将此位设置为”1”, 禁止访问此内部扩展的EXTRAM就可以了.

STC12C5A60S2系列单片机内部扩展RAM演示程序

```

; /* ---- STC International Limited ----- */
; /* ---- STC 姚永平 设计 2006/1/6 V1.0 ----- */
; /* ---- 演示 STC12C5A60S2/AD/PWM系列单片机 MCU 内部扩展RAM演示程序----- */
; /* ---- Mobile: 13922805190 ----- */
; /* ---- Fax: 0755-82905966 ----- */
; /* ---- Tel: 0755-82948409 ----- */
; /* ---- Web: www.STCMCU.com ----- */
; /* ---- 本演示程序在STC-ISP Ver 3.0A.PCB的下载编程工具上测试通过 ----- */
; /* ---- 如果要在程序中使用该程序,请在程序中注明使用了STC的资料及程序 --- */
; /* ---- 如果要在文章中引用该程序,请在文章中注明使用了STC的资料及程序 --- */

#include <reg52.h>
#include <intrins.h>      /* use _nop_() function */

sfr AUXR = 0x8e;

sbit ERROR_LED = P1^5;
sbit OK_LED = P1^7;

void main()
{
    unsigned int array_point = 0;

    /* 测试数组 Test_array_one[512],Test_array_two[512]*/
    unsigned char xdata Test_array_one[512] =
    {
        0x00,    0x01,    0x02,    0x03,    0x04,    0x05,    0x06,    0x07,
        0x08,    0x09,    0x0a,    0x0b,    0x0c,    0x0d,    0x0e,    0x0f,
        0x10,    0x11,    0x12,    0x13,    0x14,    0x15,    0x16,    0x17,
        0x18,    0x19,    0x1a,    0x1b,    0x1c,    0x1d,    0x1e,    0x1f,
        0x20,    0x21,    0x22,    0x23,    0x24,    0x25,    0x26,    0x27,
        0x28,    0x29,    0x2a,    0x2b,    0x2c,    0x2d,    0x2e,    0x2f,
        0x30,    0x31,    0x32,    0x33,    0x34,    0x35,    0x36,    0x37,
        0x38,    0x39,    0x3a,    0x3b,    0x3c,    0x3d,    0x3e,    0x3f,
        0x40,    0x41,    0x42,    0x43,    0x44,    0x45,    0x46,    0x47,
        0x48,    0x49,    0x4a,    0x4b,    0x4c,    0x4d,    0x4e,    0x4f,
        0x50,    0x51,    0x52,    0x53,    0x54,    0x55,    0x56,    0x57,
        0x58,    0x59,    0x5a,    0x5b,    0x5c,    0x5d,    0x5e,    0x5f,
        0x60,    0x61,    0x62,    0x63,    0x64,    0x65,    0x66,    0x67,
    }
}

```

0x68,	0x69,	0x6a,	0x6b,	0x6c,	0x6d,	0x6e,	0x6f,
0x70,	0x71,	0x72,	0x73,	0x74,	0x75,	0x76,	0x77,
0x78,	0x79,	0x7a,	0x7b,	0x7c,	0x7d,	0x7e,	0x7f,
0x80,	0x81,	0x82,	0x83,	0x84,	0x85,	0x86,	0x87,
0x88,	0x89,	0x8a,	0x8b,	0x8c,	0x8d,	0x8e,	0x8f,
0x90,	0x91,	0x92,	0x93,	0x94,	0x95,	0x96,	0x97,
0x98,	0x99,	0x9a,	0x9b,	0x9c,	0x9d,	0x9e,	0x9f,
0xa0,	0xa1,	0xa2,	0xa3,	0xa4,	0xa5,	0xa6,	0xa7,
0xa8,	0xa9,	0xaa,	0xab,	0xac,	0xad,	0xae,	0xaf,
0xb0,	0xb1,	0xb2,	0xb3,	0xb4,	0xb5,	0xb6,	0xb7,
0xb8,	0xb9,	0xba,	0xbb,	0xbc,	0xbd,	0xbe,	0xbf,
0xc0,	0xc1,	0xc2,	0xc3,	0xc4,	0xc5,	0xc6,	0xc7,
0xc8,	0xc9,	0xca,	0xcb,	0xcc,	0xcd,	0xce,	0xcf,
0xd0,	0xd1,	0xd2,	0xd3,	0xd4,	0xd5,	0xd6,	0xd7,
0xd8,	0xd9,	0xda,	0xdb,	0xdc,	0xdd,	0xde,	0xdf,
0xe0,	0xe1,	0xe2,	0xe3,	0xe4,	0xe5,	0xe6,	0xe7,
0xe8,	0xe9,	0xea,	0xeb,	0xec,	0xed,	0xee,	0xef,
0xf0,	0xf1,	0xf2,	0xf3,	0xf4,	0xf5,	0xf6,	0xf7,
0xf8,	0xf9,	0xfa,	0xfb,	0xfc,	0xfd,	0xfe,	0xff,
0xff,	0xfe,	0xfd,	0xfc,	0xfb,	0xfa,	0xf9,	0xf8,
0xf7,	0xf6,	0xf5,	0xf4,	0xf3,	0xf2,	0xf1,	0xf0,
0xef,	0xee,	0xed,	0xec,	0xeb,	0xea,	0xe9,	0xe8,
0xe7,	0xe6,	0xe5,	0xe4,	0xe3,	0xe2,	0xe1,	0xe0,
0xdf,	0xde,	0xdd,	0xdc,	0xdb,	0xda,	0xd9,	0xd8,
0xd7,	0xd6,	0xd5,	0xd4,	0xd3,	0xd2,	0xd1,	0xd0,
0xcf,	0xce,	0xcd,	0xcc,	0xcb,	0xca,	0xc9,	0xc8,
0xc7,	0xc6,	0xc5,	0xc4,	0xc3,	0xc2,	0xc1,	0xc0,
0xbf,	0xbe,	0xbd,	0xbc,	0xbb,	0xba,	0xb9,	0xb8,
0xb7,	0xb6,	0xb5,	0xb4,	0xb3,	0xb2,	0xb1,	0xb0,
0xaf,	0xae,	0xad,	0xac,	0xab,	0xaa,	0xa9,	0xa8,
0xa7,	0xa6,	0xa5,	0xa4,	0xa3,	0xa2,	0xa1,	0xa0,
0x9f,	0x9e,	0x9d,	0x9c,	0x9b,	0x9a,	0x99,	0x98,
0x97,	0x96,	0x95,	0x94,	0x93,	0x92,	0x91,	0x90,
0x8f,	0x8e,	0x8d,	0x8c,	0x8b,	0x8a,	0x89,	0x88,
0x87,	0x86,	0x85,	0x84,	0x83,	0x82,	0x81,	0x80,
0x7f,	0x7e,	0x7d,	0x7c,	0x7b,	0x7a,	0x79,	0x78,
0x77,	0x76,	0x75,	0x74,	0x73,	0x72,	0x71,	0x70,
0x6f,	0x6e,	0x6d,	0x6c,	0x6b,	0x6a,	0x69,	0x68,
0x67,	0x66,	0x65,	0x64,	0x63,	0x62,	0x61,	0x60,
0x5f,	0x5e,	0x5d,	0x5c,	0x5b,	0x5a,	0x59,	0x58,
0x57,	0x56,	0x55,	0x54,	0x53,	0x52,	0x51,	0x50,
0x4f,	0x4e,	0x4d,	0x4c,	0x4b,	0x4a,	0x49,	0x48,
0x47,	0x46,	0x45,	0x44,	0x43,	0x42,	0x41,	0x40,
0x3f,	0x3e,	0x3d,	0x3c,	0x3b,	0x3a,	0x39,	0x38,

```

    0x37,      0x36,      0x35,      0x34,      0x33,      0x32,      0x31,      0x30,
    0x2f,      0x2e,      0x2d,      0x2c,      0x2b,      0x2a,      0x29,      0x28,
    0x27,      0x26,      0x25,      0x24,      0x23,      0x22,      0x21,      0x20,
    0x1f,      0x1e,      0x1d,      0x1c,      0x1b,      0x1a,      0x19,      0x18,
    0x17,      0x16,      0x15,      0x14,      0x13,      0x12,      0x11,      0x10,
    0x0f,      0x0e,      0x0d,      0x0c,      0x0b,      0x0a,      0x09,      0x08,
    0x07,      0x06,      0x05,      0x04,      0x03,      0x02,      0x01,      0x00
};

};

unsigned char xdata Test_array_two[512] = {

```

```

    0x00,      0x01,      0x02,      0x03,      0x04,      0x05,      0x06,      0x07,
    0x08,      0x09,      0x0a,      0x0b,      0x0c,      0x0d,      0x0e,      0x0f,
    0x10,      0x11,      0x12,      0x13,      0x14,      0x15,      0x16,      0x17,
    0x18,      0x19,      0x1a,      0x1b,      0x1c,      0x1d,      0x1e,      0x1f,
    0x20,      0x21,      0x22,      0x23,      0x24,      0x25,      0x26,      0x27,
    0x28,      0x29,      0x2a,      0x2b,      0x2c,      0x2d,      0x2e,      0x2f,
    0x30,      0x31,      0x32,      0x33,      0x34,      0x35,      0x36,      0x37,
    0x38,      0x39,      0x3a,      0x3b,      0x3c,      0x3d,      0x3e,      0x3f,
    0x40,      0x41,      0x42,      0x43,      0x44,      0x45,      0x46,      0x47,
    0x48,      0x49,      0x4a,      0x4b,      0x4c,      0x4d,      0x4e,      0x4f,
    0x50,      0x51,      0x52,      0x53,      0x54,      0x55,      0x56,      0x57,
    0x58,      0x59,      0x5a,      0x5b,      0x5c,      0x5d,      0x5e,      0x5f,
    0x60,      0x61,      0x62,      0x63,      0x64,      0x65,      0x66,      0x67,
    0x68,      0x69,      0x6a,      0x6b,      0x6c,      0x6d,      0x6e,      0x6f,
    0x70,      0x71,      0x72,      0x73,      0x74,      0x75,      0x76,      0x77,
    0x78,      0x79,      0x7a,      0x7b,      0x7c,      0x7d,      0x7e,      0x7f,
    0x80,      0x81,      0x82,      0x83,      0x84,      0x85,      0x86,      0x87,
    0x88,      0x89,      0x8a,      0x8b,      0x8c,      0x8d,      0x8e,      0x8f,
    0x90,      0x91,      0x92,      0x93,      0x94,      0x95,      0x96,      0x97,
    0x98,      0x99,      0x9a,      0x9b,      0x9c,      0x9d,      0x9e,      0x9f,
    0xa0,      0xa1,      0xa2,      0xa3,      0xa4,      0xa5,      0xa6,      0xa7,
    0xa8,      0xa9,      0xaa,      0xab,      0xac,      0xad,      0xae,      0xaf,
    0xb0,      0xb1,      0xb2,      0xb3,      0xb4,      0xb5,      0xb6,      0xb7,
    0xb8,      0xb9,      0xba,      0xbb,      0xbc,      0xbd,      0xbe,      0xbf,
    0xc0,      0xc1,      0xc2,      0xc3,      0xc4,      0xc5,      0xc6,      0xc7,
    0xc8,      0xc9,      0xca,      0xcb,      0xcc,      0xcd,      0xce,      0xcf,
    0xd0,      0xd1,      0xd2,      0xd3,      0xd4,      0xd5,      0xd6,      0xd7,

```

0xd8,	0xd9,	0xda,	0xdb,	0xdc,	0xdd,	0xde,	0xdf,
0xe0,	0xe1,	0xe2,	0xe3,	0xe4,	0xe5,	0xe6,	0xe7,
0xe8,	0xe9,	0xea,	0xeb,	0xec,	0xed,	0xee,	0xef,
0xf0,	0xf1,	0xf2,	0xf3,	0xf4,	0xf5,	0xf6,	0xf7,
0xf8,	0xf9,	0xfa,	0xfb,	0xfc,	0xfd,	0xfe,	0xff,
0xff,	0xfe,	0xfd,	0xfc,	0xfb,	0xfa,	0xf9,	0xf8,
0xf7,	0xf6,	0xf5,	0xf4,	0xf3,	0xf2,	0xf1,	0xf0,
0xef,	0xee,	0xed,	0xec,	0xeb,	0xea,	0xe9,	0xe8,
0xe7,	0xe6,	0xe5,	0xe4,	0xe3,	0xe2,	0xe1,	0xe0,
0xdf,	0xde,	0xdd,	0xdc,	0xdb,	0xda,	0xd9,	0xd8,
0xd7,	0xd6,	0xd5,	0xd4,	0xd3,	0xd2,	0xd1,	0xd0,
0xcf,	0xce,	0xcd,	0xcc,	0xcb,	0xca,	0xc9,	0xc8,
0xc7,	0xc6,	0xc5,	0xc4,	0xc3,	0xc2,	0xc1,	0xc0,
0xbf,	0xbe,	0xbd,	0xbc,	0xbb,	0xba,	0xb9,	0xb8,
0xb7,	0xb6,	0xb5,	0xb4,	0xb3,	0xb2,	0xb1,	0xb0,
0xaf,	0xae,	0xad,	0xac,	0xab,	0xaa,	0xa9,	0xa8,
0xa7,	0xa6,	0xa5,	0xa4,	0xa3,	0xa2,	0xa1,	0xa0,
0x9f,	0x9e,	0x9d,	0x9c,	0x9b,	0x9a,	0x99,	0x98,
0x97,	0x96,	0x95,	0x94,	0x93,	0x92,	0x91,	0x90,
0x8f,	0x8e,	0x8d,	0x8c,	0x8b,	0x8a,	0x89,	0x88,
0x87,	0x86,	0x85,	0x84,	0x83,	0x82,	0x81,	0x80,
0x7f,	0x7e,	0x7d,	0x7c,	0x7b,	0x7a,	0x79,	0x78,
0x77,	0x76,	0x75,	0x74,	0x73,	0x72,	0x71,	0x70,
0x6f,	0x6e,	0x6d,	0x6c,	0x6b,	0x6a,	0x69,	0x68,
0x67,	0x66,	0x65,	0x64,	0x63,	0x62,	0x61,	0x60,
0x5f,	0x5e,	0x5d,	0x5c,	0x5b,	0x5a,	0x59,	0x58,
0x57,	0x56,	0x55,	0x54,	0x53,	0x52,	0x51,	0x50,
0x4f,	0x4e,	0x4d,	0x4c,	0x4b,	0x4a,	0x49,	0x48,
0x47,	0x46,	0x45,	0x44,	0x43,	0x42,	0x41,	0x40,
0x3f,	0x3e,	0x3d,	0x3c,	0x3b,	0x3a,	0x39,	0x38,
0x37,	0x36,	0x35,	0x34,	0x33,	0x32,	0x31,	0x30,
0x2f,	0x2e,	0x2d,	0x2c,	0x2b,	0x2a,	0x29,	0x28,
0x27,	0x26,	0x25,	0x24,	0x23,	0x22,	0x21,	0x20,
0x1f,	0x1e,	0x1d,	0x1c,	0x1b,	0x1a,	0x19,	0x18,
0x17,	0x16,	0x15,	0x14,	0x13,	0x12,	0x11,	0x10,
0x0f,	0x0e,	0x0d,	0x0c,	0x0b,	0x0a,	0x09,	0x08,
0x07,	0x06,	0x05,	0x04,	0x03,	0x02,	0x01,	0x00

{ ;

```
ERROR_LED = 1;
OK_LED = 1;
for(array_point=0; array_point<512; array_point++)
{
    if(Test_array_one[array_point]!=Test_array_two [array_point])
    {
        ERROR_LED = 0;
        OK_LED = 1;
        break;
    }
    else
    {
        OK_LED = 0;
        ERROR_LED = 1;
    }
}
while(1);
}
```

STC MCU Limited.

3.2.3 外部扩展的64KB数据存储器(片外RAM)

STC12C5A60S2系列单片机具有扩展64KB外部数据存储器和I/O口的能力。访问外部数据存储器期间, WR或RD信号要有效。STC12C5A60S2系列单片机新增了一个控制外部64KB数据总线速度的特殊功能寄存器—BUS_SPEED, 该寄存器的格式如下。

Mnemonic	Add	Name	B7	B6	B5	B4	B3	B2	B1	B0	Reset Value
BUS_SPEED	A1H	Bus-Speed Control	-	-	ALES1	ALES0	-	RWS2	RWS1	RWS0	xx10,x011

ALES1	ALES0	
0	0	P0地址建立时间和保持时间到ALE信号的下降沿是1个时钟
0	1	P0地址建立时间和保持时间到ALE信号的下降沿是2个时钟
1	0	P0地址建立时间和保持时间到ALE信号的下降沿是3个时钟(复位之后默认设置)
1	1	P0地址建立时间和保持时间到ALE信号的下降沿是4个时钟

RWS2	RWS1	RWS0	
0	0	0	MOVX 读/写 脉冲是1个时钟
0	0	1	MOVX 读/写 脉冲是2个时钟
0	1	0	MOVX 读/写 脉冲是3个时钟
0	1	1	MOVX 读/写 脉冲是4个时钟(复位之后默认设置)
1	0	0	MOVX 读/写 脉冲是5个时钟
1	0	1	MOVX 读/写 脉冲是6个时钟
1	1	0	MOVX 读/写 脉冲是7个时钟
1	1	1	MOVX 读/写 脉冲是8个时钟

当MOVX指令访问物理上在内部, 逻辑上在外部的片内扩展的1024字节EXTRAM时, 以上设置均被忽略, 以上设置只是在访问真正的片外扩展器件时有效。

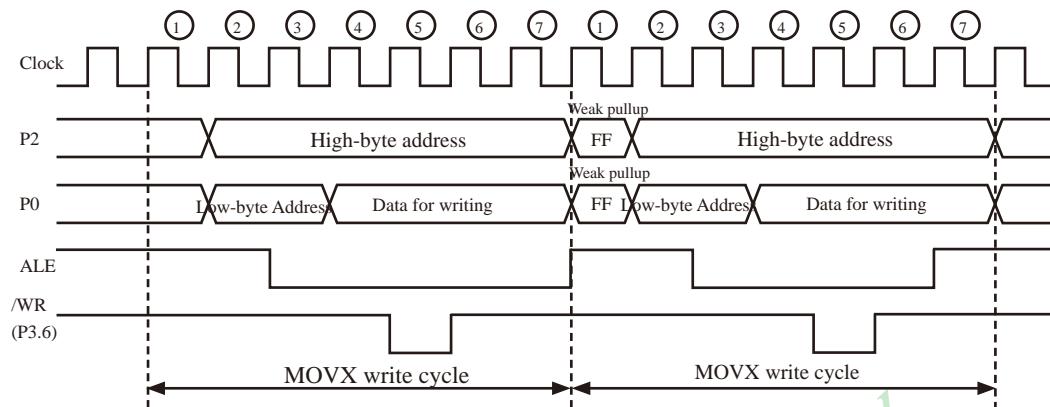
助记符	功能说明	字节数	1时钟/机器周期 单片机所需时钟	效率提升
MOVX A,@Ri	逻辑上在外部的片内扩展RAM, (8位地址)送入累加器	1	4	6倍
MOVX A,@DPTR	逻辑上在外部的片内扩展RAM, (16位地址)送入累加器	1	3	8倍
MOVX @Ri,A	累加器送逻辑上在外部的片内扩展RAM(8位地址)	1	3	8倍
MOVX @DPTR ,A	累加器送逻辑上在外部的片内扩展RAM(16位地址)	1	3	8倍
MOVX A,@Ri	物理上在外部的片外扩展RAM, (8位地址)送入累加器	1	7 + ?	*Note1
MOVX A,@DPTR	物理上在外部的片外扩展RAM, (16位地址)送入累加器	1	7 + ?	*Note1
MOVX @Ri,A	累加器送物理上在外部的片外扩展RAM, (8位地址)	1	7 + ?	*Note1
MOVX @DPTR ,A	累加器送物理上在外部的片外扩展RAM, (16位地址)	1	7 + ?	*Note1

Note1: 访问物理上在片外的扩展RAM所需时钟: $7+2 \times \text{ALE_Bus_Speed} + \text{RW_Bus_Speed}$

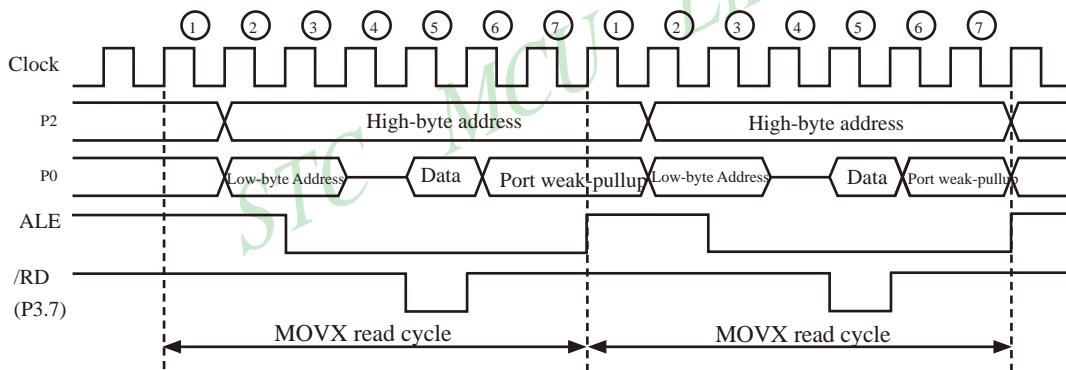
其中ALE_Bus_Speed由BUS_SPEED控制寄存器中的ALES1/ALES0决定

其中RW_Bus_Speed由BUS_SPEED控制寄存器中的RWS2/RWS1/RWS0决定

Timing diagram for MOVX @DPTR, A without stretch

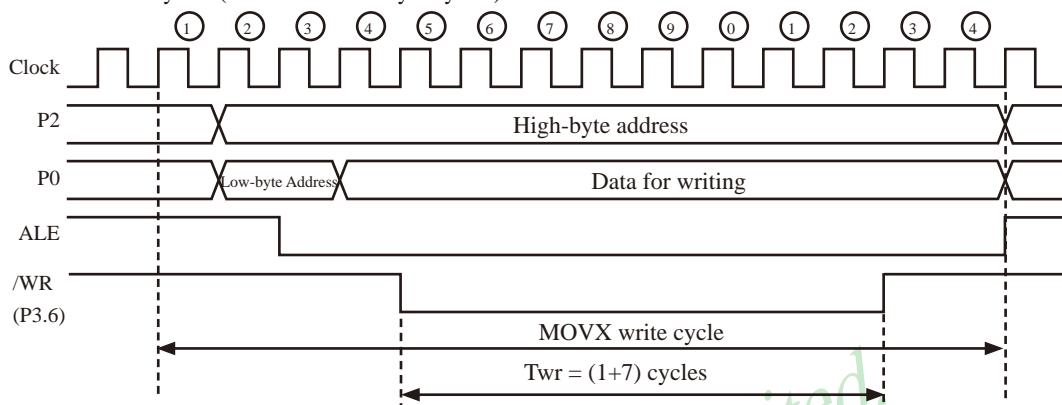


Timing diagram for MOVX A, @DPTR without stretch



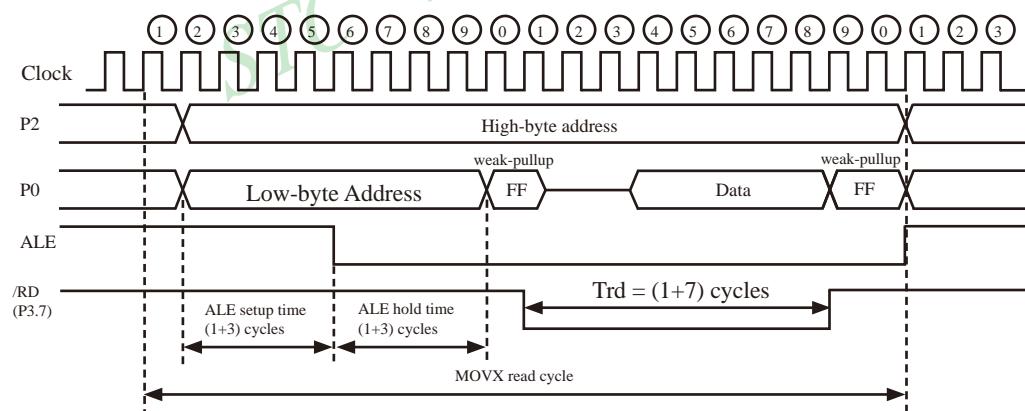
Timing diagram for MOVX @DPTR, A with stretch {RWS2,RWS1,RWS0} = 3'b111

Twr = 8 clock cycles (Twr is stretched by 7 cycles).



Timing diagram for MOVX @DPTR, A with stretch {RWS2,RWS1,RWS0} = 3'b111 and {ALES1,ALES0} == 2'b11

The Trd is stretched by 7, so Twr = 8 clock cycles. TALES is stretched by 3, so TALES = 4 clock cycles and TALEH = 4 clock cycles.



3.3 特殊功能寄存器(SFRs)

特殊功能寄存器(SFR)是用来对片内各功能模块进行管理、控制、监视的控制寄存器和状态寄存器，是一个特殊功能的RAM区。STC12C5A60S2系列单片机内的特殊功能寄存器(SFR)与内部高128字节RAM貌似共用相同的地址范围，都使用80H~FFH，但特殊功能寄存器(SFR)必须用直接寻址指令访问。

STC12C5A60S2系列单片机的特殊功能寄存器名称及地址映象如下表所示

	0/8	1/9	2/A	3/B	4/C	5/D	6/E	7/F
0F8H		CH 0000,0000	CCAP0H 0000,0000	CCAP1H 0000,0000				0FFH
0F0H	B 0000,0000		PCA_PWM0 xxxx,xx00	PCA_PWM1 xxxx,xx00				0F7H
0E8H		CL 0000,0000	CCAP0L 0000,0000	CCAP1L 0000,0000				0EFH
0E0H	ACC 0000,0000							0E7H
0D8H	CCON 00xx,xx00	CMOD 0xxx,0000	CCAPM0 x000,0000	CCAPM1 x000,0000				0DFH
0D0H	PSW 0000,0000							0D7H
0C8H	P5 xxxx,1111	P5M1 xxxx,0000	P5M0 xxxx,0000			SPSTAT 00xx,xxxx	SPCTL 0000,0100	SPDAT 0000,0000
0C0H	P4 1111,1111	WDT_CONR 0x00,0000	IAP_DATA 1111,1111	IAP_ADDRH 0000,0000	IAP_ADDRL 0000,0000	IAP_CMD 0000,0000	IAP_TRIG xxxx,xx00	IAP CONTR 0000,x000
0B8H	IP 0000,0000	SADEN		P4SW x000,xxxx	ADC CONTR 0000,0000	ADC RES 0000,0000	ADC RESL 0000,0000	
0B0H	P3 1111,1111	P3M1 0000,0000	P3M0 0000,0000	P4M1 0000,0000	P4M0 0000,0000	IP2 xxxx,xx00	IP2H xxxx,xx00	IPH 0000,0000
0A8H	IE 0000,0000	SADDR						IE2 xxxx,xx00
0A0H	P2 1111,1111	BUS_SPEED xx10,x011	AUXR1 0000,0000					Don't use
098H	SCON 0000,0000	SBUF xxxx,xxxx	S2CON 0000,0000	S2BUF xxxx,xxxx	BRT 0000,0000	P1ASF 0000,0000		
090H	P1 1111,1111	P1M1 0000,0000	P1M0 0000,0000	P0M1 0000,0000	P0M0 0000,0000	P2M1 0000,0000	P2M0 0000,0000	CLK DIV xxxx,x000
088H	TCON 0000,0000	TMOD 0000,0000	TL0 0000,0000	TL1 0000,0000	TH0 0000,0000	TH1 0000,0000	AUXR 0000,0000	WAKE CLK0 0000,0000
080H	P0 1111,1111	SP 0000,0111	DPL 0000,0000	DPH 0000,0000				PCON 0011,0000

可位寻址

不可位寻址

注意：寄存器地址能够被8整除的才可以进行位操作，不能够被8整除的不可以进行位操作

符号	描述	地址	位地址及符号								复位值				
			MSB				LSB								
P0	Port 0	80H	P0.7 P0.6 P0.5 P0.4 P0.3 P0.2 P0.1 P0.0								1111 1111B				
SP	堆栈指针	81H									0000 0111B				
DPTR	DPL	82H									0000 0000B				
	DPH	83H									0000 0000B				
PCON	电源控制寄存器	87H	SMOD SMOD0 LVDF POF GF1 GF0 PD IDL								0011 0000B				
TCON	定时器控制寄存器	88H	TF1 TR1 TF0 TR0 IE1 IT1 IE0 IT0								0000 0000B				
TMOD	定时器工作方式寄存器	89H	GATE C/T M1 M0 GATE C/T M1 M0								0000 0000B				
TL0	定时器0低8位寄存器	8AH									0000 0000B				
TL1	定时器1低8位寄存器	8BH									0000 0000B				
TH0	定时器0高8位寄存器	8CH									0000 0000B				
TH1	定时器1高8位寄存器	8DH									0000 0000B				
AUXR	辅助寄存器	8EH	T0x12 T1x12 UART_M0x6 BRTTR S2SMOD BRTx12 EXTRAM S1BRS								0000 0000B				
WAKE_CLKO	掉电唤醒和时钟输出寄存器	8FH	PCAWAKEUP RXD_PIN_IE T1_PIN_IE T0_PIN_IE LVD_WAKE BRTCLKO T1CLKO T0CLKO								0000 0000B				
P1	Port 1	90H	P1.7 P1.6 P1.5 P1.4 P1.3 P1.2 P1.1 P1.0								1111 1111B				
P1M1	P1口模式配置寄存器1	91H									0000 0000B				
P1M0	P1口模式配置寄存器0	92H									0000 0000B				
P0M1	P0口模式配置寄存器1	93H									0000 0000B				
P0M0	P0口模式配置寄存器0	94H									0000 0000B				
P2M1	P2口模式配置寄存器1	95H									0000 0000B				
P2M0	P2口模式配置寄存器0	96H									0000 0000B				
CLK_DIV	时钟分频寄存器	97H	- - - - - CLKS2 CLKS1 CLKS0								xxxx x000B				
SCON	串口1控制寄存器	98H	SM0/FE SM1 SM2 REN TB8 RB8 TI RI								0000,0000				
SBUF	串口1数据缓冲器	99H									xxxx,xxxx				
S2CON	串口2控制寄存器	9AH	S2SM0 S2SM1 S2SM2 S2REN S2TB8 S2RB8 S2TI S2RI								0000,0000				
S2BUF	串口2数据缓冲器	9BH									xxxx,xxxx				
BRT	独立波特率发生器寄存器	9CH									0000,0000				
P1ASF	P1 Analog Function Configure register	9DH	P17ASF P16ASF P15ASF P14ASF P13ASF P12ASF P11ASF P10ASF								0000 0000B				
P2	Port 2	A0H	P2.7 P2.6 P2.5 P2.4 P2.3 P2.2 P2.1 P2.0								1111 1111B				
BUS_SPEED	Bus-Speed Control	A1H	- - ALES1 ALES0 - RWS2 RWS1 RWS0								xx10 x011B				
AUXR1	辅助寄存器1	A2H	- PCA_P4 SPI_P4 S2_P4 GF2 ADRJ - DPS								x000 00x0B				

符号	描述	地址	位地址及符号								复位值
			MSB				LSB				
CCAPM0	PCA Module 0 Mode Register	DAH	-	ECOM0	CAPP0	CAPN0	MAT0	TOG0	PWM0	ECCF0	x000 0000B
CCAPM1	PCA Module 1 Mode Register	DBH	-	ECOM1	CAPP1	CAPN1	MAT1	TOG1	PWM1	ECCF1	x000 0000B
ACC	累加器	E0H									0000 0000B
CL	PCA Base Timer Low	E9H									0000 0000B
CCAP0L	PCA Module-0 Capture Register Low	EAH									0000 0000B
CCAP1L	PCA Module-1 Capture Register Low	EBH									0000 0000B
B	B寄存器	F0H									0000 0000B
PCA_PWM0	PCA PWM Mode Auxiliary Register 0	F2H	-	-	-	-	-	-	EPC0H	EPC0L	xxxx xx00B
PCA_PWM1	PCA PWM Mode Auxiliary Register 1	F3H	-	-	-	-	-	-	EPC1H	EPC1L	xxxx xx00B
IP2H	第二中断优先级高字节寄存器	B6H	-	-	-	-	-	-	PSPIH	PS2H	xxxx xx00B
CH	PCA Base Timer High	F9H									0000 0000B
CCAP0H	PCA Module-0 Capture Register High	FAH									0000 0000B
CCAP1H	PCA Module-1 Capture Register High	FBH									0000 0000B

下面简单的介绍一下普通8051单片机常用的一些寄存器:

1. 程序计数器(PC)

程序计数器PC在物理上是独立的，不属于SFR之列。PC字长16位，是专门用来控制指令执行顺序的寄存器。单片机上电或复位后，PC=0000H，强制单片机从程序的零单元开始执行程序。

2. 累加器(ACC)

累加器ACC是8051单片机内部最常用的寄存器，也可写作A。常用于存放参加算术或逻辑运算的操作数及运算结果。

3. B寄存器

B寄存器在乘法和除法运算中须与累加器A配合使用。MUL AB指令把累加器A和寄存器B中的8位无符号数相乘，所得的16位乘积的低字节存放在A中，高字节存放在B中。DIV AB指令用B除以A，整数商存放在A中，余数存放在B中。寄存器B还可以用作通用暂存寄存器。

4. 程序状态字(PSW)寄存器

SFR name	Address	bit	B7	B6	B5	B4	B3	B2	B1	B0
PSW	D0H	name	CY	AC	F0	RS1	RS0	OV	F1	P

CY：标志位。进行加法运算时，当最高位即B7位有进位，或执行减法运算最高位有借位时，CY为1；反之为0。

AC：进位辅助位。进行加法运算时，当B3位有进位，或执行减法运算B3有借位时，AC为1；反之为0。设置辅助进位标志AC的目的是为了便于BCD码加法、减法运算的调整。

F0：用户标志位0。

RS1、RS0：工作寄存器组的选择位。RS1、RS0：工作寄存器组的选择位。如下表

RS1	RS0	当前使用的工作寄存器组(R0~R7)
0	0	0组(00H~07H)
0	1	1组(08H~0FH)
1	0	2组(10H~17H)
1	1	3组(18H~1FH)

OV：溢出标志位。

F0：用户标志位1。

B1：保留位

P：奇偶标志位。该标志位始终体现累加器ACC中1的个数的奇偶性。如果累加器ACC中1的个数为奇数，则P置1；当累加器ACC中的个数为偶数（包括0个）时，P位为0

5. 堆栈指针(SP)

堆栈指针是一个8位专用寄存器。它指示出堆栈顶部在内部RAM块中的位置。系统复位后，SP初始化位07H，使得堆栈事实上由08H单元开始，考虑08H~1FH单元分别属于工作寄存器组1~3，若在程序设计中用到这些区，则最好把SP值改变为80H或更大的值为宜。STC12C5A60S2系列单片机的堆栈是向上生长的，即将数据压入堆栈后，SP内容增大。

6. 数据指针(DPTR)

数据指针(DPTR)是一个16位专用寄存器，由DPL(低8位)和DPH(高8位)组成，地址是82H(DPL,低字节)和83H(DPH,高字节)。DPTR是传统8051机中唯一可以直接进行16位操作的寄存器也可分别对DPL和DPH按字节进行操作。STC12C5A60S2系列单片机有两个16位的数据指针DPTR0和DPTR1。这两个数据指针共用同一个地址空间，可通过设置DPS/AUXR1.0来选择具体被使用的数据指针。

12C5A60PWM/AD/S2 系列8051 单片机 双数据指针 特殊功能寄存器

Mnemonic	Add	Name	7	6	5	4	3	2	1	0	Reset Value
AUXR1	A2H	Auxiliary Register 1	-	PCA_P4	SPI_P4	S2_P4	GF2	ADRJ	-	DPS	0000,0000

DPS DPTR registers select bit. DPTR 寄存器选择位

0: DPTR0 is selected DPTR0被选择

1: DPTR1 is selected DPTR1被选择

此系列单片机有两个16-bit数据指针, DPTR0, DPTR1. 当DPS选择位为0时, 选择DPTR0, 当DPS选择位为1时, 选择DPTR1.

AUXR1特殊功能寄存器, 位于A2H单元, 其中的位不可用布尔指令快速访问. 但由于DPS位位于bit0, 故对AUXR1寄存器用INC指令, DPS位便会反转, 由0变成1或由1变成0, 即可实现双数据指针的快速切换.

应用示例供参考:

;新增特殊功能寄存器定义

```

AUXR1      DATA    0A2H
MOV        AUXR1, #0          ;此时DPS为0, DPTR0有效

MOV        DPTR, #1FFH       ;置DPTR0为1FFH
MOV        A,   #55H
MOVX      @DPTR, A          ;将1FFH单元置为55H

MOV        DPTR, #2FFH       ;置DPTR0为2FFH
MOV        A,   #0AAH
MOVX      @DPTR, A          ;将2FFH单元置为0AAH

```

INC AUXR1 ; 此时DPS为1, DPTR1有效
MOV DPTR, #1FFH ; 置DPTR1为1FFH
MOVX A, @DPTR ; 读DPTR1数据指针指向的1FFH单元的内容, 累加器A变为55H.

INC AUXR1 ; 此时DPS为0, DPTR0有效
MOVX A, @DPTR ; 读DPTR0数据指针指向的2FFH单元的内容, 累加器A变为0AAH.

INC AUXR1 ; 此时DPS为1, DPTR1有效
MOVX A, @DPTR ; 读DPTR1数据指针指向的1FFH单元的内容, 累加器A变为55H.

INC AUXR1 ; 此时DPS为0, DPTR0有效
MOVX A, @DPTR ; 读DPTR0数据指针指向的2FFH单元的内容, 累加器A变为0AAH.

第4章 STC12C5A60S2系列单片机的I/O口结构

4.1 I/O口各种不同的工作模式及配置介绍

I/O口配置

STC12C5A60S2系列单片机所有I/O口均(新增P4口和P5口)可由软件配置成4种工作类型之一,如下表所示。4种类型分别为:准双向口/弱上拉(标准8051输出模式)、强推挽输出/强上拉、高阻输入(电流既不能流入也不能流出)或开漏输出功能。每个口由2个控制寄存器中的相应位控制每个引脚工作类型。STC12C5A60S2系列单片机上电复位后为准双向口/弱上拉(传统8051的I/O口)模式。2V以上时为高电平,0.8V以下时为低电平。每个I/O口驱动能力均可达到20mA,但整个芯片最大不得超过120mA。

I/O口工作类型设定

P5口设定 <P5.3, P5.2, P5.1, P5.0口>(P5口地址: C8H)

		I/O 口模式
P5M1[3 : 0]	P5M0 [3 : 0]	
0	0	准双向口(传统8051 I/O 口模式, 弱上拉), 灌电流可达20mA, 拉电流为230μA, 由于制造误差, 实际为250uA~ 150uA
0	1	强推挽输出(强上拉输出, 可达20mA, 要加限流电阻)
1	0	高阻输入(电流既不能流入也不能流出)
1	1	开漏(Open Drain), 内部上拉电阻断开, 要外加

举例: MOV P5M1, #xxxx1010B

MOV P5M0, #xxxx1100B

;P5.3为开漏,P5.2为强推挽输出,P5.1为高阻输入,P5.0为准双向口/弱上拉

P4口设定 <P4.7, P4.6, P4.5, P4.4, P4.3, P4.2, P4.1, P4.0口>(P4口地址: C0H)

		I/O 口模式
P4M1[7 : 0]	P4M0 [7 : 0]	
0	0	准双向口(传统8051 I/O 口模式, 弱上拉), 灌电流可达20mA, 拉电流为230μA, 由于制造误差, 实际为250uA~ 150uA
0	1	强推挽输出(强上拉输出, 可达20mA, 要加限流电阻)
1	0	高阻输入(电流既不能流入也不能流出)
1	1	开漏(Open Drain), 内部上拉电阻断开, 要外加

举例: MOV P4M1, #10100000B

MOV P4M0, #11000000B

;P4.7为开漏,P4.6为强推挽输出,P4.5为高阻输入,P4.4/P4.3/P4.2/P4.1/P4.0为准双向口/弱上拉

P3口设定 <P3.7, P3.6, P3.5, P3.4, P3.3, P3.2, P3.1, P3.0口>(P3口地址: B0H)

P3M1[7 : 0]	P3M0 [7 : 0]	I/O 口模式
0	0	准双向口(传统8051 I/O 口模式, 弱上拉), 灌电流可达20mA, 拉电流为230μA, 由于制造误差, 实际为250uA~ 150uA
0	1	强推挽输出 (强上拉输出, 可达20mA, 要加限流电阻)
1	0	高阻输入 (电流既不能流入也不能流出)
1	1	开漏(Open Drain), 内部上拉电阻断开, 要外加

举例: MOV P3M1, #10100000B

MOV P3M0, #11000000B

;P3.7为开漏,P3.6为强推挽输出,P3.5为高阻输入,P3.4/P3.3/P3.2/P3.1/P3.0为准双向口/弱上拉

P2口设定 <P2.7, P2.6, P2.5, P2.4, P2.3, P2.2, P2.1, P2.0>(P2口地址: A0H)

P2M1 [7 : 0]	P2M0 [7 : 0]	I/O 口模式
0	0	准双向口(传统8051 I/O 口模式, 弱上拉), 灌电流可达20mA, 拉电流为230μA, 由于制造误差, 实际为250uA~ 150uA
0	1	强推挽输出 (强上拉输出, 可达20mA, 要加限流电阻)
1	0	高阻输入 (电流既不能流入也不能流出)
1	1	开漏(Open Drain), 内部上拉电阻断开, 要外加

举例: MOV P2M1, #10100000B

MOV P2M0, #11000000B

;P2.7为开漏,P2.6为强推挽输出,P2.5为高阻输入,P2.4/P2.3/P2.2/P2.1/P2.0为准双向口/弱上拉

P1口设定 <P1.7, P1.6, P1.5, P1.4, P1.3, P1.2, P1.1, P1.0口>(P1口地址: 90H)

P1M1 [7 : 0]	P1M0 [7 : 0]	I/O 口模式 (P1.x 如做A/D使用, 需先将其设置成开漏或高阻输入)
0	0	准双向口(传统8051 I/O 口模式, 弱上拉), 灌电流可达20mA, 拉电流为230μA, 由于制造误差, 实际为250uA~ 150uA
0	1	推挽输出 (强上拉输出, 可达20mA, 要加限流电阻)
1	0	高阻输入 (电流既不能流入也不能流出) 如果该I/O口需作为A/D使用, 可选此模式
1	1	开漏(Open Drain), 如果该I/O口需作为A/D使用, 可选此模式

举例: MOV P1M1, #10100000B

MOV P1M0, #11000000B

;P1.7为开漏,P1.6为强推挽输出,P1.5为高阻输入,P1.4/P1.3/P1.2/P1.1/P1.0为准双向口/弱上拉

P0口设定 < P0.7, P0.6, P0.5, P0.4, P0.3, P0.2, P0.1, P0.0口>(P0口地址: 80H)

P0M1 [1 : 0]	P0M0 [1 : 0]	I/O 口模式
0	0	准双向口(传统8051 I/O 口模式, 弱上拉), 灌电流可达20mA, 拉电流为230μA, 由于制造误差, 实际为250uA~ 150uA
0	1	推挽输出 (强上拉输出, 可达20mA, 要加限流电阻)
1	0	高阻输入 (电流既不能流入也不能流出)
1	1	开漏(Open Drain), 内部上拉电阻断开, 要外加

举例: MOV P0M1, #10100000B

MOV P0M0, #11000000B

;P0.7为开漏,P0.6为强推挽输出,P0.5为高阻输入,P0.4/P0.3/P0.2/P0.1/P0.0为准双向口/弱上拉

注意:

虽然每个I/O口在弱上拉时都能承受20mA的灌电流(还是要加限流电阻, 如1K, 560Ω等), 在强推挽输出时都能输出20mA的拉电流(也要加限流电阻), 但整个芯片的工作电流推荐不要超过120mA。即从MCU-VCC流入的电流不超过120mA, 从MCU-Gnd流出电流不超过120mA, 整体流入/流出电流都不能超过120mA。

下面将与I/O口相关的寄存器及其地址列于此处，以方便用户查询

P5 register (可位寻址)

SFR name	Address	bit	B7	B6	B5	B4	B3	B2	B1	B0
P5	C8H	name	-	-	-	-	P5.3	P5.2	P5.1	P5.0

P5M1 register (不可位寻址)

SFR name	Address	bit	B7	B6	B5	B4	B3	B2	B1	B0
P5M1	C9H	name	-	-	-	-	P5M1.3	P5M1.2	P5M1.1	P3M1.0

P5M0 register (不可位寻址)

SFR name	Address	bit	B7	B6	B5	B4	B3	B2	B1	B0
P5M0	CAH	name	-	-	-	-	P5M0.3	P5M0.2	P5M0.1	P5M0.0

P4 register (可位寻址)

SFR name	Address	bit	B7	B6	B5	B4	B3	B2	B1	B0
P4	C0H	name	P4.7	P4.6	P4.5	P4.4	P4.3	P4.2	P4.1	P4.0

P4M1 register (不可位寻址)

SFR name	Address	bit	B7	B6	B5	B4	B3	B2	B1	B0
P4M1	B3H	name	P4M1.7	P4M1.6	P4M1.5	P4M1.4	P4M1.3	P4M1.2	P4M1.1	P4M1.0

P4M0 register (不可位寻址)

SFR name	Address	bit	B7	B6	B5	B4	B3	B2	B1	B0
P4M0	B4H	name	P4M0.7	P4M0.6	P4M0.5	P4M0.4	P4M0.3	P4M0.2	P4M0.1	P4M0.0

P3 register (可位寻址)

SFR name	Address	bit	B7	B6	B5	B4	B3	B2	B1	B0
P3	B0H	name	P3.7	P3.6	P3.5	P3.4	P3.3	P3.2	P3.1	P3.0

P3M1 register (不可位寻址)

SFR name	Address	bit	B7	B6	B5	B4	B3	B2	B1	B0
P3M1	B1H	name	P3M1.7	P3M1.6	P3M1.5	P3M1.4	P3M1.3	P3M1.2	P3M1.1	P3M1.0

P3M0 register (不可位寻址)

SFR name	Address	bit	B7	B6	B5	B4	B3	B2	B1	B0
P3M0	B2H	name	P3M0.7	P3M0.6	P3M0.5	P3M0.4	P3M0.3	P3M0.2	P3M0.1	P3M0.0

P2 register (可位寻址)

SFR name	Address	bit	B7	B6	B5	B4	B3	B2	B1	B0
P2	A0H	name	P2.7	P2.6	P2.5	P2.4	P2.3	P2.2	P2.1	P2.0

P2M1 register (不可位寻址)

SFR name	Address	bit	B7	B6	B5	B4	B3	B2	B1	B0
P2M1	95H	name	P2M1.7	P2M1.6	P2M1.5	P2M1.4	P2M1.3	P2M1.2	P2M1.1	P2M1.0

P2M0 register (不可位寻址)

SFR name	Address	bit	B7	B6	B5	B4	B3	B2	B1	B0
P2M0	96H	name	P2M0.7	P2M0.6	P2M0.5	P2M0.4	P2M0.3	P2M0.2	P2M0.1	P2M0.0

P1 register (可位寻址)

SFR name	Address	bit	B7	B6	B5	B4	B3	B2	B1	B0
P1	90H	name	P1.7	P1.6	P1.5	P1.4	P1.3	P1.2	P1.1	P1.0

P1M1 register (不可位寻址)

SFR name	Address	bit	B7	B6	B5	B4	B3	B2	B1	B0
P1M1	91H	name	P1M1.7	P1M1.6	P1M1.5	P1M1.4	P1M1.3	P1M1.2	P1M1.1	P1M1.0

P1M0 register (不可位寻址)

SFR name	Address	bit	B7	B6	B5	B4	B3	B2	B1	B0
P1M0	92H	name	P1M0.7	P1M0.6	P1M0.5	P1M0.4	P1M0.3	P1M0.2	P1M0.1	P1M0.0

P0 register (可位寻址)

SFR name	Address	bit	B7	B6	B5	B4	B3	B2	B1	B0
P0	80H	name	P0.7	P0.6	P0.5	P0.4	P0.3	P0.2	P0.1	P0.0

P0M1 register

SFR name	Address	bit	B7	B6	B5	B4	B3	B2	B1	B0
P0M1	93H	name	P0M1.7	P0M1.6	P0M1.5	P0M1.4	P0M1.3	P0M1.2	P0M1.1	P0M1.0

P0M0 register (不可位寻址)

SFR name	Address	bit	B7	B6	B5	B4	B3	B2	B1	B0
P0M0	94H	name	P0M0.7	P0M0.6	P0M0.5	P0M0.4	P0M0.3	P0M0.2	P0M0.1	P0M0.0

4.2 STC12C5A60S2系列单片机P4/P5口的使用

对STC12C5A60S2/AD/PWM系列单片机的P4/P5口的访问，如同访问常规的P1/P2/P3口，并且均可位寻址，P4 的地址C0H，P5口的地址在C8H。

P4端口的地址在C0h， P4口中的每一位均可位寻址， 位地址如下:								
位	P4.7	P4.6	P4.5	P4.4	P4.3	P4.2	P4.1	P4.0
位地址	C7h	C6h	C5h	C4h	C3h	C2h	C1h	C0h

P5端口的地址在C8h， P5 口中的每一位均可位寻址， 位地址如下:								
位	-	-	-	-	P5.3	P5.2	P5.1	P5.0
位地址					CBh	CAh	C9h	C8h

由P4SW寄存器设置 (NA/P4.4, ALE/P4.5, EX_LVD/P4.6) 三个端口的第二功能

Mnemonic	Add	Name	7	6	5	4	3	2	1	0	Reset Value
P4SW	BBH	Port - 4 switch	-	LVD_P4.6	ALE_P4.5	NA_P4.4					x000,xxxx

NA/P4.4: 0, 复位后P4SW.4 = 0, NA/P4.4脚是弱上拉, 无任何功能

1, 通过设置P4SW.4 = 1, 将NA/P4.4脚设置成I/O口 (P4.4)

ALE/P4.5: 0, 复位后P4SW.5=0,ALE/P4.5脚是ALE信号, 只有在用MOVX指令访问片外扩展器件时才有信号输出

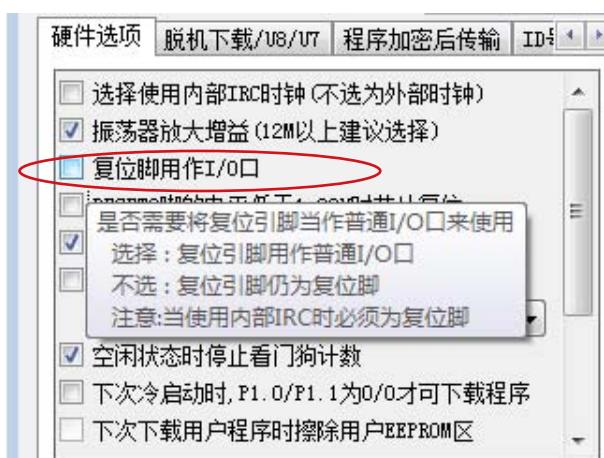
1, 通过设置P4SW.5 = 1, 将ALE/P4.5脚设置成I/O口 (P4.5)

EX_LVD/P4.6: 0, 复位后P4SW.6 = 0, EX_LVD/P4.6是外部低压检测脚, 可使用查询方式或设置成中断来检测

1, 通过设置P4SW.6 = 1将EX_LVD/P4.6脚设置成I/O口 (P4.6)

在ISP烧录程序时设置RST/P4.7的第二功能

RST/P4.7在ISP烧录程序时选择是复位脚还是P4.7口, 如设置成P4.7口, 必须使用外部时钟。



由AUXR1寄存器设置(PCA/PWM/SPI/UART2)是在P1口还是在P4口

Mnemonic	Add	Name	7	6	5	4	3	2	1	0	Reset Value
AUXR1	A2H	Auxiliary Register 1		PCA_P4	SPI_P4	S2_P4	GF2	ADRJ		DPS	0000,0000

- PCA_P4: 0, 缺省PCA在P1口
 1, PCA/PWM从P1口切换到P4口
 ECI从P1.2切换到P4.1口
 PCA0/PWM0从P1.3切换到P4.2口
 PCA1/PWM1从P1.4切换到P4.3口
- SPI_P4: 0, 缺省SPI在P1口
 1, SPI从P1口切换到P4口
 SPICLK从P1.7切换到P4.3口
 MISO从P1.6切换到P4.2口
 MOSI从P1.5切换到P4.1口
 SS从P1.4切换到P4.0口
- S2_P4: 0, 缺省UART2在P1口
 1, UART2从P1口切换到P4口
 TxD2从P1.3切换到P4.3口
 RxD2从P1.2切换到P4.2口
- GF2: 通用标志位
- ADRJ: 0, 10位A/D转换结果的高8位放在ADC_RES寄存器,
 低2位放在ADC_RESL寄存器
 1, 10位A/D转换结果的最高2位放在ADC_RES寄存器的低2位,
 低8位放在ADC_RESL寄存器
- DPS: 0, 使用缺省数据指针DPTR0
 1, 使用另一个数据指针DPTR1

4.3 I/O口各种不同的工作模式结构框图

4.3.1 准双向口/弱上拉输出配置

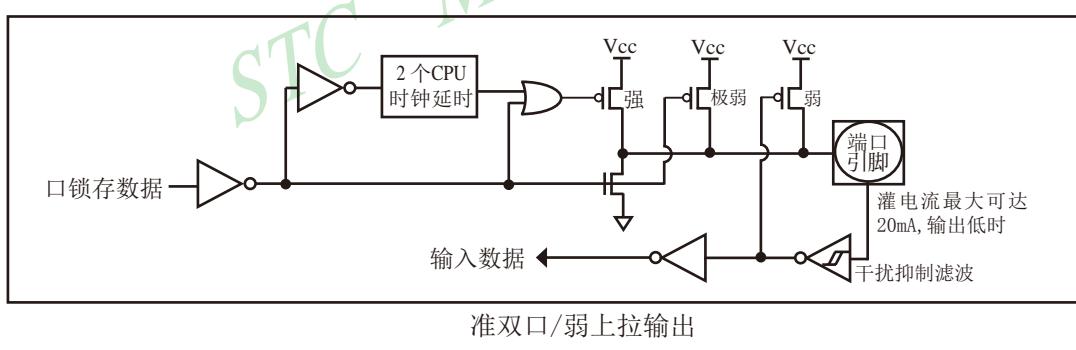
准双向口/弱上拉输出类型可用作输出和输入功能而不需重新配置端口输出状态。这是因为当端口输出为1时驱动能力很弱，允许外部装置将其拉低。当引脚输出为低时，它的驱动能力很强，可吸收相当大的电流。准双向口有3个上拉晶体管适应不同的需要。

在3个上拉晶体管中，有1个上拉晶体管称为“弱上拉”，当端口寄存器为1且引脚本身也为1时打开。此上拉提供基本驱动电流使准双向口输出为1。如果一个引脚输出为1而由外部装置下拉到低时，弱上拉关闭而“极弱上拉”维持开状态，为了把这个引脚强拉为低，外部装置必须有足够的灌电流能力使引脚上的电压降到门槛电压以下。

第2个上拉晶体管，称为“极弱上拉”，当端口锁存为1时打开。当引脚悬空时，这个极弱的上拉源产生很弱的上拉电流将引脚上拉为高电平。

第3个上拉晶体管称为“强上拉”。当端口锁存器由0到1跳变时，这个上拉用来加快准双向口由逻辑0到逻辑1转换。当发生这种情况时，强上拉打开约2个时钟以使引脚能够迅速地上拉到高电平。

准双向口/弱上拉输出如下图所示。



STC12LE5A60S2系列单片机为3V器件，如果用户在引脚加上5V电压，将会有电流从引脚流向V_{cc}，这样导致额外的功率消耗。因此，建议不要在准双向口/弱上拉模式中向3V单片机引脚施加5V电压，如使用的话，要加限流电阻，或用二极管做输入隔离，或用三极管做输出隔离。

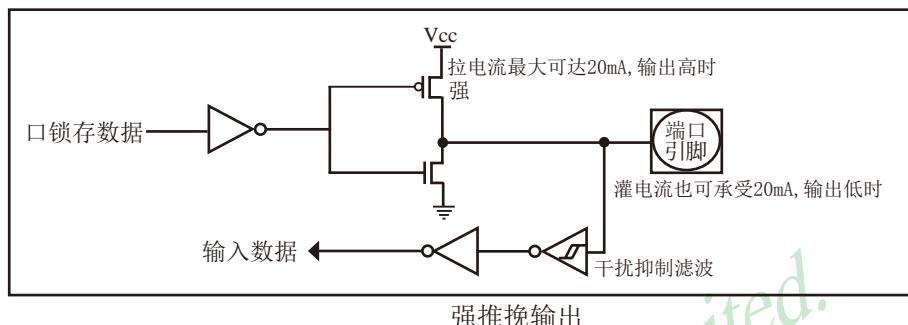
准双向口/弱上拉模式带有一个施密特触发输入以及一个干扰抑制电路。

准双向口/弱上拉读外部状态前，要先锁存为‘1’，才可读到外部正确的状态。

4.3.2 强推挽输出配置

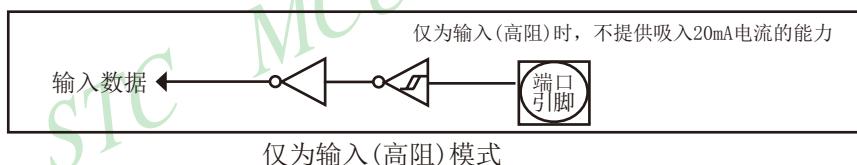
强推挽输出配置的下拉结构与开漏输出以及准双向口的下拉结构相同，但当锁存器为1时提供持续的强上拉。推挽模式一般用于需要更大驱动电流的情况。

强推挽引脚配置如下图所示。



4.3.3 高阻输入(电流既不能流入也不能流出)配置

输入口配置如下图所示。

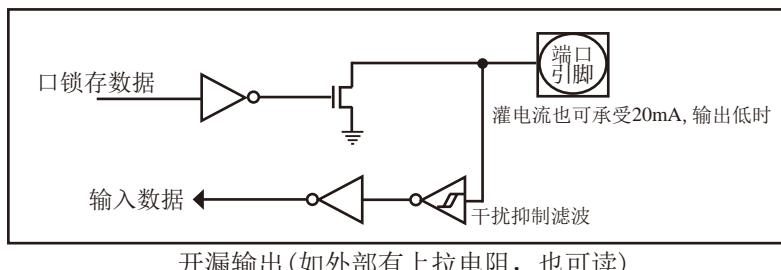


输入口带有一个施密特触发输入以及一个干扰抑制电路。

4.3.4 开漏输出配置(若外加上拉电阻, 也可读)

当端口锁存器为0时，开漏输出关闭所有上拉晶体管。当作为一个逻辑输出时，这种配置方式必须有外部上拉，一般通过电阻外接到Vcc。如果外部有上拉电阻，开漏的I/O口还可读外部状态，即此时被配置为开漏模式的I/O口还可作为输入I/O口。这种方式的下拉与准双向口相同。输出端口配置如下图所示。

开漏端口带有一个施密特触发输入以及一个干扰抑制电路。



关于I/O口应用注意事项:

少数用户反映I/O口有损坏现象,后发现是

有些是I/O口由低变高读外部状态时,读不对,实际没有损坏,软件处理一下即可。

因为1T的8051单片机速度太快了,软件执行由低变高指令后立即读外部状态,此时由于实际输出还没有变高,就有可能读不对,正确的方法是在软件设置由低变高后加1到2个空操作指令延时,再读就对了。

有些实际没有损坏,加上拉电阻就OK了

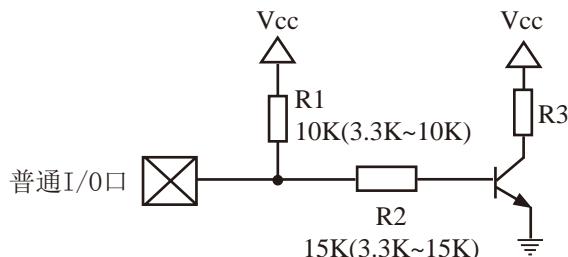
有些是外围接的是NPN三极管,没有加上拉电阻,其实基极串多大电阻,I/O口就应该上拉多大的电阻,或者将该I/O口设置为强推挽输出.

有些确实是损坏了,原因:

发现有些是驱动LED发光二极管没有加限流电阻,建议加1K以上的限流电阻,至少也要加470欧姆以上

发现有些是做行列矩阵按键扫描电路时,实际工作时没有加限流电阻,实际工作时可能出现2个I/O口均输出为低,并且在按键按下时,短接在一起,我们知道一个CMOS电路的2个输出脚不应该直接短接在一起,按键扫描电路中,此时一个口为了读另外一个口的状态,必须先置高才能读另外一个口的状态,而8051单片机的弱上拉口在由0变为1时,会有2个时钟的强推挽高输出电流,输出到另外一个输出为低的I/O口,就有可能造成I/O口损坏.建议在其中的一侧加1K限流电阻,或者在软件处理上,不要出现按键两端的I/O口同时为低.

4.4 一种典型三极管控制电路



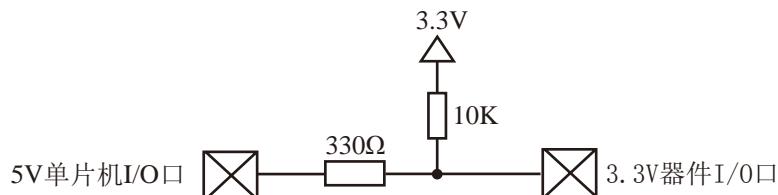
如果用弱上拉控制，建议加上拉电阻R1(3.3K~10K)，如果不加上拉电阻R1(3.3K~10K)，建议R2的值在15K以上，或用强推挽输出。

4.5 典型发光二极管控制电路



4.6 混合电压供电系统3V/5V器件I/O口互连

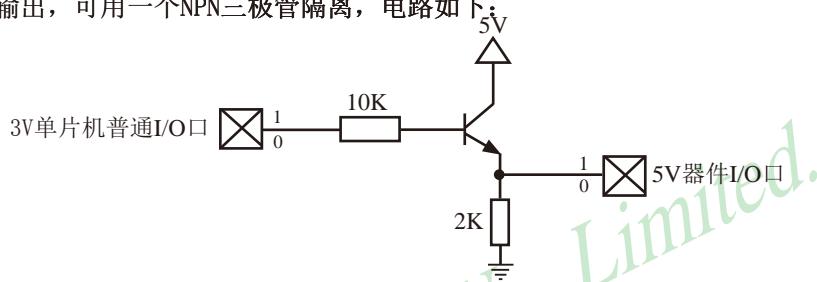
STC12C5A60S2系列5V单片机连接3.3V器件时，为防止3.3V器件承受不了5V，可将相应的5V单片机I/O口先串一个330Ω的限流电阻到3.3V器件I/O口，程序初始化时将5V单片机的I/O口设置成开漏配置，断开内部上拉电阻，相应的3.3V器件I/O口外部加10K上拉电阻到3.3V器件的Vcc，这样高电平是3.3V，低电平是0V，输入输出一切正常。



STC12LE5A60S2系列3V单片机连接5V器件时,为防止3V单片机承受不了5V,如果相应的I/O口是输入,可在该I/O口上串接一个隔离二极管,隔离高压部分。外部信号电压高于单片机工作电压时截止,I/O口因内部上拉到高电平,所以读I/O口状态是高电平;外部信号电压为低时导通,I/O口被钳位在0.7V,小于0.8V时单片机读I/O口状态是低电平。



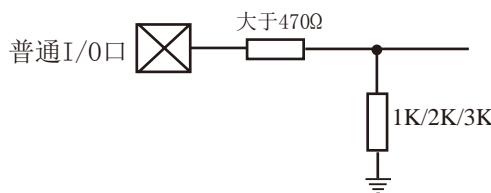
STC12LE5A60S2系列3V单片机连接5V器件时,为防止3V单片机承受不了5V,如果相应的I/O口是输出,可用一个NPN三极管隔离,电路如下:



4.7 如何让I/O口上电复位时为低电平

普通8051单片机上电复位时普通I/O口为弱上拉高电平输出,而很多实际应用要求上电时某些I/O口为低电平输出,否则所控制的系统(如马达)就会误动作,现STC12系列单片机由于既有弱上拉输出又有强推挽输出,就可以很轻松的解决此问题。

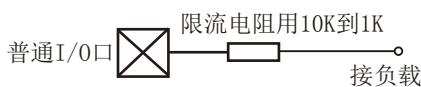
现可在STC12系列单片机I/O口上加一个下拉电阻(1K/2K/3K),这样上电复位时,虽然单片机内部I/O口是弱上拉/高电平输出,但由于内部上拉能力有限,而外部下拉电阻又较小,无法将其拉高,所以该I/O口上电复位时外部为低电平。如果要将此I/O口驱动为高电平,可将此I/O口设置为强推挽输出,而强推挽输出时,I/O口驱动电流可达20mA,故肯定可以将该口驱动为高电平输出。



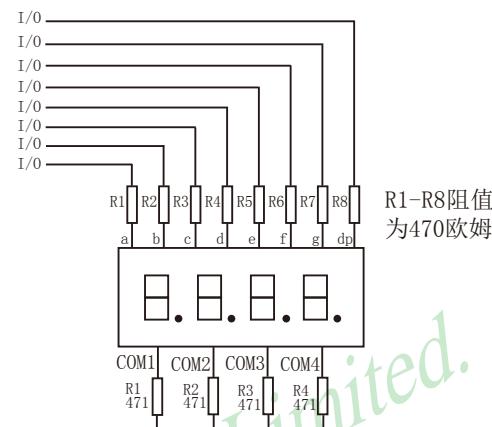
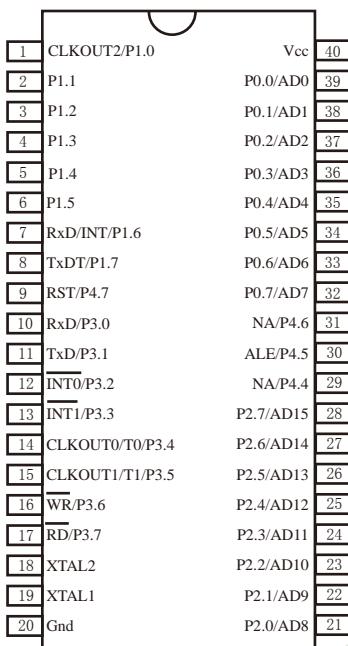
4.8 PWM输出时I/O口的状态

当某个I/O口作为PWM输出用时,该口的状态:

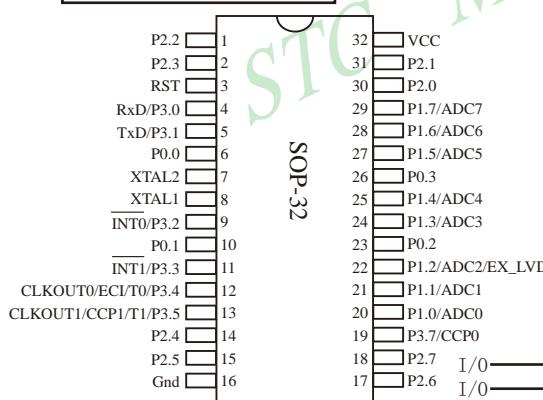
PWM之前口的状态	PWM时口的状态
弱上拉/准双向口	强推挽输出/强上拉输出 要加输出限流电阻10K ~ 1K
强推挽输出	强推挽输出/强上拉输出 要加输出限流电阻10K ~ 1K
高阻输入(电流既不能流入也不能流出)	PWM无效
开漏	开漏



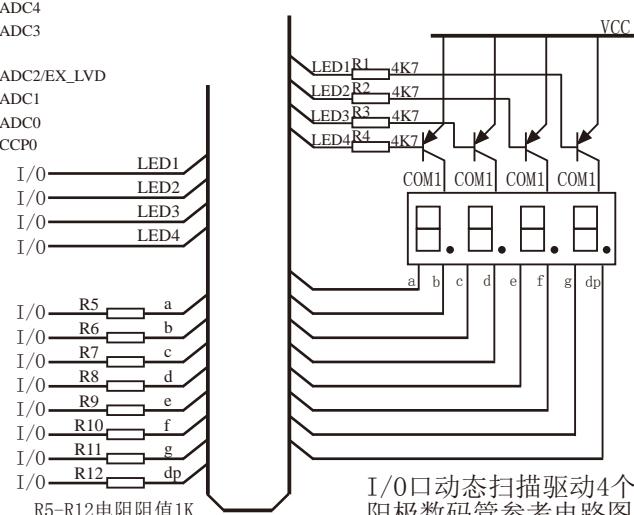
4.9 I/O口直接驱动LED数码管应用线路图



I/O口动态扫描驱动4个共阴极数码管参考电路图

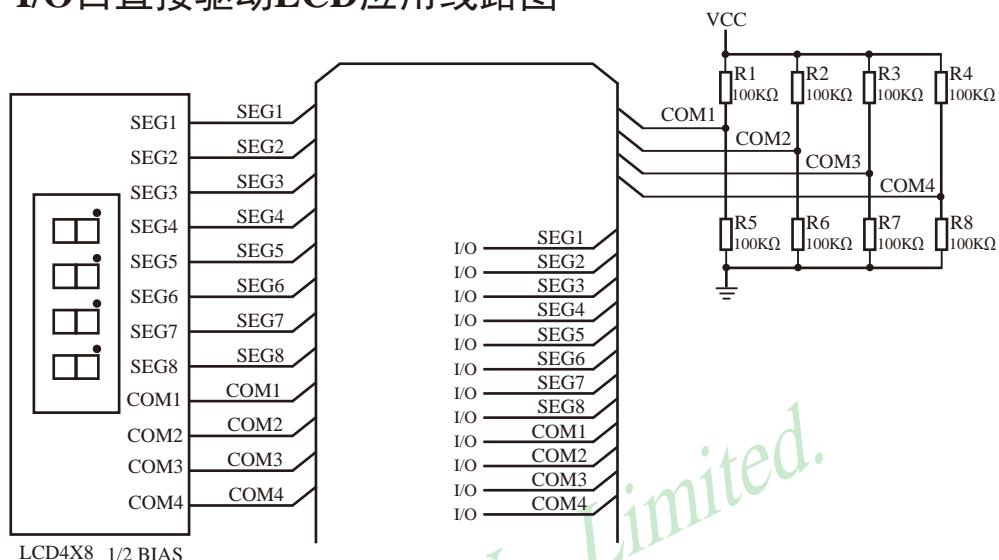


I/O口动态扫描驱动数码管时，可以一次点亮一个数码管中的8段，但为降低功耗，建议可以一次只点亮其中的4段或者2段



I/O口动态扫描驱动4个共阳极数码管参考电路图

4.10 I/O口直接驱动LCD应用线路图



如何点亮相应的LCD像素：

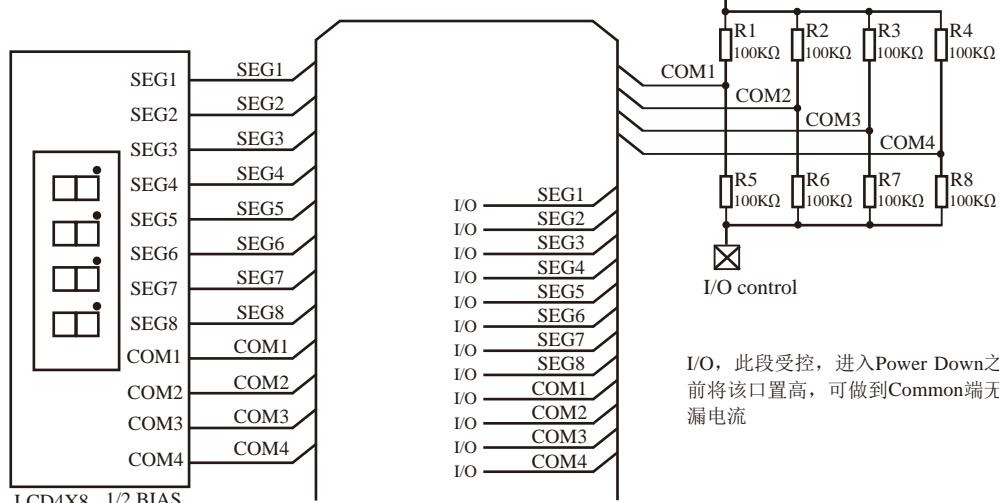
当相应的Common端和相应的Segment端压差大于 $1/2V_{cc}$ 时，相应的像素就显示，当压差小于 $1/2V_{cc}$ 时，相应的像素就不显示

I/O口如何控制Segment：

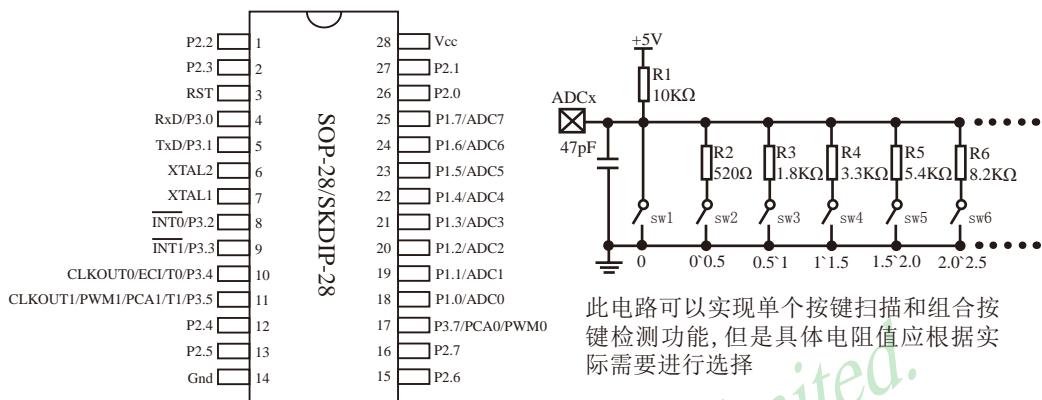
I/O口直接控制Segment，程序控制相应的口输出高或低时，对应的Segment就是 V_{cc} 或 $0V$

I/O口如何控制Common：

I/O口和2个100K的分压电阻组成Common，当I/O口输出为0时，相应的Common端为 $0V$ ，当I/O口强推挽输出为1时，相应的Common端为 V_{cc} ，当I/O口为高阻输入时，相应的Common端为 $1/2V_{cc}$ ，



4.11 A/D做按键扫描应用线路图



此电路可以实现单个按键扫描和组合按键检测功能，但是具体电阻值应根据实际需要进行选择。

本电路图采用10个按键等间隔分压，每个按键正负误差余量允许在 $\pm 0.25V$ 范围内变化，可以有效避免因为电阻误差或温度漂移等造成的按键检测失效，如果要求按键检测更加稳定可靠，可以减少按键数量放宽各个按键检测电压允许误差量。



4.12 STC12系列单片机I/O口软件模拟I²C接口的测试程序

4.12.1 STC12系列单片机I/O口软件模式I²C接口的主机模式

```
/*
 *-----*/
/* --- STC MCU Limited. -----*/
/* --- STC 1T Series MCU Simulate I2C Master Demo -----*/
/* --- Mobile: (86)13922829991 -----*/
/* --- Fax: 86-755-82944243 -----*/
/* --- Tel: 86-755-82948412 -----*/
/* --- Web: www.STCMCU.com -----*/
/* If you want to use the program or the program referenced in the */
/* article, please specify in which data and procedures from STC */
/* -----*/

```

SCL BIT P1.0
SDA BIT P1.1

```
ORG 0000H
MOV TMOD, #20H      ;初始化串口为(9600,n,8,1)
MOV SCON, #5AH
MOV A, #5
MOV TH1, A
MOV TL1, A
SETB TR1

MAIN:
CALL UART_RXDATA    ;接收下一个串口数据
MOV R0, A            ;临时保存到R0
CALL I2C_START       ;读取I2C设备IDATA 80H的数据
MOV A, #01H
CALL I2C_TXBYTE     ;开始读取
CALL I2C_RXACK
CALL I2C_RXBYTE
SETB C
CALL I2C_TXACK
CALL I2C_STOP        ;发送地址数据+读信号
;读取完成

CALL UART_TXDATA    ;接收ACK
CALL I2C_RXACK
CALL I2C_RXBYTE     ;发送数据
SETB C
CALL I2C_TXACK
CALL I2C_STOP        ;发送NAK
;读取完成

CALL UART_TXDATA    ;将读到的数据发送到串口
;将R0的数据写入I2C设备IDATA 80H
CALL I2C_START       ;开始写
MOV A, #00H
CALL I2C_TXBYTE     ;发送地址数据+写信号
CALL I2C_RXACK
MOV A, R0
```

```

CALL    I2C_TXBYTE          ;写数据
CALL    I2C_RXACK           ;接收ACK
CALL    I2C_STOP            ;写完成

JMP     MAIN

;-----
;等待串口数据
;-----

UART_RXDATA:
    JNB    RI,    $          ;等待接收完成标志
    CLR    RI              ;清除标志
    MOV    A,    SBUF         ;保存数据
    RET

;-----
;发送串口数据
;-----


UART_TXDATA:
    JNB    TI,    $          ;等待上一个数据发送完成
    CLR    TI              ;清除标志
    MOV    SBUF,  A          ;发送数据
    RET

;-----
;发送I2C起始信号
;-----


I2C_START:
    CLR    SDA             ;数据线下降沿
    CALL   I2C_DELAY        ;延时
    CLR    SCL             ;时钟->低
    CALL   I2C_DELAY        ;延时
    RET

;-----
;发送I2C停止信号
;-----


I2C_STOP:
    CLR    SDA             ;时钟->高
    SETB   SCL             ;延时
    CALL   I2C_DELAY        ;数据线上升沿
    SETB   SDA             ;延时
    CALL   I2C_DELAY
    RET

;-----
;发送ACK/NAK信号
;-----
```

I2C_TXACK:

```

MOV SDA, C ;送ACK数据
SETB SCL ;时钟->高
CALL I2C_DELAY ;延时
CLR SCL ;时钟->低
CALL I2C_DELAY ;延时
SETB SDA ;发送完成
RET

```

;-----
;接收ACK/NAK信号
;-----

I2C_RXACK:

```

SETB SDA ;准备读数据
SETB SCL ;时钟->高
CALL I2C_DELAY ;延时
MOV C, SDA ;读取ACK信号
CLR SCL ;时钟->低
CALL I2C_DELAY ;延时
RET

```

;-----
;接收一字节数据
;-----

I2C_TXBYTE:

```

MOV R7, #8 ;8位计数
TXNEXT:
RLC A ;移出数据位
MOV SDA, C ;数据送数据口
SETB SCL ;时钟->高
CALL I2C_DELAY ;延时
CLR SCL ;时钟->低
CALL I2C_DELAY ;延时
DJNZ R7, TXNEXT ;送下一位
RET

```

;-----
;发送一字节数据
;-----

I2C_RXBYTE:

```

MOV R7, #8 ;8位计数
RXNEXT:
SETB SCL ;时钟->高
CALL I2C_DELAY ;延时
MOV C, SDA
RLC A
CLR SCL ;时钟->低
CALL I2C_DELAY ;延时

```

```
DJNZ    R7,      RXNEXT      ;收下一位
RET

;-----

I2C_DELAY:                      ;6
    PUSH   0                  ;4
    MOV     R0,    #1          ;2 6(200K) 1(400K) [18'432'000/400'000=46]
    DJNZ   R0,    $            ;4
    POP    0                  ;3
    RET                 ;4

;-----
```

END

STC MCU Limited.

4.12.2 STC12系列单片机I/O口软件模式I2C接口的从机模式

```
/*
 * --- STC MCU Limited. ---
 * --- STC 1T Series MCU Simulate I2C Slave Demo ---
 * --- Mobile: (86)13922805190 ---
 * --- Fax: 86-755-82944243 ---
 * --- Tel: 86-755-82948412 ---
 * --- Web: www.STCMCU.com ---
 */
/* If you want to use the program or the program referenced in the */
/* article, please specify in which data and procedures from STC */
/* */
```

SCL BIT P1.0
SDA BIT P1.1

ORG 0

RESET:

SETB SCL
SETB SDA

CALL	I2C_WAITSTART	;等待起始信号
CALL	I2C_RXBYTE	;接收地址数据
CLR	C	
CALL	I2C_TXACK	;回应ACK
SETB	C	;读/写 IDATA[80H - FFH]
RRC	A	;读/写位->C
MOV	R0, A	;地址送入R0
JC	READDATA	;C=1(读) C=0(写)

WRITEDATA:

CALL	I2C_RXBYTE	;接收数据
MOV	@R0, A	;写入IDATA
INC	R0	;地址+1
CLR	C	
CALL	I2C_TXACK	;回应ACK
CALL	I2C_WAITSTOP	;等待停止信号
JMP	RESET	

READDATA:

MOV	A, @R0	
INC	R0	
CALL	I2C_TXBYTE	;发送IDATA数据
CALL	I2C_RXACK	;接收ACK
CALL	I2C_WAITSTOP	;等待停止信号
JMP	RESET	

```

;-----;
;等待起始信号
;-----;

I2C_WAITSTART:
    JNB    SCL,   $          ;等待时钟->高
    JB     SDA,   $          ;等待数据线下降沿
    JB     SCL,   $          ;等待时钟->低
    RET

;-----;
;等待结束信号
;-----;

I2C_WAITSTOP:
    JNB    SCL,   $          ;等待时钟->高
    JNB    SDA,   $          ;等待数据线上升沿
    RET

;-----;
;发送ACK/NAK信号
;-----;

I2C_TXACK:
    MOV    SDA,   C          ;送ACK数据
    JNB    SCL,   $          ;等待时钟->高
    JB     SCL,   $          ;等待时钟->低
    SETB   SDA             ;发送完成
    RET

;-----;
;接收ACK/NAK信号
;-----;

I2C_RXACK:
    SETB   SDA             ;准备读数据
    JNB    SCL,   $          ;等待时钟->高
    MOV    C,    SDA          ;读取ACK信号
    JB     SCL,   $          ;等待时钟->低
    RET

;-----;
;接收一字节数据
;-----;

I2C_RXBYTE:
    MOV    R7,    #8          ;8位计数
RXNEXT:
    JNB    SCL,   $          ;等待时钟->高
    MOV    C,    SDA          ;读取数据口
    RLC    A                 ;保存数据
    JB     SCL,   $          ;等待时钟->低
    DJNZ   R7,    RXNEXT     ;收下一位
    RET

```

```
;-----  
;发送一字节数据  
;-----  
I2C_TXBYTE:  
    MOV    R7,      #8          ;8位计数  
TXNEXT:  
    RLC    A                  ;移出数据位  
    MOV    SDA,    C          ;数据送数据口  
    JNB    SCL,    $          ;等待时钟->高  
    JB     SCL,    $          ;等待时钟->低  
    DJNZ   R7,    TXNEXT      ;送下一位  
    RET  
;  
END
```

第5章 指令系统

5.1 寻址方式

寻址方式是每一种计算机的指令集中不可缺少的部分。寻址方式规定了数据的来源和目的地。对不同的程序指令，来源和目的地的规定也会不同。在STC单片机中的寻址方式可概括为：

- 立即寻址
- 直接寻址
- 间接寻址
- 寄存器寻址
- 相对寻址
- 变址寻址
- 位寻址

5.1.1 立即寻址

立即寻址也称立即数，它是在指令操作数中直接给出参加运算的操作数，其指令格式如下：

如：MOV A, #70H

这条指令的功能是将立即数70H传送到累加器A中

5.1.2 直接寻址

在直接寻址方式中，指令操作数域给出的是参加运算操作数地址。直接寻址方式只能用来表示特殊功能寄存器、内部数据寄存器和位地址空间。其中特殊功能寄存器和位地址空间只能用直接寻址方式访问。

如：ANL 70H, #48H

表示70H单元中的数与立即数48H相“与”，结果存放在70H单元中。其中70H为直接地址，表示内部数据存储器RAM中的一个单元。

5.1.3 间接寻址

间接寻址采用R0或R1前添加“@”符号来表示。例如，假设R1中的数据是40H，内部数据存储器40H单元所包含的数据为55H，那么如下指令：

MOV A, @R1

把数据55H传送到累加器。

5.1.4 寄存器寻址

寄存器寻址是对选定的工作寄存器R7~R0、累加器A、通用寄存器B、地址寄存器和进位C中的数进行操作。其中寄存器R7~R0由指令码的低3位表示，ACC、B、DPTR及进位位C隐含在指令码中。因此，寄存器寻址也包含一种隐含寻址方式。

寄存器工作区的选择由程序状态字寄存器PSW中的RS1、RS0来决定。指令操作数指定的寄存器均指当前工作区中的寄存器。

如: INC R0 ;(R0)+1 → R0

5.1.5 相对寻址

相对寻址是将程序计数器PC中的当前值与指令第二字节给出的数相加，其结果作为转移指令的转移地址。转移地址也称为转移目的地址，PC中的当前值称为基地址，指令第二字节给出的数称为偏移量。由于目的地址是相对于PC中的基地址而言，所以这种寻址方式称为相对寻址。偏移量为带符号的数，所能表示的范围为+127 ~ -128。这种寻址方式主要用于转移指令。

如: JC 80H ;C=1 跳转

表示若进位位C为0，则程序计数器PC中的内容不改变，即不转移。若进位位C为1，则以PC中的当前值为基地址，加上偏移量80H后所得到的结果作为该转移指令的目的地址。

5.1.6 变址寻址

在变址寻址方式中，指令操作数指定一个存放变址基值的变址寄存器。变址寻址时，偏移量与变址基值相加，其结果作为操作数的地址。变址寄存器有程序计数器PC和地址寄存器DPTR。

如: MOVC A, @A+DPTR

表示累加器A为偏移量寄存器，其内容与地址寄存器DPTR中的内容相加，其结果作为操作数的地址，取出该单元中的数送入累加器A。

5.1.7 位寻址

位寻址是指对一些内部数据存储器RAM和特殊功能寄存器进行位操作时的寻址。在进行位操作时，借助于进位位C作为位操作累加器，指令操作数直接给出该位的地址，然后根据操作码的性质对该位进行位操作。位地址与字节直接寻址中的字节地址形式完全一样，主要由操作码加以区分，使用时应注意。

如: MOV C, 20H ; 片内位单元位操作型指令

5.2 完整指令集对照表(与传统8051对照)

——共111条指令，每条指令的详细执行时间

----与普通8051指令代码完全兼容，但执行的时间效率大幅提升

----其中INC DPTR指令的执行速度大幅提升24倍

----共有12条指令，一个时钟就可以执行完成，平均速度快8~12倍

如果按功能分类，STC12C5A60S2系列单片机指令系统可分为：

1. 算术操作类指令；
2. 逻辑操作类指令；
3. 数据传送类指令；
4. 布尔变量操作类指令；
5. 控制转移类指令。

按功能分类的指令系统表如下表所示。

指令执行速度效率提升总结：

指令系统共包括111条指令，其中：

执行速度快24倍的	共1条
执行速度快12倍的	共12条
执行速度快9.6倍的	共1条
执行速度快8倍的	共19条
执行速度快6倍的	共39条
执行速度快4.8倍的	共4条
执行速度快4倍的	共21条
执行速度快3倍的	共14条

根据对指令的使用频率分析统计，STC12系列 1T的8051单片机比普通的8051单片机在同样的工作频率下运行速度提升了8~12倍。

指令执行时钟数统计（供参考）：

指令系统共包括111条指令，其中：

1个时钟就可执行完成的指令	共12条
2个时钟就可执行完成的指令	共20条
3个时钟就可执行完成的指令	共39条
4个时钟就可执行完成的指令	共33条
5个时钟就可执行完成的指令	共5条
6个时钟就可执行完成的指令	共2条

		传统 12T的8051 指令执行所需时钟	STC12C5A60S2系列 指令执行所需时钟	
算术操作类指令				
助记符	功能说明	字节数	1时钟/机器周期 所需时钟 (采用STC-Y2 CPU内核 指令集)	效率提升
ADD A, Rn	寄存器内容加到累加器	1	12	2
ADD A, direct	直接地址单元中的数据加到累加器	2	12	3
ADD A, @Ri	间接RAM中的数据加到累加器	1	12	3
ADD A, #data	立即数加到累加器	2	12	2
ADDC A, Rn	寄存器带进位加到累加器	1	12	2
ADDC A, direct	直接地址单元的内容带进位加到累加器	2	12	3
ADDC A, @Ri	间接RAM内容带进位加到累加器	1	12	3
ADDC A, #data	立即数带进位加到累加器	2	12	2
SUBB A, Rn	累加器带借位减寄存器内容	1	12	2
SUBB A, direct	累加器带借位减直接地址单元的内容	2	12	3
SUBB A, @Ri	累加器带借位减间接RAM中的内容	1	12	3
SUBB A, #data	累加器带借位减立即数	2	12	2
INC A	累加器加1	1	12	2
INC Rn	寄存器加1	1	12	3
INC direct	直接地址单元加1	2	12	4
INC @Ri	间接RAM单元加1	1	12	4
DEC A	累加器减1	1	12	2
DEC Rn	寄存器减1	1	12	3
DEC direct	直接地址单元减1	2	12	4
DEC @Ri	间接RAM单元减1	1	12	4
INC DPTR	地址寄存器DPTR加1	1	24	1
MUL AB	A乘以B	1	48	4
DIV AB	A除以B	1	48	5
DA A	累加器十进制调整	1	12	4
				3倍

逻辑操作类指令

助记符	功能说明	字节数	12时钟/机器周期所需时钟	1时钟/机器周期所需时钟 (采用STC-Y2 CPU内核指令集)	效率提升
ANL A, Rn	累加器与寄存器相“与”	1	12	2	6倍
ANL A, direct	累加器与直接地址单元相“与”	2	12	3	4倍
ANL A, @Ri	累加器与间接RAM单元相“与”	1	12	3	4倍
ANL A, #data	累加器与立即数相“与”	2	12	2	6倍
ANL direct, A	直接地址单元与累加器相“与”	2	12	4	3倍
ANL direct, #data	直接地址单元与立即数相“与”	3	24	4	6倍
ORL A, Rn	累加器与寄存器相“或”	1	12	2	6倍
ORL A, direct	累加器与直接地址单元相“或”	2	12	3	4倍
ORL A, @Ri	累加器与间接RAM单元相“或”	1	12	3	4倍
ORL A, # data	累加器与立即数相“或”	2	12	2	6倍
ORL direct, A	直接地址单元与累加器相“或”	2	12	4	3倍
ORL direct, #data	直接地址单元与立即数相“或”	3	24	4	6倍
XRL A, Rn	累加器与寄存器相“异或”	1	12	2	6倍
XRL A, direct	累加器与直接地址单元相“异或”	2	12	3	4倍
XRL A, @Ri	累加器与间接RAM单元相“异或”	1	12	3	4倍
XRL A, # data	累加器与立即数相“异或”	2	12	2	6倍
XRL direct, A	直接地址单元与累加器相“异或”	2	12	4	3倍
XRL direct, #data	直接地址单元与立即数相“异或”	3	24	4	6倍
CLR A	累加器清“0”	1	12	1	12倍
CPL A	累加器求反	1	12	2	6倍
RL A	累加器循环左移	1	12	1	12倍
RLC A	累加器带进位位循环左移	1	12	1	12倍
RR A	累加器循环右移	1	12	1	12倍
RRC A	累加器带进位位循环右移	1	12	1	12倍
SWAP A	累加器内高低半字节交换	1	12	1	12倍

数据传送类指令

助记符	功能说明	字节数	12时钟/机器周期所需时钟	1时钟/机器周期所需时钟 (采用STC-Y2 CPU内核指令集)	效率提升
MOV A, Rn	寄存器内容送入累加器	1	12	1	12倍
MOV A, direct	直接地址单元中的数据送入累加器	2	12	2	6倍
MOV A, @Ri	间接RAM中的数据送入累加器	1	12	2	6倍
MOV A, #data	立即数送入累加器	2	12	2	6倍
MOV Rn, A	累加器内容送入寄存器	1	12	2	6倍
MOV Rn, direct	直接地址单元中的数据送入寄存器	2	24	4	6倍
MOV Rn, #data	立即数送入寄存器	2	12	2	6倍
MOV direct, A	累加器内容送入直接地址单元	2	12	3	4倍
MOV direct, Rn	寄存器内容送入直接地址单元	2	24	3	8倍
MOV direct, direct	直接地址单元中的数据送入另一个直接地址单元	3	24	4	6倍
MOV direct, @Ri	间接RAM中的数据送入直接地址单元	2	24	4	6倍
MOV direct, #data	立即数送入直接地址单元	3	24	3	8倍
MOV @Ri, A	累加器内容送入间接RAM单元	1	12	3	4倍
MOV @Ri, direct	直接地址单元数据送入间接RAM单元	2	24	4	6倍
MOV @Ri, #data	立即数送入间接RAM单元	2	12	3	4倍
MOV DPTR,#data16	16位立即数送入数据指针	3	24	3	8倍
MOVC A, @A+DPTR	以DPTR为基址址变址寻址单元中的数据送入累加器	1	24	4	6倍
MOVC A, @A+PC	以PC为基址变址寻址单元中的数据送入累加器	1	24	4	6倍
MOVX A, @Ri	逻辑上在外部的片内扩展RAM, (8位地址) 送入累加器	1	24	3	8倍
MOVX @Ri, A	累加器送入逻辑上在外部的片内扩展RAM (8位地址)	1	24	4	6倍
MOVX A, @DPTR	逻辑上在外部的片内扩展RAM, (16位地址) 送入累加器	1	24	3	8倍
MOVX @DPTR, A	累加器送逻辑上在外部的片内扩展RAM (16位地址)	1	24	3	8倍
PUSH direct	直接地址单元中的数据压入堆栈	2	24	4	6倍
POP direct	栈底数据弹出送入直接地址单元	2	24	3	8倍
XCH A, Rn	寄存器与累加器交换	1	12	3	4倍
XCH A,direct	直接地址单元与累加器交换	2	12	4	3倍
XCH A, @Ri	间接RAM与累加器交换	1	12	4	3倍
XCHD A, @Ri	间接RAM的低半字节与累加器交换	1	12	4	3倍

布尔变量操作类指令

助记符	功能说明	字节数	12时钟/机器周期所需时钟	1时钟/机器周期 所需时钟 (采用STC-Y2 CPU内核 指令集)	效率提升
CLR C	清零进位位	1	12	1	12倍
CLR bit	清0直接地址位	2	12	4	3倍
SETB C	置1进位位	1	12	1	12倍
SETB bit	置1直接地址位	2	12	4	3倍
CPL C	进位位求反	1	12	1	12倍
CPL bit	直接地址位求反	2	12	4	3倍
ANL C, bit	进位位和直接地址位相“与”	2	24	3	8倍
ANL C, /bit	进位位和直接地址位的反码相“与”	2	24	3	8倍
ORL C, bit	进位位和直接地址位相“或”	2	24	3	8倍
ORL C, /bit	进位位和直接地址位的反码相“或”	2	24	3	8倍
MOV C, bit	直接地址位送入进位位	2	12	3	4倍
MOV bit, C	进位位送入直接地址位	2	24	4	6倍
JC rel	进位位为1则转移	2	24	3	8倍
JNC rel	进位位为0则转移	2	24	3	8倍
JB bit, rel	直接地址位为1则转移	3	24	4	6倍
JNB bit, rel	直接地址位为0则转移	3	24	4	6倍
JBC bit, rel	直接地址位为1则转移, 该位清0	3	24	5	4.8倍

控制转移类指令

助记符	功能说明	字节数	12时钟/机器周期所需时钟 (采用STC-Y2 CPU内核指令集)	1时钟/机器周期所需时钟 (采用STC-Y2 CPU内核指令集)	效率提升
ACALL addr11	绝对(短)调用子程序	2	24	6	4倍
LCALL addr16	长调用子程序	3	24	6	4倍
RET	子程序返回	1	24	4	6倍
RETI	中断返回	1	24	4	6倍
AJMP addr11	绝对(短)转移	2	24	3	8倍
LJMP addr16	长转移	3	24	4	6倍
SJMP re1	相对转移	2	24	3	8倍
JMP @A+DPTR	相对于DPTR的间接转移	1	24	3	8倍
JZ re1	累加器为零转移	2	24	3	8倍
JNZ re1	累加器非零转移	2	24	3	8倍
CJNE A, direct, re1	累加器与直接地址单元比较, 不相等则转移	3	24	5	4.8倍
CJNE A, #data, re1	累加器与立即数比较, 不相等则转移	3	24	4	6倍
CJNE Rn, #data, re1	寄存器与立即数比较, 不相等则转移	3	24	4	6倍
CJNE @Ri, #data, re1	间接RAM单元与立即数比较, 不相等则转移	3	24	5	4.8倍
DJNZ Rn, re1	寄存器减1, 非零转移	2	24	4	6倍
DJNZ direct, re1	直接地址单元减1, 非零转移	3	24	5	4.8倍
NOP	空操作	1	12	1	12倍

5.3 传统8051单片机指令定义详解(中文&English)

5.3.1 传统8051单片机指令定义详解

ACALL addr 11

功能： 绝对调用

说明： ACALL指令实现无条件调用位于addr11参数所表示地址的子例程。在执行该指令时，首先将PC的值增加2，即使得PC指向ACALL的下一条指令，然后把16位PC的低8位和高8位依次压入栈，同时把栈指针两次加1。然后，把当前PC值的高5位、ACALL指令第1字节的7~5位和第2字节组合起来，得到一个16位目的地址，该地址即为即将调用的子例程的入口地址。要求该子例程的起始地址必须与紧随ACALL之后的指令处于同1个2KB的程序存储页中。ACALL指令在执行时不会改变各个标志位。

举例： SP的初始值为07H，标号SUBRTN位于程序存储器的0345H地址处，如果执行位于地址0123H处的指令：

ACALL SUBRTN

那么SP变为09H，内部RAM地址08H和09H单元的内容分别为25H和01H，PC值变为0345H。

指令长度(字节)： 2

执行周期： 2

二进制编码：

a10	a9	a8	1	0	0	1	0
-----	----	----	---	---	---	---	---

a7	a6	a5	a4	a3	a2	a1	a0
----	----	----	----	----	----	----	----

注意： a10 a9 a8是11位目标地址addr11的A10~A8位， a7 a6 a5 a4 a3 a2 a1 a0是addr11的A7~A0位。

操作： ACALL

$(PC) \leftarrow (PC) + 2$

$(SP) \leftarrow (SP) + 1$

$((SP)) \leftarrow (PC_{7..0})$

$(SP) \leftarrow (SP) + 1$

$((SP)) \leftarrow (PC_{15..8})$

$(PC_{10..0}) \leftarrow \text{页码地址}$

ADD A, <src-byte>

功能： 加法

说明： ADD指令可用于完成把src-byte所表示的源操作数和累加器A的当前值相加。并将结果置于累加器A中。根据运算结果，若第7位有进位则置进位标志为1，否则清零；若第3位有进位则置辅助进位标志为1，否则清零。如果是无符号整数相加则进位置位，显示当前运算结果发生溢出。

如果第6位有进位生成而第7位没有，或第7位有进位生成而第6位没有，则置OV为1，否则OV被清零。在进行有符号整数的相加运算的时候，OV置位表示两个正整数之和为一负数，或是两个负整数之和为一正数。

本类指令的源操作数可接受4种寻址方式：寄存器寻址、直接寻址、寄存器间接寻址和立即寻址。

举例：假设累加器A中的数据为0C3H(000011B)，R0的值为0AAH(10101010B)。执行如下指令：

ADD A, R0

累加器A中的结果为6DH(01101101B)，辅助进位标志AC被清零，进位标志C和溢出标志OV被置1。

ADD A, Rn

指令长度(字节)： 1

执行周期： 1

二进制编码：

0	0	1	0
1	r	r	r

操作： ADD

(A)←(A) + (Rn)

ADD A, direct

指令长度(字节)： 2

执行周期： 1

二进制编码：

0	0	1	0
0	1	0	1

 direct address

操作： ADD

(A)←(A) + (direct)

ADD A, @Ri

指令长度(字节)： 1

执行周期： 1

二进制编码：

0	0	1	0
0	1	1	i

操作： ADD

(A)←(A) + ((Ri))

ADD A, #data

指令长度(字节): 2

执行周期: 1

二进制编码:

0	0	1	0
---	---	---	---

0	1	0	0
---	---	---	---

 immediate data操作: ADD
 $(A) \leftarrow (A) + \#data$ **ADDC A, <src-byte>**

功能: 带进位的加法。

说明: 执行ADDC指令时, 把src-byte所代表的源操作数连同进位标志一起加到累加器A上, 并将结果置于累加器A中。根据运算结果, 若在第7位有进位生成, 则将进位标志置1, 否则清零; 若在第3位有进位生成, 则置辅助进位标志为1, 否则清零。如果是无符号数整数相加, 进位的置位显示当前运算结果发生溢出。

如果第6位有进位生成而第7位没有, 或第7位有进位生成而第6位没有, 则将OV置1, 否则将OV清零。在进行有符号整数相加运算的时候, OV置位, 表示两个正整数之和为一负数, 或是两个负整数之和为一正数。

本类指令的源操作数允许4种寻址方式: 寄存器寻址、直接寻址、寄存器间接寻址和立即寻址。

举例: 假设累加器A中的数据为0C3H(11000011B), R0的值为0AAH(10101010B), 进位标志为1, 执行如下指令:

ADDC A,R0

累加器A中的结果为6EH(01101110B), 辅助进位标志AC被清零, 进位标志C和溢出标志OV被置1。

ADDC A, Rn

指令长度(字节): 1

执行周期: 1

二进制编码:

0	0	1	1
---	---	---	---

1	r	r	r
---	---	---	---

操作: ADDC
 $(A) \leftarrow (A) + (C) + (Rn)$ **ADDC A,direct**

指令长度(字节): 2

执行周期: 1

二进制编码:

0	0	1	1
---	---	---	---

0	1	0	1
---	---	---	---

 direct address操作: ADDC
 $(A) \leftarrow (A) + (C) + (\text{direct})$

ADDC A, @Ri

指令长度(字节)： 1

执行周期： 1

二进制编码:

0	0	1	1
0	1	1	i

操作: ADDC

 $(A) \leftarrow (A) + (C) + ((Ri))$ **ADDC A, #data**

指令长度(字节)： 2

执行周期： 1

二进制编码:

0	0	1	1
0	1	0	0

 immediate data

操作: ADDC

 $(A) \leftarrow (A) + (C) + \#data$ **AJMP addr 11**

功能: 绝对跳转

说明: AJMP指令用于将程序转到相应的目的地址去执行，该地址在程序执行过程之中产生，由PC值（两次递增之后）的高5位、操作码的7~5位和指令的第2字节连接形成。要求跳转的目的地址和AJMP指令的后一条指令的第1字节位于同一2KB的程序存储页内。

举例: 假设标号JMPADR位于程序存储器的0123H，指令

AJMP JMPADR

位于0345H，执行完该指令后PC值变为0123H。

指令长度(字节)： 2

执行周期： 2

二进制编码:

a10	a9	a8	0	0	0	1	
a7	a6	a5	a4	a3	a2	a1	a0

注意: 目的地址的A10~A8=a10~a8, A7~A0=a7~a0

操作: AJMP

 $(PC) \leftarrow (PC) + 2$ $(PC_{10-0}) \leftarrow \text{page address}$

ANL <dest-byte>, <src-byte>

功能: 对字节变量进行逻辑与运算

说明: ANL指令将由<dest-byte>和<src-byte>所指定的两个字节变量逐位进行逻辑与运算，并将运算结果存放在<dest-byte>所指定的目的操作数中。该指令的执行不会影响标志位。

两个操作数组合起来允许6种寻址模式。当目的操作数为累加器时，源操作数允许寄存器寻址、直接寻址、寄存器间接寻址和立即寻址。当目的操作数是直接地址时，源操作数可以是累加器或立即数。

注意: 当该指令用于修改输出端口时，读入的原始数据来自于输出数据的锁存器而非输入引脚。

举例: 如果累加器的内容为0C3H(11000011B)，寄存器0的内容为55H(010101011B)，那么指令：

ANL A,R0

执行结果是累加器的内容变为41H(01000001H)。

当目的操作数是可直接寻址的数据时，ANL指令可用来把任何RAM单元或者硬件寄存器中的某些位清零。屏蔽字节将决定哪些位将被清零。屏蔽字节可能是常数，也可能是累加器在计算过程中产生。如下指令：

ANL P1, #01110011B

将端口1的位7、位3和位2清零。

ANL A, Rn

指令长度(字节): 1

执行周期: 1

二进制编码:

0	1	0	1		1	r	r	r
---	---	---	---	--	---	---	---	---

操作: ANL

(A) \leftarrow (A) \wedge (Rn)

ANL A, direct

指令长度(字节): 2

执行周期: 1

二进制编码:

0	1	0	1		0	1	0	1
---	---	---	---	--	---	---	---	---

direct address

操作: ANL

(A) \leftarrow (A) \wedge (direct)

ANL A, @Ri

指令长度(字节): 1

执行周期: 1

二进制编码:

0	1	0	1		0	1	1	i
---	---	---	---	--	---	---	---	---

操作: ANL

(A) \leftarrow (A) \wedge ((Ri))

ANL A, #data

指令长度(字节): 2

执行周期: 1

二进制编码:

0	1	0	1
---	---	---	---

0	1	0	0
---	---	---	---

 immediate data操作: ANL
(A) \leftarrow (A) \wedge #data**ANL direct, A**

指令长度(字节): 2

执行周期: 1

二进制编码:

0	1	0	1
---	---	---	---

0	0	1	0
---	---	---	---

 direct address操作: ANL
(direct) \leftarrow (direct) \wedge (A)**ANL direct, #data**

指令长度(字节): 3

执行周期: 2

二进制编码:

0	1	0	1
---	---	---	---

0	0	1	1
---	---	---	---

 direct address immediate data操作: ANL
(direct) \leftarrow (direct) \wedge #data**ANL C, <src-bit>**

功能: 对位变量进行逻辑与运算

说明: 如果src-bit表示的布尔变量为逻辑0, 清零进位标志位; 否则, 保持进位标志的当前状态不变。在汇编语言程序中, 操作数前面的“/”符号表示在计算时需要先对被寻址位取反, 然后才作为源操作数, 但源操作数本身不会改变。该指令在执行时不会影响其他各个标志位。

源操作数只能采取直接寻址方式。

举例: 下面的指令序列当且仅当P1.0=1、ACC.7=1和OV=0时, 将进位标志C置1:

MOV C, P1.0	:LOAD CARRY WITH INPUT PIN STATE
ANL C, ACC.7	;AND CARRY WITH ACCUM. BIT.7
ANL C, /OV	;AND WITH INVERSE OF OVERFLOW FLAG

ANL C, bit

指令长度(字节): 2

执行周期: 2

二进制编码:

1	0	0	0
---	---	---	---

0	0	1	0
---	---	---	---

 bit address操作: ANL
(C) \leftarrow (C) \wedge (bit)

ANL C, /bit

指令长度(字节): 2

执行周期: 2

二进制编码:

1	0	1	1
---	---	---	---

0	0	0	0
---	---	---	---

 bit address

操作: ANL

(C) \leftarrow (C) \wedge (bit)**CJNE <dest-byte>, <src-byte>, rel**

功能: 若两个操作数不相等则转移

说明: CJNE首先比较两个操作数的大小, 如果二者不等则程序转移。目标地址由位于CJNE指令最后1个字节的有符号偏移量和PC的当前值(紧邻CJNE的下一条指令的地址)相加而成。如果目标操作数作为一个无符号整数, 其值小于源操作数对应的无符号整数, 那么将进位标志置1, 否则将进位标志清零。但操作数本身不会受到影响。

<dest-byte>和<src-byte>组合起来, 允许4种寻址模式。累加器A可以与任何可直接寻址的数据或立即数进行比较, 任何间接寻址的RAM单元或当前工作寄存器都可以和立即常数进行比较。

举例: 设累加器A中值为34H, R7包含的数据为56H。如下指令序列:

```

CJNE    R7,#60H, NOT-EQ
;      ...      ..... ; R7 = 60H.
NOT_EQ: JC      REQ_LOW   ; IF R7 < 60H.
;      ...      ..... ; R7 > 60H.

```

的第1条指令将进位标志置1, 程序跳转到标号NOT_EQ处。接下去, 通过测试进位标志, 可以确定R7是大于60H还是小于60H。

假设端口1的数据也是34H, 那么如下指令:

WAIT: CJNE A,P1, WAIT

清除进位标志并继续往下执行, 因为此时累加器的值也为34H, 即和P1口的数据相等。(如果P1端口的数据是其他的值, 那么程序在此不停地循环, 直到P1端口的数据变成34H为止。)

CJNE A, direct, rel

指令长度(字节): 3

执行周期: 2

二进制编码:

1	0	1	1
---	---	---	---

0	1	0	1
---	---	---	---

 direct address rel. address操作: (PC) \leftarrow (PC) + 3IF (A) $<$ (direct)

THEN

(PC) \leftarrow (PC) + relative offsetIF (A) $<$ (direct)

THEN

(C) \leftarrow 1

ELSE

(C) \leftarrow 0

CJNE A, #data, rel

指令长度(字节)： 3

执行周期: 2

二进制编码:

1	0	1	1
---	---	---	---

0	1	0	1
---	---	---	---

 immediata data rel. address

操作: $(PC) \leftarrow (PC) + 3$
 IF $(A) < > (data)$
 THEN
 $(PC) \leftarrow (PC) + \text{relative offset}$
 IF $(A) < (data)$
 THEN
 $(C) \leftarrow 1$
 ELSE
 $(C) \leftarrow 0$

CJNE Rn, #data, rel

指令长度(字节)： 3

执行周期: 2

二进制编码:

1	0	1	1
---	---	---	---

1	r	r	r
---	---	---	---

 immediata data rel. address

操作: $(PC) \leftarrow (PC) + 3$
 IF $(Rn) < > (data)$
 THEN
 $(PC) \leftarrow (PC) + \text{relative offset}$
 IF $(Rn) < (data)$
 THEN
 $(C) \leftarrow 1$
 ELSE
 $(C) \leftarrow 0$

CJNE @Ri,#data,rel

指令长度(字节)： 3

执行周期: 2

二进制编码:

1	0	1	1
---	---	---	---

0	1	1	i
---	---	---	---

 immediate data rel. address

操作: $(PC) \leftarrow (PC) + 3$
 IF $((Ri)) < > (data)$
 THEN
 $(PC) \leftarrow (PC) + \text{relative offset}$
 IF $((Ri)) < (data)$
 THEN
 $(C) \leftarrow 1$
 ELSE
 $(C) \leftarrow 0$

CLR A

功能: 清除累加器

说明: 该指令用于将累加器A的所有位清零, 不影响标志位。

举例: 假设累加器A的内容为5CH(01011100B), 那么指令:

CLR A

执行后, 累加器的值变为00H(00000000B)。

指令长度(字节): 1

执行周期: 1

二进制编码:

1	1	1	0
0	1	0	0

操作: CLR
(A) \leftarrow 0

CLR bit

功能: 清零指定的位

说明: 将bit所代表的位清零, 没有标志位会受到影响。CLR可用于进位标志C或者所有可直接寻址的位。

举例: 假设端口1的数据为5DH(01011101B), 那么指令

CLR P1.2

执行后, P1端口被设置为59H(01011001B)。

CLR C

指令长度(字节): 1

执行周期: 1

二进制编码:

1	1	0	0
0	0	1	1

操作: CLR
(C) \leftarrow 0

CLR bit

指令长度(字节): 2

执行周期: 1

二进制编码:

1	1	0	0
0	0	1	0

 bit address

操作: CLR
(bit) \leftarrow 0

CPL A

功能: 累加器A求反

说明: 将累加器A的每一位都取反, 即原来为1的位变为0, 原来为0的位变为1。该指令不影响标志位。

举例: 设累加器A的内容为5CH(01011100B), 那么指令

CPL A

执行后, 累加器的内容变成0A3H (10100011B)。

指令长度(字节): 1

执行周期: 1

二进制编码:

1	1	1	1
---	---	---	---

0	1	0	0
---	---	---	---

操作: CPL
 $(A) \leftarrow \overline{(A)}$

CPL bit

功能: 将bit所表示的位求反

说明: 将bit变量所代表的位取反, 即原来位为1的变为0, 原来为0的变为1。没有标志位会受到影响。CPL可用于进位标志C或者所有可直接寻址的位。

注意: 如果该指令被用来修改输出端口的状态, 那么bit所代表的数据是端口锁存器中的数据, 而不是从引脚上输入的当前状态。

举例: 设P1端口的数据为5BH(01011011B), 那么指令

CPL P1.1

CPL P1.2

执行完后, P1端口被设置为5DH(01011101B)。

CPL C

指令长度(字节): 1

执行周期: 1

二进制编码:

1	0	1	1
---	---	---	---

0	0	1	1
---	---	---	---

操作: CPL
 $(C) \leftarrow \overline{(C)}$

CPL bit

指令长度(字节): 2

执行周期: 1

二进制编码:

1	0	1	1
---	---	---	---

0	0	1	0
---	---	---	---

bit address

操作: CPL
 $(bit) \leftarrow \overline{(bit)}$

DA A

功能: 在加法运算之后, 对累加器A进行十进制调整

说明: DA指令对累加器A中存放的由此前的加法运算产生的8位数据进行调整(ADD或ADDC指令可以用来实现两个压缩BCD码的加法), 生成两个4位的数字。

如果累加器的低4位(位3~位0)大于9(xxxx1010~xxxx 1111), 或者加法运算后, 辅助进位标志AC为1, 那么DA指令将把6加到累加器上, 以在低4位生成正确的BCD数字。若加6后, 低4位向上有进位, 且高4位都为1, 进位则会一直向前传递, 以致最后进位标志被置1; 但在其他情况下进位标志并不会被清零, 进位标志会保持原来的值。

如果进位标志为1, 或者高4位的值超过9(1010xxxx~1111xxxx), 那么DA指令将把6加到高4位, 在高4位生成正确的BCD数字, 但不清除标志位。若高4位有进位输出, 则置进位标志为1, 否则, 不改变进位标志。进位标志的状态指明了原来的两个BCD数据之和是否大于99, 因而DA指令使得CPU可以精确地进行十进制的加法运算。注意, OV标志不会受影响。

DA指令的以上操作在一个指令周期内完成。实际上, 根据累加器A和机器状态字PSW中的不同内容, DA把00H、06H、60H、66H加到累加器A上, 从而实现十进制转换。

注意: 如果前面没有进行加法运算, 不能直接用DA指令把累加器A中的十六进制数据转换为BCD数, 此外, 如果先前执行的是减法运算, DA指令也不会有所预期的效果。

举例: 如果累加器中的内容为56H(01010110B), 表示十进制数56的BCD码, 寄存器3的内容为67H(01100111B), 表示十进制数67的BCD码。进位标志为1, 则指令

ADDC A,R3

DA A

先执行标准的补码二进制加法, 累加器A的值变为0BEH, 进位标志和辅助进位标志被清零。

接着, DA执行十进制调整, 将累加器A的内容变为24H(00100100B), 表示十进制数24的BCD码, 也就是56、67及进位标志之和的后两位数字。DA指令会把进位标志置位1, 这表示在进行十进制加法时, 发生了溢出。56、67以及1的和为124。

把BCD格式的变量加上01H或99H, 可以实现加1或者减1。假设累加器的初始值为30H(表示十进制数30), 指令序列

ADD A, #99H

DA A

将把进位C置为1, 累加器A的数据变为29H, 因为 $30 + 99 = 129$ 。加法和的低位数据可以看作减法运算的结果, 即 $30 - 1 = 29$ 。

指令长度(字节): 1

执行周期: 1

二进制编码:

1	1	0	1	0	1	0	0
---	---	---	---	---	---	---	---

操作: DA

-contents of Accumulator are BCD

IF $[(A_{3..0}) > 9] \vee [(AC) = 1]$

THEN $(A_{3..0}) \leftarrow (A_{3..0}) + 6$

AND

IF $[(A_{7..4}) > 9] \vee [(C) = 1]$

THEN $(A_{7..4}) \leftarrow (A_{7..4}) + 6$

DEC byte

功能: 把BYTE所代表的操作数减1

说明: BYTE所代表的变量被减去1。如果原来的值为00H，那么减去1后，变成0FFH。

没有标志位会受到影响。该指令支持4种操作数寻址方式：累加器寻址、寄存器寻址、直接寻址和寄存器间接寻址。

注意: 当DEC指令用于修改输出端口的状态时，BYTE所代表的数据是从端口输出数据锁存器中获取的，而不是从引脚上读取的输入状态。

举例: 假设寄存器0的内容为7FH (0111111B)，内部RAM的7EH和7FH单元的内容分别为00H和40H。则指令

DEC @R0

DEC R0

DEC @R0

执行后，寄存器0的内容变成7EH，内部RAM的7EH和7FH单元的内容分别变为0FFH和3FH。

DEC A

指令长度(字节): 1

执行周期: 1

二进制编码:

0	0	0	1	0	1	0	0
---	---	---	---	---	---	---	---

操作: DEC

$(A) \leftarrow (A) - 1$

DEC Rn

指令长度(字节): 1

执行周期: 1

二进制编码:

0	0	0	1	1	r	r	r
---	---	---	---	---	---	---	---

操作: DEC

$(Rn) \leftarrow (Rn) - 1$

DEC direct

指令长度(字节): 2

执行周期: 1

二进制编码:

0	0	0	1
---	---	---	---

0	1	0	1
---	---	---	---

 direct address操作: DEC
(direct)←(direct) -1**DEC @Ri**

指令长度(字节): 1

执行周期: 1

二进制编码:

0	0	0	1
---	---	---	---

0	1	1	i
---	---	---	---

操作: DEC
((Ri))←((Ri)) - 1**DIV AB**

功能: 除法

说明: DIV指令把累加器A中的8位无符号整数除以寄存器B中的8位无符号整数，并将商置于累加器A中，余数置于寄存器B中。进位标志C和溢出标志OV被清零。

例外: 如果寄存器B的初始值为00H(即除数为0)，那么执行DIV指令后，累加器A和寄存器B中的值是不确定的，且溢出标志OV将被置位。但在任何情况下，进位标志C都会被清零。

举例: 假设累加器的值为251(0FBH或11111011B)，寄存器B的值为18(12H或00010010B)。则指令

DIV AB

执行后，累加器的值变成13(0DH或00001101B)，寄存器B的值变成17(11H或0001000B)，正好符合 $251 = 13 \times 18 + 17$ 。进位和溢出标志都被清零。

指令长度(字节): 1

执行周期: 4

二进制编码:

1	0	0	0
---	---	---	---

0	1	0	0
---	---	---	---

操作: DIV
 $(A)_{15-8} \leftarrow (A)/(B)$
 $(B)_{7-0}$

DJNZ <byte>, <rel-addr>

功能：减1，若非0则跳转

说明： DJNZ指令首先将第1个操作数所代表的变量减1，如果结果不为0，则转移到第2个操作数所指定的地址处去执行。如果第1个操作数的值为00H，则减1后变为OFFH。该指令不影响标志位。跳转目标地址的计算：首先将PC值加2（即指向下一条指令的首字节），然后将第2操作数表示的有符号的相对偏移量加到PC上去即可。byte所代表的操作数可采用寄存器寻址或直接寻址。

注意：如果该指令被用来修改输出引脚上的状态，那么byte所代表的数据是从端口输出数据锁存器中获取的，而不是直接读取引脚。

举例： 假设内部RAM的40H、50H和60H单元分别存放着01H、70H和15H，则指令

```
DJNZ 40H, LABEL_1
DJNZ 50H, LABEL_2
DJNZ 60H, LABEL_3
```

执行之后，程序将跳转到标号LABEL2处执行，且相应的3个RAM单元的内容变成00H、6FH和15H。之所以第1个跳转没被执行，是因为减1后其结果为0，不满足跳转条件。

使用DJNZ指令可以方便地在程序中实现指定次数的循环，此外用一条指令就可以在程序中实现中等长度的时间延迟（2~512个机器周期）。指令序列

```
MOV R2,#8
TOOGLE: CPL P1.7
        DJNZ R2, TOOGLE
```

将使得P1.7的电平翻转8次，从而在P1.7产生4个脉冲，每个脉冲将持续3个机器周期，其中2个为DJNZ指令的执行时间，1个为CPL指令的执行时间。

DJNZ Rn,rel

指令长度(字节)： 2

执行周期： 2

二进制编码：

1	1	0	1		1	r	r	r
---	---	---	---	--	---	---	---	---

 rel. address

操作： DJNZ

$(PC) \leftarrow (PC) + 2$

$(Rn) \leftarrow (Rn) - 1$

IF $(Rn) > 0$ or $(Rn) < 0$

THEN

$(PC) \leftarrow (PC) + rel$

DJNZ direct, rel

指令长度(字节): 3

执行周期: 2

二进制编码:	1 1 0 1	0 1 0 1	direct address	rel. address
--------	---------	---------	----------------	--------------

操作: DJNZ

 $(PC) \leftarrow (PC) + 2$ $(direct) \leftarrow (direct) - 1$ IF $(direct) > 0$ or $(direct) < 0$

THEN

 $(PC) \leftarrow (PC) + rel$ **INC <byte>**

功能: 加1

说明: INC指令将<byte>所代表的数据加1。如果原来的值为FFH，则加1后变为00H，该指令步影响标志位。支持3种寻址模式：寄存器寻址、直接寻址、寄存器间接寻址。

注意: 如果该指令被用来修改输出引脚上的状态，那么byte所代表的数据是从端口输出数据锁存器中获取的，而不是直接读的引脚。

举例: 假设寄存器0的内容为7EH(0111110B)，内部RAM的7E单元和7F单元分别存放着0FFH和40H，则指令序列

INC @R0

INC R0

INC @R0

执行完毕后，寄存器0的内容变为7FH，而内部RAM的7EH和7FH单元的内容分别变成00H和41H。

INC A

指令长度(字节): 1

执行周期: 1

二进制编码:	0 0 0 0	0 1 0 0
--------	---------	---------

操作: INC

 $(A) \leftarrow (A)+1$ **INC Rn**

指令长度(字节): 1

执行周期: 1

二进制编码:	0 0 0 0	1 r r r
--------	---------	---------

操作: INC

 $(Rn) \leftarrow (Rn)+1$

INC direct

指令长度(字节)： 2

执行周期： 1

二进制编码：

0	0	0	0
0	1	0	1

 direct address

操作： INC

$(\text{direct}) \leftarrow (\text{direct}) + 1$

INC @Ri

指令长度(字节)： 1

执行周期： 1

二进制编码：

0	0	0	0
0	1	1	i

操作： INC

$((\text{R}i)) \leftarrow ((\text{R}i)) + 1$

INC DPTR

功能： 数据指针加1

说明： 该指令实现将DPTR加1功能。需要注意的是，这是16位的递增指令，低位字节DPL从FFH增加1之后变为00H，同时进位到高位字节DPH。该操作不影响标志位。

该指令是唯一一条16位寄存器递增指令。

举例： 假设寄存器DPH和DPL的内容分别为12H和0FEH，则指令序列

INC DPTR

INC DPTR

INC DPTR

执行完毕后，DPH和DPL变成13H和01H

指令长度(字节)： 1

执行周期： 2

二进制编码：

1	0	1	0
0	0	1	1

操作： INC

$(\text{DPTR}) \leftarrow (\text{DPTR}) + 1$

JB bit, rel

功能: 若位数据为1则跳转

说明: 如果bit代表的位数据为1，则跳转到rel所指定的地址处去执行；否则，继续执行下一条指令。跳转的目标地址按照如下方式计算：先增加PC的值，使其指向下一条指令的首字节地址，然后把rel所代表的有符号的相对偏移量（指令的第3个字节）加到PC上去，新的PC值即为目标地址。该指令只是测试相应的位数据，但不会改变其数值，而且该操作不会影响标志位。

举例: 假设端口1的输入数据为11001010B，累加器的值为56H（01010110B）。则指令

JB P1.2, LABEL1

JB ACC.2, LABEL2

将导致程序转到标号LABEL2处去执行

指令长度(字节): 3

执行周期: 2

二进制编码:

0	0	1	0
0	0	0	0

 bit address rel. address

操作: JB

$(PC) \leftarrow (PC) + 3$

IF (bit) = 1

THEN

$(PC) \leftarrow (PC) + rel$

JBC bit, rel

功能: 若位数据为1则跳转并将其清零

说明: 如果bit代表的位数据为1，则将其清零并跳转到rel所指定的地址处去执行。如果bit代表的位数据为0，则继续执行下一条指令。跳转的目标地址按照如下方式计算：先增加PC的值，使其指向下一条指令的首字节地址，然后把rel所代表的有符号的相对偏移量（指令的第3个字节）加到PC上去，新的PC值即为目标地址，而且该操作不会影响标志位。

注意: 如果该指令被用来修改输出引脚上的状态，那么byte所代表的数据是从端口输出数据锁存器中获取的，而不是直接读取引脚。

举例: 假设累加器的内容为56H(01010110B)，则指令序列

JBC ACC.3, LABEL1

JBC ACC.2, LABEL2

将导致程序转到标号LABEL2处去执行，且累加器的内容变为52H（01010010B）。

指令长度(字节): 3

执行周期: 2

二进制编码:

0	0	0	1
0	0	0	0

 bit address rel. address

操作: JBC

$(PC) \leftarrow (PC) + 3$

IF (bit) = 1

THEN

$(bit) \leftarrow 0$

$(PC) \leftarrow (PC) + rel$

JC rel

功能: 若进位标志为1, 则跳转

说明: 如果进位标志为1, 则程序跳转到rel所代表的地址处去执行; 否则, 继续执行下面的指令。跳转的目标地址按照如下方式计算: 先增加PC的值, 使其指向紧接JC指令的下一条指令的首地址, 然后把rel所代表的有符号的相对偏移量(指令的第2个字节)加到PC上去, 新的PC值即为目标地址。该操作不会影响标志位。

举例: 假设进位标志此时为0, 则指令序列

```
JC    LABEL1
CPL   C
JC    LABEL2
```

执行完毕后, 进位标志变成1, 并导致程序跳转到标号LABEL2处去执行。

指令长度(字节): 2

执行周期: 2

二进制编码:

0	1	0	0
---	---	---	---

0	0	0	0
---	---	---	---

 rel. address

操作: JC

```
(PC) ← (PC)+ 2
IF (C) = 1
THEN
```

$(PC) \leftarrow (PC) + rel$

JMP @A+DPTR

功能: 间接跳转。

说明: 把累加器A中的8位无符号数据和16位的数据指针的值相加, 其和作为下一条将要执行的指令的地址, 传送给程序计数器PC。执行16位的加法时, 低字节DPL的进位会传到高字节DPH。累加器A和数据指针DPTR的内容都不会发生变化。不影响任何标志位。

举例: 假设累加器A中的值是偶数(从0到6)。下面的指令序列将使得程序跳转到位于跳转表JMP_TBL的4条AJMP指令中的某一条去执行:

```
MOV    DPTR, #JMP_TBL
JMP    @A+DPTR
JMP-TBL: AJMP   LABEL0
          AJMP   LABEL1
          AJMP   LABEL2
          AJMP   LABEL3
```

如果开始执行上述指令序列时, 累加器A中的值为04H, 那么程序最终会跳转到标号LABEL2处去执行。

注意: AJMP是一个2字节指令, 因而在跳转表中, 各个跳转指令的入口地址依次相差2个字节。

指令长度(字节): 1

执行周期: 2

二进制编码:

0	1	1	1
---	---	---	---

0	0	1	1
---	---	---	---

操作: JMP

$(PC) \leftarrow (A) + (DPTR)$

JNB bit, rel

功能: 如果bit所代表的位不为1则跳转。

说明: 如果bit所表示的位为0，则转移到rel所代表的地址去执行；否则，继续执行下一条指令。跳转的目标地址如此计算：先增加PC的值，使其指向下一条指令的首字节地址，然后把rel所代表的有符号的相对偏移量（指令的第3个字节）加到PC上去，新的PC值即为目标地址。该指令只是测试相应的位数据，但不会改变其数值，而且该操作不会影响标志位。

举例: 假设端口1的输入数据为110010108，累加器的值为56H（01010110B）。则指令序列

JNB P1.3, LABEL1

JNB ACC.3, LABEL2

执行后将导致程序转到标号LABEL2处去执行。

指令长度(字节): 3

执行周期: 2

二进制编码:

0	0	1	1
0	0	0	0

 bit address rel. address

操作: JNB

$(PC) \leftarrow (PC) + 3$

IF (bit) = 0

THEN $(PC) \leftarrow (PC) + rel$

JNC rel

功能: 若进位标志非1则跳转

说明: 如果进位标志为0，则程序跳转到rel所代表的地址处去执行；否则，继续执行下面的指令。跳转的目标地址按照如下方式计算：先增加PC的值加2，使其指向紧接JNC指令的下一条指令的地址，然后把rel所代表的有符号的相对偏移量（指令的第2个字节）加到PC上去，新的PC值即为目标地址。该操作不会影响标志位。

举例: 假设进位标志此时为1，则指令序列

JNC LABEL1

CPL C

JNC LABEL2

执行完毕后，进位标志变成0，并导致程序跳转到标号LABEL2处去执行。

指令长度(字节): 2

执行周期: 2

二进制编码:

0	1	0	1
0	0	0	0

 rel. address

操作: JNC

$(PC) \leftarrow (PC) + 2$

IF (C) = 0

THEN $(PC) \leftarrow (PC) + rel$

JNZ rel

功能: 如果累加器的内容非0则跳转

说明: 如果累加器A的任何一位为1, 那么程序跳转到rel所代表的地址处去执行, 如果各个位都为0, 继续执行下一条指令。跳转的目标地址按照如下方式计算: 先把PC的值增加2, 然后把rel所代表的有符号的相对偏移量(指令的第2个字节)加到PC上去, 新的PC值即为目标地址。操作过程中累加器的值不会发生变化, 不会影响标志位。

举例: 设累加器的初始值为00H, 则指令序列

JNZ LABEL1

INC A

JNZ LAEEL2

执行完毕后, 累加器的内容变成01H, 且程序将跳转到标号LABEL2处去执行。

指令长度(字节): 2

执行周期: 2

二进制编码:

0	1	1	1
0	0	0	0

 rel. address

操作: JNZ
 $(PC) \leftarrow (PC) + 2$
IF $(A) \neq 0$
THEN $(PC) \leftarrow (PC) + rel$

JZ rel

功能: 若累加器的内容为0则跳转

说明: 如果累加器A的任何一位为0, 那么程序跳转到rel所代表的地址处去执行, 如果各个位都为0, 继续执行下一条指令。跳转的目标地址按照如下方式计算: 先把PC的值增加2, 然后把rel所代表的有符号的相对偏移量(指令的第2个字节)加到PC上去, 新的PC值即为目标地址。操作过程中累加器的值不会发生变化, 不会影响标志位。

举例: 设累加器的初始值为01H, 则指令序列

JZ LABEL1

DEC A

JZ LAEEL2

执行完毕后, 累加器的内容变成00H, 且程序将跳转到标号LABEL2处去执行。

指令长度(字节): 2

执行周期: 2

二进制编码:

0	1	1	0
0	0	0	0

 rel. address

操作: JZ
 $(PC) \leftarrow (PC) + 2$
IF $(A) = 0$
THEN $(PC) \leftarrow (PC) + rel$

LCALL addr16

功能: 长调用

说明: LCALL用于调用addr16所指地址处的子例程。首先将PC的值增加3,使得PC指向紧跟LCALL的下一条指令的地址,然后把16位PC的低8位和高8位依次压入栈(低位字节在先),同时把栈指针加2。然后再把LCALL指令的第2字节和第3字节的数据分别装入PC的高位字节DPH和低位字节DPL,程序从新的PC所对应的地址处开始执行。因而子例程可以位于64KB程序存储空间的任何地址处。该操作不影响标志位。

举例: 栈指针的初始值为07H,标号SUBRTN被分配的程序存储器地址为1234H。则执行如下位于地址0123H的指令后,

LCALL SUBRTN

栈指针变成09H,内部RAM的08H和09H单元的内容分别为26H和01H,且PC的当前值为1234H。

指令长度(字节): 3

执行周期: 2

二进制编码:

0	0	0	1
0	0	1	0

addr15-addr8

addr7-addr0

操作: LCALL

$(PC) \leftarrow (PC) + 3$
 $(SP) \leftarrow (SP) + 1$
 $((SP)) \leftarrow (PC_{7,0})$
 $(SP) \leftarrow (SP) + 1$
 $((SP)) \leftarrow (PC_{15-8})$
 $(PC) \leftarrow \text{addr}_{15-0}$

LJMP addr16

功能: 长跳转

说明: LJMP使得CPU无条件跳转到addr16所指的地址处执行程序。把该指令的第2字节和第3字节分别装入程序计数器PC的高位字节DPH和低位字节DPL。程序从新PC值对应的地址处开始执行。该16位目标地址可位于64KB程序存储空间的任何地址处。该操作不影响标志位。

举例: 假设标号JMPADR被分配的程序存储器地址为1234H。则位于地址1234H的指令

LJMP JMPADR

执行完毕后,PC的当前值变为1234H。

指令长度(字节): 3

执行周期: 2

二进制编码:

0	0	0	0
0	0	1	0

addr15-addr8

addr7-addr0

操作: LJMP

$(PC) \leftarrow \text{addr}_{15-0}$

MOV <dest-byte>, <src-byte>

功能： 传送字节变量

说明： 将第2操作数代表字节变量的内容复制到第1操作数所代表的存储单元中去。该指令不会改变源操作数，也不会影响其他寄存器和标志位。

MOV指令是迄今为止使用最灵活的指令，源操作数和目的操作数组合起来，寻址方式可达15种。

举例： 假设内部RAM的30H单元的内容为40H，而40H单元的内容为10H。端口1的数据为11001010B（0CAH）。则指令序列

```
MOV R0, #30H ;R0<=30H
MOV A, @R0 ;A<=40H
MOV R1, A ;R1<=40H
MOV B, @R1 ;B<=10H
MOV @R1, P1 ;RAM(40H)<=0CAH
MOV P2, P1 ;P2 #0CAH
```

执行完毕后，寄存器0的内容为30H，累加器和寄存器1的内容都为40H，寄存器B的内容为10H，RAM中40H单元和P2口的内容均为0CAH。

MOV A,Rn

指令长度(字节)： 1

执行周期： 1

二进制编码：

1	1	1	0	1 r r r			
---	---	---	---	---------	--	--	--

操作： MOV
(A) ← (Rn)

***MOV A,direct**

指令长度(字节)： 2

执行周期： 1

二进制编码：

1	1	1	0	0 1 0 1		direct address	
---	---	---	---	---------	--	----------------	--

操作： MOV
(A) ← (direct)

注意： MOV A,ACC是无效指令。

MOV A,@Ri

指令长度(字节)： 1

执行周期： 1

二进制编码：

1	1	1	0	0 1 1 i			
---	---	---	---	---------	--	--	--

操作： MOV
(A) ← ((Ri))

MOV A,#data

指令长度(字节)： 2

执行周期: 1

二进制编码:

0	1	1	1
---	---	---	---

0	1	0	0
---	---	---	---

 immediate data

操作: MOV

(A)← #data

MOV Rn,A

指令长度(字节)： 1

执行周期: 1

二进制编码:

1	1	1	1
---	---	---	---

1	r	r	r
---	---	---	---

操作: MOV

(Rn)←(A)

MOV Rn,direct

指令长度(字节)： 2

执行周期: 2

二进制编码:

1	0	1	0
---	---	---	---

1	r	r	r
---	---	---	---

 direct addr.

操作: MOV

(Rn)←(direct)

MOV Rn,#data

指令长度(字节)： 2

执行周期: 1

二进制编码:

0	1	1	1
---	---	---	---

1	r	r	r
---	---	---	---

 immediate data

操作: MOV

(Rn)← #data

MOV direct,A

指令长度(字节)： 2

执行周期: 1

二进制编码:

1	1	1	1
---	---	---	---

0	1	0	1
---	---	---	---

 direct address

操作: MOV

(direct)← (A)

MOV direct,Rn

指令长度(字节)： 2

执行周期: 2

二进制编码:

1	0	0	0
---	---	---	---

1	r	r	r
---	---	---	---

 direct address

操作: MOV

(direct)← (Rn)

MOV direct, direct

指令长度(字节)： 3

执行周期: 2

二进制编码:

1	0	0	0
---	---	---	---

0	1	0	1
---	---	---	---

dir.addr. (src)

操作: MOV
(direct)←(direct)**MOV direct, @Ri**

指令长度(字节)： 2

执行周期: 2

二进制编码:

1	0	0	0
---	---	---	---

0	1	1	i
---	---	---	---

direct addr.

操作: MOV
(direct)←((Ri))**MOV direct,#data**

指令长度(字节)： 3

执行周期: 2

二进制编码:

0	1	1	1
---	---	---	---

0	1	0	1
---	---	---	---

direct address

操作: MOV
(direct)←#data**MOV @Ri,A**

指令长度(字节)： 1

执行周期: 1

二进制编码:

1	1	1	1
---	---	---	---

0	1	1	i
---	---	---	---

操作: MOV
((Ri))←(A)**MOV @Ri,direct**

指令长度(字节)： 2

执行周期: 2

二进制编码:

1	0	1	0
---	---	---	---

0	1	1	i
---	---	---	---

direct addr.

操作: MOV
((Ri))←(direct)**MOV @Ri,#data**

指令长度(字节)： 2

执行周期: 1

二进制编码:

0	1	1	1
---	---	---	---

0	1	1	i
---	---	---	---

immediate data

操作: MOV
((Ri))←#data

MOV <dest-bit>, <src-bit>

功能: 传送位变量

说明: 将<src-bit>代表的布尔变量复制到<dest-bit>所指定的数据单元中去，两个操作数必须有一个是进位标志，而另外一个是可直接寻址的位。本指令不影响其他寄存器和标志位。

举例: 假设进位标志C的初值为1，端口P2中的数据是11000101B，端口1的数据被设置为35H(00110101B)。则指令序列

```
MOV P1.3, C  
MOV C, P3.3  
MOV P1.2, C
```

执行后，进位标志被清零，端口1的数据变为39H (00111001B)。

MOV C,bit

指令长度(字节): 2

执行周期: 1

二进制编码:

1	0	1	0	0	0	1	0
---	---	---	---	---	---	---	---

 bit address

操作: MOV
(C) ← (bit)

MOV bit,C

指令长度(字节): 2

执行周期: 2

二进制编码:

1	0	0	1	0	0	1	0
---	---	---	---	---	---	---	---

 bit address

操作: MOV
(bit)← (C)

MOV DPTR, #data 16

功能: 将16位的常数存放到数据指针

说明: 该指令将16位常数传递给数据指针DPTR。16位的常数包含在指令的第2字节和第3字节中。其中DPH中存放的是#data16的高字节，而DPL中存放的是#data16的低字节。不影响标志位。

该指令是唯一一条能一次性移动16位数据的指令。

举例: 指令:

```
MOV DPTR, #1234H
```

将立即数1234H装入数据指针寄存器中。DPH的值为12H，DPL的值为34H。

指令长度(字节): 3

执行周期: 2

二进制编码:

1	0	0	1	0	0	0	0
---	---	---	---	---	---	---	---

 immediate data 15-8

操作: MOV
(DPTR) ← #data₁₅₋₀
DPH DPL ← #data₁₅₋₈ #data₇₋₀

MOVC A, @A+ <base-reg>

功能: 把程序存储器中的代码字节数据（常数数据）转送至累加器A

说明: MOVC指令将程序存储器中的代码字节或常数字节传送到累加器A。被传送的数据字节的地址是由累加器中的无符号8位数据和16位基址寄存器（DPTR或PC）的数值相加产生的。如果以PC为基址寄存器，则在累加器内容加到PC之前，PC需要先增加到指向紧邻MOVC之后的语句的地址；如果是以DPTR为基址寄存器，则没有此问题。在执行16位的加法时，低8位产生的进位会传递给高8位。本指令不影响标志位。

举例: 假设累加器A的值处于0~4之间，如下子例程将累加器A中的值转换为用DB伪指令（定义字节）定义的4个值之一。

```
REL-PC: INC      A
        MOVC    A, @A+PC
        RET
        DB      66H
        DB      77H
        DB      88H
        DB      99H
```

如果在调用该子例程之前累加器的值为01H，执行完该子例程后，累加器的值变为77H。MOVC指令之前的INC A指令是为了在查表时越过RET而设置的。如果MOVC和表格之间被多个代码字节所隔开，那么为了正确地读取表格，必须将相应的字节数预先加到累加器A上。

MOVC A,@A+DPTR

指令长度(字节): 1

执行周期: 2

二进制编码:

1	0	0	1	0	0	1	1
---	---	---	---	---	---	---	---

操作: MOVC
 $(A) \leftarrow ((A)+(DPTR))$

MOVC A,@A+PC

指令长度(字节): 1

执行周期: 2

二进制编码:

1	0	0	0	0	0	1	1
---	---	---	---	---	---	---	---

操作: MOVC
 $(PC) \leftarrow (PC)+1$
 $(A) \leftarrow ((A)+(PC))$

MOVX <dest-byte>, <src-byte>

功能: 外部传送

说明: MOVX指令用于在累加器和外部数据存储器之间传递数据。因此在传送指令MOV后附加了X。MOVX又分为两种类型，它们之间的区别在于访问外部数据RAM的间接地址是8位的还是16位的。

对于第1种类型，当前工作寄存器组的R0和R1提供8位地址到复用端口P0。对于外部I/O扩展译码或者较小的RAM阵列，8位的地址已经够用。若要访问较大的RAM阵列，可在端口引脚上输出高位的地址信号。此时可在MOVX指令之前添加输出指令，对这些端口引脚施加控制。

对于第2种类型，通过数据指针DPTR产生16位的地址。当P2端口的输出缓冲器发送DPH的内容时，P2的特殊功能寄存器保持原来的数据。在访问规模较大的数据阵列时，这种方式更为有效和快捷，因为不需要额外指令来配置输出端口。

在某些情况下，可以混合使用两种类型的MOVX指令。在访问大容量的RAM空间时，既可以用数据指针DP在P2端口上输出地址的高位字节，也可以先用某条指令，把地址的高位字节从P2端口上输出，再使用通过R0或R1间址寻址的MOVX指令。

举例: 假设有一个分时复用地址/数据线的外部RAM存储器，容量为256B(如：Intel的8155 RAM / I/O / TIMER)，该存储器被连接到8051的端口P0上，端口P3被用于提供外部RAM所需的控制信号。端口P1和P2用作通用输入/输出端口。R0和R1中的数据分别为12H和34H，外部RAM的34H单元存储的数据为56H，则下面的指令序列：

MOVX A, @R1
MOVX @R0, A

将数据56H复制到累加器A以及外部RAM的12H单元中。

MOVX A,@Ri

指令长度(字节): 1

执行周期: 2

二进制编码:

1	1	1	0		0	0	1	i
---	---	---	---	--	---	---	---	---

操作: MOVX
(A) ← ((Ri))

MOVX A,@DPTR

指令长度(字节): 1

执行周期: 2

二进制编码:

1	1	1	0		0	0	0	0
---	---	---	---	--	---	---	---	---

操作: MOVX
(A) ← ((DPTR))

MOVX @Ri, A

指令长度(字节)： 1

执行周期: 2

二进制编码:

1	1	1	1	0	0	1	i
---	---	---	---	---	---	---	---

操作: MOVX
((Ri)) \leftarrow (A)**MOVX @DPTR, A**

指令长度(字节)： 1

执行周期: 2

二进制编码:

1	1	1	1	0	0	0	0
---	---	---	---	---	---	---	---

操作: MOVX
(DPTR) \leftarrow (A)**MUL AB**

功能: 乘法

说明: 该指令可用于实现累加器和寄存器B中的无符号8位整数的乘法。所产生的16位乘积的低8位存放在累加器中，而高8位存放在寄存器B中。若乘积大于255(0FFH)，则置位溢出标志；否则清零标志位。在执行该指令时，进位标志总是被清零。

举例: 假设累加器A的初始值为80(50H)，寄存器B的初始值为160 (0A0H)，则指令：

MUL AB

求得乘积12 800 (3200H)，所以寄存器B的值变成32H (00110010B)，累加器被清零，溢出标志被置位，进位标志被清零。

指令长度(字节)： 1

执行周期: 4

二进制编码:

1	0	1	0	0	1	0	0
---	---	---	---	---	---	---	---

操作: MUL
(A)₇₋₀ \leftarrow (A) \times (B)
(B)₁₅₋₈

NOP

功能: 空操作

说明: 执行本指令后, 将继续执行随后的指令。除了PC外, 其他寄存器和标志位都不会有变化。

举例: 假设期望在端口P2的第7号引脚上输出一个长时间的低电平脉冲, 该脉冲持续5个机器周期(精确)。若是仅使用SETB和CLR指令序列, 生成的脉冲只能持续1个机器周期。因而需要设法增加4个额外的机器周期。可以按照如下方式来实现所要求的功能(假设中断没有被启用):

```
CLR      P2.7
NOP
NOP
NOP
NOP
SETB      P2.7
```

指令长度(字节): 1

执行周期: 1

二进制编码:

0	0	0	0	0	0	0
---	---	---	---	---	---	---

操作: NOP
 $(PC) \leftarrow (PC)+1$

ORL <dest-byte>, <src-byte>

功能: 两个字节变量的逻辑或运算

说明: ORL指令将由<dest-byte>和<src_byte>所指定的两个字节变量进行逐位逻辑或运算, 结果存放在<dest-byte>所代表的数据单元中。该操作不影响标志位。

两个操作数组合起来, 支持6种寻址方式。当目的操作数是累加器A时, 源操作数可以采用寄存器寻址、直接寻址、寄存器间接寻址或者立即寻址。当目的操作数采用直接寻址方式时, 源操作数可以是累加器或立即数。

注意: 如果该指令被用来修改输出引脚上的状态, 那么<dest-byte>所代表的数据是从端口输出数据锁存器中获取的数据, 而不是从引脚上读取的数据。

举例: 假设累加器A中数据为0C3H(11000011B), 寄存器R0中的数据为55H(01010101), 则指令:

ORL A, R0

执行后, 累加器的内容变成0D7H(11010111B)。当目的操作数是直接寻址数据字节时, ORL指令可用来把任何RAM单元或者硬件寄存器中的各个位设置为1。究竟哪些位会被置1由屏蔽字节决定, 屏蔽字节既可以是包含在指令中的常数, 也可以是累加器A在运行过程中实时计算出的数值。执行指令:

ORL P1, #00110010B

之后, 把P1口的第5、4、1位置1。

ORL A,Rn

指令长度(字节)： 1

执行周期： 1

二进制编码：

0	1	0	0	1	r	r	r
---	---	---	---	---	---	---	---

操作： ORL

 $(A) \leftarrow (A) \vee (R_n)$ **ORL A,direct**

指令长度(字节)： 2

执行周期： 1

二进制编码：

0	1	0	0	0	1	0	1
---	---	---	---	---	---	---	---

 direct address

操作： ORL

 $(A) \leftarrow (A) \vee (\text{direct})$ **ORL A,@Ri**

指令长度(字节)： 1

执行周期： 1

二进制编码：

0	1	0	0	0	1	1	i
---	---	---	---	---	---	---	---

操作： ORL

 $(A) \leftarrow (A) \vee ((R_i))$ **ORL A,#data**

指令长度(字节)： 2

执行周期： 1

二进制编码：

0	1	0	0	0	1	0	0
---	---	---	---	---	---	---	---

 immediate data

操作： ORL

 $(A) \leftarrow (A) \vee \#data$ **ORL direct,A**

指令长度(字节)： 2

执行周期： 1

二进制编码：

0	1	0	0	0	0	1	0
---	---	---	---	---	---	---	---

 direct address

操作： ORL

 $(\text{direct}) \leftarrow (\text{direct}) \vee (A)$ **ORL direct,#data**

指令长度(字节)： 3

执行周期： 2

二进制编码：

0	1	0	0	0	0	1	1
---	---	---	---	---	---	---	---

 direct address immediate data

操作： ORL

 $(\text{direct}) \leftarrow (\text{direct}) \vee \#data$

ORL C, <src-bit>

功能: 位变量的逻辑或运算

说明: 如果<src-bit>所表示的位变量为1，则置位进位标志；否则，保持进位标志的当前状态不变。在汇编语言中，位于源操作数之前的“/”表示将源操作数取反后使用，但源操作数本身不发生变化。在执行本指令时，不影响其他标志位。

举例: 当执行如下指令序列时，当且仅当P1.0=1或ACC.7=1或OV=0时，置位进位标志C：

```
MOV    C, P1.0      ;LOAD CARRY WITH INPUT PIN P10
ORL    C, ACC.7      ;OR CARRY WITH THE ACC.BIT 7
ORL    C, /OV        ;OR CARRY WITH THE INVERSE OF OV
```

ORL C, bit

指令长度(字节): 2

执行周期: 2

二进制编码:

0	1	1	1	0	0	1	0
---	---	---	---	---	---	---	---

 bit address

操作: ORL

$(C) \leftarrow (C) \vee (bit)$

ORL C, /bit

指令长度(字节): 2

执行周期: 2

二进制编码:

1	0	1	0	0	0	0	0
---	---	---	---	---	---	---	---

 bit address

操作: ORL

$(C) \leftarrow (C) \vee \overline{(bit)}$

POP direct

功能: 出栈

说明: 读取栈指针所指定的内部RAM单元的内容，栈指针减1。然后，将读到的内容传送到由direct所指示的存储单元（直接寻址方式）中去。该操作不影响标志位。

举例: 设栈指针的初值为32H，内部RAM的30H~32H单元的数据分别为20H、23H和01H。则执行指令：

POP DPH

POP DPL

之后，栈指针的值变成30H，数据指针变为0123H。此时指令

POP SP

将把栈指针变为20H。

注意: 在这种特殊情况下，在写入出栈数据（20H）之前，栈指针先减小到2FH，然后再随着20H的写入，变成20H。

指令长度(字节): 2

执行周期: 2

二进制编码:

1	1	0	1	0	0	0	0
---	---	---	---	---	---	---	---

 direct address

操作: POP

$(direct) \leftarrow ((SP))$

$(SP) \leftarrow (SP) - 1$

PUSH direct

功能: 压栈

说明: 栈指针首先加1, 然后将direct所表示的变量内容复制到由栈指针指定的内部RAM存储单元中去。该操作不影响标志位。

举例: 设在进入中断服务程序时栈指针的值为09H, 数据指针DPTR的值为0123H。则执行如下指令序列

PUSH DPL

PUSH DPH

之后, 栈指针变为0BH, 并把数据23H和01H分别存入内部RAM的0AH和0BH存储单元之中。

指令长度(字节): 2

执行周期: 2

二进制编码:

1	1	0	0	0	0	0	0
---	---	---	---	---	---	---	---

 [direct address]

操作: PUSH

$(SP) \leftarrow (SP) + 1$

$((SP)) \leftarrow (direct)$

RET

功能: 从子例程返回

说明: 执行RET指令时, 首先将PC值的高位字节和低位字节从栈中弹出, 栈指针减2。然后, 程序从形成的PC值所对应的地址处开始执行, 一般情况下, 该指令和ACALL或LCALL配合使用。改指令的执行不影响标志位。

举例: 设栈指针的初值为0BH, 内部RAM的0AH和0BH存储单元中的数据分别为23H和01H。则指令:

RET

执行后, 栈指针变为09H。程序将从0123H地址处继续执行。

指令长度(字节): 1

执行周期: 2

二进制编码:

0	0	1	0	0	0	1	0
---	---	---	---	---	---	---	---

操作: RET

$(PC_{15-8}) \leftarrow ((SP))$

$(SP) \leftarrow (SP) - 1$

$(PC_{7-0}) \leftarrow ((SP))$

$(SP) \leftarrow (SP) - 1$

RETI

功能: 中断返回

说明: 执行该指令时,首先从栈中弹出PC值的高位和低位字节,然后恢复中断启用,准备接受同优先级的其他中断,栈指针减2。其他寄存器不受影响。但程序状态字PSW不会自动恢复到中断前的状态。程序将继续从新产生的PC值所对应的地址处开始执行,一般情况下是此次中断入口的下一条指令。在执行RETI指令时,如果有一个优先级较低的或同优先级的其他中断在等待处理,那么在处理这些等待中的中断之前需要执行1条指令。

举例: 设栈指针的初值为0BH,结束在地址0123H处的指令执行结束期间产生中断,内部RAM的0AH和0BH单元的内容分别为23H和01H。则指令:

RETI

执行完毕后,栈指针变成09H,中断返回后程序继续从0123H地址开始执行。

指令长度(字节): 1

执行周期: 2

二进制编码:

0	0	1	1	0	0	1	0
---	---	---	---	---	---	---	---

操作: RETI

$(PC_{15-8}) \leftarrow ((SP))$

$(SP) \leftarrow (SP) - 1$

$(PC_{7-0}) \leftarrow ((SP))$

$(SP) \leftarrow (SP) - 1$

RL A

功能: 将累加器A中的数据位循环左移

说明: 将累加器中的8位数据均左移1位,其中位7移动到位0。该指令的执行不影响标志位。

举例: 设累加器的内容为0C5H(11000101B),则指令

RL A

执行后,累加器的内容变成8BH(10001011B),且标志位不受影响。

指令长度(字节): 1

执行周期: 1

二进制编码:

0	0	1	0	0	0	1	1
---	---	---	---	---	---	---	---

操作: RL

$(An+1) \leftarrow (An) \quad n = 0-6$

$(A0) \leftarrow (A7)$

RLC A

功能: 带进位循环左移

说明: 累加器的8位数据和进位标志一起循环左移1位。其中位7移入进位标志，进位标志的初始状态值移到位0。该指令不影响其他标志位。

举例: 假设累加器A的值为0C5H(11000101B)，则指令

RLC A

执行后，将把累加器A的数据变为8BH(10001011B)，进位标志被置位。

指令长度(字节): 1

执行周期: 1

二进制编码:

0	0	1	1
0	0	1	1

操作: RLC

$(An+1) \leftarrow (An)$ n = 0-6

$(A0) \leftarrow (C)$

$(C) \leftarrow (A7)$

RR A

功能: 将累加器的数据位循环右移

说明: 将累加器的8个数据位均右移1位，位0将被移到位7，即循环右移，该指令不影响标志位。

举例: 设累加器的内容为0C5H（11000101B），则指令

RR A

执行后累加器的内容变成0E2H（11100010B），标志位不受影响。

指令长度(字节): 1

执行周期: 1

二进制编码:

0	0	0	0
0	0	1	1

操作: RR

$(An) \leftarrow (An+1)$ n = 0 - 6

$(A7) \leftarrow (A0)$

RRC A

功能: 带进位循环右移

说明: 累加器的8位数据和进位标志一起循环右移1位。其中位0移入进位标志，进位标志的初始状态值移到位7。该指令不影响其他标志位。

举例: 假设累加器的值为0C5H(11000101B)，进位标志为0，则指令

RRC A

执行后，将把累加器的数据变为62H(01100010B)，进位标志被置位。

指令长度(字节): 1

执行周期: 1

二进制编码:

0	0	0	1	0	0	1	1
---	---	---	---	---	---	---	---

操作: RRC

$(An+1) \leftarrow (An)$ n = 0-6

$(A7) \leftarrow (C)$

$(C) \leftarrow (A0)$

SETB <bit>

功能: 置位

说明: SETB指令可将相应的位置1，其操作对象可以是进位标志或其他可直接寻址的位。该指令不影响其他标志位。

举例: 设进位标志被清零，端口1的输出状态为34H(00110100B)，则指令

SETB C

SETB P1.0

执行后，进位标志变为1，端口1的输出状态变成35H(00110101B)。

SETB C

指令长度(字节): 1

执行周期: 1

二进制编码:

1	1	0	1	0	0	1	1
---	---	---	---	---	---	---	---

操作: SETB

$(C) \leftarrow 1$

SETB bit

指令长度(字节): 2

执行周期: 1

二进制编码:

1	1	0	1	0	0	1	0
---	---	---	---	---	---	---	---

bit address

操作: SETB

$(bit) \leftarrow 1$

SJMP rel

功能: 短跳转

说明: 程序无条件跳转到rel所示的地址去执行。目标地址按如下方法计算：首先PC值加2，然后将指令第2字节（即rel）所表示的有符号偏移量加到PC上，得到的新PC值即短跳转的目标地址。所以，跳转的范围是当前指令（即SJMP）地址的前128字节和后127字节。

举例: 设标号RELADR对应的指令地址位于程序存储器的0123H地址，则指令：

SJMP RELADR

汇编后位于0100H。当执行完该指令后，PC值变成0123H。

注意：在上例中，紧接SJMP的下一条指令的地址是0102H，因此，跳转的偏移量为0123H-0102H=21H。另外，如果SJMP的偏移量是0FEH，那么构成只有1条指令的无限循环。

指令长度(字节): 2

执行周期: 2

二进制编码:

1	0	0	0	0	0	0
---	---	---	---	---	---	---

 rel. address

操作: SJMP

(PC) \leftarrow (PC)+2

(PC) \leftarrow (PC)+rel

SUBB A, <src-byte>

功能: 带借位的减法

说明: SUBB指令从累加器中减去<src-byte>所代表的字节变量的数值及进位标志，减法运算的结果置于累加器中。如果执行减法时第7位需要借位，SUBB将会置位进位标志（表示借位）；否则，清零进位标志。（如果在执行SUBB指令前，进位标志C已经被置位，这意味着在前面进行多精度的减法运算时，产生了借位。因而在执行本条指令时，必须把进位连同源操作数一起从累加器中减去。）如果在进行减法运算的时候，第3位处向上有借位，那么辅助进位标志AC会被置位；如果第6位有借位；而第7位没有，或是第7位有借位，而第6位没有，则溢出标志OV被置位。

当进行有符号整数减法运算时，若OV置位，则表示在正数减负数的过程中产生了负数；或者，在负数减正数的过程中产生了正数。

源操作数支持的寻址方式：寄存器寻址、直接寻址、寄存器间接寻址和立即数寻址。

举例: 设累加器中的数据为0C9H(11001001B)。寄存器R2的值为54H(01010100B)，进位标志C被置位。则如下指令：

SUBB A, R2

执行后，累加器的数据变为74H(01110100B)，进位标志C和辅助进位标志AC被清零，溢出标志C被置位。

注意：0C9H减去54H应该是75H，但在上面的计算中，由于在SUBB指令执行前，进位标志C已经被置位，因而最终结果还需要减去进位标志，得到74H。因此，如果在进行单精度或者多精度减法运算前，进位标志C的状态未知，那么应改采用CLR C指令把进位标志C清零。

SUBB A, Rn

指令长度(字节)： 1

执行周期： 1

二进制编码：

1	0	0	1		1	r	r	r
---	---	---	---	--	---	---	---	---

操作： SUBB

(A) \leftarrow (A) - (C) - (Rn)**SUBB A, direct**

指令长度(字节)： 2

执行周期： 1

二进制编码：

1	0	0	1	0	1	0	1
---	---	---	---	---	---	---	---

 direct address

操作： SUBB

(A) \leftarrow (A) - (C) - (direct)**SUBB A, @Ri**

指令长度(字节)： 1

执行周期： 1

二进制编码：

1	0	0	1	0	1	1	i
---	---	---	---	---	---	---	---

操作： SUBB

(A) \leftarrow (A) - (C) - (@Ri)**SUBB A, #data**

指令长度(字节)： 2

执行周期： 1

二进制编码：

1	0	0	1	0	1	0	0
---	---	---	---	---	---	---	---

 immediate data

操作： SUBB

(A) \leftarrow (A) - (C) - #data**SWAP A**

功能： 交换累加器的高低半字节

说明： SWAP指令把累加器的低4位（位3~位0）和高4位（位7~位4）数据进行交换。实际上SWAP指令也可视为4位的循环指令。该指令不影响标志位。

举例： 设累加器的内容为0C5H（11000101B），则指令

SWAP A

执行后，累加器的内容变成5CH（01011100B）。

指令长度(字节)： 1

执行周期： 1

二进制编码：

1	1	0	0	0	1	0	0
---	---	---	---	---	---	---	---

操作： SWAP

(A₃₋₀) \leftrightarrow (A₇₋₄)

XCH A,<byte>

功能：交换累加器和字节变量的内容

说明：XCH指令将<byte>所指定的字节变量的内容装载到累加器，同时将累加器的旧内容写入<byte>所指定的字节变量。指令中的源操作数和目的操作数允许的寻址方式：寄存器寻址、直接寻址和寄存器间接寻址。

举例：设R0的内容为地址20H，累加器的值为3FH (00111111B)。内部RAM的20H单元的内容为75H (01110101B)。则指令

XCH A,@R0

执行后，内部RAM的20H单元的数据变为3FH (00111111B)，累加器的内容变为75H(01110101B)。

XCH A,Rn

指令长度(字节)：1

执行周期：1

二进制编码：

1	1	0	0	1	r	r	r
---	---	---	---	---	---	---	---

操作：XCH
(A) \leftrightarrow (Rn)

XCH A,direct

指令长度(字节)：2

执行周期：1

二进制编码：

1	1	0	0	0	1	0	1
---	---	---	---	---	---	---	---

 direct address

操作：XCH
(A) \leftrightarrow (direct)

XCH A,@Ri

指令长度(字节)：1

执行周期：1

二进制编码：

1	1	0	0	0	1	1	i
---	---	---	---	---	---	---	---

操作：XCH
(A) \leftrightarrow ((Ri))

XCHD A, @Ri

功能: 交换累加器和@Ri对应单元中的数据的低4位

说明: XCHD指令将累加器内容的低半字节（位0~3，一般是十六进制数或BCD码）和间接寻址的内部RAM单元的数据进行交换，各自的高半字（位7~4）节不受影响。另外，该指令不影响标志位。

举例: 设R0保存了地址20H，累加器的内容为36H (00110110B)。内部RAM的20H单元存储的数据为75H (011110101B)。则指令：

XCHD A, @R0

执行后，内部RAM 20H单元的内容变成76H (01110110B)，累加器的内容变为35H(00110101B)。

指令长度(字节): 1

执行周期: 1

二进制编码:

1	1	0	1	0	1	1	i
---	---	---	---	---	---	---	---

操作: XCHD
 $(A_{3:0}) \leftrightarrow (Ri_{3:0})$

XRL <dest-byte>, <src-byte>

功能: 字节变量的逻辑异或

说明: XRL指令将<dest-byte>和<src-byte>所代表的字节变量逐位进行逻辑异或运算，结果保存在<dest-byte>所代表的字节变量里。该指令不影响标志位。

两个操作数组合起来共支持6种寻址方式：当目的操作数为累加器时，源操作数可以采用寄存器寻址、直接寻址、寄存器间接寻址和立即数寻址；当目的操作数是可直接寻址的数据时，源操作数可以是累加器或者立即数。

注意: 如果该指令被用来修改输出引脚上的状态，那么dest-byte所代表的数据就是从端口输出数据锁存器中获取的数据，而不是从引脚上读取的数据。

举例: 如果累加器和寄存器0的内容分别为0C3H (11000011B)和0AAH(10101010B)，则指令：

XRL A, R0

执行后，累加器的内容变成69H (01101001B)。

当目的操作数是可直接寻址字节数据时，该指令可把任何RAM单元或者寄存器中的各个位取反。具体哪些位会被取反，在运行过程当中确定。指令：

XRL P1, #00110001B

执行后，P1口的位5、4、0被取反。

XRL A, Rn

指令长度(字节): 1

执行周期: 1

二进制编码:

0	1	1	0	1	r	r	r
---	---	---	---	---	---	---	---

操作: XRL

(A) \leftarrow (A) \neq (Rn)

XRL A, direct

指令长度(字节): 2

执行周期: 1

二进制编码:

0	1	1	0	0	1	0	1
---	---	---	---	---	---	---	---

 direct address

操作: XRL

(A) \leftarrow (A) \neq (direct)

XRL A, @Ri

指令长度(字节): 1

执行周期: 1

二进制编码:

0	1	1	0	0	1	1	i
---	---	---	---	---	---	---	---

操作: XRL

(A) \leftarrow (A) \neq ((Ri))

XRL A, #data

指令长度(字节): 2

执行周期: 1

二进制编码:

0	1	1	0	0	1	0	0
---	---	---	---	---	---	---	---

 immediate data

操作: XRL

(A) \leftarrow (A) \neq #data

XRL direct, A

指令长度(字节): 2

执行周期: 1

二进制编码:

0	1	1	0	0	0	1	0
---	---	---	---	---	---	---	---

 direct address

操作: XRL

(direct) \leftarrow (direct) \neq (A)

XRL direct, #data

指令长度(字节): 3

执行周期: 2

二进制编码:

0	1	1	0	0	0	1	1
---	---	---	---	---	---	---	---

 direct address

immediate data

操作: XRL

(direct) \leftarrow (direct) \neq # data

5.3.2 Instruction Definitions of Traditional 8051 MCU

ACALL addr 11

Function: Absolute Call

Description: ACALL unconditionally calls a subroutine located at the indicated address. The instruction increments the PC twice to obtain the address of the following instruction, then pushes the 16-bit result onto the stack (low-order byte first) and increments the Stack Pointer twice. The destination address is obtained by successively concatenating the five high-order bits of the incremented PC opcode bits 7-5, and the second byte of the instruction. The subroutine called must therefore start within the same 2K block of the program memory as the first byte of the instruction following ACALL. No flags are affected.

Example: Initially SP equals 07H. The label “SUBRTN” is at program memory location 0345H. After executing the instruction,

ACALL SUBRTN

at location 0123H, SP will contain 09H, internal RAM locations 08H and 09H will contain 25H and 01H, respectively, and the PC will contain 0345H.

Bytes: 2

Cycles: 2

Encoding:

a10 a9 a8 1	0 0 1 0	a7 a6 a5 a4	a3 a2 a1 a0
-------------	---------	-------------	-------------

Operation: ACALL
 $(PC) \leftarrow (PC) + 2$
 $(SP) \leftarrow (SP) + 1$
 $((SP)) \leftarrow (PC_{7..0})$
 $(SP) \leftarrow (SP) + 1$
 $((SP)) \leftarrow (PC_{15..8})$
 $(PC_{10..0}) \leftarrow \text{page address}$

ADD A,<src-byte>

Function: Add

Description: ADD adds the byte variable indicated to the Accumulator, leaving the result in the Accumulator. The carry and auxiliary-carry flags are set, respectively, if there is a carry-out from bit 7 or bit 3, and cleared otherwise. When adding unsigned integers, the carry flag indicates an overflow occurred.

OV is set if there is a carry-out of bit 6 but not out of bit 7, or a carry-out of bit 7 but not bit 6; otherwise OV is cleared. When adding signed integers, OV indicates a negative number produced as the sum of two positive operands, or a positive sum from two negative operands.

Four source operand addressing modes are allowed: register, direct register-indirect, or immediate.

Example: The Accumulator holds 0C3H(11000011B) and register 0 holds 0AAH (10101010B). The instruction,

ADD A,R0

will leave 6DH (01101101B) in the Accumulator with the AC flag cleared and both the carry flag and OV set to 1.

ADD A,Rn**Bytes:** 1**Cycles:** 1**Encoding:**

0	0	1	0	1	r	r	r
---	---	---	---	---	---	---	---

Operation: ADD $(A) \leftarrow (A) + (Rn)$ **ADD A,direct****Bytes:** 2**Cycles:** 1**Encoding:**

0	0	1	0	0	1	direct address	
---	---	---	---	---	---	----------------	--

Operation: ADD $(A) \leftarrow (A) + (\text{direct})$ **ADD A,@Ri****Bytes:** 1**Cycles:** 1**Encoding:**

0	0	1	0	0	1	i
---	---	---	---	---	---	---

Operation: ADD $(A) \leftarrow (A) + ((Ri))$ **ADD A,#data****Bytes:** 2**Cycles:** 1**Encoding:**

0	0	1	0	0	1	0	0
---	---	---	---	---	---	---	---

 immediate data**Operation:** ADD $(A) \leftarrow (A) + \#data$ **ADDC A,<src-byte>****Function:** Add with Carry**Description:** ADCD simultaneously adds the byte variable indicated, the Carry flag and the Accumulator, leaving the result in the Accumulator. The carry and auxiliary-carry flags are set, respectively, if there is a carry-out from bit 7 or bit 3, and cleared otherwise. When adding unsigned integers, the carry flag indicates an overflow occurred.

OV is set if there is a carry-out of bit 6 but not out of bit 7, or a carry-out of bit 7 but not out of bit 6; otherwise OV is cleared. When adding signed integers, OV indicates a negative number produced as the sum of two positive operands or a positive sum from two negative operands.

Four source operand addressing modes are allowed: register, direct, register-indirect, or immediate.

Example: The Accumulator holds 0C3H(11000011B) and register 0 holds 0AAH (10101010B) with the Carry. The instruction,

ADDC A,R0

will leave 6EH (01101101B) in the Accumulator with the AC flag cleared and both the carry flag and OV set to 1.

ADDC A,Rn**Bytes:** 1**Cycles:** 1**Encoding:**

0	0	1	1	1	r	r	r
---	---	---	---	---	---	---	---

Operation: ADDC

(A)←(A)+(C)+(Rn)

ADDC A,direct**Bytes:** 2**Cycles:** 1**Encoding:**

0	0	1	1	0	1	0	1
---	---	---	---	---	---	---	---

 direct address**Operation:** ADDC

(A)←(A)+(C)+(direct)

ADDC A,@Ri**Bytes:** 1**Cycles:** 1**Encoding:**

0	0	1	1	0	1	1	i
---	---	---	---	---	---	---	---

Operation: ADDC

(A)←(A)+(C)+((Ri))

ADDC A,#data**Bytes:** 2**Cycles:** 1**Encoding:**

0	0	1	1	0	1	0	0
---	---	---	---	---	---	---	---

 immediate data**Operation:** ADDC

(A)←(A)+(C)+#data

AJMP addr 11**Function:** Absolute Jump**Description:** AJMP transfers program execution to the indicated address, which is formed at run-time by concatenating the high-order five bits of the PC (after incrementing the PC twice), opcode bits 7-5, and the second byte of the instruction. The destination must therefore be within the same 2K block of program memory as the first byte of the instruction following AJMP.**Example:** The label “JMPADR” is at program memory location 0123H. The instruction,

AJMP JMPADR

is at location 0345H and will load the PC with 0123H.

Bytes: 2**Cycles:** 2**Encoding:**

a10	a9	a8	0	0	0	1		a7	a6	a5	a4	a3	a2	a1	a0
-----	----	----	---	---	---	---	--	----	----	----	----	----	----	----	----

Operation: AJMP

(PC)←(PC)+2

(PC₁₀₋₀)←page address

ANL <dest-byte>, <src-byte>

Function: Logical-AND for byte variables

Description: ANL performs the bitwise logical-AND operation between the variables indicated and stores the results in the destination variable. No flags are affected.

The two operands allow six addressing mode combinations. When the destination is the Accumulator, the source can use register, direct, register-indirect, or immediate addressing; when the destination is a direct address, the source can be the Accumulator or immediate data.

Note: When this instruction is used to modify an output port, the value used as the original port data will be read from the output data latch not the input pins.

Example: If the Accumulator holds 0C3H(11000011B) and register 0 holds 55H (01010101B) then the instruction,

ANL A,R0

will leave 41H (01000001B) in the Accumulator.

When the destination is a directly addressed byte, this instruction will clear combinations of bits in any RAM location or hardware register. The mask byte determining the pattern of bits to be cleared would either be a constant contained in the instruction or a value computed in the Accumulator at run-time. The instruction,

ANL P1, #01110011B

will clear bits 7, 3, and 2 of output port 1.

ANL A,Rn

Bytes: 1

Cycles: 1

Encoding:

0	1	0	1	1	r	r	r
---	---	---	---	---	---	---	---

Operation: ANL

$(A) \leftarrow (A) \wedge (R_n)$

ANL A,direct

Bytes: 2

Cycles: 1

Encoding:

0	1	0	1	0	1	direct address	
---	---	---	---	---	---	----------------	--

Operation: ANL

$(A) \leftarrow (A) \wedge (\text{direct})$

ANL A,@Ri

Bytes: 1

Cycles: 1

Encoding:

0	1	0	1	0	1	i
---	---	---	---	---	---	---

Operation: ANL

$(A) \leftarrow (A) \wedge ((R_i))$

ANL A,#data**Bytes:** 2**Cycles:** 1**Encoding:**

0	1	0	1
0	1	0	0

 immediate data**Operation:** ANL(A) \leftarrow (A) \wedge #data**ANL direct,A****Bytes:** 2**Cycles:** 1**Encoding:**

0	1	0	1
0	0	1	0

 direct address**Operation:** ANL(direct) \leftarrow (direct) \wedge (A)**ANL direct,#data****Bytes:** 3**Cycles:** 2**Encoding:**

0	1	0	1
0	0	1	1

 direct address immediate data**Operation:** ANL(direct) \leftarrow (direct) \wedge #data**ANL C ,<src-bit>****Function:** Logical-AND for bit variables**Description:** If the Boolean value of the source bit is a logical 0 then clear the carry flag; otherwise leave the carry flag in its current state. A slash (“ / ”) preceding the operand in the assembly language indicates that the logical complement of the addressed bit is used as the source value, *but the source bit itself is not affected*. No other flags are affected.

Only direct addressing is allowed for the source operand.

Example: Set the carry flag if, and only if, P1.0 = 1, ACC. 7 = 1, and OV = 0:

MOV C, P1.0	;LOAD CARRY WITH INPUT PIN STATE
ANL C, ACC.7	;AND CARRY WITH ACCUM. BIT.7
ANL C, /OV	;AND WITH INVERSE OF OVERFLOW FLAG

ANL C,bit**Bytes:** 2**Cycles:** 2**Encoding:**

1	0	0	0
0	0	1	0

 bit address**Operation:** ANL(C) \leftarrow (C) \wedge (bit)

ANL C, /bit**Bytes:** 2**Cycles:** 2**Encoding:**

1	0	1	1
0	0	0	0

 bit address**Operation:** ANL $(C) \leftarrow (C) \wedge \overline{(\text{bit})}$ **CJNE <dest-byte>, <src-byte>, rel****Function:** Compare and Jump if Not Equal

Description: CJNE compares the magnitudes of the first two operands, and branches if their values are not equal. The branch destination is computed by adding the signed relative-displacement in the last instruction byte to the PC, after incrementing the PC to the start of the next instruction. The carry flag is set if the unsigned integer value of <dest-byte> is less than the unsigned integer value of <src-byte>; otherwise, the carry is cleared. Neither operand is affected.

The first two operands allow four addressing mode combinations: the Accumulator may be compared with any directly addressed byte or immediate data, and any indirect RAM location or working register can be compared with an immediate constant.

Example: The Accumulator contains 34H. Register 7 contains 56H. The first instruction in the sequence

```
CJNE R7,#60H, NOT-EQ
;
NOT_EQ: JC REQ_LOW
;
```

..... ; R7 = 60H.
 ; IF R7 < 60H.
 ;

sets the carry flag and branches to the instruction at label NOT-EQ. By testing the carry flag, this instruction determines whether R7 is greater or less than 60H.

If the data being presented to Port 1 is also 34H, then the instruction,

```
WAIT: CJNE A,P1,WAIT
clears the carry flag and continues with the next instruction in sequence, since the
Accumulator does equal the data read from P1. (If some other value was being input on P1,
the program will loop at this point until the P1 data changes to 34H.)
```

CJNE A,direct,rel**Bytes:** 3**Cycles:** 2**Encoding:**

1	0	1	1
0	1	0	1

 direct address rel. address**Operation:** $(PC) \leftarrow (PC) + 3$ IF $(A) <> (\text{direct})$

THEN

 $(PC) \leftarrow (PC) + \text{relative offset}$ IF $(A) < (\text{direct})$

THEN

 $(C) \leftarrow 1$

ELSE

 $(C) \leftarrow 0$

CJNE A,#data,rel**Bytes:** 3**Cycles:** 2**Encoding:**

1	0	1	1
---	---	---	---

0	1	0	1
---	---	---	---

 immediata data rel. address

Operation: $(PC) \leftarrow (PC) + 3$
 IF $(A) <> (data)$
 THEN
 $(PC) \leftarrow (PC) + \text{relative offset}$
 IF $(A) < (data)$
 THEN
 $(C) \leftarrow 1$
 ELSE
 $(C) \leftarrow 0$

CJNE Rn,#data,rel**Bytes:** 3**Cycles:** 2**Encoding:**

1	0	1	1
---	---	---	---

1	r	r	r
---	---	---	---

 immediata data rel. address

Operation: $(PC) \leftarrow (PC) + 3$
 IF $(Rn) <> (data)$
 THEN
 $(PC) \leftarrow (PC) + \text{relative offset}$
 IF $(Rn) < (data)$
 THEN
 $(C) \leftarrow 1$
 ELSE
 $(C) \leftarrow 0$

CJNE @Ri,#data,rel**Bytes:** 3**Cycles:** 2**Encoding:**

1	0	1	1
---	---	---	---

0	1	1	i
---	---	---	---

 immediate data rel. address

Operation: $(PC) \leftarrow (PC) + 3$
 IF $((Ri)) <> (data)$
 THEN
 $(PC) \leftarrow (PC) + \text{relative offset}$
 IF $((Ri)) < (data)$
 THEN
 $(C) \leftarrow 1$
 ELSE
 $(C) \leftarrow 0$

CLR A

Function: Clear Accumulator

Description: The Aecunmlator is cleared (all bits set on zero). No flags are affected.

Example: The Accumulator contains 5CH (01011100B). The instruction,

CLR A

will leave the Accumulator set to 00H (00000000B).

Bytes: 1

Cycles: 1

Encoding:

1	1	1	0
0	1	0	0

Operation: CLR
(A)← 0

CLR bit

Function: Clear bit

Description: The indicated bit is cleared (reset to zero). No other flags are affected. CLR can operate on the carry flag or any directly addressable bit.

Example: Port 1 has previously been written with 5DH (01011101B). The instruction,

CLR P1.2

will leave the port set to 59H (01011001B).

CLR C

Bytes: 1

Cycles: 1

Encoding:

1	1	0	0
0	0	1	1

Operation: CLR
(C)← 0

CLR bit

Bytes: 2

Cycles: 1

Encoding:

1	1	0	0
0	0	1	0

 bit address

Operation: CLR
(bit) ← 0

CPL A

- Function:** Complement Accumulator
Description: Each bit of the Accumulator is logically complemented (one's complement). Bits which previously contained a one are changed to a zero and vice-versa. No flags are affected.
Example: The Accumulator contains 5CH(01011100B). The instruction,

CPL A

will leave the Accumulator set to 0A3H (101000011B).

Bytes: 1
Cycles: 1
Encoding:

1	1	1	1	0	1	0	0
---	---	---	---	---	---	---	---

Operation: CPL
 $(A) \leftarrow \overline{(A)}$

CPL bit

- Function:** Complement bit
Description: The bit variable specified is complemented. A bit which had been a one is changed to zero and vice-versa. No other flags are affected. CLR can operate on the carry or any directly addressable bit.

Note: When this instruction is used to modify an output pin, the value used as the original data will be read from the output data latch, not the input pin.

- Example:** Port 1 has previously been written with 5BH(01011011B). The instruction,

CPL P1.1

CPL P1.2

will leave the port set to 5DH(01011101B).

CPL C

Bytes: 1
Cycles: 1
Encoding:

1	0	1	1	0	0	1	1
---	---	---	---	---	---	---	---

Operation: CPL
 $(C) \leftarrow \overline{(C)}$

CPL bit

Bytes: 2
Cycles: 1
Encoding:

1	0	1	1	0	0	1	0
---	---	---	---	---	---	---	---

bit address

Operation: CPL
 $(bit) \leftarrow \overline{(bit)}$

DA A

Function: Decimal-adjust Accumulator for Addition

Description: DA A adjusts the eight-bit value in the Accumulator resulting from the earlier addition of two variables (each in packed-BCD format), producing two four-bit digits. Any ADD or ADDC instruction may have been used to perform the addition.

If Accumulator bits 3-0 are greater than nine (xxxx1010-xxxx1111), or if the AC flag is one, six is added to the Accumulator producing the proper BCD digit in the low-order nibble. This internal addition would set the carry flag if a carry-out of the low-order four-bit field propagated through all high-order bits, but it would not clear the carry flag otherwise.

If the carry flag is now set or if the four high-order bits now exceed nine(1010xxxx-111xxxx), these high-order bits are incremented by six, producing the proper BCD digit in the high-order nibble. Again, this would set the carry flag if there was a carry-out of the high-order bits, but wouldn't clear the carry. The carry flag thus indicates if the sum of the original two BCD variables is greater than 100, allowing multiple precision decimal addition. OV is not affected.

All of this occurs during the one instruction cycle. Essentially, this instruction performs the decimal conversion by adding 00H, 06H, 60H, or 66H to the Accumulator, depending on initial Accumulator and PSW conditions.

Note: DA A cannot simply convert a hexadecimal number in the Accumulator to BCD notation, nor does DA A apply to decimal subtraction.

Example: The Accumulator holds the value 56H(01010110B) representing the packed BCD digits of the decimal number 56. Register 3 contains the value 67H (01100111B) representing the packed BCD digits of the decimal number 67. The carry flag is set. The instruction sequence.

```
ADDC A,R3
DA A
```

will first perform a standard twos-complement binary addition, resulting in the value 0BEH (10111110) in the Accumulator. The carry and auxiliary carry flags will be cleared.

The Decimal Adjust instruction will then alter the Accumulator to the value 24H (00100100B), indicating the packed BCD digits of the decimal number 24, the low-order two digits of the decimal sum of 56,67, and the carry-in. The carry flag will be set by the Decimal Adjust instruction, indicating that a decimal overflow occurred. The true sum 56, 67, and 1 is 124.

BCD variables can be incremented or decremented by adding 01H or 99H. If the Accumulator initially holds 30H (representing the digits of 30 decimal), then the instruction sequence,

```
ADD A,#99H
DA A
```

will leave the carry set and 29H in the Accumulator, since $30+99=129$. The low-order byte of the sum can be interpreted to mean $30 - 1 = 29$.

Bytes: 1**Cycles:** 1**Encoding:**

1	1	0	1	0	1	0	0
---	---	---	---	---	---	---	---

Operation: DA

-contents of Accumulator are BCD
 IF $[(A_{3:0}) > 9] \vee [(AC) = 1]$
 THEN $(A_{3:0}) \leftarrow (A_{3:0}) + 6$
 AND
 IF $[(A_{7:4}) > 9] \vee [(C) = 1]$
 THEN $(A_{7:4}) \leftarrow (A_{7:4}) + 6$

DEC byte**Function:** Decrement**Description:** The variable indicated is decremented by 1. An original value of 00H will underflow to 0FFH.

No flags are affected. Four operand addressing modes are allowed: accumulator, register, direct, or register-indirect.

Note: When this instruction is used to modify an output port, the value used as the original port data will be read from the output data latch, not the input pins.**Example:** Register 0 contains 7FH (0111111B). Internal RAM locations 7EH and 7FH contain 00H and 40H, respectively. The instruction sequence,

```
DEC @R0
DEC R0
DEC @R0
```

will leave register 0 set to 7EH and internal RAM locations 7EH and 7FH set to 0FFH and 3FH.

DEC A**Bytes:** 1**Cycles:** 1**Encoding:**

0	0	0	1	0	1	0	0
---	---	---	---	---	---	---	---

Operation: DEC $(A) \leftarrow (A) - 1$ **DEC Rn****Bytes:** 1**Cycles:** 1**Encoding:**

0	0	0	1	1	r	r	r
---	---	---	---	---	---	---	---

Operation: DEC $(Rn) \leftarrow (Rn) - 1$

DEC direct**Bytes:** 2**Cycles:** 1**Encoding:**

0	0	0	1
0	1	0	1

 direct address**Operation:** DEC
 $(\text{direct}) \leftarrow (\text{direct}) - 1$ **DEC @Ri****Bytes:** 1**Cycles:** 1**Encoding:**

0	0	0	1
0	1	1	i

Operation: DEC
 $((\text{R}i)) \leftarrow ((\text{R}i)) - 1$ **DIV AB****Function:** Divide**Description:** DIV AB divides the unsigned eight-bit integer in the Accumulator by the unsigned eight-bit integer in register B. The Accumulator receives the integer part of the quotient; register B receives the integer remainder. The carry and OV flags will be cleared.**Exception:** if B had originally contained 00H, the values returned in the Accumulator and B-register will be undefined and the overflow flag will be set. The carry flag is cleared in any case.**Example:** The Accumulator contains 251(OFBH or 11111011B) and B contains 18(12H or 00010010B). The instruction,

DIV AB

will leave 13 in the Accumulator (0DH or 00001101B) and the value 17 (11H or 00010010B) in B, since $251 = (13 \times 18) + 17$. Carry and OV will both be cleared.**Bytes:** 1**Cycles:** 4**Encoding:**

1	0	0	0
0	1	0	0

Operation: DIV
 $(A)_{15-8} \leftarrow (A)/(B)$
 $(B)_{7-0}$

DJNZ <byte>, <rel-addr>

Function: Decrement and Jump if Not Zero

Description: DJNZ decrements the location indicated by 1, and branches to the address indicated by the second operand if the resulting value is not zero. An original value of 00H will underflow to OFFH. No flags are affected. The branch destination would be computed by adding the signed relative-displacement value in the last instruction byte to the PC, after incrementing the PC to the first byte of the following instruction.

The location decremented may be a register or directly addressed byte.

Note: When this instruction is used to modify an output port, the value used as the original port data will be read from the output data latch, not the input pins.

Example: Internal RAM locations 40H, 50H, and 60H contain the values 01H, 70H, and 15H, respectively. The instruction sequence,

```
DJNZ 40H, LABEL_1
DJNZ 50H, LABEL_2
DJNZ 60H, LABEL_3
```

will cause a jump to the instruction at label LABEL_2 with the values 00H, 6FH, and 15H in the three RAM locations. The first jump was not taken because the result was zero.

This instruction provides a simple way of executing a program loop a given number of times, or for adding a moderate time delay (from 2 to 512 machine cycles) with a single instruction. The instruction sequence,

TOOOLE:	MOV R2,#8
	CPL P1.7
	DJNZ R2, TOOGLE

will toggle P1.7 eight times, causing four output pulses to appear at bit 7 of output Port 1. Each pulse will last three machine cycles; two for DJNZ and one to alter the pin.

DJNZ Rn,rel

Bytes: 2

Cycles: 2

Encoding:

1	1	0	1
		1	r r r

 rel. address

Operation: DJNZ

```
(PC) ← (PC) + 2
(Rn) ← (Rn) - 1
IF (Rn) > 0 or (Rn) < 0
    THEN
        (PC) ← (PC)+ rel
```

DJNZ direct, rel

Bytes: 3

Cycles: 2

Encoding:

1	1	0	1
	0	1	0
	1		

 direct address rel. address

Operation: DJNZ
 $(PC) \leftarrow (PC) + 2$
 $(direct) \leftarrow (direct) - 1$
IF $(direct) > 0$ or $(direct) < 0$
THEN
 $(PC) \leftarrow (PC) + rel$

INC <byte>

Function: Increment

Description: INC increments the indicated variable by 1. An original value of 0FFH will overflow to 00H. No flags are affected. Three addressing modes are allowed: register, direct, or register-indirect.

Note: When this instruction is used to modify an output port, the value used as the original port data will be read from the output data latch, not the input pins.

Example: Register 0 contains 7EH (01111110B). Internal RAM locations 7EH and 7FH contain 0FFH and 40H, respectively. The instruction sequence,

INC @R0
INC R0
INC @R0

will leave register 0 set to 7FH and internal RAM locations 7EH and 7FH holding (respectively) 00H and 41H.

INC A

Bytes: 1
Cycles: 1
Encoding:

0	0	0	0	0	1	0	0
---	---	---	---	---	---	---	---

Operation: INC
 $(A) \leftarrow (A)+1$

INC Rn

Bytes: 1
Cycles: 1
Encoding:

0	0	0	0	1	r	r	r
---	---	---	---	---	---	---	---

Operation: INC
 $(Rn) \leftarrow (Rn)+1$

INC direct

Bytes: 2
Cycles: 1
Encoding:

0	0	0	0	0	1	0	1
---	---	---	---	---	---	---	---

 direct address

Operation: INC
 $(direct) \leftarrow (direct) + 1$

INC @Ri**Bytes:** 1**Cycles:** 1**Encoding:**

0	0	0	0	0	1	1	i
---	---	---	---	---	---	---	---

Operation: INC
 $((Ri)) \leftarrow ((Ri)) + 1$ **INC DPTR****Function:** Increment Data Pointer**Description:** Increment the 16-bit data pointer by 1. A 16-bit increment (modulo 2^{16}) is performed; an overflow of the low-order byte of the data pointer (DPL) from 0FFH to 00H will increment the high-order-byte (DPH). No flags are affected.
This is the only 16-bit register which can be incremented.**Example:** Register DPH and DPL contains 12H and 0FEH, respectively. The instruction sequence,
INC DPTR
INC DPTR
INC DPTR
will change DPH and DPL to 13H and 01H.**Bytes:** 1**Cycles:** 2**Encoding:**

1	0	1	0	0	0	1	1
---	---	---	---	---	---	---	---

Operation: INC
 $(DPTR) \leftarrow (DPTR) + 1$ **JB bit, rel****Function:** Jump if Bit set**Description:** If the indicated bit is a one, jump to the address indicated; otherwise proceed with the next instruction. The branch destination is computed by adding the signed relative-displacement in the third instruction byte to the PC, after incrementing the PC to the first byte of the next instruction. *The bit tested is not modified. No flags are affected.***Example:** The data present at input port 1 is 11001010B. The Accumulator holds 56 (01010110B). The instruction sequence,
JB P1.2, LABEL1
JB ACC.2, LABEL2
will cause program execution to branch to the instruction at label LABEL2.**Bytes:** 3**Cycles:** 2**Encoding:**

0	0	1	0	0	0	0	
---	---	---	---	---	---	---	--

bit address

rel. address

Operation: JB
 $(PC) \leftarrow (PC) + 3$
IF (bit) = 1
THEN
 $(PC) \leftarrow (PC) + rel$

JBC bit, rel**Function:** Jump if Bit is set and Clear bit

Description: If the indicated bit is one, branch to the address indicated; otherwise proceed with the next instruction. *The bit will not be cleared if it is already a zero.* The branch destination is computed by adding the signed relative-displacement in the third instruction byte to the PC, after incrementing the PC to the first byte of the next instruction. No flags are affected.
 Note: When this instruction is used to test an output pin, the value used as the original data will be read from the output data latch, not the input pin.

Example: The Accumulator holds 56H (01010110B). The instruction sequence,

```
JBC ACC.3, LABEL1
JBC ACC.2, LABEL2
```

will cause program execution to continue at the instruction identified by the label LABEL2, with the Accumulator modified to 52H (01010010B).

Bytes: 3**Cycles:** 2

0 0 0 1	0 0 0 0	bit address	rel. address
---------	---------	-------------	--------------

Operation: JBC
 $(PC) \leftarrow (PC) + 3$
 IF (bit) = 1
 THEN
 $(bit) \leftarrow 0$
 $(PC) \leftarrow (PC) + rel$

JC rel**Function:** Jump if Carry is set

Description: If the carry flag is set, branch to the address indicated; otherwise proceed with the next instruction. The branch destination is computed by adding the signed relative-displacement in the second instruction byte to the PC, after incrementing the PC twice. No flags are affected.

Example: The carry flag is cleared. The instruction sequence,

```
JC LABEL1
CPL C
JC LABEL2s
```

will set the carry and cause program execution to continue at the instruction identified by the label LABEL2.

Bytes: 2**Cycles:** 2

0 1 0 0	0 0 0 0	rel. address
---------	---------	--------------

Operation: JC
 $(PC) \leftarrow (PC) + 2$
 IF (C) = 1
 THEN
 $(PC) \leftarrow (PC) + rel$

JMP @A+DPTR**Function:** Jump indirect**Description:** Add the eight-bit unsigned contents of the Accumulator with the sixteen-bit data pointer, and load the resulting sum to the program counter. This will be the address for subsequent instruction fetches. Sixteen-bit addition is performed (modulo 2^{16}): a carry-out from the low-order eight bits propagates through the higher-order bits. Neither the Accumulator nor the Data Pointer is altered. No flags are affected.**Example:** An even number from 0 to 6 is in the Accumulator. The following sequence of instructions will branch to one of four AJMP instructions in a jump table starting at JMP_TBL:

	MOV	DPTR, #JMP_TBL
	JMP	@A+DPTR
JMP-TBL:	AJMP	LABEL0
	AJMP	LABEL1
	AJMP	LABEL2
	AJMP	LABEL3

If the Accumulator equals 04H when starting this sequence, execution will jump to label LABEL2. Remember that AJMP is a two-byte instruction, so the jump instructions start at every other address.

Bytes: 1**Cycles:** 2**Encoding:**

0	1	1	1	0	0	1	1
---	---	---	---	---	---	---	---

Operation: JMP
(PC) \leftarrow (A) + (DPTR)**JNB bit, rel****Function:** Jump if Bit is not set**Description:** If the indicated bit is a zero, branch to the indicated address; otherwise proceed with the next instruction. The branch destination is computed by adding the signed relative-displacement in the third instruction byte to the PC, after incrementing the PC to the first byte of the next instruction. *The bit tested is not modified.* No flags are affected.**Example:** The data present at input port 1 is 11001010B. The Accumulator holds 56H (01010110B). The instruction sequence,

```
JNB P1.3, LABEL1
JNB ACC.3, LABEL2
```

will cause program execution to continue at the instruction at label LABEL2

Bytes: 3**Cycles:** 2**Encoding:**

0	0	1	1	0	0	0	0
---	---	---	---	---	---	---	---

 bit address rel. address**Operation:** JNB
(PC) \leftarrow (PC) + 3
IF (bit) = 0
THEN (PC) \leftarrow (PC) + rel

JNC rel

Function: Jump if Carry not set

Description: If the carry flag is a zero, branch to the address indicated; otherwise proceed with the next instruction. The branch destination is computed by adding the signed relative-displacement in the second instruction byte to the PC, after incrementing the PC twice to point to the next instruction. The carry flag is not modified

Example: The carry flag is set. The instruction sequence,

```

JNC  LABEL1
CPL  C
JNC  LABEL2

```

will clear the carry and cause program execution to continue at the instruction identified by the label LABEL2.

Bytes: 2

Cycles: 2

Encoding:

0	1	0	1
0	0	0	0

 rel. address

Operation: JNC
 $(PC) \leftarrow (PC) + 2$
IF $(C) = 0$
THEN $(PC) \leftarrow (PC) + \text{rel}$

JNZ rel

Function: Jump if Accumulator Not Zero

Description: If any bit of the Accumulator is a one, branch to the indicated address; otherwise proceed with the next instruction. The branch destination is computed by adding the signed relative-displacement in the second instruction byte to the PC, after incrementing the PC twice. The Accumulator is not modified. No flags are affected.

Example: The Accumulator originally holds 00H. The instruction sequence,

```

JNZ  LABEL1
INC  A
JNZ  LAEEL2

```

will set the Accumulator to 01H and continue at label LABEL2.

Bytes: 2

Cycles: 2

Encoding:

0	1	1	1
0	0	0	0

 rel. address

Operation: JNZ
 $(PC) \leftarrow (PC) + 2$
IF $(A) \neq 0$
THEN $(PC) \leftarrow (PC) + \text{rel}$

JZ rel

Function: Jump if Accumulator Zero

Description: If all bits of the Accumulator are zero, branch to the address indicated; otherwise proceed with the next instruction. The branch destination is computed by adding the signed relative-displacement in the second instruction byte to the PC, after incrementing the PC twice. The Accumulator is not modified. No flags are affected.

Example: The Accumulator originally contains 01H. The instruction sequence,

JZ LABEL1

DEC A

JZ LAEEL2

will change the Accumulator to 00H and cause program execution to continue at the instruction identified by the label LABEL2.

Bytes: 2

Cycles: 2

Encoding:

0	1	1	0
---	---	---	---

0	0	0	0
---	---	---	---

rel. address			
--------------	--	--	--

Operation: JZ

$(PC) \leftarrow (PC) + 2$

IF $(A) = 0$

THEN $(PC) \leftarrow (PC) + \text{rel}$

LCALL addr16

Function: Long call

Description: LCALL calls a subroutine located at the indicated address. The instruction adds three to the program counter to generate the address of the next instruction and then pushes the 16-bit result onto the stack (low byte first), incrementing the Stack Pointer by two. The high-order and low-order bytes of the PC are then loaded, respectively, with the second and third bytes of the LCALL instruction. Program execution continues with the instruction at this address. The subroutine may therefore begin anywhere in the full 64K-byte program memory address space. No flags are affected.

Example: Initially the Stack Pointer equals 07H. The label “SUT2N” is assigned to program memory location 1234H. After executing the instruction,

LCALL SUT2N

at location 0123H, the Stack Pointer will contain 09H, internal RAM locations 08H and 09H will contain 26H and 01H, and the PC will contain 1234H.

Bytes: 3

Cycles: 2

Encoding:

0	0	0	1
---	---	---	---

0	0	1	0
---	---	---	---

addr15-addr8			
--------------	--	--	--

addr7-addr0			
-------------	--	--	--

Operation: LCALL

$(PC) \leftarrow (PC) + 3$

$(SP) \leftarrow (SP) + 1$

$((SP)) \leftarrow (PC_{7:0})$

$(SP) \leftarrow (SP) + 1$

$((SP)) \leftarrow (PC_{15:8})$

$(PC) \leftarrow \text{addr}_{15:0}$

LJMP addr16

Function: Long Jump

Description: LJMP causes an unconditional branch to the indicated address, by loading the high-order and low-order bytes of the PC (respectively) with the second and third instruction bytes. The destination may therefore be anywhere in the full 64K program memory address space. No flags are affected.

Example: The label “JMPADR” is assigned to the instruction at program memory location 1234H. The instruction,

LJMP JMPADR

at location 0123H will load the program counter with 1234H.

Bytes: 3

Cycles: 2

Encoding:

0	0	0	0
0	0	1	0

addr15-addr8			
--------------	--	--	--

addr7-addr0			
-------------	--	--	--

Operation: LJMP
(PC) \leftarrow addr₁₅₋₀

MOV <dest-byte>, <src-byte>

Function: Move byte variable

Description: The byte variable indicated by the second operand is copied into the location specified by the first operand. The source byte is not affected. No other register or flag is affected.

This is by far the most flexible operation. Fifteen combinations of source and destination addressing modes are allowed.

Example: Internal RAM location 30H holds 40H. The value of RAM location 40H is 10H. The data present at input port 1 is 11001010B (0CAH).

```

MOV R0, #30H ;R0<=30H
MOV A, @R0 ;A<=40H
MOV R1, A ;R1<=40H
MOV B, @R1 ;B<=10H
MOV @R1, P1 ;RAM(40H)<=0CAH
MOV P2, P1 ;P2 #0CAH

```

leaves the value 30H in register 0, 40H in both the Accumulator and register 1, 10H in register B, and 0CAH(11001010B) both in RAM location 40H and output on port 2.

MOV A,Rn

Bytes: 1

Cycles: 1

Encoding:

1	1	1	0
1	r	r	r

Operation: MOV
(A) \leftarrow (Rn)

MOV A,direct*Bytes:** 2**Cycles:** 1**Encoding:**

1	1	1	0	0	1
---	---	---	---	---	---

 direct address**Operation:** MOV
(A)←(direct)***MOV A,ACC is not a valid instruction****MOV A,@Ri****Bytes:** 1**Cycles:** 1**Encoding:**

1	1	1	0	0	1	i
---	---	---	---	---	---	---

Operation: MOV
(A)←((Ri))**MOV A,#data****Bytes:** 2**Cycles:** 1**Encoding:**

0	1	1	1	0	0
---	---	---	---	---	---

 immediate data**Operation:** MOV
(A)←#data**MOV Rn,A****Bytes:** 1**Cycles:** 1**Encoding:**

1	1	1	1	1	r	r	r
---	---	---	---	---	---	---	---

Operation: MOV
(Rn)←(A)**MOV Rn,direct****Bytes:** 2**Cycles:** 2**Encoding:**

1	0	1	0	1	r	r	r
---	---	---	---	---	---	---	---

 direct addr.**Operation:** MOV
(Rn)←(direct)**MOV Rn,#data****Bytes:** 2**Cycles:** 1**Encoding:**

0	1	1	1	1	r	r	r
---	---	---	---	---	---	---	---

 immediate data**Operation:** MOV
(Rn)←#data

MOV direct, A**Bytes:** 2**Cycles:** 1**Encoding:**

1	1	1	1
0	1	0	1

 direct address**Operation:** MOV
(direct) ← (A)**MOV direct, Rn****Bytes:** 2**Cycles:** 2**Encoding:**

1	0	0	0
1	r	r	r

 direct address**Operation:** MOV
(direct) ← (Rn)**MOV direct, direct****Bytes:** 3**Cycles:** 2**Encoding:**

1	0	0	0
0	1	0	1

 dir.addr. (src)**Operation:** MOV
(direct) ← (direct)**MOV direct, @Ri****Bytes:** 2**Cycles:** 2**Encoding:**

1	0	0	0
0	1	1	i

 direct addr.**Operation:** MOV
(direct) ← ((Ri))**MOV direct,#data****Bytes:** 3**Cycles:** 2**Encoding:**

0	1	1	1
0	1	0	1

 direct address**Operation:** MOV
(direct) ← #data**MOV @Ri, A****Bytes:** 1**Cycles:** 1**Encoding:**

1	1	1	1
0	1	1	i

Operation: MOV
((Ri)) ← (A)

MOV @Ri, direct**Bytes:** 2**Cycles:** 2**Encoding:**

1	0	1	0
0	1	1	i

 direct addr.**Operation:** MOV
((Ri)) \leftarrow (direct)**MOV @Ri, #data****Bytes:** 2**Cycles:** 1**Encoding:**

0	1	1	1
0	1	1	i

 immediate data**Operation:** MOV
((Ri)) \leftarrow #data**MOV <dest-bit>, <src-bit>****Function:** Move bit data**Description:** The Boolean variable indicated by the second operand is copied into the location specified by the first operand. One of the operands must be the carry flag; the other may be any directly addressable bit. No other register or flag is affected.**Example:** The carry flag is originally set. The data present at input Port 3 is 11000101B. The data previously written to output Port 1 is 35H (00110101B).

```
MOV P1.3, C
MOV C, P3.3
MOV P1.2, C
```

will leave the carry cleared and change Port 1 to 39H (00111001B).

MOV C,bit**Bytes:** 2**Cycles:** 1**Encoding:**

1	0	1	0
0	0	1	0

 bit address**Operation:** MOV
(C) \leftarrow (bit)**MOV bit,C****Bytes:** 2**Cycles:** 2**Encoding:**

1	0	0	1
0	0	1	0

 bit address**Operation:** MOV
(bit) \leftarrow (C)

MOV DPTR ,#data 16

Function: Load Data Pointer with a 16-bit constant

Description: The Data Pointer is loaded with the 16-bit constant indicated. The 16-bit constant is loaded into the second and third bytes of the instruction. The second byte (DPH) is the high-order byte, while the third byte (DPL) holds the low-order byte. No flags are affected. This is the only instruction which moves 16 bits of data at once.

Example: The instruction,

MOV DPTR, #1234H

will load the value 1234H into the Data Pointer: DPH will hold 12H and DPL will hold 34H.

Bytes: 3

Cycles: 2

Encoding:

1	0	0	1
0	0	0	0

 immediate data 15-8

Operation: MOV

(DPTR) \leftarrow #data_{15:0}
DPH DPL \leftarrow #data_{15:8} #data_{7:0}

MOVC A , @A+ <base-reg>

Function: Move Code byte

Description: The MOVC instructions load the Accumulator with a code byte, or constant from program memory. The address of the byte fetched is the sum of the original unsigned eight-bit. Accumulator contents and the contents of a sixteen-bit base register, which may be either the Data Pointer or the PC. In the latter case, the PC is incremented to the address of the following instruction before being added with the Accumulator; otherwise the base register is not altered. Sixteen-bit addition is performed so a carry-out from the low-order eight bits may propagate through higher-order bits. No flags are affected.

Example: A value between 0 and 3 is in the Accumulator. The following instructions will translate the value in the Accumulator to one of four values defined by the DB (define byte) directive.

REL-PC: INC A
 MOVC A, @A+PC
 RET
 DB 66H
 DB 77H
 DB 88H
 DB 99H

If the subroutine is called with the Accumulator equal to 01H, it will return with 77H in the Accumulator. The INC A before the MOVC instruction is needed to “get around” the RET instruction above the table. If several bytes of code separated the MOVC from the table, the corresponding number would be added to the Accumulator instead.

MOVC A,@A+DPTR

Bytes: 1

Cycles: 2

Encoding:

1	0	0	1
0	0	1	1

Operation: MOVC

(A) \leftarrow ((A)+(DPTR))

MOVC A,@A+PC**Bytes:** 1**Cycles:** 2**Encoding:**

1	0	0	0		0	0	1	1
---	---	---	---	--	---	---	---	---

Operation: MOVC
 $(PC) \leftarrow (PC)+1$
 $(A) \leftarrow ((A)+(PC))$ **MOVX <dest-byte>, <src-byte>****Function:** Move External**Description:** The MOVX instructions transfer data between the Accumulator and a byte of external data memory, hence the "X" appended to MOV. There are two types of instructions, differing in whether they provide an eight-bit or sixteen-bit indirect address to the external data RAM.

In the first type, the contents of R0 or R1 in the current register bank provide an eight-bit address multiplexed with data on P0. Eight bits are sufficient for external I/O expansion decoding or for a relatively small RAM array. For somewhat larger arrays, any output port pins can be used to output higher-order address bits. These pins would be controlled by an output instruction preceding the MOVX.

In the second type of MOVX instruction, the Data Pointer generates a sixteen-bit address. P2 outputs the high-order eight address bits (the contents of DPH) while P0 multiplexes the low-order eight bits (DPL) with data. The P2 Special Function Register retains its previous contents while the P2 output buffers are emitting the contents of DPH. This form is faster and more efficient when accessing very large data arrays (up to 64K bytes), since no additional instructions are needed to set up the output ports.

It is possible in some situations to mix the two MOVX types. A large RAM array with its high-order address lines driven by P2 can be addressed via the Data Pointer, or with code to output high-order address bits to P2 followed by a MOVX instruction using R0 or R1.

Example: An external 256 byte RAM using multiplexed address/data lines (e.g., an Intel 8155 RAM/I/O/Timer) is connected to the 8051 Port 0. Port 3 provides control lines for the external RAM. Ports 1 and 2 are used for normal I/O. Registers 0 and 1 contain 12H and 34H. Location 34H of the external RAM holds the value 56H. The instruction sequence,

```
MOVX A, @R1
MOVX @R0, A
```

copies the value 56H into both the Accumulator and external RAM location 12H.

MOVX A,@Ri**Bytes:** 1**Cycles:** 2**Encoding:**

1	1	1	0		0	0	1	i
---	---	---	---	--	---	---	---	---

Operation: MOVX
 $(A) \leftarrow ((Ri))$

MOVX A,@DPTR**Bytes:** 1**Cycles:** 2**Encoding:**

1	1	1	0	0	0	0	0
---	---	---	---	---	---	---	---

Operation: MOVX
(A) \leftarrow ((DPTR))**MOVX @Ri,A****Bytes:** 1**Cycles:** 2**Encoding:**

1	1	1	1	0	0	1	i
---	---	---	---	---	---	---	---

Operation: MOVX
((Ri)) \leftarrow (A)**MOVX @DPTR,A****Bytes:** 1**Cycles:** 2**Encoding:**

1	1	1	1	0	0	0	0
---	---	---	---	---	---	---	---

Operation: MOVX
(DPTR) \leftarrow (A)**MUL AB****Function:** Multiply**Description:** MUL AB multiplies the unsigned eight-bit integers in the Accumulator and register B. The low-order byte of the sixteen-bit product is left in the Accumulator, and the high-order byte in B. If the product is greater than 255 (0FFH) the overflow flag is set; otherwise it is cleared. The carry flag is always cleared**Example:** Originally the Accumulator holds the value 80 (50H). Register B holds the value 160 (0A0H). The instruction,

MUL AB

will give the product 12,800 (3200H), so B is changed to 32H (00110010B) and the Accumulator is cleared. The overflow flag is set, carry is cleared.

Bytes: 1**Cycles:** 4**Encoding:**

1	0	1	0	0	1	0	0
---	---	---	---	---	---	---	---

Operation: MUL
(A)₇₋₀ \leftarrow (A) \times (B)
(B)₁₅₋₈

NOP

Function: No Operation

Description: Execution continues at the following instruction. Other than the PC, no registers or flags are affected.

Example: It is desired to produce a low-going output pulse on bit 7 of Port 2 lasting exactly 5 cycles. A simple SETB/CLR sequence would generate a one-cycle pulse, so four additional cycles must be inserted. This may be done (assuming no interrupts are enabled) with the instruction sequence.

```
CLR      P2.7
NOP
NOP
NOP
NOP
SETB    P2.7
```

Bytes: 1

Cycles: 1

Encoding:

0	0	0	0	0	0	0	0
---	---	---	---	---	---	---	---

Operation: NOP
 $(PC) \leftarrow (PC)+1$

ORL <dest-byte>, <src-byte>

Function: Logical-OR for byte variables

Description: ORL performs the bitwise logical-OR operation between the indicated variables, storing the results in the destination byte. No flags are affected.

The two operands allow six addressing mode combinations. When the destination is the Accumulator, the source can use register, direct, register-indirect, or immediate addressing; when the destination is a direct address, the source can be the Accumulator or immediate data.

Note: When this instruction is used to modify an output port, the value used as the original port data will be read from the output data latch, not the input pins.

Example: If the Accumulator holds 0C3H (11000011B) and R0 holds 55H (01010101B) then the instruction,

ORL A, R0

will leave the Accumulator holding the value 0D7H (11010111B).

When the destination is a directly addressed byte, the instruction can set combinations of bits in any RAM location or hardware register. The pattern of bits to be set is determined by a mask byte, which may be either a constant data value in the instruction or a variable computed in the Accumulator at run-time. The instruction,

ORL P1, #00110010B

will set bits 5,4, and 1 of output Port 1.

ORL A,Rn**Bytes:** 1**Cycles:** 1**Encoding:**

0	1	0	0	1	r	r	r
---	---	---	---	---	---	---	---

Operation: ORL $(A) \leftarrow (A) \vee (Rn)$ **ORL A,direct****Bytes:** 2**Cycles:** 1**Encoding:**

0	1	0	0	0	1	direct address	
---	---	---	---	---	---	----------------	--

Operation: ORL $(A) \leftarrow (A) \vee (\text{direct})$ **ORL A,@Ri****Bytes:** 1**Cycles:** 1**Encoding:**

0	1	0	0	0	1	1	i
---	---	---	---	---	---	---	---

Operation: ORL $(A) \leftarrow (A) \vee ((Ri))$ **ORL A,#data****Bytes:** 2**Cycles:** 1**Encoding:**

0	1	0	0	0	1	0	0
---	---	---	---	---	---	---	---

 immediate data**Operation:** ORL $(A) \leftarrow (A) \vee \#data$ **ORL direct,A****Bytes:** 2**Cycles:** 1**Encoding:**

0	1	0	0	0	0	1	0
---	---	---	---	---	---	---	---

 direct address**Operation:** ORL $(\text{direct}) \leftarrow (\text{direct}) \vee (A)$ **ORL direct,#data****Bytes:** 3**Cycles:** 2**Encoding:**

0	1	0	0	0	0	1	1
---	---	---	---	---	---	---	---

 direct address immediate data**Operation:** ORL $(\text{direct}) \leftarrow (\text{direct}) \vee \#data$

ORL C, <src-bit>

Function: Logical-OR for bit variables

Description: Set the carry flag if the Boolean value is a logical 1; leave the carry in its current state otherwise. A slash (“ / ”) preceding the operand in the assembly language indicates that the logical complement of the addressed bit is used as the source value, but the source bit itself is not affected. No other flags are affected.

Example: Set the carry flag if and only if P1.0 = 1, ACC. 7 = 1, or OV = 0:

```
MOV  C, P1.0      ;LOAD CARRY WITH INPUT PIN P1.0
ORL  C, ACC.7     ;OR CARRY WITH THE ACC.BIT 7
ORL  C, /OV       ;OR CARRY WITH THE INVERSE OF OV
```

ORL C, bit

Bytes: 2

Cycles: 2

Encoding:

0	1	1	1	0	0	1	0
---	---	---	---	---	---	---	---

 bit address

Operation: ORL

$(C) \leftarrow (C) \vee (\text{bit})$

ORL C, /bit

Bytes: 2

Cycles: 2

Encoding:

1	0	1	0	0	0	0	0
---	---	---	---	---	---	---	---

 bit address

Operation: ORL

$(C) \leftarrow (C) \vee \overline{(\text{bit})}$

POP direct

Function: Pop from stack

Description: The contents of the internal RAM location addressed by the Stack Pointer is read, and the Stack Pointer is decremented by one. The value read is then transferred to the directly addressed byte indicated. No flags are affected.

Example: The Stack Pointer originally contains the value 32H, and internal RAM locations 30H through 32H contain the values 20H, 23H, and 01H, respectively. The instruction sequence,

```
POP  DPH
POP  DPL
```

will leave the Stack Pointer equal to the value 30H and the Data Pointer set to 0123H. At this point the instruction,

```
POP  SP
```

will leave the Stack Pointer set to 20H. Note that in this special case the Stack Pointer was decremented to 2FH before being loaded with the value popped (20H).

Bytes: 2

Cycles: 2

Encoding:

1	1	0	1	0	0	0	0
---	---	---	---	---	---	---	---

 direct address

Operation: POP

$(\text{direct}) \leftarrow ((\text{SP}))$

$(\text{SP}) \leftarrow (\text{SP}) - 1$

PUSH direct

Function: Push onto stack

Description: The Stack Pointer is incremented by one. The contents of the indicated variable is then copied into the internal RAM location addressed by the Stack Pointer. Otherwise no flags are affected.

Example: On entering interrupt routine the Stack Pointer contains 09H. The Data Pointer holds the value 0123H. The instruction sequence,

```
PUSH DPL  
PUSH DPH
```

will leave the Stack Pointer set to 0BH and store 23H and 01H in internal RAM locations 0AH and 0BH, respectively.

Bytes: 2

Cycles: 2

Encoding:

1	1	0	0	0	0	0	0
---	---	---	---	---	---	---	---

 [direct address]

Operation: PUSH

$$\begin{aligned} (\text{SP}) &\leftarrow (\text{SP}) + 1 \\ ((\text{SP})) &\leftarrow (\text{direct}) \end{aligned}$$

RET

Function: Return from subroutine

Description: RET pops the high-and low-order bytes of the PC successively from the stack, decrementing the Stack Pointer by two. Program execution continues at the resulting address, generally the instruction immediately following an ACALL or LCALL. No flags are affected.

Example: The Stack Pointer originally contains the value 0BH. Internal RAM locations 0AH and 0BH contain the values 23H and 01H, respectively. The instruction,

```
RET
```

will leave the Stack Pointer equal to the value 09H. Program execution will continue at location 0123H.

Bytes: 1

Cycles: 2

Encoding:

0	0	1	0	0	0	1	0
---	---	---	---	---	---	---	---

Operation: RET

$$\begin{aligned} (\text{PC}_{15:8}) &\leftarrow ((\text{SP})) \\ (\text{SP}) &\leftarrow (\text{SP}) - 1 \\ (\text{PC}_{7:0}) &\leftarrow ((\text{SP})) \\ (\text{SP}) &\leftarrow (\text{SP}) - 1 \end{aligned}$$

RETI

Function: Return from interrupt

Description: RETI pops the high- and low-order bytes of the PC successively from the stack, and restores the interrupt logic to accept additional interrupts at the same priority level as the one just processed. The Stack Pointer is left decremented by two. No other registers are affected; the PSW is not automatically restored to its pre-interrupt status. Program execution continues at the resulting address, which is generally the instruction immediately after the point at which the interrupt request was detected. If a lower- or same-level interrupt had been pending when the RETI instruction is executed, that one instruction will be executed before the pending interrupt is processed.

Example: The Stack Pointer originally contains the value 0BH. An interrupt was detected during the instruction ending at location 0122H. Internal RAM locations 0AH and 0BH contain the values 23H and 01H, respectively. The instruction,

RETI

will leave the Stack Pointer equal to 09H and return program execution to location 0123H.

Bytes: 1

Cycles: 2

Encoding:

0	0	1	1	0	0	1	0
---	---	---	---	---	---	---	---

Operation: RETI

$(PC_{15:8}) \leftarrow ((SP))$

$(SP) \leftarrow (SP) - 1$

$(PC_{7:0}) \leftarrow ((SP))$

$(SP) \leftarrow (SP) - 1$

RL A

Function: Rotate Accumulator Left

Description: The eight bits in the Accumulator are rotated one bit to the left. Bit 7 is rotated into the bit 0 position. No flags are affected.

Example: The Accumulator holds the value 0C5H (11000101B). The instruction,

RL A

leaves the Accumulator holding the value 8BH (10001011B) with the carry unaffected.

Bytes: 1

Cycles: 1

Encoding:

0	0	1	0	0	0	1	1
---	---	---	---	---	---	---	---

Operation: RL

$(An+1) \leftarrow (An) \quad n = 0-6$

$(A0) \leftarrow (A7)$

RLC A

Function: Rotate Accumulator Left through the Carry flag

Description: The eight bits in the Accumulator and the carry flag are together rotated one bit to the left. Bit 7 moves into the carry flag; the original state of the carry flag moves into the bit 0 position. No other flags are affected.

Example: The Accumulator holds the value 0C5H (11000101B), and the carry is zero. The instruction, RLC A leaves the Accumulator holding the value 8BH (10001011B) with the carry set.

Bytes: 1

Cycles: 1

Encoding:

0	0	1	1	0	0	1	1
---	---	---	---	---	---	---	---

Operation: RLC

$(An+1) \leftarrow (An)$ n = 0-6

$(A0) \leftarrow (C)$

$(C) \leftarrow (A7)$

RR A

Function: Rotate Accumulator Right

Description: The eight bits in the Accumulator are rotated one bit to the right. Bit 0 is rotated into the bit 7 position. No flags are affected.

Example: The Accumulator holds the value 0C5H (11000101B). The instruction,

RR A

leaves the Accumulator holding the value 0E2H (11100010B) with the carry unaffected.

Bytes: 1

Cycles: 1

Encoding:

0	0	0	0	0	0	1	1
---	---	---	---	---	---	---	---

Operation: RR

$(An) \leftarrow (An+1)$ n = 0 - 6

$(A7) \leftarrow (A0)$

RRC A

Function: Rotate Accumulator Right through the Carry flag

Description: The eight bits in the Accumulator and the carry flag are together rotated one bit to the right. Bit 0 moves into the carry flag; the original value of the carry flag moves into the bit 7 position. No other flags are affected.

Example: The Accumulator holds the value 0C5H (11000101B), and the carry is zero. The instruction,

RRC A

leaves the Accumulator holding the value 62H (01100010B) with the carry set.

Bytes: 1

Cycles: 1

Encoding:

0	0	0	1	0	0	1	1
---	---	---	---	---	---	---	---

Operation: RRC

$(An+1) \leftarrow (An)$ n = 0-6

$(A7) \leftarrow (C)$

$(C) \leftarrow (A0)$

SETB <bit>**Function:** Set bit**Description:** SETB sets the indicated bit to one. SETB can operate on the carry flag or any directly addressable bit. No other flags are affected**Example:** The carry flag is cleared. Output Port 1 has been written with the value 34H (00110100B).

The instructions,

SETB C

SETB P1.0

will leave the carry flag set to 1 and change the data output on Port 1 to 35H (00110101B).

SETB C**Bytes:** 1**Cycles:** 1**Encoding:**

1	1	0	1	0	0	1	1
---	---	---	---	---	---	---	---

Operation: SETB
(C) ← 1**SETB bit****Bytes:** 2**Cycles:** 1**Encoding:**

1	1	0	1	0	0	1	0
---	---	---	---	---	---	---	---

bit address

Operation: SETB
(bit) ← 1**SJMP rel****Function:** Short Jump**Description:** Program control branches unconditionally to the address indicated. The branch destination is computed by adding the signed displacement in the second instruction byte to the PC, after incrementing the PC twice. Therefore, the range of destinations allowed is from 128bytes preceding this instruction to 127 bytes following it.**Example:** The label “RELADR” is assigned to an instruction at program memory location 0123H. The instruction,

SJMP RELADR

will assemble into location 0100H. After the instruction is executed, the PC will contain the value 0123H.

(Note: Under the above conditions the instruction following SJMP will be at 102H. Therefore, the displacement byte of the instruction will be the relative offset (0123H - 0102H) = 21H.

Put another way, an SJMP with a displacement of OFEH would be an one-instruction infinite loop).

Bytes: 2**Cycles:** 2**Encoding:**

1	0	0	0	0	0	0	0
---	---	---	---	---	---	---	---

rel. address

Operation: SJMP
(PC) ← (PC)+2
(PC) ← (PC)+rel

SUBB A, <src-byte>**Function:** Subtract with borrow

Description: SUBB subtracts the indicated variable and the carry flag together from the Accumulator, leaving the result in the Accumulator. SUBB sets the carry (borrow)flag if a borrow is needed for bit 7, and clears C otherwise.(If C was set before executing a SUBB instruction, this indicates that a borrow was needed for the previous step in a multiple precision subtraction, so the carry is subtracted from the Accumulator along with the source operand).AC is set if a borrow is needed for bit 3, and cleared otherwise. OV is set if a borrow is needed into bit 6, but not into bit 7, or into bit 7, but not bit 6.

When subtracting signed integers OV indicates a negative number produced when a negative value is subtracted from a positive value, or a positive result when a positive number is subtracted from a negative number.

The source operand allows four addressing modes: register, direct, register-indirect, or immediate.

Example: The Accumulator holds 0C9H (11001001B), register 2 holds 54H (01010100B), and the carry flag is set. The instruction,

SUBB A, R2

will leave the value 74H (01110100B) in the accumulator, with the carry flag and AC cleared but OV set.

Notice that 0C9H minus 54H is 75H. The difference between this and the above result is due to the carry (borrow) flag being set before the operation. If the state of the carry is not known before starting a single or multiple-precision subtraction, it should be explicitly cleared by a CLR C instruction.

SUBB A, Rn**Bytes:** 1**Cycles:** 1**Encoding:**

1	0	0	1	1	r	r	r
---	---	---	---	---	---	---	---

Operation: SUBB $(A) \leftarrow (A) - (C) - (Rn)$ **SUBB A, direct****Bytes:** 2**Cycles:** 1**Encoding:**

1	0	0	1	0	1	0	1
---	---	---	---	---	---	---	---

 direct address**Operation:** SUBB $(A) \leftarrow (A) - (C) - (\text{direct})$ **SUBB A, @Ri****Bytes:** 1**Cycles:** 1**Encoding:**

1	0	0	1	0	1	1	i
---	---	---	---	---	---	---	---

Operation: SUBB $(A) \leftarrow (A) - (C) - ((Ri))$

SUBB A, #data**Bytes:** 2**Cycles:** 1**Encoding:**

1	0	0	1	0	1	0	0
---	---	---	---	---	---	---	---

 immediate data**Operation:** SUBB(A) \leftarrow (A) - (C) - #data**SWAP A****Function:** Swap nibbles within the Accumulator**Description:** SWAP A interchanges the low- and high-order nibbles (four-bit fields) of the Accumulator (bits 3-0 and bits 7-4). The operation can also be thought of as a four-bit rotate instruction. No flags are affected.**Example:** The Accumulator holds the value 0C5H (11000101B). The instruction,

SWAP A

leaves the Accumulator holding the value 5CH (01011100B).

Bytes: 1**Cycles:** 1**Encoding:**

1	1	0	0	0	1	0	0
---	---	---	---	---	---	---	---

Operation: SWAP(A₃₋₀) \leftrightarrow (A₇₋₄)**XCH A, <byte>****Function:** Exchange Accumulator with byte variable**Description:** XCH loads the Accumulator with the contents of the indicated variable, at the same time writing the original Accumulator contents to the indicated variable. The source/destination operand can use register, direct, or register-indirect addressing.**Example:** R0 contains the address 20H. The Accumulator holds the value 3FH (00111111B). Internal RAM location 20H holds the value 75H (01110101B). The instruction,

XCH A, @R0

will leave RAM location 20H holding the values 3FH (00111111B) and 75H (01110101B) in the accumulator.

XCH A, Rn**Bytes:** 1**Cycles:** 1**Encoding:**

1	1	0	0	1	r	r	r
---	---	---	---	---	---	---	---

Operation: XCH(A) \leftrightarrow (Rn)**XCH A, direct****Bytes:** 2**Cycles:** 1**Encoding:**

1	1	0	0	0	1	0	1
---	---	---	---	---	---	---	---

 direct address**Operation:** XCH(A) \leftrightarrow (direct)

XCH A, @Ri**Bytes:** 1**Cycles:** 1**Encoding:**

1	1	0	0	0	1	1	i
---	---	---	---	---	---	---	---

Operation: XCH(A) \leftrightarrow ((Ri))**XCHD A, @Ri****Function:** Exchange Digit**Description:** XCHD exchanges the low-order nibble of the Accumulator (bits 3-0), generally representing a hexadecimal or BCD digit, with that of the internal RAM location indirectly addressed by the specified register. The high-order nibbles (bits 7-4) of each register are not affected. No flags are affected.**Example:** R0 contains the address 20H. The Accumulator holds the value 36H (00110110B). Internal RAM location 20H holds the value 75H (01110101B). The instruction,

XCHD A, @R0

will leave RAM location 20H holding the value 76H (01110110B) and 35H (00110101B) in the accumulator.

Bytes: 1**Cycles:** 1**Encoding:**

1	1	0	1	0	1	1	i
---	---	---	---	---	---	---	---

Operation: XCHD(A₃₋₀) \leftrightarrow (Ri₃₋₀)**XRL <dest-byte>, <src-byte>****Function:** Logical Exclusive-OR for byte variables**Description:** XRL performs the bitwise logical Exclusive-OR operation between the indicated variables, storing the results in the destination. No flags are affected.

The two operands allow six addressing mode combinations. When the destination is the Accumulator, the source can use register, direct, register-indirect, or immediate addressing; when the destination is a direct address, the source can be the Accumulator or immediate data.

(Note: When this instruction is used to modify an output port, the value used as the original port data will be read from the output data latch, not the input pins.)

Example: If the Accumulator holds 0C3H (11000011B) and register 0 holds 0AAH (10101010B) then the instruction,

XRL A, R0

will leave the Accumulator holding the value 69H (01101001B).

When the destination is a directly addressed byte, this instruction can complement combination of bits in any RAM location or hardware register. The pattern of bits to be complemented is then determined by a mask byte, either a constant contained in the instruction or a variable computed in the Accumulator at run-time. The instruction,

XRL P1, #00110001B

will complement bits 5,4 and 0 of output Port 1.

XRL A, Rn**Bytes:** 1**Cycles:** 1**Encoding:**

0	1	1	0		1	r	r	r
---	---	---	---	--	---	---	---	---

Operation: XRL(A) \leftarrow (A) \wedge (Rn)**XRL A, direct****Bytes:** 2**Cycles:** 1**Encoding:**

0	1	1	0		0	1	0	1
---	---	---	---	--	---	---	---	---

 [direct address]**Operation:** XRL(A) \leftarrow (A) \wedge (direct)**XRL A, @Ri****Bytes:** 1**Cycles:** 1**Encoding:**

0	1	1	0		0	1	1	i
---	---	---	---	--	---	---	---	---

Operation: XRL(A) \leftarrow (A) \wedge ((Ri))**XRL A, #data****Bytes:** 2**Cycles:** 1**Encoding:**

0	1	1	0		0	1	0	0
---	---	---	---	--	---	---	---	---

 [immediate data]**Operation:** XRL(A) \leftarrow (A) \wedge #data**XRL direct, A****Bytes:** 2**Cycles:** 1**Encoding:**

0	1	1	0		0	0	1	0
---	---	---	---	--	---	---	---	---

 [direct address]**Operation:** XRL(direct) \leftarrow (direct) \wedge (A)**XRL direct, #data****Bytes:** 3**Cycles:** 2**Encoding:**

0	1	1	0		0	0	1	1
---	---	---	---	--	---	---	---	---

 [direct address] [immediate data]**Operation:** XRL(direct) \leftarrow (direct) \wedge # data

第6章 中断系统

中断系统是为使CPU具有对外界紧急事件的处理能力而设置的。

当中央处理机CPU正在处理某件事的时候外界发生了紧急事件请求，要求CPU暂停当前的工作，转而去处理这个紧急事件，处理完以后，再回到原来被中断的地方，继续原来的工作，这样的过程称为中断。实现这种功能的部件称为中断系统，请示CPU中断的请求源称为中断源。微型机的中断系统一般允许多个中断源，当几个中断源同时向CPU请求中断，要求为它服务的时候，这就存在CPU优先响应哪一个中断源请求的问题。通常根据中断源的轻重缓急排队，优先处理最紧急事件的中断请求源，即规定每一个中断源有一个优先级别。CPU总是先响应优先级别最高的中断请求。

当CPU正在处理一个中断源请求的时候（执行相应的中断服务程序），发生了另外一个优先级比它还高的中断源请求。如果CPU能够暂停对原来中断源的服务程序，转而去处理优先级更高的中断请求源，处理完以后，再回到原低级中断服务程序，这样的过程称为中断嵌套。这样的中断系统称为多级中断系统，没有中断嵌套功能的中断系统称为单级中断系统。

STC12C5A60S2系列单片机提供了10个中断请求源，它们分别是：外部中断0($\overline{\text{INT0}}$)、定时器0中断、外部中断1($\overline{\text{INT1}}$)、定时器1中断、串口1(UART1)中断、A/D转换中断、低压检测(LVD)中断、PCA中断、串口2中断及SPI中断。所有的中断都具有4个中断优先级。用户可以用关总中断允许位(EA/IE.7)或相应中断的允许位来屏蔽所有的中断请求，也可以用打开相应的中断允许位来使CPU响应相应的中断申请；每一个中断源可以用软件独立地控制为开中断或关中断状态；每一个中断的优先级别均可用软件设置。高优先级的中断请求可以打断低优先级的中断，反之，低优先级的中断请求不可以打断高优先级及同优先级的中断。当两个相同优先级的中断同时产生时，将由查询次序来决定系统先响应哪个中断。STC12C5A60S2系列单片机的各个中断查询次序如下表6-1所示：

表6-1 中断查询次序

中断源	中断向量地址	相同优先级内的查询次序	中断优先级设置 (IPH,IP)	优先级0 (最低)	优先级1	优先级2	优先级3 (最高)	中断请求标志位	中断允许控制位
INT0 (外部中断0)	0003H	0(highest)	PX0H, PX0	0, 0	0, 1	1, 0	1, 1	IE0	EX0/EA
Timer 0	000BH	1	PT0H, PT0	0, 0	0, 1	1, 0	1, 1	TF0	ET0/EA
INT1 (外部中断1)	0013H	2	PX1H, PX1	0, 0	0, 1	1, 0	1, 1	IE1	EX1/EA
Timer1	001BH	3	PT1H, PT1	0, 0	0, 1	1, 0	1, 1	TF1	ET1/EA
UART1	0023H	4	PSH, PS	0, 0	0, 1	1, 0	1, 1	RI+TI	
ADC	002BH	5	PADCH,PADC	0, 0	0, 1	1, 0	1, 1	ADC_FLAG	EADC/EA
LVD	0033H	6	PLVDH,PLVD	0, 0	0, 1	1, 0	1, 1	LVDF	ELVD/EA
PCA	003BH	7	PPCAH,PPCA	0, 0	0, 1	1, 0	1, 1	CF+CCF0 + CCF1	(ECF+ECCF0 + ECCF1)/EA
S2(UART2)	0043H	8	PS2H, PS2	0, 0	0, 1	1, 0	1, 1	S2TI+S2RI	ES2/EA
SPI	004BH	9(lowest)	PSPIH, PSPI	0, 0	0, 1	1, 0	1, 1	SPIF	ESPI/EA

通过设置新增加的特殊功能寄存器IPH或IP2H中的相应位，可将中断优先级设为四级，如果只设置IP或IP2，那么中断优先级就只有两级，与传统8051单片机两级中断优先级完全兼容。

如果使用C语言编程，中断查询次序号就是中断号，例如：

```
void Int0_Routine(void)    interrupt 0;
void Timer0_Routine(void) interrupt 1;
void Int1_Routine(void)    interrupt 2;
void Timer1_Routine(void) interrupt 3;
void UART_Routine(void)   interrupt 4;
void ADC_Routine(void)    interrupt 5;
void LVD_Routine(void)    interrupt 6;
void PCA_Routine(void)    interrupt 7;
void UART2_Routine(void)  interrupt 8;
void SPI_Routine(void)    interrupt 9;
```

6.1 中断结构

STC12C5A60S2系列单片机的中断系统结构示意图如图6-1所示

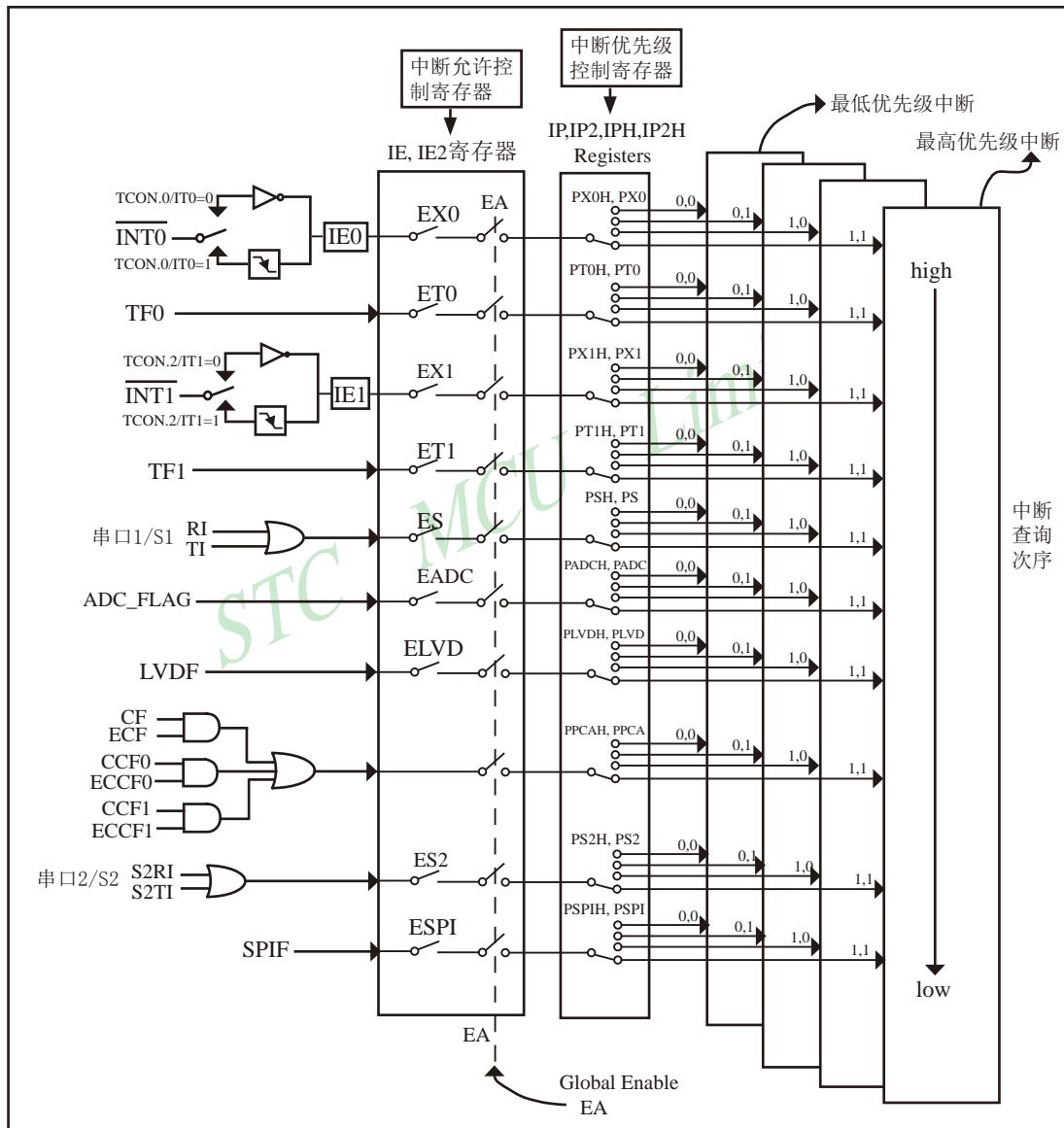


图6-1 STC12C5A60S2系列中断系统结构图

外部中断0(INT0)和外部中断1(INT1)既可低电平触发，也下降沿触发。请求两个外部中断的标志位是位于寄存器TCON中的IE0/TCON.1和IE1/TCON.3。当外部中断服务程序被响应后，中断请求标志位IE0和IE1会自动被清0。TCON寄存器中的IT0/TCON.0和IT1/TCON.2决定了外部中断0和1是低电平触发方式还是下降沿触发方式。如果ITx = 0(x = 0,1)，那么系统在INTx(x = 0,1)脚探测到低电平后可产生外部中断。如果ITx = 1(x = 0,1)，那么系统在INTx(x = 0,1)脚探测下降沿后可产生外部中断。外部中断0(INT0)和外部中断1(INT1)还可以用于将单片机从掉电模式唤醒。

定时器0和1的中断请求标志位是TF0和TF1。当定时器寄存器THx/TLx(x = 0,1)溢出时，溢出标志位TFx(x = 0,1)会被置位，定时器中断发生。当单片机转去执行该定时器中断时，定时器的溢出标志位TFx(x = 0,1)会被硬件清除。

当串行口1接收中断请求标志位RI和串行口1发送中断请求标志位TI中的任何一个被置为1后，串行口中断都会产生。

A/D转换的中断是由ADC_FLAG/ADC_CONTR.4请求产生的。该位需用软件清除。

低压检测(LVD)中断是由LVDF/PCON.5请求产生的。该位也需用软件清除。

各个中断触发行为总结如下表6-2所示：

表6-2 中断触发

中断源	触发行为
INT0 (外部中断0)	(IT0/TCON.0 = 1): 下降沿 (IT0/TCON.0 = 0): 低电平
Timer 0	定时器0溢出
INT1 (外部中断1)	(IT1/TCON.2 = 1): 下降沿 (IT1/TCON.2 = 0): 低电平
Timer1	定时器1溢出
UART1	发送或接受完成
ADC	A/D转换完成
LVD	电源电压下降到低于LVD检测电压

6.2 中断寄存器

符号	描述	地址	位地址及符号								复位值	
			MSB				LSB					
IE	Interrupt Enable	A8H	EA ELVD EADC ES ET1 EX1 ET0 EX0									0000 0000B
IP	Interrupt Priority Low	B8H	PPCA PLVD PADC PS PT1 PX1 PT0 PX0									0000 0000B
IPH	Interrupt Priority High	B7H	PPCAH PLVDH PADCH PSH PT1H PX1H PT0H PX0H									0000 0000B
IE2	Interrupt Enable 2	AFH	- - - - - - - - - - - -	ESPI ES2								xxxx xx00B
IP2	2rd Interrupt Priority Low register	B5H	- - - - - - - - - - - -	PSPI PS2								xxxx xx00B
IP2H	2rd Interrupt Priority Low register	B6H	- - - - - - - - - - - -	PSPIH PS2H								xxxx xx00B
TCON	Timer Control	88H	TF1 TR1 TF0 TR0 IE1 IT1 IE0 IT0									0000 0000B
SCON	Serial Control	98H	SM0/FE SM1 SM2 REN TB8 RB8 TI RI									0000 0000B
AUXR	Auxiliary register	8EH	T0x12 T1x12 UART_M0x6 BRTR S2SMOD BRTx12 EXTRAM S1BRS									0000 0000B
PCON	Power Control	87H	SMOD SMOD0 LVDF POF GF1 GF0 PD IDL									0011 0000B
WAKE_CLKO	CLK_Output Power down Wake-up control register	8FH	PCAWAKEUP RXD_PIN_IE T1_PIN_IE TO_PIN_IE LVD_WAKE BRTCLKO TICLK0 TOCLK0									0000 0000B
ADC_CONTR	ADC Control	BCH	ADC_POWER SPEED1 SPEED0 ADC_FLAG ADC_START CHS2 CHS1 CHS0									0000 0000B
CCON	PCA Control Register	D8H	CF CR - - - - - CCF1 CCF0									00xx xx00B
CMOD	PCA Mode Register	D9H	CIDL - - - CPS2 CPS1 CPS0 ECF									00xx 0000B
CCAPM0	PCA Module 0 Mode Register	DAH	- ECOM0 CAPPO CAPN0 MAT0 TOGO PWM0 ECCF0									x000 0000B
CCAPM1	PCA Module 1 Mode Register	DBH	- ECOM1 CAPP1 CAPN1 MAT1 TOG1 PWM1 ECCF1									x000 0000B
SPSTAT	SPI Status register	CDH	SPIF WCOL - - - - - - - - - -									00xx xxxxB

上表中列出了与STC12C5A60S2系列单片机中断相关的所有寄存器，下面逐一地对部分寄存器进行介绍。

1. 中断允许寄存器IE和IE2

STC12C5A60S2系列单片机CPU对中断源的开放或屏蔽，每一个中断源是否被允许中断，是由内部的中断允许寄存器IE（IE为特殊功能寄存器，它的字节地址为A8H）控制的，其格式如下：

IE：中断允许寄存器（可位寻址）

SFR name	Address	bit	B7	B6	B5	B4	B3	B2	B1	B0
IE	A8H	name	EA	ELVD	EADC	ES	ET1	EX1	ET0	EX0

EA：CPU的总中断允许控制位，EA=1，CPU开放中断，EA=0，CPU屏蔽所有的中断申请。

EA的作用是使中断允许形成两级控制。即各中断源首先受EA控制；其次还受各中断源自己的中断允许控制位控制。

ELVD：低压检测中断允许位。ELVD=1，允许低压检测中断；ELVD=0，禁止低压检测中断。

EADC：A/D转换中断允许位。EADC=1，允许A/D转换中断；EADC=0，禁止A/D转换中断。

ES：串行口1中断允许位。ES=1，允许串行口1中断；ES=0，禁止串行口1中断。

ET1：定时/计数器T1的溢出中断允许位。ET1=1，允许T1中断；ET1=0，禁止T1中断。

EX1：外部中断1中断允许位。EX1=1，允许外部中断1中断；EX1=0，禁止外部中断1中断。

ET0：T0的溢出中断允许位。ET0=1，允许T0中断；ET0=0禁止T0中断。

EX0：外部中断0中断允许位。EX0=1，允许中断；EX0=0禁止中断。

IE2：中断允许寄存器（不可位寻址）

SFR name	Address	bit	B7	B6	B5	B4	B3	B2	B1	B0
IE2	AFH	name	-	-	-	-	-	-	ESPI	ES2

ESPI：SPI中断允许位。ESPI=1，允许SPI中断；SPI=0，禁止SPI中断。

ES2：串行口2中断允许位。ES2=1，允许串行口2中断；ES2=0，禁止串行口2中断。

STC12C5A60S2系列单片机复位以后，IE和IE2被清0，由用户程序置“1”或清“0”IE和IE2相应的位，实现允许或禁止各中断源的中断申请，若使某一个中断源允许中断必须同时使CPU开放中断。更新IE的内容可由位操作指令来实现（SETB BIT；CLR BIT），也可用字节操作指令实现（即MOV IE, #DATA, ANL IE, #DATA；ORL IE, #DATA；MOV IE, A等）。更新IE2（不可位寻址）的内容可用MOV IE2, #DATA指令来解决。

2. 中断优先级控制寄存器IP、IP2和IPH、IP2H

传统8051单片机具有两个中断优先级，即高优先级和低优先级，可以实现两级中断嵌套。STC12C5A60S2系列单片机通过设置新增加的特殊功能寄存器(IPH和IP2H)中的相应位，可将中断优先级设置为4个中断优先级；如果只设置IP和IP2，那么中断优先级只有两级，与传统8051单片机两级中断优先级完全兼容。

一个正在执行的低优先级中断能被高优先级中断所中断，但不能被另一个低优先级中断所中断，一直执行到结束，遇到返回指令RETI，返回主程序后再执行一条指令才能响应新的中断申请。以上所述可归纳为下面两条基本规则：

1. 低优先级中断可被高优先级中断所中断，反之不能。
2. 任何一种中断(不管是高级还是低级)，一旦得到响应，不会再被它的同级中断所中断

STC12C5A60S2系列单片机的片内各优先级控制寄存器的格式如下：

IPH: 中断优先级控制寄存器高(不可位寻址)

SFR name	Address	bit	B7	B6	B5	B4	B3	B2	B1	B0
IPH	B7H	name	PPCAH	PLVDH	PADCH	PSH	PT1H	PX1H	PT0H	PX0H

IP: 中断优先级控制寄存器低(可位寻址)

SFR name	Address	bit	B7	B6	B5	B4	B3	B2	B1	B0
IP	B8H	name	PPCA	PLVD	PADC	PS	PT1	PX1	PT0	PX0

PPCAH, PPCA: PCA中断优先级控制位。

当PPCAH=0且PPCA=0时，PCA中断为最低优先级中断(优先级0)

当PPCAH=0且PPCA=1时，PCA中断为较低优先级中断(优先级1)

当PPCAH=1且PPCA=0时，PCA中断为较高优先级中断(优先级2)

当PPCAH=1且PPCA=1时，PCA中断为最高优先级中断(优先级3)

PLVDH, PLVD: 低压检测中断优先级控制位。

当PLVDH=0且PLVD=0时，低压检测中断为最低优先级中断(优先级0)

当PLVDH=0且PLVD=1时，低压检测中断为较低优先级中断(优先级1)

当PLVDH=1且PLVD=0时，低压检测中断为较高优先级中断(优先级2)

当PLVDH=1且PLVD=1时，低压检测中断为最高优先级中断(优先级3)

PADCH, PADC: A/D转换中断优先级控制位。

当PADCH=0且PADC=0时，A/D转换中断为最低优先级中断(优先级0)

当PADCH=0且PADC=1时，A/D转换中断为较低优先级中断(优先级1)

当PADCH=1且PADC=0时，A/D转换中断为较高优先级中断(优先级2)

当PADCH=1且PADC=1时，A/D转换中断为最高优先级中断(优先级3)

PSH, PS: 串口1中断优先级控制位。

当 $\text{PSH}=0$ 且 $\text{PS}=0$ 时，串口1中断为最低优先级中断(优先级0)

当 $\text{PSH}=0$ 且 $\text{PS}=1$ 时，串口1中断为较低优先级中断(优先级1)

当 $\text{PSH}=1$ 且 $\text{PS}=0$ 时，串口1中断为较高优先级中断(优先级2)

当 $\text{PSH}=1$ 且 $\text{PS}=1$ 时，串口1中断为最高优先级中断(优先级3)

PT1H, PT1: 定时器1中断优先级控制位。

当 $\text{PT1H}=0$ 且 $\text{PT1}=0$ 时，定时器1中断为最低优先级中断(优先级0)

当 $\text{PT1H}=0$ 且 $\text{PT1}=1$ 时，定时器1中断为较低优先级中断(优先级1)

当 $\text{PT1H}=1$ 且 $\text{PT1}=0$ 时，定时器1中断为较高优先级中断(优先级2)

当 $\text{PT1H}=1$ 且 $\text{PT1}=1$ 时，定时器1中断为最高优先级中断(优先级3)

PX1H, PX1: 外部中断1优先级控制位。

当 $\text{PX1H}=0$ 且 $\text{PX1}=0$ 时，外部中断1为最低优先级中断(优先级0)

当 $\text{PX1H}=0$ 且 $\text{PX1}=1$ 时，外部中断1为较低优先级中断(优先级1)

当 $\text{PX1H}=1$ 且 $\text{PX1}=0$ 时，外部中断1为较高优先级中断(优先级2)

当 $\text{PX1H}=1$ 且 $\text{PX1}=1$ 时，外部中断1为最高优先级中断(优先级3)

PT0H, PT0: 定时器0中断优先级控制位。

当 $\text{PT0H}=0$ 且 $\text{PT0}=0$ 时，定时器0中断为最低优先级中断(优先级0)

当 $\text{PT0H}=0$ 且 $\text{PT0}=1$ 时，定时器0中断为较低优先级中断(优先级1)

当 $\text{PT0H}=1$ 且 $\text{PT0}=0$ 时，定时器0中断为较高优先级中断(优先级2)

当 $\text{PT0H}=1$ 且 $\text{PT0}=1$ 时，定时器0中断为最高优先级中断(优先级3)

PX0H, PX0: 外部中断0优先级控制位。

当 $\text{PX0H}=0$ 且 $\text{PX0}=0$ 时，外部中断0为最低优先级中断(优先级0)

当 $\text{PX0H}=0$ 且 $\text{PX0}=1$ 时，外部中断0为较低优先级中断(优先级1)

当 $\text{PX0H}=1$ 且 $\text{PX0}=0$ 时，外部中断0为较高优先级中断(优先级2)

当 $\text{PX0H}=1$ 且 $\text{PX0}=1$ 时，外部中断0为最高优先级中断(优先级3)

IP2H: 中断优先级高字节控制寄存器(不可位寻址)

SFR name	Address	bit	B7	B6	B5	B4	B3	B2	B1	B0
IP2H	B6H	name	-	-	-	-	-	-	PSPIH	PS2H
SFR name	Address	bit	B7	B6	B5	B4	B3	B2	B1	B0

IP2: 中断优先级控制寄存器(不可位寻址)

SFR name	Address	bit	B7	B6	B5	B4	B3	B2	B1	B0
IP2	B5H	name	-	-	-	-	-	-	PSPI	PS2

PSPIH, PSPI: SPI中断优先级控制位。

当PSPIH=0且PSPI=0时, SPI中断为最低优先级中断(优先级0)

当PSPIH=0且PSPI=1时, SPI中断为较低优先级中断(优先级1)

当PSPIH=1且PSPI=0时, SPI中断为较高优先级中断(优先级2)

当PSPIH=1且PSPI=1时, SPI中断为最高优先级中断(优先级3)

PS2H, PS2: 串口2中断优先级控制位。

当PS2H=0且PS2=0时, 串口2中断为最低优先级中断(优先级0)

当PS2H=0且PS2=1时, 串口2中断为较低优先级中断(优先级1)

当PS2H=1且PS2=0时, 串口2中断为较高优先级中断(优先级2)

当PS2H=1且PS2=1时, 串口2中断为最高优先级中断(优先级3)

中断优先级控制寄存器IP、IP2、IPH和IP2H的各位都由可用户程序置“1”和清“0”。但IP寄存器可位操作, 所以可用位操作指令或字节操作指令更新IP的内容。而IP2、IPH和IP2H寄存器的内容只能用字节操作指令来更新。STC12C5A60S2系列单片机复位后IP、IP2、IPH和IP2H均为00H, 各个中断源均为低优先级中断。

3. 定时器/计数器控制寄存器TCON

TCON为定时器/计数器T0、T1的控制寄存器，同时也锁存T0、T1溢出中断源和外部请求中断源等，TCON格式如下：

TCON：定时器/计数器中断控制寄存器（可位寻址）

SFR name	Address	bit	B7	B6	B5	B4	B3	B2	B1	B0
TCON	88H	name	TF1	TR1	TF0	TR0	IE1	IT1	IE0	IT0

TF1： T1溢出中断标志。T1被允许计数以后，从初值开始加1计数。当产生溢出时由硬件置“1” TF1，向CPU请求中断，一直保持到CPU响应中断时，才由硬件清“0”（也可由查询软件清“0”）。

TR1：定时器1的运行控制位。

TF0： T0溢出中断标志。T0被允许计数以后，从初值开始加1计数，当产生溢出时，由硬件置“1” TF0，向CPU请求中断，一直保持CPU响应该中断时，才由硬件清0（也可由查询软件清0）。

TR0：定时器0的运行控制位。

IE1：外部中断1请求源($\overline{\text{INT1}}/\text{P3.3}$)标志。IE1=1，外部中断向CPU请求中断，当CPU响应该中断时由硬件清“0” IE1。

IT1：外部中断1中断源类型选择位。

IT1=0，外部中断1为低电平触发方式， $\overline{\text{INT1}}/\text{P3.3}$ 引脚上的低电平信号可触发外部中断1；
IT1=1，外部中断1为下降沿触发方式， $\overline{\text{INT1}}/\text{P3.3}$ 引脚上的下降沿信号可触发外部中断1。

IE0：外部中断0请求源($\overline{\text{INT0}}/\text{P3.2}$)标志。IE0=1，外部中断0向CPU请求中断，当CPU响应外部中断时，由硬件清“0” IE0（边沿触发方式）。

IT0：外部中断0中断源类型选择位。

IT0=0，外部中断0为低电平触发方式， $\overline{\text{INT0}}/\text{P3.2}$ 引脚上的低电平信号可触发外部中断0；
IT0=1，外部中断0为下降沿触发方式， $\overline{\text{INT0}}/\text{P3.2}$ 引脚上的下降沿信号可触发外部中断0。

4. 串行口控制寄存器SCON

SCON为串行口控制寄存器，SCON格式如下：

SCON：串行口控制寄存器（可位寻址）

SFR name	Address	bit	B7	B6	B5	B4	B3	B2	B1	B0
SCON	98H	name	SM0/FE	SM1	SM2	REN	TB8	RB8	TI	RI

RI：串行口1接收中断标志。若串行口1允许接收且以方式0工作，则每当接收到第8位数据时置1；若以方式1、2、3工作且SM2=0时，则每当接收到停止位的中间时置1；当串行口以方式2或方式3工作且SM2=1时，则仅当接收到的第9位数据RB8为1后，同时还要接收到停止位的中间时置1。RI为1表示串行口1正向CPU申请中断(接收中断)，RI必须由用户的中断服务程序清零。

TI: 串行口1发送中断标志。串行口1以方式0发送时，每当发送完8位数据，由硬件置1；若以方式1、方式2或方式3发送时，在发送停止位的开始时置1。TI=1表示串行口1正在向CPU申请中断(发送中断)。值得注意的是，CPU响应发送中断请求，转向执行中断服务程序时并不将TI清零，TI必须由用户在中断服务程序中清零。

SCON寄存器的其他位与中断无关，在此不作介绍。

5. 低压检测中断相关寄存器：电源控制寄存器PCON

PCON为电源控制寄存器，PCON格式如下：

PCON：电源控制寄存器

SFR name	Address	bit	B7	B6	B5	B4	B3	B2	B1	B0
PCON	87H	name	SMOD	SMOD0	LVDF	POF	GF1	GF0	PD	IDL

LVDF：低压检测标志位，同时也是低压检测中断请求标志位。

在正常工作和空闲工作状态时，如果内部工作电压Vcc低于低压检测门槛电压，该位自动置1，与低压检测中断是否被允许无关。即在内部工作电压Vcc低于低压检测门槛电压时，不管有没有允许低压检测中断，该位都自动为1。该位要用软件清0，清0后，如内部工作电压Vcc继续低于低压检测门槛电压，该位又被自动设置为1。

在进入掉电工作状态前，如果低压检测电路未被允许可产生中断，则在进入掉电模式后，该低压检测电路不工作以降低功耗。如果被允许可产生低压检测中断，则在进入掉电模式后，该低压检测电路继续工作，在内部工作电压Vcc低于低压检测门槛电压后，产生低压检测中断，可将MCU从掉电状态唤醒。

电源控制寄存器PCON中的其他位与低压检测中断无关，在此不作介绍。

在中断允许寄存器IE中，低压检测中断相应的允许位是ELVD/IE.6

IE：中断允许寄存器（可位寻址）

SFR name	Address	bit	B7	B6	B5	B4	B3	B2	B1	B0
IE	A8H	name	EA	ELVD	EADC	ES	ET1	EX1	ET0	EX0

EA：CPU的总中断允许控制位，EA=1，CPU开放中断，EA=0，CPU屏蔽所有的中断申请。

EA的作用是使中断允许形成两级控制。即各中断源首先受EA控制；其次还受各中断源自己的中断允许控制位控制。

ELVD：低压检测中断允许位，ELVD=1，允许低压检测中断，ELVD=0，禁止低压检测中断。

6. A/D转换控制寄存器ADC_CONTR

ADC_CONTR为A/D转换控制寄存器，ADC_CONTR格式如下：

ADC_CONTR : A/D转换控制寄存器

SFR name	Address	bit	B7	B6	B5	B4	B3	B2	B1	B0
ADC_CONTR	BCH	name	ADC_POWER	SPEED1	SPEED0	ADC_FLAG	ADC_START	CHS2	CHS1	CHS0

ADC_POWER : ADC电源控制位。当ADC_POWER=0时，关闭ADC电源；
当ADC_PWOER=1时，打开ADC电源。

ADC_FLAG: ADC转换结束标志位，可用于请求A/D转换的中断。当A/D转换完成后，
ADC_FLAG=1,要用软件清0。不管是A/D转换完成后由该位申请产生中
断，还是由软件查询该标志位A/D转换是否结束，当A/D转换完成后，
ADC_FLAG=1，一定要软件清0。

ADC_START: ADC转换启动控制位，设置为“1”时，开始转换，转换结束后为0。

A/D转换控制寄存器ADC_CONTR中的其他位与中断无关，在此不作介绍。

在中断允许寄存器IE中，A/D转换器的中断允许位是EADC/IE.5

IE : 中断允许寄存器（可位寻址）

SFR name	Address	bit	B7	B6	B5	B4	B3	B2	B1	B0
IE	A8H	name	EA	ELVD	EADC	ES	ET1	EX1	ET0	EX0

EA : CPU的总中断允许控制位，EA=1，CPU开放中断，EA=0，CPU屏蔽所有的中断申请。
EA的作用是使中断允许形成两级控制。即各中断源首先受EA控制；其次还受各中断源自
己的中断允许控制位控制。

EADC : A/D转换中断允许位，EADC=1，允许A/D转换中断，EADC=0，禁止A/D转换中断。

6.3 中断优先级

STC12C5A60S2系列单片机的所有的中断都具有4个中断优先级，对于这些中断请求源可编程为高优先级中断或低优先级中断，可实现两级中断服务程序嵌套。一个正在执行的低优先级中断能被高优先级中断所中断，但不能被另一个低优先级中断所中断，一直执行到结束，遇到返回指令RETI，返回主程序后再执行一条指令才能响应新的中断申请。以上所述可归纳为下面两条基本规则：

1. 低优先级中断可被高优先级中断所中断，反之不能。
2. 任何一种中断（不管是高级还是低级），一旦得到响应，不会再被它的同级中断所中断。

当同时收到几个同一优先级的中断要求时，哪一个要求得到服务，取决于内部的查询次序。这相当于在每个优先级内，还同时存在另一个辅助优先级结构，STC12C5A60S2系列单片机各中断优先查询次序如下：

	中断源	查询次序 (highest)
0.	INT0	
1.	Timer 0	
2.	INT1	
3.	Timer 1	
4.	UART1	
5.	ADC interrupt	
6.	LVD	
7.	PCA	
8.	UART2	
9.	SPI	(lowest)

如果使用C语言编程，中断查询次序号就是中断号，例如：

```
void    Int0_Routine(void)    interrupt 0;
void    Timer0_Routine(void)  interrupt 1;
void    Int1_Routine(void)    interrupt 2;
void    Timer1_Routine(void)  interrupt 3;
void    UART1_Routine(void)   interrupt 4;
void    ADC_Routine(void)    interrupt 5;
void    LVD_Routine(void)    interrupt 6;
void    PCA_Routine(void)    interrupt 7;
void    UART2_Routine(void)   interrupt 8;
void    SPI_Routine(void)    interrupt 9;
```

6.4 中断处理

当某中断产生而且被CPU响应，主程序被中断，接下来将执行如下操作：

1. 当前正被执行的指令全部执行完毕；
2. PC值被压入栈；
3. 现场保护；
4. 阻止同级别其他中断；
5. 将中断向量地址装载到程序计数器PC；
6. 执行相应的中断服务程序。

中断服务程序ISR完成和该中断相应的一些操作。ISR以RETI(中断返回)指令结束，将PC值从栈中取回，并恢复原来的中断设置，之后从主程序的断点处继续执行。

当某中断被响应时，被装载到程序计数器PC中的数值称为中断向量，是同该中断源相对应的中断服务程序的起始地址。各中断源服务程序的入口地址（即中断向量）为：

中断源	中断向量
External Interrupt 0	0003H
Timer 0	000BH
External Interrupt 1	0013H
Timer 1	001BH
UART1	0023H
ADC interrupt	002BH
LVD	0033H
PCA	003BH
UART2	0043H
SPI	004BH

当“转去执行中断”时，引起中断的标志位将被硬件自动清零。由于中断向量入口地址位于程序存储器的开始部分，所以主程序的第一条指令通常为跳转指令，越过中断向量区(LJMP MAIN)。

注意: 不能用RET指令代替RETI指令

RET指令虽然也能控制PC返回到原来中断的地方，但RET指令没有清零中断优先级状态触发器的功能，中断控制系统会认为中断仍在进行，其后果是与此同级或低级的中断请求将不被响应。

若用户在中断服务程序中进行了入栈操作，则在RETI指令执行前应进行相应的出栈操作，即在中断服务程序中PUSH指令与POP指令必须成对使用，否则不能正确返回断点。

6.5 外部中断

外部中断0(INT0)和外部中断1(INT1)触发有两种触发方式，下降沿触发方式和低电平触发方式。

TCON寄存器中的IT0/TCON.0和IT1/TCON.2决定了外部中断0和1是下降沿触发还是低电平触发。如果 $ITx = 0(x = 0,1)$ ，那么系统在 $INTx(x = 0,1)$ 脚探测到低电平后可产生外部中断。如果 $ITx = 1(x = 0,1)$ ，那么系统在 $INTx(x = 0,1)$ 脚探测到下降沿后才可产生外部中断。外部中断0(INT0)和外部中断1(INT1)还可以用于将单片机从掉电模式唤醒。

由于系统每个时钟对外部中断引脚采样1次，所以为了确保被检测到，输入信号应该至少维持2个系统时钟。如果外部中断是仅下降沿触发，要求必须在相应的引脚维持高电平至少1个系统时钟，而且低电平也要持续至少一个系统时钟，才能确保该下降沿被CPU检测到。同样，如果外部中断是低电平可触发，则要求必须在相应的引脚维持低电平至少2个系统时钟，这样才能确保CPU能够检测到该低电平信号。

6.6 中断测试程序(C程序及汇编程序)

6.6.1 外部中断0(INT0)的测试程序(C程序及汇编程序)

1. 程序1——演示外部中断0的下降沿中断

C程序:

```
/*
 * --- STC MCU Limited -----
 * --- 演示STC 1T 系列单片机外部中断0(下降沿) -----
 * --- Mobile: (86)13922805190 -----
 * --- Fax: 86-755-82905966 -----
 * --- Tel: 86-755-82948412 -----
 * --- Web: www.STCMCU.com -----
 * 如果要在程序中使用或在文章中引用该程序, -----
 * 请在程序中或文章中注明使用了STC的资料及程序 -----
 */
#include "reg51.h"

//External interrupt0 service routine
void exint0() interrupt 0
{
}

void main()
{
    IT0 = 1;                      //set INT0 interrupt type (1:Falling 0:Low level)
    EX0 = 1;                      //enable INT0 interrupt
    EA = 1;                       //open global interrupt switch

    while (1);
}
```

汇编程序：

```
/*-----*/  
/* --- STC MCU Limited -----*/  
/* --- 演示STC 1T系列单片机外部中断0(下降沿) -----*/  
/* --- Mobile: (86)13922805190 -----*/  
/* --- Fax: 86-755-82905966 -----*/  
/* --- Tel: 86-755-82948412 -----*/  
/* --- Web: www.STCMCU.com -----*/  
/* 如果要在程序中使用或在文章中引用该程序, -----*/  
/* 请在程序中或文章中注明使用了STC的资料及程序 -----*/  
/*-----*/
```

;-----

;interrupt vector table

```
ORG 0000H  
LJMP MAIN
```

```
ORG 0003H ;INT0, interrupt 0 (location at 0003H)  
LJMP EXINT0
```

;-----

```
ORG 0100H  
MAIN:  
    MOV SP, #7FH ;initial SP  
    SETB IT0 ;set INT0 interrupt type (1:Falling 0:Low level)  
    SETB EX0 ;enable INT0 interrupt  
    SETB EA ;open global interrupt switch  
    SJMP $
```

;-----

;External interrupt0 service routine

EXINT0:

```
RETI
```

;-----

```
END
```

2. 程序2——演示外部中断0的下降沿中断唤醒掉电模式

C程序：

```
/*
 * --- STC MCU Limited -----
 * --- 演示STC 1T 系列单片机外部中断0(下降沿)唤醒掉电模式 -----
 * --- Mobile: (86)13922805190 -----
 * --- Fax: 86-755-82905966 -----
 * --- Tel: 86-755-82948412 -----
 * --- Web: www.STCMCU.com -----
 * 如果要在程序中使用或在文章中引用该程序， -----
 * 请在程序中或文章中注明使用了STC的资料及程序 -----
 */

#include "reg51.h"
#include "intrins.h"

//External interrupt0 service routine
void exint0()      interrupt 0          //INT0, interrupt 0 (location at 0003H)
{
}

void main()
{
    IT0 = 1;                      //set INT0 interrupt type (1:Falling 0:Low level)
    EX0 = 1;                      //enable INT0 interrupt
    EA = 1;                       //open global interrupt switch

    while (1)
    {
        INT0 = 1;                  //ready read INT0 port
        while (!INT0);             //check INT0
        _nop_();
        _nop_();
        PCON = 0x02;               //MCU power down
        _nop_();
        _nop_();
        P1++;
    }
}
```

汇编程序:

```
/*
 * --- STC MCU Limited -----
 * --- 演示STC 1T系列单片机外部中断0(下降沿)唤醒掉电模式 -----
 * --- Mobile: (86)13922805190 -----
 * --- Fax: 86-755-82905966 -----
 * --- Tel: 86-755-82948412 -----
 * --- Web: www.STCMCU.com -----
 * 如果要在程序中使用或在文章中引用该程序, -----
 * 请在程序中或文章中注明使用了STC的资料及程序 -----
 */
;
```

;interrupt vector table

```
ORG 0000H
LJMP MAIN

ORG 0003H ;INT0, interrupt 0 (location at 0003H)
LJMP EXINT0
;-----  

ORG 0100H
MAIN:
    MOV SP, #7FH ;initial SP
    SETB ITO ;set INT0 interrupt type (1:Falling 0:Low level)
    SETB EX0 ;enable INT0 interrupt
    SETB EA ;open global interrupt switch

LOOP:
    SETB INT0 ;ready read INT0 port
    JNB INT0, $ ;check INT0
    NOP
    NOP
    MOV PCON, #02H ;MCU power down
    NOP
    NOP
    CPL P1.0
    SJMP LOOP
;-----  

;External interrupt0 service routine

EXINT0:
    RETI
;-----  

END
```

6.6.2 外部中断1(INT1)的测试程序(C程序及汇编程序)

1. 程序1——演示外部中断1的下降沿中断

C程序：

```
/*
 * --- STC MCU Limited -----
 * --- 演示STC 1T 系列单片机外部中断1(下降沿) -----
 * --- Mobile: (86)13922805190 -----
 * --- Fax: 86-755-82905966 -----
 * --- Tel: 86-755-82948412 -----
 * --- Web: www.STCMCU.com -----
 * 如果要在程序中使用或在文章中引用该程序, -----
 * 请在程序中或文章中注明使用了STC的资料及程序 -----
 */
#include "reg51.h"

//External interrupt1 service routine
void exint1() interrupt 2           //INT1, interrupt 2 (location at 0013H)
{
}

void main()
{
    IT1 = 1;                      //set INT1 interrupt type (1:Falling only 0:Low level)
    EX1 = 1;                      //enable INT1 interrupt
    EA = 1;                       //open global interrupt switch

    while (1);
}
```

汇编程序：

```
/*-----*/  
/* --- STC MCU Limited -----*/  
/* --- 演示STC 1T 系列单片机外部中断1(下降沿) -----*/  
/* --- Mobile: (86)13922805190 -----*/  
/* --- Fax: 86-755-82905966 -----*/  
/* --- Tel: 86-755-82948412 -----*/  
/* --- Web: www.STCMCU.com -----*/  
/* 如果要在程序中使用或在文章中引用该程序, -----*/  
/* 请在程序中或文章中注明使用了STC的资料及程序 -----*/  
/*-----*/
```

```
;-----  
;interrupt vector table
```

```
ORG 0000H  
LJMP MAIN
```

```
ORG 0013H ;INT1, interrupt 2 (location at 0013H)  
LJMP EXINT1
```

```
;-----  
MAIN:  
ORG 0100H  
MOV SP, #7FH ;initial SP  
SETB IT1 ;set INT1 interrupt type (1:Falling 0:Low level)  
SETB EX1 ;enable INT1 interrupt  
SETB EA ;open global interrupt switch  
SJMP $
```

```
;-----  
;External interrupt1 service routine
```

```
EXINT1:  
    RETI
```

```
;-----
```

```
END
```

2. 程序2——演示外部中断1的下降沿中断唤醒掉电模式

C程序：

```
/*
 *-----*
 * --- STC MCU Limited -----
 * --- 演示STC 1T 系列单片机外部中断1(下降沿)唤醒掉电模式 -----
 * --- Mobile: (86)13922805190 -----
 * --- Fax: 86-755-82905966 -----
 * --- Tel: 86-755-82948412 -----
 * --- Web: www.STCMCU.com -----
 * 如果要在程序中使用或在文章中引用该程序, -----
 * 请在程序中或文章中注明使用了STC的资料及程序 -----
 */

#include "reg51.h"
#include "intrins.h"

//External interrupt0 service routine
void exint1() interrupt 2           //INT1, interrupt 2 (location at 0013H)
{
}

void main()
{
    IT1 = 1;                      //set INT1 interrupt type (1:Falling 0:Low level)
    EX1 = 1;                      //enable INT1 interrupt
    EA = 1;                       //open global interrupt switch

    while (1)
    {
        INT1 = 1;                  //ready read INT1 port
        while (!INT1);            //check INT1
        _nop_();
        _nop_();
        PCON = 0x02;              //MCU power down
        _nop_();
        _nop_();
        P1++;
    }
}
```

汇编程序：

```
/*
 * --- STC MCU Limited -----
 */
/* --- 演示STC 1T 系列单片机外部中断1(下降沿)唤醒掉电模式 -----*/
/* --- Mobile: (86)13922805190 -----*/
/* --- Fax: 86-755-82905966 -----*/
/* --- Tel: 86-755-82948412 -----*/
/* --- Web: www.STCMCU.com -----*/
/* 如果要在程序中使用或在文章中引用该程序, -----*/
/* 请在程序中或文章中注明使用了STC的资料及程序 -----*/
/*-----*/
```

;-----

;interrupt vector table

```
ORG 0000H
LJMP MAIN

ORG 0013H ;INT1, interrupt 2 (location at 0013H)
LJMP EXINT1
```

;-----

```
ORG 0100H
MAIN:
    MOV SP,#7FH ;initial SP
    SETB IT1 ;set INT1 interrupt type (1:Falling 0:Low level)
    SETB EX1 ;enable INT1 interrupt
    SETB EA ;open global interrupt switch
```

LOOP:

```
    SETB INT1 ;ready read INT1 port
    JNB INT1,$ ;check INT1
    NOP
    NOP
    MOV PCON,#02H ;MCU power down
    NOP
    NOP
    CPL P1.0
    SJMP LOOP
```

;-----

;External interrupt1 service routine

EXINT1:

```
    RETI
```

;-----

```
END
```

6.6.3 P3.4/T0/INT下降沿中断(可用于唤醒掉电模式)的测试程序

—— C程序及汇编程序

1. C程序:

```
/*
 *-----*
 * --- STC MCU Limited -----*
 * --- 演示STC 1T 系列单片机P3.4/T0/INT下降沿中断(可将单片机从掉电模式唤醒) -----*
 * --- 该中断借用了T0的中断请求标志TF0和T0的中断向量入口地址, 此时定时器T0不要使用 ---*
 * --- 该中断的允许位是WAKE_CLKO寄存器中的T0_PIN_IE/WAKE_CLKO.4位 -----*
 * --- Mobile: (86)13922805190 -----*
 * --- Fax: 86-755-82905966 -----*
 * --- Tel: 86-755-82948412 -----*
 * --- Web: www.STCMCU.com -----*
 * 如果要在程序中使用或在文章中引用该程序, -----*
 * 请在程序中或文章中注明使用了STC的资料及程序 -----*
 */

#include "reg51.h"
#include "intrins.h"

sfr WAKE_CLKO = 0x8f;

//External interrupt0 service routine
void t0int() interrupt 1
{
}

void main()
{
    WAKE_CLKO = 0x10;           //enable P3.4/T0/INT falling edge wakeup MCU
                                //from power-down mode
                                //T0_PIN_IE (WAKE_CLKO.4) = 1
    ET0 = 1;                   //enable T0 interrupt
    EA = 1;                    //open global interrupt switch

    while (1)
    {
        T0 = 1;                //ready read T0 port
        while (!T0);           //check T0
        _nop_();
        _nop_();
        PCON = 0x02;           //MCU power down
        _nop_();
        _nop_();
        P1++;
    }
}
```

2. 汇编程序:

```
/*
 *-----*/
/* --- STC MCU Limited -----*/
/* --- 演示STC 1T 系列单片机P3.4/T0/INT下降沿中断(可将单片机从掉电模式唤醒) -----*/
/* --- 该中断借用了T0的中断请求标志TF0和T0的中断向量入口地址, 此时定时器T0不要使用 ---*/
/* --- 该中断的允许位是WAKE_CLKO寄存器中的T0_PIN_IE/WAKE_CLKO.4位 -----*/
/* --- Mobile: (86)13922805190 -----*/
/* --- Fax: 86-755-82905966 -----*/
/* --- Tel: 86-755-82948412 -----*/
/* --- Web: www.STCMCU.com -----*/
/* 如果要在程序中使用或在文章中引用该程序, -----*/
/* 请在程序中或文章中注明使用了STC的资料及程序 -----*/
/*-----*/

```

```
WAKE_CLKO EQU 8FH
```

```
;-----
```

```
;interrupt vector table
```

```
ORG 0000H
LJMP MAIN

ORG 000BH ;T0 interrupt, interrupt 1 (location at 000BH)
LJMP TOINT
;-----
```

```
ORG 0100H
```

MAIN:

```
MOV SP,#7FH ;initial SP
MOV WAKE_CLKO, #10H ;enable P3.4/T0/INT falling edge wakeup MCU
;from power-down mode
;T0_PIN_IE (WAKE_CLKO.4) = 1
;SETB ET0 ;enable T0 interrupt
SETB EA ;open global interrupt switch
```

LOOP:

```
SETB T0 ;ready read T0 port
JNB T0 ,$ ;check T0
NOP
NOP
MOV PCON, #02H ;MCU power down
NOP
NOP
CPL P1.0
SJMP LOOP
;-----
```

```
;T0 interrupt service routine
```

```
T0INT:
```

```
RETI
```

```
;-----
```

```
END
```

6.6.4 P3.5/T1/INT下降沿中断(可用于唤醒掉电模式)的测试程序

———— C程序及汇编程序

1. C程序:

```
/*
 * --- STC MCU Limited -----
 */
/* --- 演示STC 1T 系列单片机P3.5/T1/INT下降沿中断(可将单片机从掉电模式唤醒) -----
/* --- 该中断借用了T1的中断请求标志TF1和T1的中断向量入口地址, 此时定时器T1不要使用 -----
/* --- 该中断的允许位是WAKE_CLKO寄存器中的T1_PIN_IE/WAKE_CLKO.5位 -----
/* --- Mobile: (86)13922805190 -----
/* --- Fax: 86-755-82905966 -----
/* --- Tel: 86-755-82948412 -----
/* --- Web: www.STCMCU.com -----
/* 如果要在程序中使用或在文章中引用该程序, -----
/* 请在程序中或文章中注明使用了STC的资料及程序 -----
*/
#include "reg51.h"
#include "intrins.h"

sfr WAKE_CLKO = 0x8f;

//External interrupt0 service routine
void tlint() interrupt 3
{
}

void main()
{
    WAKE_CLKO = 0x20;           //enable P3.5/T1/INT falling edge wakeup MCU
                                //from power-down mode
                                //T1_PIN_IE / WAKE_CLKO.5 = 1
    //ET1 = 1;                  //enable T1 interrupt
    EA = 1;                    //open global interrupt switch

    while (1)
    {
        T1 = 1;                //ready read T1 port
        while (!T1);           //check T1
        _nop_();
        _nop_();
        PCON = 0x02;           //MCU power down
        _nop_();
        _nop_();
        P1++;
    }
}
```

2. 汇编程序:

```
/*
 *-----*
/* --- STC MCU Limited -----*/
/* --- 演示STC 1T 系列单片机P3.5/T1/INT下降沿中断(可将单片机从掉电模式唤醒) -----*/
/* --- 该中断借用了T1的中断请求标志TF1和T1的中断向量入口地址, 此时定时器T1不要使用 ---*/
/* --- 该中断的允许位是WAKE_CLKO寄存器中的T1_PIN_IE/WAKE_CLKO.5位 -----*/
/* --- Mobile: (86)13922805190 -----*/
/* --- Fax: 86-755-82905966 -----*/
/* --- Tel: 86-755-82948412 -----*/
/* --- Web: www.STCMCU.com -----*/
/* 如果要在程序中使用或在文章中引用该程序, -----*/
/* 请在程序中或文章中注明使用了STC的资料及程序 -----*/
/*-----*
```

WAKE_CLKO EQU 8FH

;-----
;interrupt vector table

ORG 0000H	
LJMP MAIN	
ORG 001BH	;T1 interrupt, interrupt 3 (location at 001BH)
LJMP T1INT	
;	
ORG 0100H	
MAIN:	
MOV SP, #7FH	;initial SP
MOV WAKE_CLKO, #20H	;enable P3.5/T1/INT falling edge wakeup MCU ;from power-down mode ;T1_PIN_IE / WAKE_CLKO.5 = 1
;SETB ET1	;enable T1 interrupt
SETB EA	;open global interrupt switch

LOOP:	
SETB T1	;ready read T1 port
JNB T1, \$;check T1
NOP	
NOP	
MOV PCON, #02H	;MCU power down
NOP	
NOP	
CPL P1.0	
SJMP LOOP	
;	

;T1 interrupt service routine

T1INT:

RETI

;

END

6.6.5 P3.0/RxD/INT下降沿中断(可用于唤醒掉电模式)的测试程序

———— C程序及汇编程序

1. C程序:

```
/*
-----*/
/* --- STC MCU Limited -----*/
/* --- 演示STC 1T 系列单片机串行口P3.0/RxD/INT下降沿,可将单片机从掉电模式唤醒 -----*/
/* --- 该中断借用了RxD的中断请求标志RI和中断向量入口地址, 此时RxD不要作串行口使用 ---*/
/* --- 该中断的允许位是WAKE_CLKO寄存器中的RxD_PIN_IE/WAKE_CLKO.6位 -----*/
/* --- Mobile: (86)13922805190 -----*/
/* --- Fax: 86-755-82905966 -----*/
/* --- Tel: 86-755-82948412 -----*/
/* --- Web: www.STCMCU.com -----*/
/* 如果要在程序中使用或在文章中引用该程序, -----*/
/* 请在程序中或文章中注明使用了STC的资料及程序 -----*/
/*-----*/
#include "reg51.h"
#include "intrins.h"

typedef unsigned char BYTE;
typedef unsigned int WORD;

/*Declare SFR associated with the RxD */
sfr WAKE_CLKO = 0x8F;

void uart_isr() interrupt 4 using 1
{
    if (RI)
    {
        RI = 0;
    }
}

void main()
{
    WAKE_CLKO = 0x40;      //enable P3.0/RxD/INT falling edge wakeup MCU
                          //from power-down mode
                          //RxD_PIN_IE (WAKE_CLKO.6) = 1
    ES = 1;
    EA = 1;
}
```

```

while (1)
{
    RXD = 1;           //ready read RXD port
    while (!RXD);      //check RXD
    _nop_();
    _nop_();
    PCON = 0x02;       //MCU power down
    _nop_();
    _nop_();
    P2++;
}
}

```

2. 汇编程序:

```

/*
* --- STC MCU Limited -----
* --- 演示STC 1T 系列单片机串行口P3.0/RxD/INT下降沿,可将单片机从掉电模式唤醒 -----
* --- 该中断借用了RxD的中断请求标志RI和中断向量入口地址, 此时RxD不要作串行口使用 ---
* --- 该中断的允许位是WAKE_CLKO寄存器中的RxD_PIN_IE/WAKE_CLKO.6位 -----
* --- Mobile: (86)13922805190 -----
* --- Fax: 86-755-82905966 -----
* --- Tel: 86-755-82948412 -----
* --- Web: www.STCMCU.com -----
* 如果要在程序中使用或在文章中引用该程序, -----
* 请在程序中或文章中注明使用了STC的资料及程序 -----
*/
;-----  

ORG 0000H  

LJMP MAIN  

;  

ORG 0023H  

UART_ISR:  

JBC RI, EXIT ;clear RI flag  

EXIT:  

RETI  

;-----  


```

```
ORG    0100H
MAIN:
    MOV    WAKE_CLKO, #40H      ;enable P3.0/RxD/INT falling edge wakeup MCU
                                ;from power-down mode
                                ;RxD_PIN_IE (WAKE_CLKO.6) = 1
    SETB   ES
    SETB   EA

LOOP:
    SETB   RXD      ;ready read RXD port
    JNB    RXD,    $      ;check RXD
    NOP
    NOP
    MOV    PCON, #02H      ;MCU power down
    NOP
    NOP
    CPL    P1.0
    SJMP   LOOP

;-----
END
```

6.6.6 低压检测LVD中断(可用于唤醒掉电模式)的测试程序

1. C程序:

```
/*
 * --- STC MCU Limited -----
 * --- 演示STC 1T 系列单片机低压检测LVD中断,可将单片机从掉电模式唤醒 -----
 * --- Mobile: (86)13922805190 -----
 * --- Fax: 86-755-82905966 -----
 * --- Tel: 86-755-82948412 -----
 * --- Web: www.STCMCU.com -----
 * 如果要在程序中使用或在文章中引用该程序, -----
 * 请在程序中或文章中注明使用了STC的资料及程序 -----
 */
#include "reg51.h"
#include "intrins.h"

sfr      WAKE_CLKO = 0x8f;
sfr      P4SW = 0xbb;
sbit     ELVD = IE^6;

//External interrupt0 service routine
void lvdint() interrupt 6
{
    PCON &= 0xdf;           //LVD interrupt, interrupt 6 (location at 0033H)
                           //clear LVD flag
}

void main()
{
    P4SW &= 0xbf;          //Set P4.6 as LVD function pin
    WAKE_CLKO = 0x08;       //enable LVD signal wakeup MCU from power-down mode
    ELVD = 1;               //enable LVD interrupt
    EA = 1;                 //open global interrupt switch
    while (1)
    {
        while (PCON & 0x20)
        {
            PCON &= 0xdf;           //clear LVD flag
            _nop_();
            _nop_();
            _nop_();
            _nop_();
            _nop_();
        }
        _nop_();
        _nop_();
        PCON = 0x02;             //MCU power down
        _nop_();
        _nop_();
        P1++;
    }
}
```

2. 汇编程序：

```
NOP  
NOP  
MOV PCON, #02H ;MCU power down  
NOP  
NOP  
CPL P1.0  
SJMP LOOP
```

;-----

;T1 interrupt service routine

LVDINT:

```
ANL PCON, #0DFH ;clear LVD flag  
RETI
```

;-----

END

6.6.7 PCA模块中断(可用于唤醒掉电模式)的测试程序

1. C程序:

```
/*
 * --- STC MCU Limited ---
 * --- 演示STC 1T 系列单片机PCA模块中断,可将单片机从掉电模式唤醒 ---
 * --- Mobile: (86)13922805190 ---
 * --- Fax: 86-755-82905966 ---
 * --- Tel: 86-755-82948412 ---
 * --- Web: www.STCMCU.com ---
 * 如果要在程序中使用或在文章中引用该程序, ---
 * 请在程序中或文章中注明使用了STC的资料及程序 ---
 */

#include "reg51.h"
#include "intrins.h"

typedef unsigned char BYTE;
typedef unsigned int WORD;

/*Declare SFR associated with the PCA */
sfr WAKE_CLKO = 0x8F;

sfr CCON = 0xD8; //PCA control register
sbit CCF0 = CCON^0; //PCA module-0 interrupt flag
sbit CCF1 = CCON^1; //PCA module-1 interrupt flag
sbit CR = CCON^6; //PCA timer run control bit
sbit CF = CCON^7; //PCA timer overflow flag
sfr CMOD = 0xD9; //PCA mode register
sfr CL = 0xE9; //PCA base timer LOW
sfr CH = 0xF9; //PCA base timer HIGH
sfr CCAPM0= 0xDA; //PCA module-0 mode register
sfr CCAP0L= 0xEA; //PCA module-0 capture register LOW
sfr CCAP0H= 0xFA; //PCA module-0 capture register HIGH
sfr CCAPM1= 0xDB; //PCA module-1 mode register
sfr CCAP1L = 0xEB; //PCA module-1 capture register LOW
sfr CCAP1H= 0xFB; //PCA module-1 capture register HIGH
sfr CCAPM2= 0xDC; //PCA module-2 mode register
sfr CCAP2L = 0xEC; //PCA module-2 capture register LOW
sfr CCAP2H= 0xFC; //PCA module-2 capture register HIGH
sfr CCAPM3= 0xDD; //PCA module-3 mode register
sfr CCAP3L = 0xED; //PCA module-3 capture register LOW
sfr CCAP3H = 0xFD; //PCA module-3 capture register HIGH
sfr PCAPWM0 = 0xF2;
sfr PCAPWM1 = 0xF3;
sfr PCAPWM2 = 0xF4;
sfr PCAPWM3 = 0xF5;
```

```

sbit PCA_LED = P1^0;           //PCA test LED
sbit CCP0 = P1^3;

void PCA_isr() interrupt 7 using 1
{
    CCF0 = 0;                  //Clear interrupt flag
    PCA_LED = !PCA_LED;        //toggle the test pin while CCP0(P1.3) have a falling edge
}

void main()
{
    CCON = 0;                 //Initial PCA control register
                               //PCA timer stop running
                               //Clear CF flag
                               //Clear all module interrupt flag
    CL = 0;                   //Reset PCA base timer
    CH = 0;
    CMOD = 0x00;              //Set PCA timer clock source as Fosc/12
                               //Disable PCA timer overflow interrupt
    CCAPM0 = 0x11;             //PCA module-0 capture by a negative trigger on CCP0(P1.3)
                               //and enable PCA interrupt
//    CCAPM0 = 0x21;             //PCA module-0 capture by a rising edge on CCP0(P1.3)
                               //and enable PCA interrupt
//    CCAPM0 = 0x31;             //PCA module-0 capture by a transition (falling/rising edge)
                               //on CCP0(P1.3) and enable PCA interrupt

    WAKE_CLKO = 0x80;          //enable PCA falling/raising edge wakeup MCU from power-down mode
    CR = 1;                   //PCA timer start run
    EA = 1;

    while (1)
    {
        CCP0 = 1;               //ready read CCP0 port
        while (!CCP0);           //check CCP0
        _nop_();
        _nop_();
        PCON = 0x02;              //MCU power down
        _nop_();
        _nop_();
        P2++;
    }
}

```

2. 汇编程序:

```
/*
 *-----*/
/* --- STC MCU Limited -----*/
/* --- 演示STC 1T 系列单片机PCA模块中断,可将单片机从掉电模式唤醒 -----*/
/* --- Mobile: (86)13922805190 -----*/
/* --- Fax: 86-755-82905966 -----*/
/* --- Tel: 86-755-82948412 -----*/
/* --- Web: www.STCMCU.com -----*/
/* 如果要在程序中使用或在文章中引用该程序, -----*/
/* 请在程序中或文章中注明使用了STC的资料及程序 -----*/
/*-----*/
```

/*Declare SFR associated with the PCA */

WAKE_CLKO EQU 8FH

CCON	EQU	0D8H	;PCA control register
CCF0	BIT	CCON.0	;PCA module-0 interrupt flag
CCF1	BIT	CCON.1	;PCA module-1 interrupt flag
CR	BIT	CCON.6	;PCA timer run control bit
CF	BIT	CCON.7	;PCA timer overflow flag
CMOD	EQU	0D9H	;PCA mode register
CL	EQU	0E9H	;PCA base timer LOW
CH	EQU	0F9H	;PCA base timer HIGH
CCAPM0	EQU	0DAH	;PCA module-0 mode register
CCAP0L	EQU	0EAH	;PCA module-0 capture register LOW
CCAP0H	EQU	0FAH	;PCA module-0 capture register HIGH
CCAPM1	EQU	0DBH	;PCA module-1 mode register
CCAP1L	EQU	0EBH	;PCA module-1 capture register LOW
CCAP1H	EQU	0FBH	;PCA module-1 capture register HIGH
CCAPM2	EQU	0DCH	;PCA module-2 mode register
CCAP2L	EQU	0ECH	;PCA module-2 capture register LOW
CCAP2H	EQU	0FCH	;PCA module-2 capture register HIGH
CCAPM3	EQU	0DDH	;PCA module-3 mode register
CCAP3L	EQU	0EDH	;PCA module-3 capture register LOW
CCAP3H	EQU	0FDH	;PCA module-3 capture register HIGH
PCA_LED	BIT	P1.1	;PCA test LED
CCP0	BIT	P1.3	

```

;-----[STC MCU Limited.]-----;
        ORG    0000H
        LJMP   MAIN

        ORG    003BH

PCA_ISR:
        CLR    CCF0           ;Clear interrupt flag
        CPL    PCA_LED         ;toggle the test pin while CCP0(P1.3) have a falling edge
        RETI

;-----[STC MCU Limited.]-----;
        ORG    0100H

MAIN:
        MOV    CCON, #0          ;Initial PCA control register
                                ;PCA timer stop running
                                ;Clear CF flag
                                ;Clear all module interrupt flag
        CLR    A
        MOV    CL,   A           ;;
        MOV    CH,   A           ;Reset PCA base timer
        MOV    CMOD, #00H        ;;
                                ;Set PCA timer clock source as Fosc/12
        CLR    A
        MOV    CL,   A           ;Disable PCA timer overflow interrupt
        MOV    CCAPM0, #11H       ;PCA module-0 capture by a falling edge on CCP0(P1.3)
                                ;and enable PCA interrupt
;        MOV    CCAPM0, #21H       ;PCA module-0 capture by a rising edge on CCP0(P1.3)
                                ;and enable PCA interrupt
;        MOV    CCAPM0, #31H       ;PCA module-0 capture by a transition (falling/rising edge)
                                ;on CCP0(P1.3) and enable PCA interrupt
;-----[STC MCU Limited.]-----;
        MOV    WAKE_CLKO, #80H    ;enable PCA falling/raising edge wakeup MCU from
                                ;power-down mode
        SETB   CR
        SETB   EA
                                ;PCA timer start run

LOOP:
        SETB   CCP0             ;ready read CCP0 port
        JNB    CCP0, $           ;check CCP0
        NOP
        NOP
        MOV    PCON, #02H        ;MCU power down
        NOP
        NOP
        CPL    P1.0
        SJMP   LOOP

;-----[STC MCU Limited.]-----;
        END

```

第7章 定时器/计数器

STC12C5A60S2系列单片机有4个定时器，其中定时器0和定时器1两个16位定时器，与传统8051的定时器完全兼容，也可以设置为1T模式，当在定时器1做波特率发生器时，定时器0可以当两个8位定时器用(另外2路PCA/PWM可以再实现2个16位定时器)。

STC12C5A60S2系列单片机内部设置的两个16位定时器/计数器T0和T1都具有计数方式和定时方式两种工作方式。对每个定时器/计数器(T0和T1)，在特殊功能寄存器TMOD中都有一控制位— $C\bar{T}$ 来选择T0或T1为定时器还是计数器。定时器/计数器的核心部件是一个加法(也有减法)的计数器，其本质是对脉冲进行计数。只是计数脉冲来源不同：如果计数脉冲来自系统时钟，则为定时方式，此时定时器/计数器每12个时钟或者每1个时钟得到一个计数脉冲，计数值加1；如果计数脉冲来自单片机外部引脚(T0为P3.4, T1为P3.5)，则为**计数方式，每来一个脉冲加1**。

当定时器/计数器工作在定时模式时，特殊功能寄存器AUXR中的T0x12和T1x12分别决定是系统时钟/12还是系统时钟/1(不分频)后让T0和T1进行计数。当定时器/计数器工作在计数模式时，对外部脉冲计数不分频。

定时器/计数器0有4种工作模式：模式0(13位定时器/计数器)，模式1(16位定时器/计数器模式)，模式2(8位自动重装模式)，模式3(两个8位定时器/计数器)。定时器/计数器1除模式3外，其他工作模式与定时器/计数器0相同，T1在模式3时无效，停止计数。

7.1 定时器/计数器的相关寄存器

符号	描述	地址	位地址及其符号								复位值							
			MSB				LSB											
TCON	定时器控制寄存器	88H	TF1		TR1		TF0		TR0		IE1		IT1		IE0		IT0	0000 0000B
TMOD	定时器模式寄存器	89H	GATE		$C\bar{T}$		M1		M0		GATE		$C\bar{T}$		M1		M0	0000 0000B
TL0	Timer Low 0	8AH											0000 0000B					
TL1	Timer Low 1	8BH											0000 0000B					
TH0	Timer High 0	8CH											0000 0000B					
TH1	Timer High 1	8DH											0000 0000B					
AUXR	辅助寄存器	8EH	T0x12		T1x12		UART_M0x6		BRTR		S2SMOD		BRTx12		EXTRAM		S1BRS	0000 0000B
WAKE_CLKO	时钟输出和掉电唤醒寄存器	8FH	PCAWAKEUP		RXD_PIN_IE		T1_PIN_IE		T0_PL_IE		LVD_WAKE		BRTCLKO		T1CLKO		TOCLKO	0000 0000B

1. 定时器/计数器控制寄存器TCON

TCON为定时器/计数器T0、T1的控制寄存器，同时也锁存T0、T1溢出中断源和外部请求中断源等，TCON格式如下：

TCON：定时器/计数器中断控制寄存器（可位寻址）

SFR name	Address	bit	B7	B6	B5	B4	B3	B2	B1	B0
TCON	88H	name	TF1	TR1	TF0	TR0	IE1	IT1	IE0	IT0

TF1：定时器/计数器T1溢出标志。T1被允许计数以后，从初值开始加1计数。当最高位产生溢出时由硬件置“1”TF1，向CPU请求中断，一直保持到CPU响应中断时，才由硬件清“0”TF1（TF1也可由程序查询清“0”）。

TR1：定时器T1的运行控制位。该位由软件置位和清零。当GATE（TMOD.7）=0，TR1=1时就允许T1开始计数，TR1=0时禁止T1计数。当GATE（TMOD.7）=1，TR1=1且 $\overline{\text{INT1}}$ 输入高电平时，才允许T1计数。

TF0：定时器/计数器T0溢出中断标志。T0被允许计数以后，从初值开始加1计数，当最高位产生溢出时，由硬件置“1”TF0，向CPU请求中断，一直保持CPU响应该中断时，才由硬件清“0”TF0（TF0也可由程序查询清“0”）。

TR0：定时器T0的运行控制位。该位由软件置位和清零。当GATE（TMOD.3）=0，TR0=1时就允许T0开始计数，TR0=0时禁止T0计数。当GATE（TMOD.3）=1，TR0=1且 $\overline{\text{INT0}}$ 输入高电平时，才允许T0计数。

IE1：外部中断1请求源（ $\overline{\text{INT1}}/\text{P3.3}$ ）标志。IE1=1，外部中断向CPU请求中断，当CPU响应该中断时由硬件清“0”IE1。

IT1：外部中断1触发方式控制位。IT1=0时，外部中断1为低电平触发方式，当 $\overline{\text{INT1}}$ （P3.3）输入低电平时，置位IE1。采用低电平触发方式时，外部中断源（输入到 $\overline{\text{INT1}}$ ）必须保持低电平有效，直到该中断被CPU响应，同时在该中断服务程序执行完之前，外部中断源必须被清除（P3.3要变高），否则将产生另一次中断。当IT1=1时，则外部中断1(INT1)端口由“1”→“0”下降沿跳变，激活中断请求标志位IE1，向主机请求中断处理。

IE0：外部中断0请求源（ $\overline{\text{INT0}}/\text{P3.2}$ ）标志。IE0=1外部中断0向CPU请求中断，当CPU响应外部中断时，由硬件清“0”IE0（边沿触发方式）。

IT0：外部中断0触发方式控制位。IT0=0时，外部中断0为低电平触发方式，当 $\overline{\text{INT0}}$ （P3.2）输入低电平时，置位IE0。采用低电平触发方式时，外部中断源（输入到 $\overline{\text{INT0}}$ ）必须保持低电平有效，直到该中断被CPU响应，同时在该中断服务程序执行完之前，外部中断源必须被清除（P3.2要变高），否则将产生另一次中断。当IT0=1时，则外部中断0(INT0)端口由“1”→“0”下降沿跳变，激活中断请求标志位IE1，向主机请求中断处理。

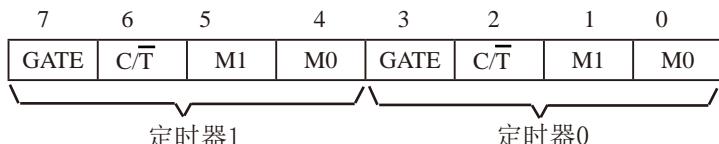
2. 定时器/计数器工作模式寄存器TMOD

定时和计数功能由特殊功能寄存器TMOD的控制位C/T进行选择，TMOD寄存器的各位信息如下表所列。可以看出，2个定时/计数器有4种操作模式，通过TMOD的M1和M0选择。2个定时/计数器的模式0、1和2都相同，模式3不同，各模式下的功能如下所述。

寄存器TMOD各位的功能描述

TMOD 地址: 89H 复位值: 00H

不可位寻址



位	符号	功能
TMOD.7/	GATE	TMOD. 7控制定时器1, 置1时只有在INT1脚为高及TR1控制位置1时才可打开定时器/计数器1。
TMOD.3/	GATE	TMOD. 3控制定时器0, 置1时只有在INT0脚为高及TR0控制位置1时才可打开定时器/计数器0。
TMOD.6/	C/T	TMOD. 6控制定时器1用作定时器或计数器, 清零则用作定时器(从内部系统时钟输入), 置1用作计数器(从T1/P3.5脚输入)
TMOD.2/	C/T	TMOD. 2控制定时器0用作定时器或计数器, 清零则用作定时器(从内部系统时钟输入), 置1用作计数器(从T0/P3.4脚输入)
TMOD.5/TMOD.4	M1、M0	定时器定时器/计数器1模式选择
0 0		13位定时器/计数器, 兼容8048定时模式, TL1只用低5位参与分频, TH1整个8位全用。
0 1		16位定时器/计数器, TL1、TH1全用
1 0		8位自动重装载定时器, 当溢出时将TH1存放的值自动重装入TL1. 定时器/计数器1此时无效(停止计数)。
1 1		
TMOD.1/TMOD.0	M1、M0	定时器/计数器0模式选择
0 0		13位定时器/计数器, 兼容8048定时模式, TL0只用低5位参与分频, TH0整个8位全用。
0 1		16位定时器/计数器, TL0、TH0全用
1 0		8位自动重装载定时器, 当溢出时将TH0存放的值自动重装入TL0. 定时器0此时作为双8位定时器/计数器。TL0作为一个8位定时器/计数器, 通过标准定时器0的控制位控制。TH0仅作为一个8位定时器, 由定时器1的控制位控制。
1 1		

3. 辅助寄存器AUXR

STC12C5A60S2系列单片机是1T的8051单片机，为兼容传统8051，定时器0和定时器1复位后是传统8051的速度，即12分频，这是为了兼容传统8051。但也可不进行12分频，通过设置新增加的特殊功能寄存器AUXR，将T0, T1设置为1T。普通111条机器指令是固定的，快3到24倍，无法改变。

AUXR格式如下：

AUXR：辅助寄存器

SFR name	Address	bit	B7	B6	B5	B4	B3	B2	B1	B0
AUXR	8EH	name	T0x12	T1x12	UART_M0x6	BRTR	S2SMOD	BRTx12	EXTRAM	S1BRS

T0x12: 定时器0速度控制位。

0: 定时器0速度是8051单片机定时器的速度，即12分频；

1: 定时器0速度是8051单片机定时器速度的12倍，即不分频。

T1x12: 定时器1速度控制位。

0: 定时器1速度是8051单片机定时器的速度，即12分频；

1: 定时器1速度是8051单片机定时器速度的12倍，即不分频。

如果UART串口用T1作为波特率发生器，则由T1x12位决定UART串口是12T还是1T。

UART 串口的模式0:

STC12C5A60S2系列是1T的8051单片机，为了兼容传统8051，UART串口复位后是兼容传统8051的。

UART_M0x6: 串口模式0的通信速度设置位。

0: UART串口模式0的速度是传统8051单片机串口的速度，即12分频；

1: UART串口模式0的速度是传统8051单片机串口速度的6倍，即2分频。

如果用定时器T1做波特率发生器时，UART串口的速度由T1的溢出率决定

BRTR: 独立波特率发生器运行控制位。

0: 不允许独立波特率发生器运行；

1: 允许独立波特率发生器运行。

S2SMOD: UART2的波特率加倍控制位。

0: UART2的波特率不加倍；

1: UART2的波特率加倍。

BRTx12: 独立波特率发生器计数控制位。

0: 独立波特率发生器每12个时钟计数一次；

1: 独立波特率发生器每1个时钟计数一次。

EXTRAM: 内部/外部RAM存取控制位。

0: 允许使用内部扩展的1024字节扩展RAM；

1: 禁止使用内部扩展的1024字节扩展RAM。

S1BRS: 串口1(UART1)的波特率发生器选择位。

0: 选择定时器1作为串口1(UART1)的波特率发生器；

1: 选择独立波特率发生器作为串口1(UART1)的波特率发生器，此时定时器1得到释放，可以作为独立定时器使用。

4. WAKE_CLKO: 时钟输出和掉电唤醒寄存器

SFR name	Address	bit	B7	B6	B5	B4	B3	B2	B1	B0
WAKE_CLKO	8FH	name	PCAWAKEUP	RXD_PIN_IE	T1_PIN_IE	T0_PIN_IE	LVD_WAKE	BRTCLKO	T1CLKO	T0CLKO

PCAWAKEUP: 在掉电模式下, 是否允许PCA上升沿/下降沿中断唤醒powerdown。

0: 禁止PCA上升沿/下降沿中断唤醒powerdown ;

1: 允许PCA上升沿/下降沿中断唤醒powerdown 。

RXD_PIN_IE: 掉电模式下, 允许P3.0(RXD)下降沿置RI, 也能使RXD唤醒powerdown.

0: 禁止P3.0(RXD)下降沿置RI, 也禁止RXD唤醒powerdown ;

1: 允许P3.0(RXD)下降沿置RI, 也允许RXD唤醒powerdown 。

T1_PIN_IE: 掉电模式下, 允许T1/P3.5脚下降沿置T1中断标志, 也能使T1脚唤醒powerdown.

0: 禁止T1/P3.5脚下降沿置T1中断标志, 也禁止T1脚唤醒powerdown ;

1: 允许T1/P3.5脚下降沿置T1中断标志, 也允许T1脚唤醒powerdown 。

T0_PIN_IE: 掉电模式下, 允许T0/P3.4脚下降沿置T0中断标志, 也能使T0脚唤醒powerdown.

0: 禁止T0/P3.4脚下降沿置T0中断标志, 也禁止T0脚唤醒powerdown ;

1: 允许T0/P3.4脚下降沿置T0中断标志, 也允许T0脚唤醒powerdown 。

LVD_WAKE: 掉电模式下, 是否允EX_LVD/P4.6低压检测中断唤醒CPU.

0: 禁止EX_LVD/P4.6低压检测中断唤醒CPU

1: 允许EX_LVD/P4.6低压检测中断唤醒CPU。

BRTCLKO: 是否允许将P1.0脚配置为独立波特率发生器(BRT)的时钟输出CLKOUT2

1: 允许将P1.0脚配置为独立波特率发生器(BRT)的时钟输出CLKOUT2,

输出时钟频率=BRT溢出率/2

BRT工作在1T模式时的输出频率 = $SYSclk / (256 - BRT) / 2$

BRT工作在12T模式时的输出频率 = $SYSclk / 12 / (256 - BRT) / 2$

0: 不允许将P1.0脚配置为独立波特率发生器(BRT)的时钟输出CLKOUT2

T1CLKO: 是否允许将P3.5/T1脚配置为定时器T1的时钟输出CLKOUT1

1: 允许将P3.5/T1脚配置为定时器T1的时钟输出CLKOUT1, 此时定时器T1只能工作

在模式2(8位自动重装模式), CLKOUT1输出时钟频率= T1溢出率/2

T1工作在1T模式时的输出频率 = $SYSclk / (256 - TH1) / 2$

T1工作在12T模式时的输出频率 = $SYSclk / 12 / (256 - TH1) / 2$

0: 不允许将P3.5/T1脚配置为定时器T1的时钟输出CLKOUT1

T0CLKO: 是否允许将P3.4/T0脚配置为定时器T0的时钟输出CLKOUT0

1: 允许将P3.4/T0脚配置为定时器T0的时钟输出CLKOUT0, 此时定时器T0只能工作在

模式2(8位自动重装模式), CLKOUT0输出时钟频率 = T0溢出率 / 2

T0工作在1T 模式时的输出频率 = $SYSclk / (256 - TH0) / 2$

T0工作在12T模式时的输出频率 = $SYSclk / 12 / (256 - TH0) / 2$

0: 不允许将P3.4/T0脚配置为定时器T0的时钟输出CLKOUT0

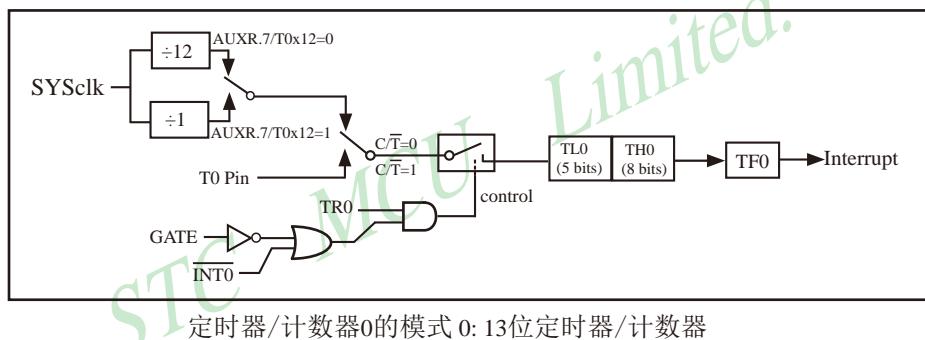
7.2 定时器/计数器0工作模式(与传统8051单片机兼容)

通过对寄存器TMOD中的M1(TM0D.1)、M0(TM0D.0)的设置，定时器/计数器0有4种不同的工作模式

7.2.1 模式0(13位定时器/计数器)

将定时器设置成模式0时类似8048定时器，即8位计数器带32分频的预分频器。下图所示为定时器/计数器的模式0工作方式。此模式下，定时器0配置为13位的计数器，由TL0的低5位和TH0的8位所构成。TL0低5位溢出向TH0进位，TH0计数溢出置位TCON中的溢出标志位TF0。GATE(TM0D.3)=0 时，如TR0=1，则定时器计数。GATE=1 时，允许由外部输入INT1控制定时器1，INT0控制定时器0，这样可实现脉宽测量。TR0为TCON寄存器内的控制位，TCON寄存器各位的具体功能描述见TCON寄存器各位的具体功能描述表。

在模式0下定时器/计数器0作为13位定时器/计数器，如下图所示。



定时器/计数器0的模式0: 13位定时器/计数器

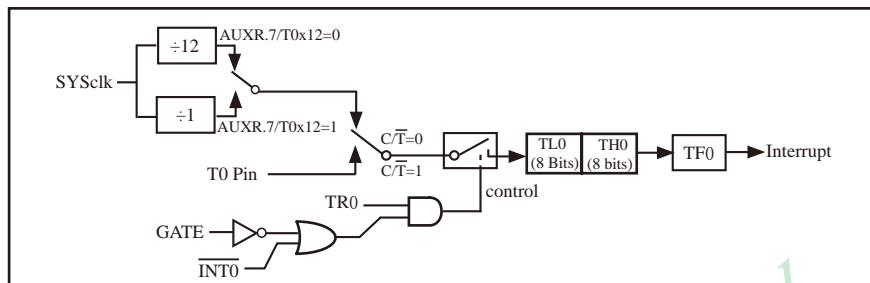
当 $C\bar{T}=0$ 时，多路开关连接到系统时钟的分频输出，T0对时钟周期计数，T0工作在定时方式。当 $C\bar{T}=1$ 时，多路开关连接到外部脉冲输入P3.4/T0，即T0工作在计数方式。

STC12C5A60S2系列单片机的定时器有两种计数速率：一种是12T模式，每12个时钟加1，与传统8051单片机相同；另外一种是1T模式，每个时钟加1，速度是传统8051单片机的12倍。T0的速率由特殊功能寄存器AUXR中的T0x12决定，如果T0x12=0，T0则工作在12T模式；如果T0x12=1，T0则工作在1T模式。

该模式下的13位寄存器包含TH0全部8个位及TL0的低5位。TL0的高3位不定，可将其忽略。置位运行标志（TR0）不能清零此寄存器。模式0的操作对于定时器0及定时器1都是相同的。2个不同的GATE位（TMOD.7和TMOD.3）分别分配给定时器1及定时器0。

7.2.2 模式1(16位定时器/计数器)及测试程序

模式1除了使用了TH0及TL0全部16位外，其他与模式0完全相同。即此模式下定时器/计数器0作为16位定时器/计数器，如下图所示。



定时器/计数器0的模式 1: 16位定时器/计数器

此模式下，定时器配置为16位定时器/计数器，由TL0的8位和TH0的8位所构成。TL0的8位溢出向TH0进位，TH0计数溢出置位TCON中的溢出标志位TF0。

当GATE=0 (TMOD.3)时，如TR0=1，则定时器计数。GATE=1时，允许由外部输入INT0控制定时器0，这样可实现脉宽测量。TR0为TCON寄存器内的控制位，TCON寄存器各位的具体功能描述见上节TCON寄存器的介绍。

当C/T=0时，多路开关连接到系统时钟的分频输出，T0对时钟周期计数，T0工作在定时方式。当C/T=1时，多路开关连接到外部脉冲输入P3.4/T0，即T0工作在计数方式。

STC12C5A60S2系列单片机的定时器有两种计数速率：一种是12T模式，每12个时钟加1，与传统8051单片机相同；另外一种是1T模式，每个时钟加1，速度是传统8051单片机的12倍。T0的速率由特殊功能寄存器AUXR中的T0x12决定，如果T0x12=0，T0则工作在12T模式；如果T0x12=1，T0则工作在1T模式。

定时器0工作在16位定时器/计数器模式的测试程序

1. C程序:

```
/*
 * --- STC MCU Limited -----
 * --- 演示STC 1T 系列单片机定时器0的16位定时器/计数器模式 ---
 * --- Mobile: (86)13922805190 -----
 * --- Fax: 86-755-82905966 -----
 * --- Tel: 86-755-82948412 -----
 * --- Web: www.STCMCU.com -----
 * 如果要在程序中使用或在文章中引用该程序, -----
 * 请在程序中或文章中注明使用了STC的资料及程序 -----
 */
#include "reg51.h"

typedef unsigned char BYTE;
typedef unsigned int WORD;

//-----

/* define constants */
#define FOSC 18432000L
#define MODE1T //Timer clock mode, comment this line is 12T mode, uncomment is 1T mode
#ifndef MODE1T
#define T1MS (65536-FOSC/1000) //1ms timer calculation method in 1T mode
#else
#define T1MS (65536-FOSC/12/1000) //1ms timer calculation method in 12T mode
#endif

/* define SFR */
sfr AUXR = 0x8e; //Auxiliary register
sbit TEST_LED = P0^0; //work LED, flash once per second

/* define variables */
WORD count; //1000 times counter

//-----

/* Timer0 interrupt routine */
void tm0_isr() interrupt 1 using 1
{
    TL0 = T1MS; //reload timer0 low byte
    TH0 = T1MS >> 8; //reload timer0 high byte
    if (count-- == 0) //1ms * 1000 -> 1s
    {
        count = 1000; //reset counter
        TEST_LED = !TEST_LED; //work LED flash
    }
}

//-----
```

```

/* main program */
void main()
{
#define MODE1T
    AUXR = 0x80;           //timer0 work in 1T mode
#endif
    TMOD = 0x01;           //set timer0 as mode1 (16-bit)
    TL0 = T1MS;            //initial timer0 low byte
    TH0 = T1MS >> 8;      //initial timer0 high byte
    TR0 = 1;                //timer0 start running
    ET0 = 1;                //enable timer0 interrupt
    EA = 1;                  //open global interrupt switch
    count = 0;               //initial counter

    while (1);             //loop
}

```

2. 汇编程序:

```

/*-----*/
/* --- STC MCU Limited -----*/
/* --- 演示STC 1T 系列单片机定时器0的16位定时器/计数器模式 ---*/
/* --- Mobile: (86)13922805190 -----*/
/* --- Fax: 86-755-82905966 -----*/
/* --- Tel: 86-755-82948412 -----*/
/* --- Web: www.STCMCU.com -----*/
/* 如果要在程序中使用或在文章中引用该程序, -----*/
/* 请在程序中或文章中注明使用了STC的资料及程序 -----*/
/*-----*/
/* define constants */
#define MODE1T           ;Timer clock mode, comment this line is 12T mode, uncomment is 1T mode

#ifndef MODE1T
T1MS EQU 0B800H          ;1ms timer calculation method in 1T mode is (65536-18432000/1000)
#else
T1MS EQU 0FA00H          ;1ms timer calculation method in 12T mode is (65536-18432000/12/1000)
#endif

/* define SFR */
AUXR     DATA 8EH        ;Auxiliary register
TEST_LED BIT P1.0         ;work LED, flash once per second

/* define variables */
COUNT    DATA 20H        ;1000 times counter (2 bytes)

;-----

```

```

ORG    0000H
LJMP   MAIN
ORG    000BH
LJMP   TM0_ISR
;-----

/* main program */
MAIN:
#endif MODE1T
    MOV    AUXR, #80H           ;timer0 work in 1T mode
#endif
    MOV    TMOD, #01H          ;set timer0 as mode1 (16-bit)
    MOV    TL0, #LOW T1MS      ;initial timer0 low byte
    MOV    TH0, #HIGH T1MS     ;initial timer0 high byte
    SETB   TR0                ;timer0 start running
    SETB   ET0                ;enable timer0 interrupt
    SETB   EA                 ;open global interrupt switch
    CLR    A
    MOV    COUNT, A
    MOV    COUNT+1, A          ;initial counter
    SJMP   $
;-----

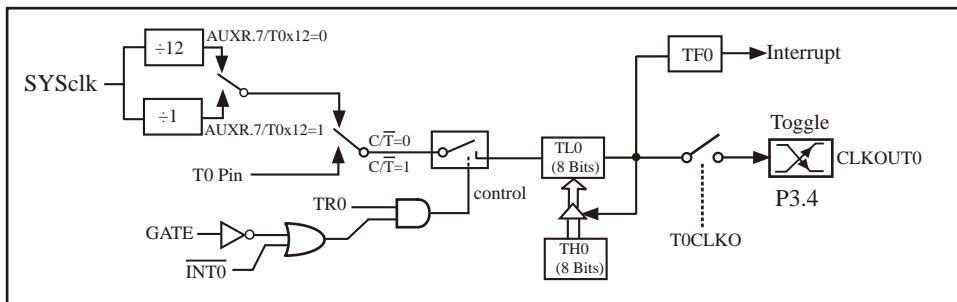

/* Timer0 interrupt routine */
TM0_ISR:
    PUSH   ACC
    PUSH   PSW
    MOV    TL0, #LOW T1MS      ;reload timer0 low byte
    MOV    TH0, #HIGH T1MS     ;reload timer0 high byte
    MOV    A, COUNT
    ORL    A, COUNT+1          ;check whether count(2byte) is equal to 0
    JNZ    SKIP
    MOV    COUNT, #LOW 1000    ;1ms * 1000 -> 1s
    MOV    COUNT+1, #HIGH 1000
    CPL    TEST_LED            ;work LED flash
SKIP:
    CLR    C
    MOV    A, COUNT             ;count--
    SUBB   A, #1
    MOV    COUNT, A
    MOV    A, COUNT+1
    SUBB   A, #0
    MOV    COUNT+1, A
    POP    PSW
    POP    ACC
    RETI
;-----


END

```

7.2.3 模式2(8位自动重装模式)

此模式下定时器/计数器0作为可自动重装载的8位计数器，如下图所示。



定时器/计数器0的模式2: 8位自动重装

TL0的溢出不仅置位TF0，而且将TH0内容重新装入TL0，TH0内容由软件预置，重装时TH0内容不变。

在此模式下，当T0CLKO/WAKE_CLKO.0=1时，P3.4/T0管脚配置为定时器0的时钟输出CLKOUT0。输出时钟频率 = T_0 溢出率/2

如果 $C/T=0$ ，定时器/计数器T0对内部系统时钟计数，则：

T_0 工作在1T模式(AUXR.7/T0x12=1)时的输出时钟频率=(SYScclk) / (256-TH0)/2

T_0 工作在12T模式(AUXR.7/T0x12=0)时的输出时钟频率=(SYScclk)/12/(256-TH0)/2

如果 $C/T=1$ ，定时器/计数器T0是对外部脉冲输入(P3.4/T0)计数，则：

输出时钟频率 = $(T_0_Pin_CLK) / (256-TH0) / 2$

; 定时器0中断(下降沿中断)的测试程序, 定时器0工作在8位自动重装模式
; 下面程序中的定时器中断不能将单片机从掉电模式唤醒

1. C程序:

```
/*
 * --- STC MCU Limited -----
 * --- STC 1T Series MCU T0(Falling edge) Demo -----
 * --- Mobile: (86)13922805190 -----
 * --- Fax: 86-755-82905966 -----
 * --- Tel: 86-755-82948412 -----
 * --- Web: www.STCMCU.com -----
 * If you want to use the program or the program referenced in the
 * article, please specify in which data and procedures from STC
 */
#include "reg51.h"

sfr      AUXR = 0x8e;           //Auxiliary register
//T0 interrupt service routine
void t0int() interrupt 1
{
}

void main()
{
    AUXR = 0x80;                //timer0 work in 1T mode
    TMOD = 0x06;                //set timer0 as counter mode2 (8-bit auto-reload)
    TL0 = TH0 = 0xff;            //fill with 0xff to count one time
    TR0 = 1;                    //timer0 start run
    ET0 = 1;                    //enable T0 interrupt
    EA = 1;                     //open global interrupt switch

    while (1);
}
```

2. 汇编程序:

```
/*
 * --- STC MCU Limited -----
 * --- STC 1T Series MCU T0(Falling edge) Demo -----
 * --- Mobile: (86)13922805190 -----
 * --- Fax: 86-755-82905966 -----
 * --- Tel: 86-755-82948412 -----
 * --- Web: www.STCMCU.com -----
 * If you want to use the program or the program referenced in the
 * article, please specify in which data and procedures from STC
 */

AUXR DATA 08EH ;Auxiliary register

;-----;
;interrupt vector table

    ORG 0000H
    LJMP MAIN

    ORG 000BH ;T0 interrupt (location at 000BH)
    LJMP TOINT

;-----;

MAIN:    ORG 0100H
        MOV SP, #7FH ;initial SP
        MOV AUXR, #80H ;timer0 work in 1T mode
        MOV TMOD, #06H ;set timer0 as counter mode2 (8-bit auto-reload)
        MOV A, #0FFH
        MOV TL0, A ;fill with 0xff to count one time
        MOV TH0, A
        SETB TR0 ;timer0 start run
        SETB ET0 ;enable T0 interrupt
        SETB EA ;open global interrupt switch
        SJMP $

;-----;
;T0 interrupt service routine

TOINT:   RETI

;-----;

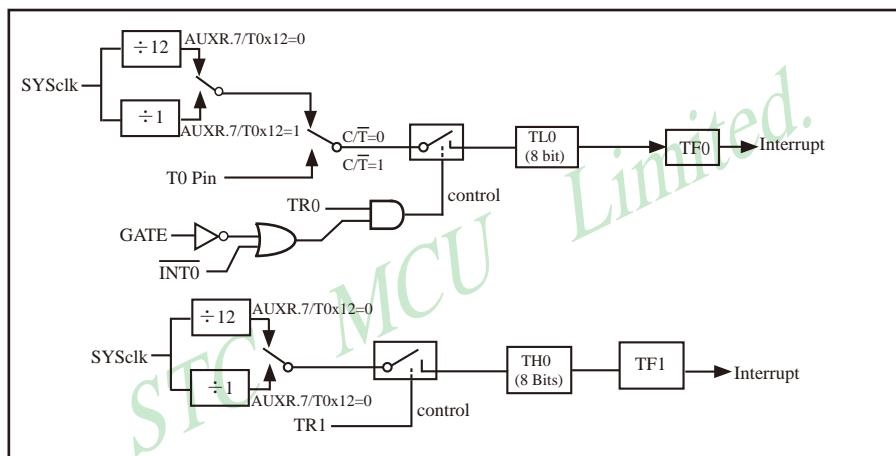
END
```

7.2.4 模式3(两个8位计数器)

对定时器1，在模式3时，定时器1停止计数，效果与将TR1设置为0相同。

对定时器0，此模式下定时器0的TL0及TH0作为2个独立的8位计数器。下图为模式3时的定时器0逻辑图。TL0占用定时器0的控制位：CT_T、GATE、TR0、INT0及TF0。TH0限定为定时器功能（计数器周期），占用定时器1的TR1及TF1。此时，TH0控制定时器1中断。

模式3是为了增加一个附加的8位定时器/计数器而提供的，使单片机具有三个定时器/计数器。模式3只适用于定时器/计数器0，定时器T1处于模式3时相当于TR1=0，停止计数，而T0可作为两个定时器用。



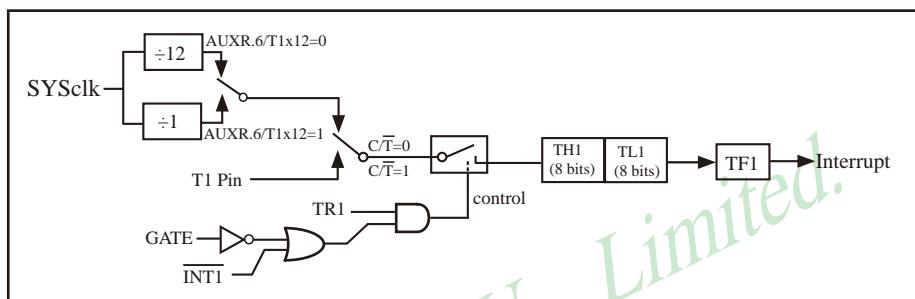
定时/计数器0 模式3: 两个8位计数器

7.3 定时器/计数器1工作模式(与传统8051单片机兼容)

通过对寄存器TMOD中的M1(TMOD.5)、M0(TMOD.4)的设置，定时器/计数器1有3种不同的工作模式。

7.3.1 模式0(13位定时器/计数器)

此模式下定时器/计数器1作为13位定时器/计数器，有TL1的低5位和TH1的8位所构成，如下图所示。模式0的操作对于定时器1和定时器0是相同的。



定时器/计数器1的模式0: 13位定时器/计数器

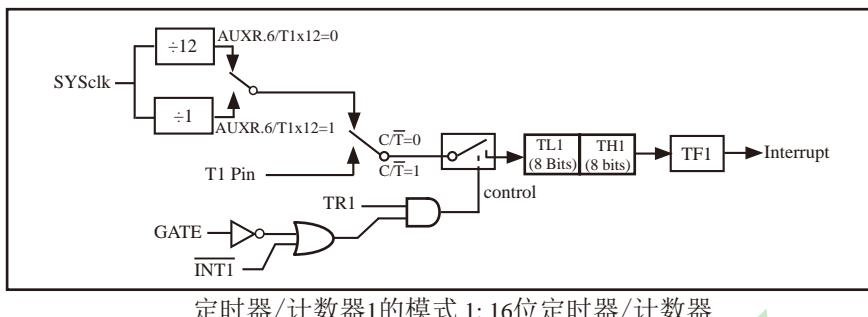
当GATE=0(TM0D.7)时，如TR1=1，则定时器计数。GATE=1时，允许由外部输入 $\overline{INT1}$ 控制定时器1，这样可实现脉宽测量。TR1为TCON寄存器内的控制位，TCON寄存器各位的具体功能描述见上节TCON寄存器的介绍。

当 $C\bar{T}=0$ 时，多路开关连接到系统时钟的分频输出，T1对时钟周期计数，T1工作在定时方式。当 $C\bar{T}=1$ 时，多路开关连接到外部脉冲输入P3.5/T1，即T1工作在计数方式。

STC12C5A60S2系列单片机的定时器有两种计数速率：一种是12T模式，每12个时钟加1，与传统8051单片机相同；另外一种是1T模式，每个时钟加1，速度是传统8051单片机的12倍。T1的速率由特殊功能寄存器AUXR中的T1x12决定，如果T1x12=0，T1则工作在12T模式；如果T1x12=1，T1则工作在1T模式。

7.3.2 模式1(16位定时器/计数器)

此模式下定时器/计数器1作为16位定时器/计数器，如下图所示。



定时器/计数器1的模式 1: 16位定时器/计数器

此模式下，定时器1配置为16位定时器/计数器，由TL1的8位和TH1的8位所构成。TL1的8位溢出向TH1进位，TH1计数溢出置位TCON中的溢出标志位TF1。

当GATE=0(TM0D.7)时，如TR1=1，则定时器计数。GATE=1时，允许由外部输入INT1控制定时器1，这样可实现脉宽测量。TR1为TCON寄存器内的控制位，TCON寄存器各位的具体功能描述见上节TCON寄存器的介绍。

当 $C\bar{T}=0$ 时，多路开关连接到系统时钟的分频输出，T1对时钟周期计数，T1工作在定时方式。当 $C\bar{T}=1$ 时，多路开关连接到外部脉冲输入P3.5/T1，即T1工作在计数方式。

STC12C5A60S2系列单片机的定时器有两种计数速率：一种是12T模式，每12个时钟加1，与传统8051单片机相同；另外一种是1T模式，每个时钟加1，速度是传统8051单片机的12倍。T1的速率由特殊功能寄存器AUXR中的T1x12决定，如果T1x12=0，T1则工作在12T模式；如果T1x12=1，T1则工作在1T模式。

定时器1工作在16位定时器/计数器模式的测试程序

1. C程序:

```
/*
 *-----*/
/* --- STC MCU Limited -----*/
/* --- 演示STC 1T 系列单片机定时器1的16位定时器/计数器模式 --*/
/* --- Mobile: (86)13922805190 -----*/
/* --- Fax: 86-755-82905966 -----*/
/* --- Tel: 86-755-82948412 -----*/
/* --- Web: www.STCMCU.com -----*/
/* 如果要在程序中使用或在文章中引用该程序, -----*/
/* 请在程序中或文章中注明使用了STC的资料及程序 -----*/
/*-----*/
#include "reg51.h"

typedef unsigned char     BYTE;
typedef unsigned int      WORD;
//-----

/* define constants */
#define FOSC    18432000L
#define MODE   1T           //Timer clock mode, comment this line is 12T mode, uncomment is 1T mode
#ifndef MODE 1T
#define T1MS   (65536-FOSC/1000)          //1ms timer calculation method in 1T mode
#else
#define T1MS   (65536-FOSC/12/1000)        //1ms timer calculation method in 12T mode
#endif

/* define SFR */
sfr     AUXR      = 0x8e;           //Auxiliary register
sbit    TEST_LED  = P0^0;           //work LED, flash once per second

/* define variables */
WORD   count;                  //1000 times counter
//-----

/* Timer0 interrupt routine */
void tm1_isr() interrupt 3 using 1
{
    TL1 = T1MS;                //reload timer1 low byte
    TH1 = T1MS >> 8;          //reload timer1 high byte
    if (count-- == 0)           //1ms * 1000 -> 1s
    {
        count = 1000;           //reset counter
        TEST_LED = ! TEST_LED; //work LED flash
    }
}
//-----
```

```
/* main program */
void main( )
{
#define MODE 1T
    AUXR = 0x40;           //timer1 work in 1T mode
#endif
    TMOD = 0x10;           //set timer1 as mode1 (16-bit)
    TL1 = T1MS;            //initial timer1 low byte
    TH1 = T1MS >> 8;      //initial timer1 high byte
    TR1 = 1;                //timer1 start running
    ET1 = 1;                //enable timer1 interrupt
    EA = 1;                  //open global interrupt switch
    count = 0;               //initial counter

    while (1);             //loop
}
```

2. 汇编程序:

```
/*
* --- STC MCU Limited -----
*/
/* --- 演示STC 1T 系列单片机定时器1的16位定时器/计数器模式 ---*/
/* --- Mobile: (86)13922805190 -----*/
/* --- Fax: 86-755-82905966 -----*/
/* --- Tel: 86-755-82948412 -----*/
/* --- Web: www.STCMCU.com -----*/
/* 如果要在程序中使用或在文章中引用该程序, -----*/
/* 请在程序中或文章中注明使用了STC的资料及程序 -----*/
/*
/* define constants */
#define MODE 1T           ;Timer clock mode, comment this line is 12T mode, uncomment is 1T mode
#endif
    MODE 1T
T1MS EQU 0B800H        ;1ms timer calculation method in 1T mode is (65536-18432000/1000)
#else
T1MS EQU 0FA00H        ;1ms timer calculation method in 12T mode is (65536-18432000/12/1000)
#endif

/* define SFR */
AUXR DATA 8EH          ;Auxiliary register
TEST_LED BIT P1.0        ;work LED, flash once per second

/* define variables */
COUNT DATA 20H          ;1000 times counter (2 bytes)

;-----
```

```

ORG    0000H
LJMP   MAIN
ORG    001BH
LJMP   TM1_ISR

;-----

/* main program */
MAIN:
#endif MODE1T
    MOV    AUXR, #40H           ;timer1 work in 1T mode
#endif
    MOV    TMOD, #10H          ;set timer1 as mode1 (16-bit)
    MOV    TL1,   #LOW T1MS    ;initial timer1 low byte
    MOV    TH1,   #HIGH T1MS   ;initial timer1 high byte
    SETB   TR1                ;timer1 start running
    SETB   ET1                ;enable timer1 interrupt
    SETB   EA                 ;open global interrupt switch
    CLR    A
    MOV    COUNT, A
    MOV    COUNT+1,A          ;initial counter
    SJMP   $
;-----


/* Timer1 interrupt routine */
TM1_ISR:
    PUSH   ACC
    PUSH   PSW
    MOV    TL1,   #LOW T1MS    ;reload timer1 low byte
    MOV    TH1,   #HIGH T1MS   ;reload timer1 high byte
    MOV    A,    COUNT
    ORL    A,    COUNT+1      ;check whether count(2byte) is equal to 0
    JNZ    SKIP               ;1ms * 1000 -> 1s
    MOV    COUNT, #LOW 1000
    MOV    COUNT+1,   #HIGH 1000
    CPL    TEST_LED           ;work LED flash

SKIP:
    CLR    C
    MOV    A,    COUNT         ;count--
    SUBB   A,    #1
    MOV    COUNT, A
    MOV    A,    COUNT+1
    SUBB   A,    #0
    MOV    COUNT+1,A
    POP    PSW
    POP    ACC
    RETI

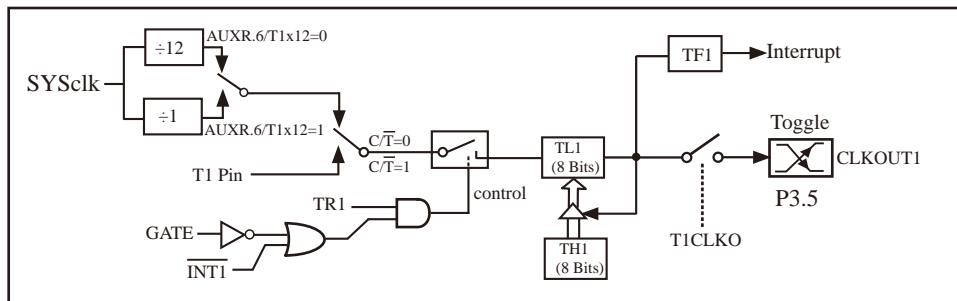
;-----


END

```

7.3.3 模式2(8位自动重装模式)

此模式下定时器/计数器1作为可自动重装载的8位计数器，如下图所示。



定时器/计数器1的模式2: 8位自动重装

TL1的溢出不仅置位TF1，而且将TH1内容重新装入TL1，TH1内容由软件预置，重装时TH1内容不变。

当T1CLKO/WAKE_CLKO.1=1时，P3.5/T1管脚配置为定时1的时钟输出。

输出时钟频率 = T1 溢出率 / 2

如果C/T=0，定时器/计数器T1对内部系统时钟计数，则

T1工作在1T模式(AUXR.6/T1x12=1)时的输出时钟频率=(SYSclk) / (256-TH1)/2

T1工作在12T模式(AUXR.6/T1x12=0)时的输出时钟频率=(SYSclk)/12/(256-TH1)/2

如果C/T=1，定时器/计数器T1是对外部脉冲输入(P3.5/T1)计数，则：

输出时钟频率 = (T1_Pin_CLK) / (256-TH1) / 2

; 定时器1中断(下降沿中断)的测试程序, 定时器1工作在8位自动重装模式
; 下面程序中的定时器中断不能将单片机从掉电模式唤醒

1. C程序:

```
/*
 * --- STC MCU Limited -----
 * --- STC 1T Series MCU T1(Falling edge) Demo -----
 * --- Mobile: (86)13922805190 -----
 * --- Fax: 86-755-82905966 -----
 * --- Tel: 86-755-82948412 -----
 * --- Web: www.STCMCU.com -----
 * If you want to use the program or the program referenced in the *
 * article, please specify in which data and procedures from STC  */
 */

#include "reg51.h"

sfr AUXR = 0x8e;           //Auxiliary register

//T1 interrupt service routine
void t1int() interrupt 3
{
}

void main()
{
    AUXR = 0x40;           //timer1 work in 1T mode
    TMOD = 0x60;           //set timer1 as counter mode2 (8-bit auto-reload)
    TL1 = TH1 = 0xff;       //fill with 0xff to count one time
    TR1 = 1;                //timer1 start run
    ET1 = 1;                //enable T1 interrupt
    EA = 1;                 //open global interrupt switch

    while (1);
}
```

2. 汇编程序:

```
/*
/* --- STC MCU Limited -----
/* --- STC 1T Series MCU T1(Falling edge) Demo -----
/* --- Mobile: (86)13922805190 -----
/* --- Fax: 86-755-82905966 -----
/* --- Tel: 86-755-82948412 -----
/* --- Web: www.STCMCU.com -----
/* If you want to use the program or the program referenced in the */
/* article, please specify in which data and procedures from STC */
/*-----*/
```

```
AUXR DATA 08EH ;Auxiliary register
```

```
;-----
```

```
;interrupt vector table
```

```
ORG 0000H
LJMP MAIN
```

```
ORG 001BH ;T1 interrupt (location at 001BH)
LJMP T1INT
```

```
;-----
```

```
ORG 0100H
MAIN:
    MOV SP, #7FH ;initial SP
    MOV AUXR, #40H ;timer1 work in 1T mode
    MOV TMOD, #60H ;set timer1 as counter mode2 (8-bit auto-reload)
    MOV A, #0FFH
    MOV TL1, A ;fill with 0xff to count one time
    MOV TH1, A
    SETB TR1 ;timer1 start run
    SETB ET1 ;enable T1 interrupt
    SETB EA ;open global interrupt switch
    SJMP $
```

```
;-----
```

```
;T1 interrupt service routine
```

```
T1INT:
```

```
    RETI
```

```
;-----
```

```
END
```

7.4 可编程时钟输出及测试程序(C程序和汇编程序)

STC12C5A60S2系列单片机有三路可编程时钟输出:CLKOUT0/T0/P3.4, CLKOUT1/T1/P3.5, CLKOUT2/P1.0

与可编程时钟输出有关的特殊功能寄存器:

AUXR : Auxiliary register

SFR Name	Address	bit	B7	B6	B5	B4	B3	B2	B1	B0
AUXR	8EH	name	T0x12	T1x12	UART_M0x6	BRTR	S2SMOD	BRTx12	EXTRAM	S1BRS

WAKE_CLKO :Clock output and Power-down Wakeup Control register

SFR Name	Address	bit	B7	B6	B5	B4	B3	B2	B1	B0
WAKE_CLKO	8FH	name	PCAWAKEUP	RXD_PIN_IE	T1_PIN_IE	T0_PIN_IE	LVD_WAKE	BRTRCLKO	T1CLKO	T0CLKO

BRT : Dedicated Baud-Rate Timer register

SFR Name	Address	bit	B7	B6	B5	B4	B3	B2	B1	B0
BRT	9CH	name								

特殊功能寄存器AUXR/WAKE_CLKO/BRT的C语言声明:

```
sfr AUXR = 0x8E; //特殊功能寄存器AUXR的地址声明
sfr WAKE_CLKO = 0x8F; //新增加特殊功能寄存器WAKE_CLKO的地址声明
sfr BRT = 0x9C; //新增加特殊功能寄存器BRT的地址声明
```

特殊功能寄存器IRC_CLKO/INT_CLKO/AUXR的汇编语言声明:

```
AUXR EQU 8EH ;特殊功能寄存器AUXR的地址声明
WAKE_CLKO EQU 8FH ;新增加的特殊功能寄存器WAKE_CLKO的地址声明
BRT EQU 9CH ;新增加的特殊功能寄存器BRT的地址声明
```

如何利用CLKOUT0/P3.4和CLKOUT1/P3.5管脚输出时钟:

CLKOUT0/P3.4和CLKOUT1/P3.5的时钟输出控制由WAKE_CLKO寄存器的T0CLKO位和T1CLKO位控制。CLKOUT0的输出时钟频率由定时器0控制, CLKOUT1的输出时钟频率由定时器1控制, 相应的定时器需要工作在定时器的模式2方式(8位自动重装载模式), 不要允许相应的定时器中断, 免得CPU反复进中断。

新增加的特殊功能寄存器: WAKE_CLKO(地址: 0x8F)

WAKE_CLKO :Clock output and Power-down Wakeup Control register(不可位寻址)

SFR Name	Address	bit	B7	B6	B5	B4	B3	B2	B1	B0
WAKE_CLKO	8FH	name	PCAWAKEUP	RXD_PIN_IE	T1_PIN_IE	T0_PIN_IE	LVD_WAKE	BRTRCLKO	T1CLKO	T0CLKO

B7 - PCAWAKEUP: 在掉电模式下, 是否允许PCA上升沿/下降沿中断唤醒powerdown。

0: 禁止PCA上升沿/下降沿中断唤醒powerdown;

1: 允许PCA上升沿/下降沿中断唤醒powerdown。

B6 - RXD_PIN_IE: 掉电模式下, 允许P3.0(RXD)下降沿置RI, 也能使RXD唤醒powerdown.

0: 禁止P3.0(RXD)下降沿置RI, 也禁止RXD唤醒powerdown ;

1: 允许P3.0(RXD)下降沿置RI, 也允许RXD唤醒powerdown 。

B5 - T1_PIN_IE: 掉电模式下, 允许T1/P3.5脚下降沿置T1中断标志, 也能使T1脚唤醒powerdown.

0: 禁止T1/P3.5脚下降沿置T1中断标志, 也禁止T1脚唤醒powerdown ;

1: 允许T1/P3.5脚下降沿置T1中断标志, 也允许T1脚唤醒powerdown 。

B4 - T0_PIN_IE: 掉电模式下, 允许T0/P3.4脚下降沿置T0中断标志, 也能使T0脚唤醒powerdown.

0: 禁止T0/P3.4脚下降沿置T0中断标志, 也禁止T0脚唤醒powerdown ;

1: 允许T0/P3.4脚下降沿置T0中断标志, 也允许T0脚唤醒powerdown 。

B3 - LVD_WAKE: 掉电模式下, 是否允EX_LVD/P4.6低压检测中断唤醒CPU.

0: 禁止EX_LVD/P4.6低压检测中断唤醒CPU

1: 允许EX_LVD/P4.6低压检测中断唤醒CPU。

B2 - BRTCLKO: 是否允许将P1.0脚配置为独立波特率发生器(BRT)的时钟输出CLKOUT2

1: 允许将P1.0脚配置为独立波特率发生器(BRT)的时钟输出CLKOUT2,
输出时钟频率= **BRT溢出率**/2

BRT工作在1T模式时的输出频率 = **SYSclk / (256 - BRT) / 2**

BRT工作在12T模式时的输出频率 = **SYSclk / 12 / (256 - BRT) / 2**

0: 不允许将P1.0脚配置为独立波特率发生器(BRT)的时钟输出CLKOUT2

B1 - T1CLKO: 是否允许将P3.5/T1脚配置为定时器T1的时钟输出CLKOUT1

1: 允许将P3.5/T1脚配置为定时器T1的时钟输出CLKOUT1, 此时定时器T1只能工
作在模式2(8位自动重装模式), CLKOUT1输出时钟频率= **T1溢出率**/2

T1工作在1T模式时的输出频率 = **SYSclk / (256 - TH1) / 2**

T1工作在12T模式时的输出频率 = **SYSclk / 12 / (256 - TH1) / 2**

0: 不允许将P3.5/T1脚配置为定时器T1的时钟输出CLKOUT1

B0 - T0CLKO: 是否允许将P3.4/T0脚配置为定时器T0的时钟输出CLKOUT0

1: 允许将P3.4/T0脚配置为定时器T0的时钟输出CLKOUT0, 此时定时器T0只能工
作在模式2(8位自动重装模式), CLKOUT0输出时钟频率 = **T0溢出率** / 2

T0工作在1T 模式时的输出频率 = **SYSclk / (256 - TH0) / 2**

T0工作在12T模式时的输出频率 = **SYSclk / 12 / (256 - TH0) / 2**

0: 不允许将P3.4/T0脚配置为定时器T0的时钟输出CLKOUT0

特殊功能寄存器: AUXR (地址: 0x8E)

AUXR : Auxiliary register (不可位寻址)

SFR Name	Address	bit	B7	B6	B5	B4	B3	B2	B1	B0
AUXR	8EH	name	T0x12	T1x12	UART_M0x6	BRTR	S2SMOD	BRTx12	EXTRAM	S1BRS

B7 - T0x12: 定时器0速度控制位。

0: 定时器0速度是8051单片机定时器的速度, 即12分频;

1: 定时器0速度是8051单片机定时器速度的12倍, 即不分频。

B6 - T1x12: 定时器1速度控制位。

- 0: 定时器1速度是8051单片机定时器的速度, 即12分频;
- 1: 定时器1速度是8051单片机定时器速度的12倍, 即不分频。

如果UART串口用T1作为波特率发生器, 则由T1x12位决定UART串口是12T还是1T。

B5 - UART_M0x6: 串口模式0的通信速度设置位。

- 0: UART串口模式0的速度是传统8051单片机串口的速度, 即12分频;
- 1: UART串口模式0的速度是传统8051单片机串口速度的6倍, 即2分频。

B4 - BRTR: 独立波特率发生器运行控制位。

- 0: 不允许独立波特率发生器运行;
- 1: 允许独立波特率发生器运行。

B3 - S2SMOD: UART2的波特率加倍控制位。

- 0: UART2的波特率不加倍;
- 1: UART2的波特率加倍。

B2 - BRTx12: 独立波特率发生器计数控制位。

- 0: 独立波特率发生器每12个时钟计数一次;
- 1: 独立波特率发生器每1个时钟计数一次。

B1 - EXTRAM: 内部/外部RAM存取控制位。

- 0: 允许使用内部扩展的1024字节扩展RAM;
- 1: 禁止使用内部扩展的1024字节扩展RAM。

B0 - S1BRS: 串口1(UART1)的波特率发生器选择位。

- 0: 选择定时器1作为串口1(UART1)的波特率发生器;
- 1: 选择独立波特率发生器作为串口1(UART1)的波特率发生器, 此时定时器1得到释放, 可以作为独立定时器使用。

如何利用CLKOUT2/P1.0管脚输出时钟

CLKOUT2/P1.0的时钟输出频率 = **BRT溢出率** / 2

BRTx12 = 1, 独立波特率发生器工作在1T模式

CLKOUT2工作在1T模式时的输出频率 = **SYSclk / (256 - BRT) / 2**

BRTx12 = 0, 独立波特率发生器工作在12T 模式

CLKOUT2工作在12T模式时的输出频率 = **SYSclk / 12 / (256 - BRT) / 2**

用户在程序中如何具体设置CLKOUT2/P1.0管脚输出时钟

1. 对BRT寄存器独立波特率发生器定时器送8位重装载值, **BRT = #reload_data**
2. 对AUXR寄存器中的BRTR位置1, 让独立波特率发生器定时器运行
3. 对WAKE_CLKO寄存器中的BRTCLKO位置1, 让独立波特率发生器定时器的溢出在P1.0口输出时钟

7.4.1 定时器0的可编程时钟输出的测试程序

1. C程序:

```
/*
 * --- STC MCU Limited -----
 * --- 演示STC 1T 系列单片机定时器0的可编程时钟输出 -----
 * --- Mobile: (86)13922805190 -----
 * --- Fax: 86-755-82905966 -----
 * --- Tel: 86-755-82948412 -----
 * --- Web: www.STCMCU.com -----
 * 如果要在程序中使用或在文章中引用该程序, -----
 * 请在程序中或文章中注明使用了STC的资料及程序 -----
 */

#include "reg51.h"

//-----

/* define constants */
#define FOSC 18432000L
#ifndef MODE 1T           //Timer clock mode, comment this line is 12T mode, uncomment is 1T mode
#define MODE 1T
#endif
#define F38_4KHz (256-FOSC/2/38400) //38.4KHz frequency calculation method of 1T mode
#else
#define F38_4KHz (256-FOSC/2/12/38400) //38.4KHz frequency calculation method of 12T mode
#endif

/* define SFR */
sfr AUXR = 0x8e;          //Auxiliary register
sfr WAKE_CLKO = 0x8f;      //wakeup and clock output control register
sbit T0CLKO = P3^4;        //timer0 clock output pin

//-----

/* main program */
void main()
{
#ifndef MODE 1T
    AUXR = 0x80;           //timer0 work in 1T mode
#endif
    TMOD = 0x02;            //set timer0 as mode2 (8-bit auto-reload)
    TL0 = F38_4KHz;         //initial timer0
    TH0 = F38_4KHz;         //initial timer0
    TR0 = 1;                //timer0 start running
    WAKE_CLKO = 0x01;        //enable timer0 clock output

    while (1);              //loop
}
```

2. 汇编程序:

```
/*
 * --- STC MCU Limited ---
 * --- 演示STC 1T 系列单片机定时器0的可编程时钟输出 ---
 * --- Mobile: (86)13922805190 ---
 * --- Fax: 86-755-82905966 ---
 * --- Tel: 86-755-82948412 ---
 * --- Web: www.STCMCU.com ---
 * 如果要在程序中使用或在文章中引用该程序, -----
 * 请在程序中或文章中注明使用了STC的资料及程序 -----
 */

/* define constants */
#define MODE 1T           ;Timer clock mode, comment this line is 12T mode, uncomment is 1T mode

#ifndef MODE 1T
F38_4KHz EQU 010H       ;38.4KHz frequency calculation method of 1T mode is (256-18432000/2/38400)
#else
F38_4KHz EQU 0ECH       ;38.4KHz frequency calculation method of 12T mode (256-18432000/2/12/38400)
#endif

/* define SFR */
AUXR      DATA 08EH      ;Auxiliary register
WAKE_CLKO DATA 08FH      ;wakeup and clock output control register
T0CLKO    BIT  P3.4      ;timer0 clock output pin

;-----[MAIN]-----;
ORG 0000H
LJMP MAIN
;-----[MAIN]-----;

/* main program */
MAIN:
#endif MODE1T
    MOV AUXR, #80H          ;timer0 work in 1T mode
    MOV TMOD, #02H          ;set timer0 as mode2 (8-bit auto-reload)
    MOV TL0, #F38_4KHz       ;initial timer0
    MOV TH0, #F38_4KHz       ;initial timer0
    SETB TR0                ;enable timer0 clock output
    MOV WAKE_CLKO,#01H
    SJMP $
;-----[END]-----;

END
```

7.4.2 定时器1的可编程时钟输出的测试程序

1. C程序:

```
/*
 * --- STC MCU Limited ---
 * --- 演示STC 1T 系列单片机定时器1的可编程时钟输出---
 * --- Mobile: (86)13922805190 ---
 * --- Fax: 86-755-82905966 ---
 * --- Tel: 86-755-82948412 ---
 * --- Web: www.STCMCU.com ---
 * 如果要在程序中使用或在文章中引用该程序,
 * 请在程序中或文章中注明使用了STC的资料及程序
 */

#include "reg51.h"

//-----

/* define constants */
#define FOSC 18432000L
#ifndef MODE_1T           //Timer clock mode, comment this line is 12T mode, uncomment is 1T mode
#define MODE_1T
#endif
#define F38_4KHz (256-FOSC/2/38400) //38.4KHz frequency calculation method of 1T mode
#else
#define F38_4KHz (256-FOSC/2/12/38400) //38.4KHz frequency calculation method of 12T mode
#endif

/* define SFR */
sfr AUXR = 0x8e;          //Auxiliary register
sfr WAKE_CLKO = 0x8f;      //wakeup and clock output control register
sbit T1CLKO = P3^5;        //timer1 clock output pin

//-----

/* main program */
void main()
{
#ifndef MODE_1T
    AUXR = 0x40;           //timer1 work in 1T mode
#endif
    TMOD = 0x20;            //set timer1 as mode2 (8-bit auto-reload)
    TL1 = F38_4KHz;         //initial timer1
    TH1 = F38_4KHz;         //initial timer1
    TR1 = 1;                //timer1 start running
    WAKE_CLKO = 0x02;        //enable timer1 clock output

    while (1);              //loop
}
```

2. 汇编程序:

```

/*
 * --- STC MCU Limited -----
 * --- 演示STC 1T 系列单片机定时器1的可编程时钟输入 -----
 * --- Mobile: (86)13922805190 -----
 * --- Fax: 86-755-82905966 -----
 * --- Tel: 86-755-82948412 -----
 * --- Web: www.STCMCU.com -----
 * 如果要在程序中使用或在文章中引用该程序, -----
 * 请在程序中或文章中注明使用了STC的资料及程序 -----
 */

/* define constants */
#define MODE 1T           ;Timer clock mode, comment this line is 12T mode, uncomment is 1T mode

#ifndef MODE 1T
F38_4KHz EQU 010H      ;38.4KHz frequency calculation method of 1T mode is (256-18432000/2/38400)
#else
F38_4KHz EQU 0ECH      ;38.4KHz frequency calculation method of 12T mode (256-18432000/2/12/38400)
#endif

/* define SFR */
AUXR    DATA 08EH      ;Auxiliary register
WAKE_CLKO DATA 08FH      ;wakeup and clock output control register
T1CLKO  BIT  P3.5       ;timer1 clock output pin

;-----[MAIN]-----;
ORG 0000H
LJMP MAIN

;-----[MAIN]-----;

/* main program */
MAIN:
#ifndef MODE 1T
    MOV AUXR, #40H        ;timer1 work in 1T mode
#endif
    MOV TMOD, #20H         ;set timer1 as mode2 (8-bit auto-reload)
    MOV TL1, #F38_4KHz     ;initial timer1
    MOV TH1, #F38_4KHz     ;initial timer1
    SETB TR1               ;enable timer1 clock output
    MOV WAKE_CLKO, #02H
    SJMP $

;-----[END]-----;

END

```

7.4.3 独立波特率发生器的可编程时钟输出的测试程序

1. C程序:

```
/*
 * --- STC MCU Limited -----
 * --- 演示STC 1T 系列单片机独立波特率发生器的可编程时钟输出---
 * --- Mobile: (86)13922805190 -----
 * --- Fax: 86-755-82905966 -----
 * --- Tel: 86-755-82948412 -----
 * --- Web: www.STCMCU.com -----
 * 如果要在程序中使用或在文章中引用该程序,
 * 请在程序中或文章中注明使用了STC的资料及程序 -----
 */
#include "reg51.h"
//-----
/* define constants */
#define FOSC 18432000L
#ifndef MODE 1T          //Timer clock mode, comment this line is 12T mode, uncomment is 1T mode
#define MODE 1T
#define F38_4KHz (256-FOSC/2/38400) //38.4KHz frequency calculation method of 1T mode
#else
#define F38_4KHz (256-FOSC/2/12/38400) //38.4KHz frequency calculation method of 12T mode
#endif
/* define SFR */
sfr AUXR = 0x8e;           //Auxiliary register
sfr WAKE_CLKO = 0x8f;      //wakeup and clock output control register
sfr BRT = 0x9c;
sbit BRTCLKO = P1^0;       //BRT clock output pin
//-----
/* main program */
void main()
{
#ifndef MODE 1T
    AUXR = 0x04;           //BRT work in 1T mode
#endif
    BRT = F38_4KHz;         //initial BRT
    AUXR |= 0x10;           //BRT start running
    WAKE_CLKO = 0x04;       //enable BRT clock output

    while (1);             //loop
}
```

2. 汇编程序：

```

/*
 * --- STC MCU Limited ---
 * --- 演示STC 1T 系列单片机独立波特率发生器的可编程时钟输出---
 * --- Mobile: (86)13922805190 ---
 * --- Fax: 86-755-82905966 ---
 * --- Tel: 86-755-82948412 ---
 * --- Web: www.STCMCU.com ---
 * 如果要在程序中使用或在文章中引用该程序,
 * 请在程序中或文章中注明使用了STC的资料及程序 ---
 */

; /* define constants */
#define MODE 1T ;Timer clock mode, comment this line is 12T mode, uncomment is 1T mode
#ifndef MODE 1T
F38_4KHz EQU 010H ;38.4KHz frequency calculation method of 1T mode is (256-18432000/2/38400)
#else
F38_4KHz EQU 0ECH ;38.4KHz frequency calculation method of 12T mode (256-18432000/2/12/38400)
#endif

; /* define SFR */
AUXR DATA 08EH ;Auxiliary register
WAKE_CLKO DATA 08FH ;wakeup and clock output control register
BRT DATA 09CH
BRTCLKO BIT P1.0 ;BRT clock output pin

;-----ORG 0000H
LJMP MAIN
;-----/* main program */
MAIN:
#endif MODE 1T
MOV AUXR, #04H ;BRT work in 1T mode
MOV BRT, #F38_4KHz ;initial BRT reload value
ORL AUXR, #10H ;BRT start run
MOV WAKE_CLKO,#04H ;enable BRT clock output
SJMP $
;-----END

```

7.5 古老Intel 8051单片机定时器0/1的应用举例

【例1】 定时/计数器编程，定时/计数器的应用编程主要需考虑：根据应用要求，通过程序初始化，正确设置控制字，正确计算和计算计数初值，编写中断服务程序，适时设置控制位等。通常情况下，设置顺序大致如下：

- 1) 工作方式控制字 (TMOD、T2CON) 的设置；
- 2) 计数初值的计算并装入 THx、TLx、RCAP2H、RCAP2L；
- 3) 中断允许位ETx、EA的设置，使主机开放中断；
- 4) 启/停位TRx的设置等。

现以定时/计数器0或1为例作一简要介绍。

8051系列单片机的定时器/计数器0或1是以不断加1进行计数的，即属加1计数器，因此，就不能直接将实际的计数值作为计数初值送入计数寄存器THx、TLx中去，而必须将实际计数值以 2^8 、 2^{13} 、 2^{16} 为模求补，以其补码作为计数初值设置THx和TLx。

设：实际计数值为X，计数器长度为n (n=8、13、16)，则应装入计数器THx、TLx中的计数初值为 $2^n - x$ ，式中 2^n 为取模值。例如，工作方式0的计数长度为13位，则n=13，以 2^{13} 为模，工作方式1的计数长度为16，则n=16，以 2^{16} 为模等等。所以，计数初值为 $(x) = 2^n - x$ 。

对于定时模式，是对机器周期计数，而机器周期与选定的主频密切相关。因此，需根据应用系统所选定的主频计算出机器周期值。现以主频6MHz为例，则机器周期为：

$$\text{一个机器周期} = \frac{12}{\text{主振频率}} = \frac{12}{6 \times 10^6} \mu s = 2 \mu s$$

$$\text{实际定时时间} T_c = x \cdot T_p$$

式中Tp为机器周期，Tc为所需定时时间，x为所需计数次数。Tp和Tp一般为已知值，在求出Tp后即可求得所需计数值x，再将x求补码，即求得定时计数初值。即

$$(x) \text{ 补} = 2^n - x$$

例如，设定时时间Tc = 5ms，机器周期TP = 2 μ s，可求得定时计数次数

$$x = \frac{5ms}{2 \mu s} = 2500 \text{ 次}$$

设选用工作方式1，则n=16，则应设置的定时时间计数初值为：

(x) 补 = $2^{16} - x = 65536 - 2500 = 63036$ ，还需将它分解成两个8位十六进制数，分别求得低8位为3CH装入TLx，高8位为F6H装入THx中。

工作方式0、1、2的最大计数次数分别为8192、65536和256。

对外部事件计数模式，只需根据实际计数次数求补后转换成两个十六进制码即可。

【例2】 定时/计数器应用编程，设某应用系统，选择定时/计数器1定时模式，定时时间Tc = 10ms，主频频率为12MHz，每10ms向主机请求处理。选定工作方式1。计算得计数初值：低8位初值为FOH，高8位初值为D8H。

(1) 初始化程序

所谓初始化，一般在主程序中根据应用要求对定时/计数器进行功能选择及参数设定等预置程序，本例初始化程序如下：

```

START:          ; 主程序段
    :
    MOV SP, #60H      ; 设置堆栈区域
    MOV TMOD, #10H     ; 选择T1、定时模式，工作方式1
    MOV TH1, #0D8H      ; 设置高字节计数初值
    MOV TL1, #0FOH      ; 设置低字节计数初值
    SETB EA           ; } 开中断
    SETB ET1
    :
    ; 其他初始化程序
    SETB TR1          ; 启动T1开始计时
    :
    ; 继续主程序
    :

```

(2) 中断服务程序

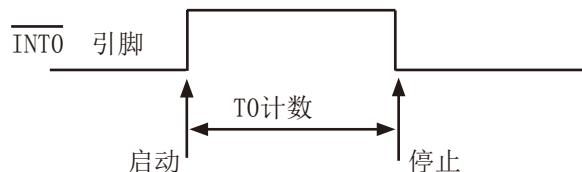
```

INTT1: PUSH A          ; }
        PUSH DPL         ; } 现场保护
        PUSH DPH
        :
        MOV TL1, #0FOH      ; } 重新置初值
        MOV TH1, #0D8H
        :
        ; 中断处理主体程序
        POP DPH
        POP DPL
        POP A
        RETI               ; 返回

```

这里展示了中断服务子程序的基本格式。STC12C5A60S2系列单片机的中断属于矢量中断，每一个矢量中断源只留有8个字节单元，一般是不够用的，常需用转移指令转到真正的中断服务子程序区去执行。

【例3】 对外部正脉冲测宽。选择定时/计数器2进行脉宽测试较方便，但也可选用定时/计数器0或定时/计数器1进行测宽操作。本例选用定时/计数器0（T0）以定时模式，工作方式1对INT0引脚上的正脉冲进行脉宽测试。



设置GATE为1，机器周期TP为1μs。本例程序段编制如下：

INTT0:	MOV TMOD, #09H	; 设T0为定时方式1, GATE为1
	MOV TL0, #00H	;
	MOV TH0, #00H	;} TH0, TL0清0
	CLR EX0	; 关INT0中断
LOP1:	JB P3.2, LOP1	; 等待INT0引低电平
LOP2:	JNB P3.2, LOP2	; 等待INT0引脚高电平
	SETB TR0	; 启动T0开始计数
LOP3:	JB P3.2, LOP3	; 等待INT0低电平
	CLR TR0	; 停止T0计数
	MOV A, TL0	; 低字节计数值送A
	MOV B, TH0	; 高字节计数值送B
	:	; 计算脉宽和处理

【例4】利用定时/计数器0或定时/计数器1的Tx端口改造成外部中断源输入端口的应用设计。

在某些应用系统中常会出现原有的两个外部中断源INT0和INT1不够用，而定时/计数器有
多余，则可将Tx用于增加的外部中断源。现选择定时/计数器1为对外部事件计数模式工作方式
2（自动再装入），设置计数初值为FFH，则T1端口输入一个负跳变脉冲，计数器即回0溢出，
置位对应的中断请求标志位TF1为1，向主机请求中断处理，从而达到了增加一个外部中断源的
目的。应用定时/计数器1（T1）的中断矢量转入中断服务程序处理。其程序示例如下：

(1) 主程序段:

```
ORG    0000H
AJMP   MAIN           ; 转主程序
ORG    001BH
LJMP   INTER          ; 转T1中断服务程序
:
ORG    0100            ; 主程序入口
MAIN: ...
:
MOV    SP, #60H         ; 设置堆栈区
MOV    TMOD, #60H       ; 设置定时/计数器1，计数方式2
MOV    TL1, #0FFH        ; 设置计数常数
MOV    TH1, #0FFH
SETB   EA               ; 开中断
SETB   ET1              ; 开定时/计数器1中断
SETB   TR1              ; 启动定时/计数器1计数
:
```

(2) 中断服务程序 (具体处理程序略)

```

        ORG    1000H
INTER:    PUSH   A           ; }
           PUSH   DPL          ; } 现场入栈保护
           PUSH   DPH          ;
           :
           :
           :           ; } 中断处理主体程序
           :
           POP    DPH          ;
           POP    DPL          ; } 现场出栈复原
           POP    A           ;
           RETI             ; 返回

```

这是中断服务程序的基本格式。

【例5】 某应用系统需通过P1.0和P1.1分别输出周期为200 μ s和400 μ s的方波。为此，系统选用定时器/计数器0(T0)，定时方式3，主频为6MHz，TP=2 μ s，经计算得定时常数为9CH和38H。

本例程序段编制如下：

(1) 初始化程序段

```

        :
PLTO:    MOV    TMOD, #03H      ; 设置T0定时方式3
           MOV    TL0, #9CH       ; 设置TL0初值
           MOV    TH0, #38H       ; 设置TH0初值
           SETB   EA            ;
           SETB   ET0           ; } 开中断
           SETB   ET1           ;
           SETB   TR0           ; 启动
           SETB   TR1           ; 启动
           :

```

(2) 中断服务程序段

1)

INTOP: :

:

MOV TL0, #9CH

; 重新设置初值

CPL P1.0

; 对P1.0输出信号取反

:

RETI

; 返回

2)

INT1P :

:

MOV TH0, #38H

; 重新设置初值

CPL P1.1

; 对P1.1输出信号取反

:

RETI

; 返回

在实际应用中应注意的问题如下。

(1) 定时/计数器的实时性

定时/计数器启动计数后，当计满回0溢出向主机请求中断处理，由内部硬件自动进行。但从回0溢出请求中断到主机响应中断并作出处理存在时间延迟，且这种延时随中断请求时的现场环境的不同而不同，一般需延时3个机器周期以上，这就给实时处理带来误差。大多数应用场合可忽略不计，但对某些要求实时性苛刻的场合，应采用补偿措施。

这种由中断响应引起的时间延时，对定时/计数器工作于方式0或1而言有两种含义：一是由于中断响应延时而引起的实时处理的误差；二是如需多次且连续不间断地定时/计数，由于中断响应延时，则在中断服务程序中再置计数初值时已延误了若干个计数值而引起误差，特别是用于定时就更明显。

例如选用定时方式1设置系统时钟，由于上述原因就会产生实时误差。这种场合应采用动态补偿办法以减少系统始终误差。所谓动态补偿，即在中断服务程序中对THx、TLx重新置计数初值时，应将THx、TLx从回0溢出又重新从0开始继续计数的值读出，并补偿到原计数初值中去进行重新设置。可考虑如下补偿方法：

```

    :
    CLR EA ; 禁止中断
    MOV A, TLx ; 读TLx中已计数值
    ADD A, #LOW ; LOW为原低字节计数初值
    MOV TLx, A ; 设置低字节计数初值
    MOV A, #HIGH ; 原高字节计数初值送A
    ADDC A, THx ; 高字节计数初值补偿
    MOV THx, A ; 置高字节计数初值
    SETB EA ; 开中断
    :

```

(2) 动态读取运行中的计数值

在动态读取运行中的定时/计数器的计数值时，如果不加注意，就可能出错。这是因为不可能在同一时刻同时读取THx和TLx中的计数值。比如，先读TLx后读THx，因为定时/计数器处于运行状态，在读TLx时尚未产生向THx进位，而在读THx前已产生进位，这时读得的THx就不对了；同样，先读THx后读TLx也可能出错。

一种可避免读错的方法是：先读THx，后读TLx，将两次读得的THx进行比较；若两次读得的值相等，则可确定读的值是正确的，否则重复上述过程，重复读得的值一般不会再错。此法的软件编程如下：

```

RDTM: MOV A, THx ; 读取THx存A中
      MOV R0, TLx ; 读取TLx存R0中
      CJNE A, THx, RDTM ; 比较两次THx值, 若相等, 则读得的
                           ; 值正确, 程序往下执行, 否则重读
      MOV R1, A ; 将THx存于R1中
      :

```

7.6 如何将定时器T0/T1的速度提高12倍

STC12C5A60S2 系列单片机的AUXR寄存器

Mnemonic	Address	bit	B7	B6	B5	B4	B3	B2	B1	B0
AUXR	8Eh	name	T0x12	T1x12	UART_M0x06	BRTR	S2SMOD	BRTx12	EXTRAM	S1BRS

定时器0和定时器1:

STC12C5A60S2系列是1T的8051单片机，为了兼容传统8051，定时器0和定时器1复位后是传统8051的速度，即12分频，这是为了兼容传统8051。但也可不进行12分频，实现真正的1T。

T0x12: 0, 定时器0是传统8051速度, 12分频;

 1, 定时器0的速度是传统8051的12倍, 不分频

T1x12: 0, 定时器1是传统8051速度, 12分频;

 1, 定时器1的速度是传统8051的12倍, 不分频

如果UART串口用定时器1做波特率发生器，T1x12位就可以控制UART串口是12T还是1T了。

UART串口的模式0:

STC12C5A60S2系列是1T的8051单片机，为了兼容传统8051，UART串口复位后是兼容传统8051的

UART_M0x6: 0, UART串口的模式0是传统12T的8051速度, 12分频;

 1, UART串口的模式0的速度是传统12T的8051的6倍, 2分频

如果用定时器T1做波特率发生器时, UART串口的速度由T1的溢出率决定

BRTR(S2TR): 0, 不允许独立波特率发生器运行

 1, 允许独立波特率发生器运行

S2SMOD: 0, 缺省

 1, 串口2/UART2 的波特率 x 2

BRTx12(S2Tx12): 0, 独立波特率发生器每12个时钟计数一次

 1, 独立波特率发生器每1个时钟计数一次

EXTRAM: 0, 允许使用内部扩展的1024字节扩展RAM

 1, 禁止使用内部扩展的1024 字节扩展RAM

S1BRS: 0, 缺省, 串口1波特率发生器选择定时器1, S1BRS是串口1波特率发生器选择位

 1, 独立波特率发生器作为串口1的波特率发生器, 此时定时器1得到释放, 可以作为独立定时器使用

注意:

有串口2的单片机，串口2永远是使用独立波特率发生器(2)作为波特率发生器，串口2不能够选择定时器1做波特率发生器，

串口1可以选择定时器1做波特率发生器，也可以选择独立波特率发生器(2)作为波特率发生器

第8章 串行口通信

STC12C5A60S2系列单片机具有2个采用UART(Universal Asynchronous Receiver/Transmitter)工作方式的全双工串行通信接口(串口1和串口2)。每个串行口由2个数据缓冲器、一个移位寄存器、一个串行控制寄存器和一个波特率发生器等组成。每个串行口的数据缓冲器由2个互相独立的接收、发送缓冲器构成，可以同时发送和接收数据。发送缓冲器只能写入而不能读出，接收缓冲器只能读出而不能写入，因而两个缓冲器可以共用一个地址码。串行口1的两个缓冲器共用的地址码是99H；串行口2的两个缓冲器共用的地址码是9BH。串行口1的两个缓冲器统称串行通信特殊功能寄存器SBUF；串行口2的两个缓冲器统称串行通信特殊功能寄存器S2BUF。

STC12C5A60S2系列单片机的两个串行口都有4种工作方式，其中两种方式的波特率是可变的，另两种是固定的，以供不同应用场合选用。用户可用软件设置不同的波特率和选择不同的工作方式。主机可通过查询或中断方式对接收/发送进行程序处理，使用十分灵活。

STC12C5A60S2系列单片机串行口1对应的硬件部分是Tx D/P3.1和Rx D/P3.0引脚，串行口2对应的硬件部分是Tx D2和Rx D2。通过设置特殊功能寄存器AUXR1中的S2_P4/AUXR1.4位，串行口2(UART2)功能可以在P1口和P4口之间任意切换。当串行口2功能在P1口实现时，对应的管脚是P1.2/Rx D2和P1.3/Tx D2。当串行口2功能在P4口实现时，对应的管脚是P4.2/Rx D2和P4.3/Tx D2。

STC12C5A60S2系列单片机的串行通信口，除用于数据通信外，还可方便地构成一个或多个并行I/O口，或作串一并转换，或用于扩展串行外设等。

8.1 串行口1的相关寄存器

符号	描述	地址	位地址及符号	复位值
			MSB	LSB
BRT	dedicated Baud-Rate Timer 独立波特率发生器，装入重装数	9CH		0000 0000B
AUXR	Auxiliary register	8EH	T0x12 T1x12 UART_M0x6 BRTTR S2SMOD BRTx12 EXTRAM S1BRS	0000 0000B
SCON	Serial Control	98H	SM0/FE SM1 SM2 REN TB8 RB8 TI RI	0000 0000B
SBUF	Serial Buffer	99H		XXXX XXXXB
PCON	Power Control	87H	SMOD SMOD0 LVDF POF GF1 GF0 PD IDL	0011 0000B
IE	Interrupt Enable	A8H	EA ELVD EADC ES ET1 EX1 ET0 EX0	0000 0000B
IP	Interrupt Priority Low	B8H	PPCA PLVD PADC PS PT1 PX1 PT0 PX0	0000 0000B
IPH	Interrupt Priority High	B7H	PPCAH PLVDH PADCH PSH PTIH PXIH PT0H PX0H	0000 0000B
SADEN	Slave Address Mask	B9H		0000 0000B
SADDR	Slave Address	A9H		0000 0000B
WAKE_CLKO	CLK_Output Power down Wake-up control register	8FH	PCAWAKEUP RxD_PIN_IE T1_PIN_IE T0_PIN_IE LVD_WAKE BRTCLKO T1CLKO T0CLKO	0000 0000B

1. 串行口1的控制寄存器SCON和PCON

STC12C5A60S2系列单片机的串行口1设有两个控制寄存器：串行控制寄存器SCON和波特率选择特殊功能寄存器PCON。

串行控制寄存器SCON用于选择串行通信的工作方式和某些控制功能。其格式如下：

SCON：串行控制寄存器（可位寻址）

SFR name	Address	bit	B7	B6	B5	B4	B3	B2	B1	B0
SCON	98H	name	SM0/FE	SM1	SM2	REN	TB8	RB8	TI	RI

SM0/FE：当PCON寄存器中的SMOD0/PCON.6位为1时，该位用于帧错误检测。当检测到一个无效停止位时，通过UART接收器设置该位。它必须由软件清零。

当PCON寄存器中的SMOD0/PCON.6位为0时，该位和SM1一起指定串行通信的工作方式，如下表所示。

其中SM0、SM1按下列组合确定串行口1的工作方式：

SM0	SM1	工作方式	功能说明	波特率
0	0	方式0	同步移位串行方式：移位寄存器	当UART_M0x6=0时，波特率是SYSclk/12，当UART_M0x6=1时，波特率是SYSclk / 2
0	1	方式1	8位UART，波特率可变	($2^{SMOD}/32$)x(定时器1的溢出率或BRT独立波特率发生器的溢出率)
1	0	方式2	9位UART	($2^{SMOD}/64$)x SYSclk系统工作时钟频率
1	1	方式3	9位UART，波特率可变	($2^{SMOD}/32$)x(定时器1的溢出率或BRT独立波特率发生器的溢出率)

当T1x12=0时，定时器1的溢出率 = SYSclk/12/(256 - T H1);
当T1x12=1时，定时器1的溢出率 = SYSclk / (256 - T H1)
当BRTx12=0时，BRT独立波特率发生器的溢出率 = SYSclk/12/(256 - BRT);
当BRTx12=1时，BRT独立波特率发生器的溢出率 = SYSclk / (256 - BRT)

SM2：允许方式2或方式3多机通信控制位。

在方式2或方式3时，如果SM2位为1且REN位为1，则接收机处于地址帧筛选状态。此时可以利用接收到的第9位(即RB8)来筛选地址帧：若RB8=1，说明该帧是地址帧，地址信息可以进入SBUF，并使RI为1，进而在中断服务程序中再进行地址号比较；若RB8=0，说明该帧不是地址帧，应丢掉且保持RI=0。在方式2或方式3中，如果SM2位为0且REN位为1，接收机处于地址帧筛选被禁止状态。不论收到的RB8为0或1，均可使接收到的信息进入SBUF，并使RI=1，此时RB8通常为校验位。

方式1和方式0是非多机通信方式，在这两种方式时，要设置SM2 应为0。

REN：允许/禁止串行接收控制位。由软件置位REN，即REN=1为允许串行接收状态，可启动串行接收器RxD，开始接收信息。软件复位REN，即REN=0，则禁止接收。

TB8：在方式2或方式3，它为要发送的第9位数据，按需要由软件置位或清0。例如，可用作数据的校验位或多机通信中表示地址帧/数据帧的标志位。在方式0和方式1中，该位不用。

RB8：在方式2或方式3，是接收到的第9位数据，作为奇偶校验位或地址帧/数据帧的标志位。方式0中不用RB8(置SM2=0)。方式1中也不用RB8(置SM2=0, RB8是接收到的停止位)。

- TI:** 发送中断请求标志位。在方式0，当串行发送数据第8位结束时，由内部硬件自动置位，即TI=1，向主机请求中断，响应中断后TI必须用软件清零，即TI=0。在其他方式中，则在停止位开始发送时由内部硬件置位，即TI=1，响应中断后TI必须用软件清零。
- RI:** 接收中断请求标志位。在方式0，当串行接收到第8位结束时由内部硬件自动置位RI=1，向主机请求中断，响应中断后RI必须用软件清零，即RI=0。在其他方式中，串行接收到停止位的中间时刻由内部硬件置位，即RI=1，向CPU发中断申请，响应中断后RI必须由软件清零。

SCON的所有位可通过整机复位信号复位为全“0”。SCON的字节地址为98H，可位寻址，各位地址为98H~9FH，可用软件实现位设置。

串行通信的中断请求：当一帧发送完成，内部硬件自动置位TI，即TI=1，请求中断处理；当接收完一帧信息时，内部硬件自动置位RI，即RI=1，请求中断处理。由于TI和RI以“或逻辑”关系向主机请求中断，所以主机响应中断时事先并不知道是TI还是RI请求的中断，必须在中断服务程序中查询TI和RI进行判别，然后分别处理。因此，两个中断请求标志位均不能由硬件自动置位，必须通过软件清0，否则将出现一次请求多次响应的错误。

电源控制寄存器PCON中的SMOD/PCON.7用于设置方式1、方式2、方式3的波特率是否加倍。

电源控制寄存器PCON格式如下：

PCON：电源控制寄存器（不可位寻址）

SFR name	Address	bit	B7	B6	B5	B4	B3	B2	B1	B0
PCON	87H	name	SMOD	SMOD0	LVDF	POF	GF1	GF0	PD	IDL

SMOD: 波特率选择位。当用软件置位SMOD，即SMOD=1，则使串行通信方式1、2、3的波特率加倍；SMOD=0，则各工作方式的波特率加倍。复位时SMOD=0。

SMOD0: 帧错误检测有效控制位。当SMOD0=1，SCON寄存器中的SM0/FE位用于FE(帧错误检测)功能；当SMOD0=0，SCON寄存器中的SM0/FE位用于SM0功能，和SM1一起指定串行口的工作方式。复位时SMOD0=0

2. 串行口数据缓冲寄存器SBUF

STC12C5A60S2系列单片机的串行口1缓冲寄存器(SBUF)的地址是99H，实际是2个缓冲器，写SBUF的操作完成待发送数据的加载，读SBUF的操作可获得已接收到的数据。两个操作分别对应两个不同的寄存器，1个是只写寄存器，1个是只读寄存器。

串行通道内设有数据寄存器。在所有的串行通信方式中，在写入SBUF信号(MOV SBUF, A)的控制下，把数据装入相同的9位移位寄存器，前面8位为数据字节，其最低位为移位寄存器的输出位。根据不同的工作方式会自动将“1”或TB8的值装入移位寄存器的第9位，并进行发送。

串行通道的接收寄存器是一个输入移位寄存器。在方式0时它的字长为8位，其他方式时为9位。当一帧接收完毕，移位寄存器中的数据字节装入串行数据缓冲器SBUF中，其第9位则装入SCON寄存器中的RB8位。如果由于SM2使得已接收到的数据无效时，RB8和SBUF中内容不变。

由于接收通道内设有输入移位寄存器和SBUF缓冲器，从而能使一帧接收完将数据由移位寄存器装入SBUF后，可立即开始接收下一帧信息，主机应在该帧接收结束前从SBUF缓冲器中将数据取走，否则前一帧数据将丢失。SBUF以并行方式送往内部数据总线。

3. 辅助寄存器AUXR

辅助寄存器AUXR的格式及各位含义如下：

AUXR：辅助寄存器（不可位寻址）

SFR name	Address	bit	B7	B6	B5	B4	B3	B2	B1	B0
AUXR	8EH	name	T0x12	T1x12	UART_M0x6	BRTR	S2SMOD	BRTx12	EXTRAM	S1BRS

T0x12：定时器0速度设置位

- 0，定时器0是传统8051速度，12分频；
- 1，定时器0的速度是传统8051的12倍，不分频

T1x12：定时器1速度设置位

- 0，定时器1是传统8051速度，12分频；
- 1，定时器1的速度是传统8051的12倍，不分频

如果UART串口用定时器1做波特率发生器，T1x12位就可以控制UART串口是12T还是1T了。

UART_M0x6：串行口模式0的通信速度设置位

- 0，UART串口的模式0是传统12T的8051速度，12分频；
- 1，UART串口的模式0的速度是传统12T的8051的6倍，2分频

BRTR：独立波特率发生器运行控制位

- 0，不允许独立波特率发生器运行；
- 1，允许独立波特率发生器运行

S2SMOD：串口2的波特率加倍控制位。

- 0，串口2的波特率不加倍；
- 1，串口2的波特率加倍

对于STC12C5A60S2系列单片机，串口2只能使用独立波特率发生器作为波特率发生器，不能够选择定时器1作为波特率发生器；而串口1既可以选择定时器1作为波特率发生器，也可以选择独立波特率发生器作为波特率发生器。

BRTx12: 独立波特率发生器计数控制位。

- 0, 独立波特率发生器每12个时钟计数一次;
- 1, 独立波特率发生器每1个时钟计数一次

EXTRAM: 0, 允许使用内部扩展的1024字节扩展RAM

- 1, 禁止使用内部扩展的1024字节扩展RAM

S1BRS: 串行口波特率发生器选择位。

- 0, 缺省, 串行口波特率发生器选择定时器1, S1BRS是串口1波特率发生器选择位;
- 1, 独立波特率发生器作为串行口的波特率发生器, 此时定时器1得到释放, 可以作为独立定时器使用

串口1可以选择定时器1做波特率发生器, 也可以选择独立波特率发生器作为波特率发生器。当设置AUXR寄存器中的S1BRS位(串行口波特率选择位)为1时, 串行口选择独立波特率发生器作为波特率发生器, 此时定时器1可以释放出来作为定时器/计数器/时钟输出使用.

4. 独立波特率发生器寄存器BRT

独立波特率发生器寄存器BRT(地址为9CH, 复位值为00H)用于保存重装时间常数。

STC12C5A60S2系列单片机是1T的8051单片机, 复位后兼容传统8051单片机。

如果UART串口用定时器1做波特率发生器, AUXR中的T1x12/AUXR.6位就可以控制UART串口是12T还是1T。

5. 从机地址控制寄存器SADEN和SADDR

为了方便多机通信, STC12C5A60S2系列单片机设置了从机地址控制寄存器SADEN和SADDR。其中SADEN是从机地址掩模寄存器(地址为B9H, 复位值为00H), SADDR是从机地址寄存器(地址为A9H, 复位值为00H)。

6. 与串行口1中断相关的寄存器IE、IP和IPH

串行口中断允许位ES位于中断允许寄存器IE中，中断允许寄存器的格式如下：

IE：中断允许寄存器（可位寻址）

SFR name	Address	bit	B7	B6	B5	B4	B3	B2	B1	B0
IE	A8H	name	EA	ELVD	EADC	ES	ET1	EX1	ET0	EX0

EA：CPU的总中断允许控制位，EA=1，CPU开放中断，EA=0，CPU屏蔽所有的中断申请。

EA的作用是使中断允许形成多级控制。即各中断源首先受EA控制；其次还受各中断源自己的中断允许控制位控制。

ES：串行口中断允许位，ES=1，允许串行口中断，ES=0，禁止串行口中断。

IPH：中断优先级控制寄存器高（不可位寻址）

SFR name	Address	bit	B7	B6	B5	B4	B3	B2	B1	B0
IPH	B7H	name	PPCAH	PLVDH	PADCH	PSH	PT1H	PX1H	PT0H	PX0H

IP：中断优先级控制寄存器低（可位寻址）

SFR name	Address	bit	B7	B6	B5	B4	B3	B2	B1	B0
IP	B8H	name	PPCA	PLVD	PADC	PS	PT1	PX1	PT0	PX0

PSH, PS：串行口1中断优先级控制位。

当PSH=0且PS=0时，串行口1中断为最低优先级中断(优先级0)

当PSH=0且PS=1时，串行口1中断为较低优先级中断(优先级1)

当PSH=1且PS=0时，串行口1中断为较高优先级中断(优先级2)

当PSH=1且PS=1时，串行口1中断为最高优先级中断(优先级3)

8.2 串行口1工作模式

STC12C5A60S2系列单片机的串行通信接口有4种工作模式，可通过软件编程对SCON中的SM0、SM1的设置进行选择。其中模式1、模式2和模式3为异步通信，每个发送和接收的字符都带有1个启动位和1个停止位。在模式0中，串行口被作为1个简单的移位寄存器使用。

8.2.1 串行口1工作模式0：同步移位寄存器

在模式0状态，串行通信接口工作在同步移位寄存器模式，当串行口模式0的通信速度设置位UART_M0x6/AUXR.5 = 0时，其波特率固定为SYSclk/12。当串行口模式0的通信速度设置位UART_M0x6/AUXR.5 = 1时，其波特率固定为SYSclk/2。串行口数据由RxD/P3.0端输入，同步移位脉冲（SHIFTCLOCK）由TxD/P3.1输出，发送、接收的是8位数据，低位在先。

模式0的发送过程：当主机执行将数据写入发送缓冲器SBUF指令时启动发送，串行口即将8位数据以SYSclk/12或SYSclk/2(由UART_M0x6/AUXR.5确定是12分频还是2分频)的波特率从RxD管脚输出(从低位到高位)，发送完中断标志TI置“1”，TxD管脚输出同步移位脉冲（SHIFTCLOCK）。波形如图8-1中“发送”所示。

当写信号有效后，相隔一个时钟，发送控制端SEND有效(高电平)，允许RxD发送数据，同时允许TxD输出同步移位脉冲。一帧(8位)数据发送完毕时，各控制端均恢复原状态，只有TI保持高电平，呈中断申请状态。在再次发送数据前，必须用软件将TI清0。

模式0接收过程：模式0接收时，复位接收中断请求标志RI，即RI=0，置位允许接收控制位REN=1时启动串行模式0接收过程。启动接收过程后，RxD为串行输入端，TxD为同步脉冲输出端。串行接收的波特率为SYSclk/12或SYSclk/2(由UART_M0x6/AUXR.5确定是12分频还是2分频)。其时序图如图8-1中“接收”所示。

当接收完成一帧数据(8位)后，控制信号复位，中断标志RI被置“1”，呈中断申请状态。当再次接收时，必须通过软件将RI清0

工作于模式0时，必须清0多机通信控制位SM2，使不影响TB8位和RB8位。由于波特率固定为SYSclk/12或SYSclk/2，无需定时器提供，直接由单片机的时钟作为同步移位脉冲。

串行口工作模式0的示意图如图8-1所示

由示意图中可见，由TX和RX控制单元分别产生中断请求信号并置位TI=1或RI =1，经“或门”送主机请求中断，所以主机响应中断后必须软件判别是TI还是RI请求中断，必须软件清0中断请求标志位TI或RI。

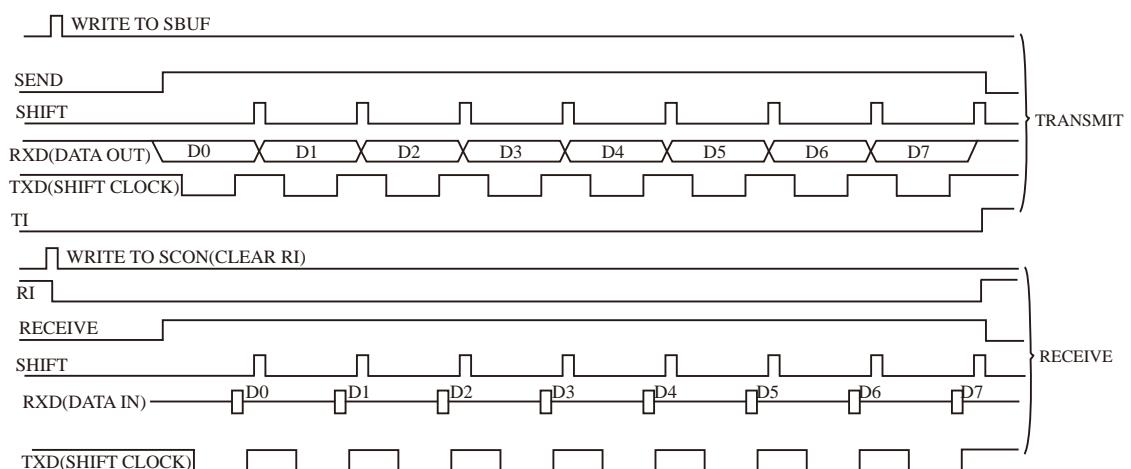
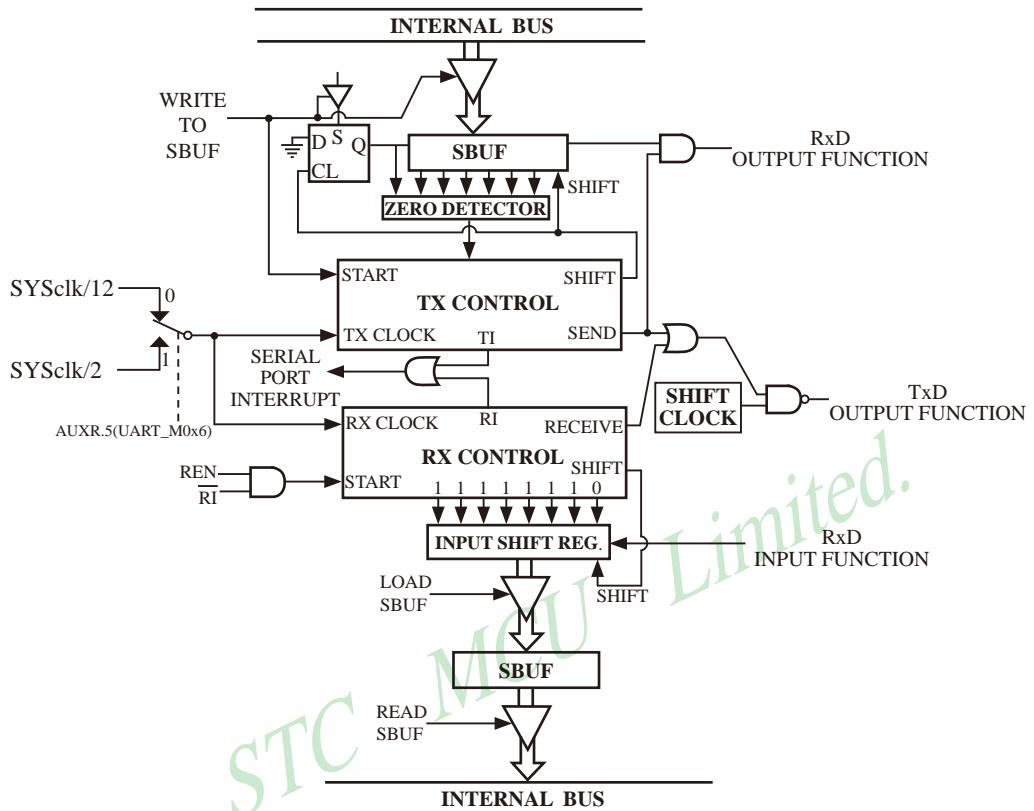


图8-1 串行口1模式0功能结构及时序示意图

8.2.2 串行口1工作模式1：8位UART，波特率可变

当软件设置SCON的SM0、SM1为“01”时，串行口1则以模式1工作。此模式为8位UART格式，一帧信息为10位：1位起始位，8位数据位(低位在先)和1位停止位。波特率可变，即可根据需要进行设置。TxD/P3.1为发送信息，RxD/P3.0为接收端接收信息，串行口为全双工接受/发送串行口。

图8-2为串行模式1的功能结构示意图及接收/发送时序图

模式1的发送过程：串行通信模式发送时，数据由串行发送端TxD输出。当主机执行一条写“SBUF”的指令就启动串行通信的发送，写“SBUF”信号还把“1”装入发送移位寄存器的第9位，并通知TX控制单元开始发送。发送各位的定时是由16分频计数器同步。

移位寄存器将数据不断右移送TxD端口发送，在数据的左边不断移入“0”作补充。当数据的最高位移到移位寄存器的输出位置，紧跟其后的是第9位“1”，在它的左边各位全为“0”，这个状态条件，使TX控制单元作最后一次移位输出，然后使允许发送信号“SEND”失效，完成一帧信息的发送，并置位中断请求位TI，即TI=1，向主机请求中断处理。

模式1的接收过程：当软件置位接收允许标志位REN，即REN=1时，接收器便以选定波特率的16分频的速率采样串行接收端口RxD，当检测到RxD端口从“1”→“0”的负跳变时就启动接收器准备接收数据，并立即复位16分频计数器，将1FFH植装入移位寄存器。复位16分频计数器是使它与输入位时间同步。

16分频计数器的16个状态是将1波特率(每位接收时间)均为16等份，在每位时间的7、8、9状态由检测器对RxD端口进行采样，所接收的值是这次采样直径“三中取二”的值，即3次采样至少2次相同的值，以此消除干扰影响，提高可靠性。在起始位，如果接收到的值不为“0”(低电平)，则起始位无效，复位接收电路，并重新检测“1”→“0”的跳变。如果接收到的起始位有效，则将它输入移位寄存器，并接收本帧的其余信息。

接收的数据从接收移位寄存器的右边移入，已装入的1FFH向左边移出，当起始位“0”移到移位寄存器的最左边时，使RX控制器作最后一次移位，完成一帧的接收。若同时满足以下两个条件：

- RI=0；
- SM2=0或接收到的停止位为1。

则接收到的数据有效，实现装载入SBUF，停止位进入RB8，置位RI，即RI=1，向主机请求中断，若上述两条件不能同时满足，则接收到的数据作废并丢失，无论条件满足与否，接收器重又检测RxD端口上的“1”→“0”的跳变，继续下一帧的接收。接收有效，在响应中断后，必须由软件清0，即RI=0。通常情况下，串行通信工作于模式1时，SM2设置为“0”。

串行通信模式1的波特率是可变的，可变的波特由定时器/计数器1或独立波特率发生器产生。

串行通信模式1的波特率= $2^{SMOD}/32 \times (\text{定时器/计数器1溢出率或BRT独立波特率发生器溢出率})$

当T1x12=0时，定时器1的溢出率 = SYSclk/12/(256 - TH1);

当T1x12=1时，定时器1的溢出率 = SYSclk / (256 - TH1)

当BRTx12=0时，BRT独立波特率发生器的溢出率 = SYSclk/12/(256 - BRT);

当BRTx12=1时，BRT独立波特率发生器的溢出率 = SYSclk / (256 - BRT)

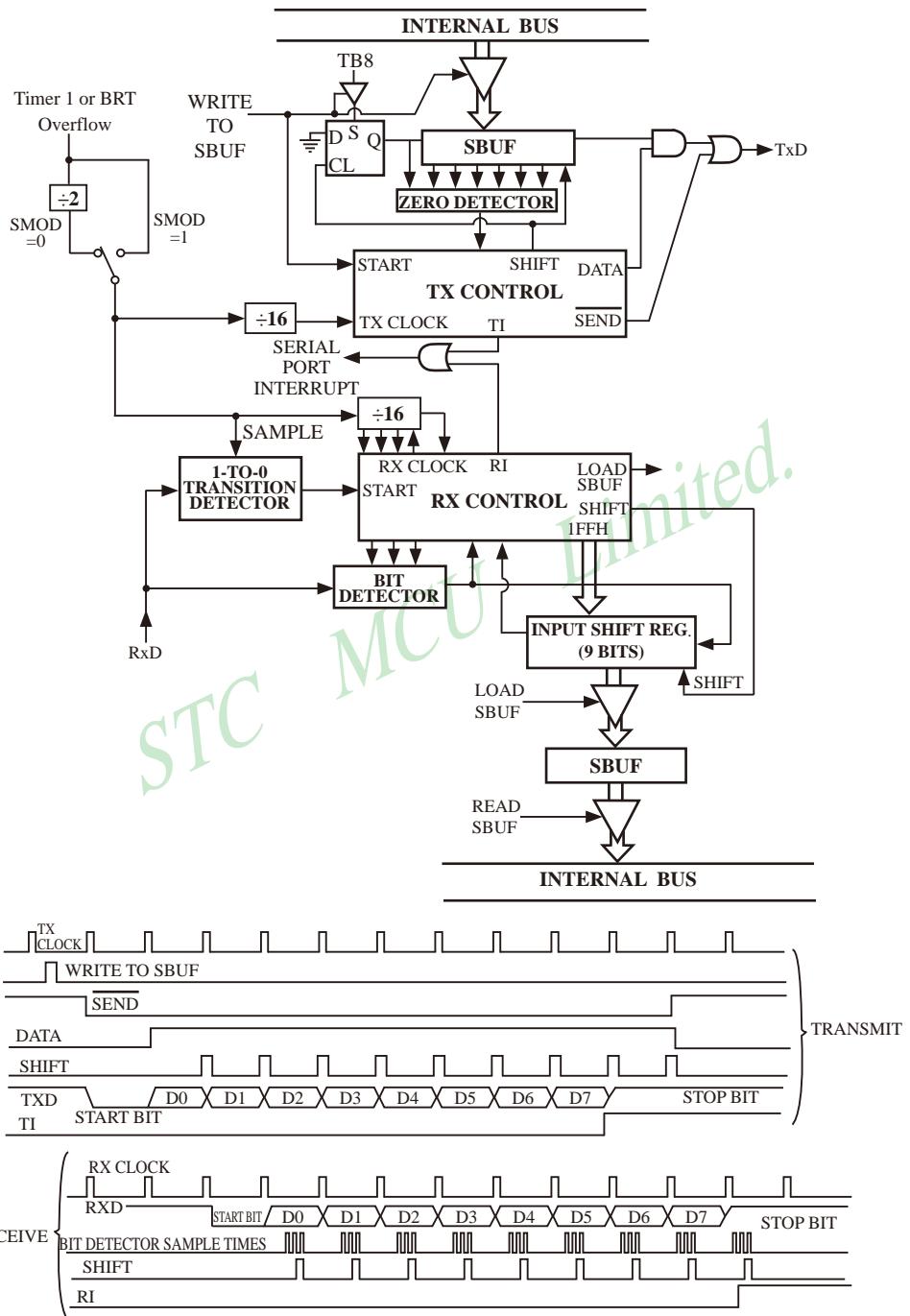


图8-2 串行口模式1功能结构示意图及接收/发送时序图

8.2.3 串行口1工作模式2：9位UART，波特率固定

当SM0、SM1两位为10时，串行口1工作在模式2。串行口1工作模式2为9位数据异步通信UART模式，其一帧的信息由11位组成：1位起始位，8位数据位(低位在先)，1位可编程位(第9位数据)和1位停止位。发送时可编程位(第9位数据)由SCON中的TB8提供，可软件设置为1或0，或者可将PSW中的奇/偶校验位P值装入TB8(TB8既可作为多机通信中的地址数据标志位，又可作为数据的奇偶校验位)。接收时第9位数据装入SCON的RB8。TxD/P3.1为发送端口，RxD/P3.0为接收端口，以全双工模式进行接收/发送。

模式2的波特率为：

$$\text{串行通信模式2波特率} = 2^{\text{SMOD}} / 64 \times (\text{SYSclk系统工作时钟频率})$$

上述波特率可通过软件对PCON中的SMOD位进行设置，当SMOD=1时，选择1/32(SYSclk)；当SMOD=0时，选择1/64(SYSclk)，故而称SMOD为波特率加倍位。可见，模式2的波特率基本上是固定的。

图8-3为串行通信模式2的功能结构示意图及其接收/发送时序图。

由图8-3可知，模式2和模式1相比，除波特率发生源略有不同，发送时由TB8提供给移位寄存器第9数据位不同外，其余功能结构均基本相同，其接收/发送操作过程及时序也基本相同。

当接收器接收完一帧信息后必须同时满足下列条件：

- RI=0
- SM2=0或者SM2=1，并且接收到的第9数据位RB8=1。

当上述两条件同时满足时，才将接收到的移位寄存器的数据装入SBUF和RB8中，并置位RI=1，向主机请求中断处理。如果上述条件有一个不满足，则刚接收到移位寄存器中的数据无效而丢失，也不置位RI。无论上述条件满足与否，接收器又重新开始检测RxD输入端口的跳变信息，接收下一帧的输入信息。

在模式2中，接收到的停止位与SBUF、RB8和RI无关。

通过软件对SCON中的SM2、TB8的设置以及通信协议的约定，为多机通信提供了方便。

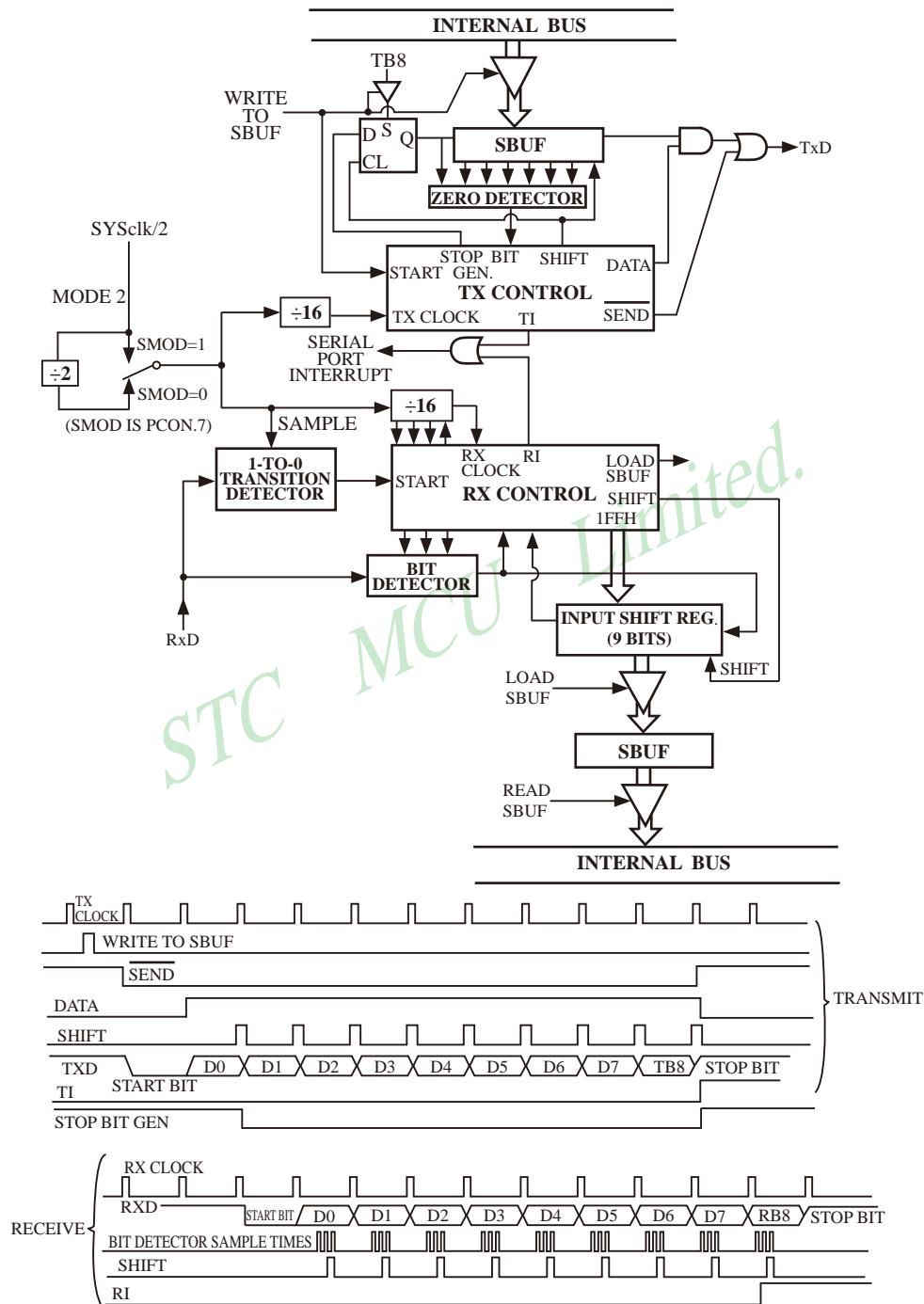


图8-3 串行口模式2功能结构示意图及接收/发送时序图

8.2.4 串行口1工作模式3：9位UART，波特率可变

当SM0、SM1两位为11时，串行口1工作在模式3。串行通信模式3为9位数据异步通信UART模式，其一帧的信息由11位组成：1位起始位，8位数据位(低位在先)，1位可编程位(第9位数据)和1位停止位。发送时可编程位(第9位数据)由SCON中的TB8提供，可软件设置为1或0，或者可将PSW中的奇/偶校验位P值装入TB8(TB8既可作为多机通信中的地址数据标志位，又可作为数据的奇偶校验位)。接收时第9位数据装入SCON的RB8。TxD/P3.1为发送端口，RxD/P3.0为接收端口，以全双工模式进行接收/发送。

模式3的波特率为：

$$\text{串行通信模式3波特率} = 2^{\text{SMOD}} / 32 \times (\text{定时器/计数器1的溢出率或BRT独立波特率发生器的溢出率})$$

当T1x12 = 0时，定时器1的溢出率 = SYSclk/12/(256 - TH1);

当T1x12 = 1时，定时器1的溢出率 = SYSclk / (256 - TH1)

当BRTx12 = 0时，BRT独立波特率发生器的溢出率 = SYSclk/12/(256 - BRT);

当BRTx12 = 1时，BRT独立波特率发生器的溢出率 = SYSclk / (256 - BRT)

可见，模式3和模式1一样，其波特率可通过软件对定时器/计数器1或独立波特率发生器的设置进行波特率的选择，是可变的。

图8-4为串行口工作模式3的功能结构示意图及其接收/发送时序图。

由图8-4可知，模式3和模式1相比，除发送时由TB8提供给移位寄存器第9数据位不同外，其余功能结构均基本相同，其接收‘发送操作过程及时序也基本相同。

当接收器接收完一帧信息后必须同时满足下列条件：

- RI=0
- SM2=0或者SM2=1，并且接收到的第9数据位RB8=1。

当上述两条件同时满足时，才将接收到的移位寄存器的数据装入SBUF和RB8中，并置位RI=1，向主机请求中断处理。如果上述条件有一个不满足，则刚接收到移位寄存器中的数据无效而丢失，也不置位RI。无论上述条件满足与否，接收器又重新开始检测RxD输入端口的跳变信息，接收下一帧的输入信息。

在模式3中，接收到的停止位与SBUF、RB8和RI无关。

通过软件对SCON中的SM2、TB8的设置以及通信协议的约定，为多机通信提供了方便。

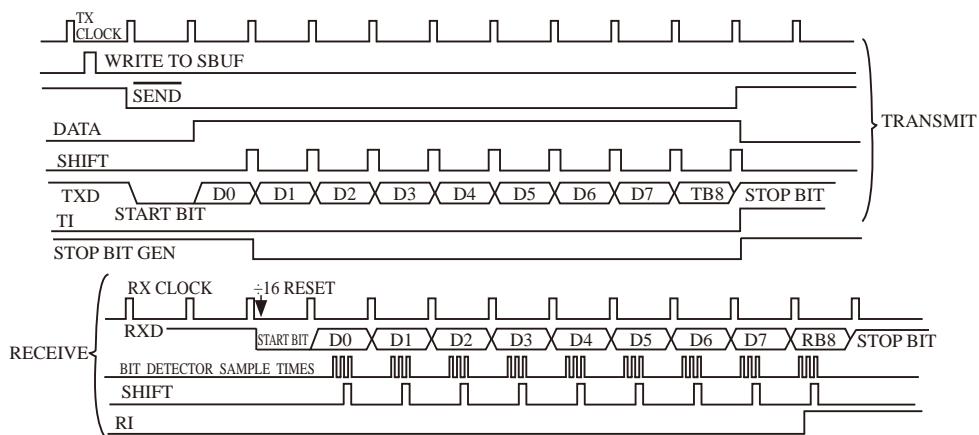
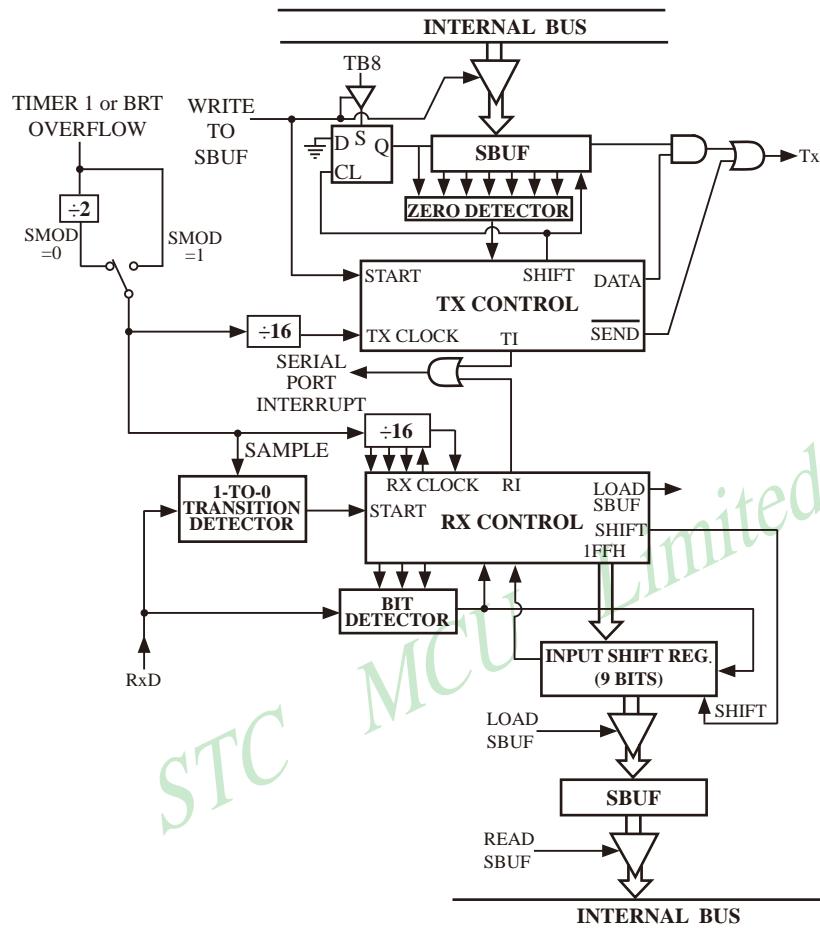


图8-4 串行口模式3功能结构示意图及接收/发送时序图

8.3 串行通信中波特率的设置

STC12C5A60S2系列单片机串行通信的波特率随所选工作模式的不同而异，对于工作模式0和模式2，其波特率与系统时钟频率SYSclk和PCON中的波特率选择位SMOD有关，而模式1和模式3的波特率除与SYSclk和PCON位有关外，还与定时器/计数器1或BRT独立波特率发生器设置有关。通过对定时器/计数器1或BRT独立波特率发生器的设置，可选择不同的波特率，所以这种波特率是可变的。

串行通信模式0，其波特率与系统时钟频率SYSclk有关。

当模式0的通信速度设置位UART_M0x6/AUXR.5 = 0时，其波特率 = SYSclk/12。

当模式0的通信速度设置位UART_M0x6/AUXR.5 = 1时，其波特率 = SYSclk/2。

一旦SYSclk选定且UART_M0x6/AUXR.5设置好，则串行通信工作模式0的波特率固定不变。

串行通信工作模式2，其波特率除与SYSclk有关外，还与SMOD位有关。

其基本表达式为：串行通信模式2波特率=2^{SMOD}/64 × (SYSclk系统工作时钟频率)

当SMOD=1时，波特率=2/64(SYSclk)=1/32(SYSclk);

当SMOD=0时，波特率=1/64(SYSclk)。

当SYSclk选定后，通过软件设置PCON中的SMOD位，可选择两种波特率。所以，这种模式的波特率基本固定。

串行通信模式1和3，其波特率是可变的：

模式1、3波特率=2^{SMOD}/32 × (定时器/计数器1的溢出率或BRT独立波特率发生器的溢出率)

当T1x12 = 0时，定时器1的溢出率 = SYSclk/12/(256 - TH1);

当T1x12 = 1时，定时器1的溢出率 = SYSclk / (256 - TH1)

当BRTx12 = 0时，BRT独立波特率发生器的溢出率 = SYSclk/12/(256 - BRT);

当BRTx12 = 1时，BRT独立波特率发生器的溢出率 = SYSclk / (256 - BRT)

通过对定时器/计数器1和BRT独立波特率发生器的设置，可灵活地选择不同的波特率。在实际应用中多半选用串行模式1或串行模式3。显然，为选择波特率，关键在于定时器/计数器1和BRT独立波特率发生器的溢出率的计算。SMOD的选择，只需根据需要执行下列指令就可实现SMOD=0或1；

```
MOV PCON, #00H ; 使SMOD=0
MOV PCON, #80H ; 使SMOD=1
```

SMOD只占用电源控制寄存器PCON的最高一位，其他各位的具体设置应根据实际情况而定。

当用户选择定时器/计数器1作波特率发生器时，为选择波特率，关键在于定时器/计数器1的溢出率。下面介绍如何计算定时器/计数器1的溢出率。

定时器/计数器1的溢出率定义为：单位时间（秒）内定时器/计数器1回0溢出的次数，即定时器/计数器1的溢出率=定时器/计数器1的溢出次数/秒。

STC12C5A60S2系列单片机设有两个定时器/计数器，因定时器/计数器1具有4种工作方式，而常选用定时器/计数器1的工作方式2（8位自动重装）作为波特率的溢出率。

设置定时器/计数器1工作于定时模式的工作方式2（8位自动重装），TL1的计数输入来自于SYSclk经12分频或不分频（由T1x12/AUXR.6确定是12分频还是不分频）的脉冲。当T1x12/AUXR.6=0时，单片机工作在12T模式，TL1的计数输入来自于SYSclk经12分频的脉冲；当T1x12/AUXR.6=1时，单片机工作在1T模式，TL1的计数输入来自于SYSclk不经过分频的脉冲。可见，定时器/计数器1的溢出率与SYSclk和自动重装值N有关，SYSclk越大，特别是N越大，溢出率也就越高。例如：当N=FFH，则每隔一个时钟即溢出一次（极限情况）；若N=00H，则需每隔256个时钟才溢出一次；当SYSclk=6MHz且T1x12/AUXR.6=0时，一个时钟为2μs，当SYSclk=6MHz且T1x12/AUXR.6=1时，一个时钟约为0.167μs（快12倍）。SYSclk=12MHz且T1x12/AUXR.6=0时，则一个时钟为1μs，当SYSclk=6MHz且T1x12/AUXR.6=1时，一个时钟约为0.083μs（快12倍）。对于一般情况下，

当T1x12/AUXR.6=0时，定时器/计数器1溢出一次所需的时间为： $(2^8 - N) \times 12 \text{时钟} = (2^8 - N) \times 12 \times \frac{1}{\text{SYSclk}}$

当T1x12/AUXR.6=1时，定时器/计数器1溢出一次所需的时间为： $(2^8 - N) \times 1 \text{时钟} = (2^8 - N) \times \frac{1}{\text{SYSclk}}$

于是得定时器/计数器每秒溢出的次数，即

当T1x12/AUXR.6=0时，定时器/计数器1的溢出率=SYSclk/12×(2⁸-N) (次/秒)

当T1x12/AUXR.6=1时，定时器/计数器1的溢出率=SYSclk×(2⁸-N) (次/秒)

式中SYSclk为系统时钟频率，N为再装入时间常数。

显然，选用定时器/计数器0作波特率的溢出率也一样。选用不同工作方式所获得波特率的范围不同。因为不同方式的计数位数不同，N取值范围不同，且计数方式较复杂。现以定时器/计数器1工作于方式2为例，

设： T1x12/AUXR.6=0, SYSclk=6MHz, N=FFH,

定时器/计数器1工作于方式2的溢出率为 $6 \times 10^6 / [12 \times (256 - 255)] = 0.5 \times 10^6$ (次/秒)；

设： T1x12/AUXR.6=0, SYSclk=12MHz, N=FFH,

定时器/计数器1工作于方式2的溢出率 = 1×10^6 (次/秒)；

设： T1x12/AUXR.6=0, SYSclk=12MHz, N=00H,

定时器/计数器1工作于方式2的溢出率 = $12 \times 10^6 / 12 \times 256 \approx 3906$ (次/秒)

设： T1x12/AUXR.6=1, SYSclk=6MHz, N=FFH,

定时器/计数器1工作于方式2的溢出率为 $6 \times 10^6 / (256 - 255) = 6 \times 10^6$ (次/秒)；

设： T1x12/AUXR.6=1, SYSclk=12MHz, N=00H,

定时器/计数器1工作于方式2的溢出率 = $12 \times 10^6 / 256 = 46875$ (次/秒)

下表给出各种常用波特率与定时器/计数器1各参数之间的关系。

常用波特率与定时器/计数器1各参数关系 (T1x12/AUXR.6=0)

常用波特率	系统时钟频率 (MHz)	SMOD	定时器1		
			C/T	方式	重新装入值
方式0 MAX: 1M	12	×	×	×	×
方式2 MAX: 375K	12	1	×	×	×
方式1和3	62.5K	12	1	0	2 FFH
	19.2K	11.059	1	0	2 FDH
	9.6K	11.059	0	0	2 FDH
	4.8K	11.059	0	0	2 FAH
	2.4K	11.059	0	0	2 F4H
	1.2K	11.059	0	0	2 F8H
	137.5	11.986	0	0	2 1DH
	110	6	0	0	2 72H
	110	12	0	1	FFFFBH

设置波特率的初始化程序段如下:

```

    :
MOV TMOD, #20H ; 设置定时器/计数器1定时、工作方式2
MOV TH1, #XXH   ; 设置定时常数N
MOV TL1, #XXH   ;
SETB TR1        ; 启动定时器/计数器1
MOV PCON, #80H  ; 设置SMOD=1
MOV SCON, #50H  ; 设置串行通信方式1
    :

```

执行上述程序段后，即可完成对定时器/计数器1的操作方式及串行通信的工作方式和波特率的设置。

由于用其他工作方式设置波特率计算方法较复杂，一般应用较少，故不一一论述。

当用户选择BRT独立波特率发生器作波特率发生器时，为选择波特率，关键在于独立波特率发生器的溢出率。当用户选择BRT独立波特率发生器作波特率发生器时，定时器/计数器1可以释放出来作为定时器/计数器/时钟输出使用。.

用户在程序中如何具体使用串口1 和独立波特率发生器BRT

1. 设置串口1 的工作模式，SCON 寄存器中的SM0 和SM1 两位决定了串口1 的4 种工作模式。
 2. 设置串口1 的波特率，使用独立波特率发生器寄存器和相应的位：
- BRT 独立波特率发生器寄存器，BRTx12 位，SMOD 位
3. 启动独立波特率发生器，让BRTR 位为1，BRT 独立波特率发生器寄存器就立即开始计数。
 4. 设置串口1 的中断优先级，及打开中断相应的控制位是：

PS, PSH, ES, EA

5. 如要串口1 接收，将REN 置1 即可

如要串口1 发送，将数据送入SBUF 即可，

接收完成标志RI, 发送完成标志TI, 要由软件清0。

当串口工作在模式1 和模式3 时，计算相应的波特率需要设置的重装载数，结果送入BRT 寄存器
计算自动重装数 RELOAD (SMOD = 0, SMOD 是 PCON 特殊功能寄存器的最高位)：

1. 计算 RELOAD (以下是 SMOD = 0 时的计算公式)

a) 12T 模式的计算公式： $RELOAD = 256 - INT(SYSc1k/Baud0/32/12 + 0.5)$

b) 1T 模式的计算公式： $RELOAD = 256 - INT(SYSc1k/Baud0/32 + 0.5)$

计算出的RELOAD 数直接送BRT 寄存器

式中：INT() 表示取整运算即舍去小数，在式中加 0.5 可以达到四舍五入的目的

SYSc1k = 晶振频率

Baud0 = 标准波特率

2. 计算用 RELOAD 产生的波特率：

a) $Baud = SYSc1k/(256 - RELOAD)/32/12$ 12T 模式

b) $Baud = SYSc1k/(256 - RELOAD)/32$ 1T 模式

3. 计算误差

$error = (Baud - Baud0)/Baud0 * 100\%$

4. 如果误差绝对值 > 3% 要更换波特率或者更换晶体频率，重复步骤 1-4

例：SYSc1k = 22.1184MHz, Baud0 = 57600 (12T 模式)

1. $RELOAD = 256 - INT(22118400/57600/32/12 + 0.5)$

= $256 - INT(1.5)$

= $256 - 1$

= 255

= 0FFH

2. $Baud = 22118400/(256-255)/32/12$

= 57600

3. 误差等于零

例: SYSclk = 18.432MHz, Baud0 = 57600 (12T 模式)

$$1. \text{ RELOAD} = 256 - \text{INT}(18432000/57600/32/12 + 0.5)$$

$$= 256 - \text{INT}(0.833 + 0.5)$$

$$= 256 - \text{INT}(1.333)$$

$$= 256 - 1$$

$$= 255$$

$$= 0FFH$$

$$2. \text{ Baud} = 18432000/(256-255)/32/12$$

$$= 48000$$

$$3. \text{ error} = (48000 - 57600)/57600 * 100\%$$

$$= -16.66\%$$

4. 误差很大, 要更换波特率或者更换晶体频率, 重新计算请见下一例

例: SYSclk = 18.432MHz, Baud0 = 9600 (12T 模式)

$$1. \text{ RELOAD} = 256 - \text{INT}(18432000/9600/32/12 + 0.5)$$

$$= 256 - \text{INT}(5.5)$$

$$= 256 - 5$$

$$= 251$$

$$= 0FBH$$

$$2. \text{ Baud} = 18432000/(256-251)/32/12$$

$$= 9600$$

3. 一目了然, 误差等于零

例: SYSclk = 2.000MHz, Baud = 4800 (1T 模式)

$$1. \text{ RELOAD} = 256 - \text{INT}(2000000/4800/32 + 0.5)$$

$$= 256 - \text{INT}(13.02 + 0.5)$$

$$= 256 - \text{INT}(13.52)$$

$$= 256 - 13$$

$$= 243$$

$$= 0F3H$$

$$2. \text{ Baud} = 2000000/(256-243)/32$$

$$= 4808$$

$$3. \text{ error} = 0.16\%$$

8.4 串行口1的测试程序

1. C程序:

```
/*
 * --- STC MCU Limited -----
 * --- 演示STC 1T 系列单片机串行口1功能 (8-bit/9-bit) -----
 * --- Mobile: (86)13922805190 -----
 * --- Fax: 86-755-82905966 -----
 * --- Tel: 86-755-82948412 -----
 * --- Web: www.STCMCU.com -----
 * 如果要在程序中使用或在文章中引用该程序, -----
 * 请在程序中或文章中注明使用了STC的资料及程序 -----
 */

#include "reg51.h"
#include "intrins.h"

typedef unsigned char     BYTE;
typedef unsigned int      WORD;

#define FOSC    18432000L           //System frequency
#define BAUD   9600                //UART baudrate

/*Define UART parity mode*/
#define NONE_PARITY 0              //None parity
#define ODD_PARITY 1               //Odd parity
#define EVEN_PARITY 2              //Even parity
#define MARK_PARITY 3              //Mark parity
#define SPACE_PARITY 4             //Space parity

#define PARITYBIT    EVEN_PARITY   //Testing even parity

sbit    bit9 = P2^2;            //P2.2 show UART data bit9
bit    busy;

void SendData(BYTE dat);
void SendString(char *s);

void main()
{
#if (PARITYBIT == NONE_PARITY)
    SCON = 0x50;                //8-bit variable UART
#elif (PARITYBIT == ODD_PARITY) || (PARITYBIT == EVEN_PARITY) || (PARITYBIT == MARK_PARITY)
    SCON = 0xda;                //9-bit variable UART, parity bit initial to 1
#elif (PARITYBIT == SPACE_PARITY)
    SCON = 0xd5;                //9-bit variable UART, parity bit initial to 0
#endif
}
```

```

TMOD = 0x20;           //Set Timer1 as 8-bit auto reload mode
TH1 = TL1 = -(FOSC/12/32/BAUD); //Set auto-reload value
TR1 = 1;               //Timer1 start run
ES = 1;                //Enable UART interrupt
EA = 1;                //Open master interrupt switch

SendString("STC12C5A60S2\r\nUart Test !\r\n");
while(1);

}

/*
-----UART interrupt service routine-----
*/
void Uart_Isr() interrupt 4 using 1
{
    if (RI)
    {
        RI = 0;           //Clear receive interrupt flag
        P0 = SBUF;        //P0 show UART data
        bit9 = RB8;       //P2.2 show parity bit
    }
    if (TI)
    {
        TI = 0;           //Clear transmit interrupt flag
        busy = 0;         //Clear transmit busy flag
    }
}
/*
-----Send a byte data to UART
Input: dat (data to be sent)
Output:None
-----*/
void SendData(BYTE dat)
{
    while (busy);          //Wait for the completion of the previous data is sent
    ACC = dat;             //Calculate the even parity bit P (PSW.0)
    if (P)                //Set the parity bit according to P
    {
        #if (PARITYBIT == ODD_PARITY)
            TB8 = 0;       //Set parity bit to 0
        #elif (PARITYBIT == EVEN_PARITY)
            TB8 = 1;       //Set parity bit to 1
        #endif
    }
}

```

```
else
{
#if (PARITYBIT == ODD_PARITY)
    TB8 = 1;                                //Set parity bit to 1
#elif (PARITYBIT == EVEN_PARITY)
    TB8 = 0;                                //Set parity bit to 0
#endif
}
    busy = 1;
    SBUF = ACC;                            //Send data to UART buffer
}

/*
Send a string to UART
Input: s (address of string)
Output:None
*/
void SendString(char *s)
{
    while (*s)
    {
        sendData(*s++);
    }
}
```

2. 汇编程序:

```
/*
 * --- STC MCU Limited -----
 * --- 演示STC 1T 系列单片机串行口1功能 (8-bit/9-bit) -----
 * --- Mobile: (86)13922805190 -----
 * --- Fax: 86-755-82905966 -----
 * --- Tel: 86-755-82948412 -----
 * --- Web: www.STCMCU.com -----
 * 如果要在程序中使用或在文章中引用该程序, -----
 * 请在程序中或文章中注明使用了STC的资料及程序 -----
 */

; /*Define UART parity mode*/
#define NONE_PARITY 0           //None parity
#define ODD_PARITY 1           //Odd parity
#define EVEN_PARITY 2          //Even parity
#define MARK_PARITY 3          //Mark parity
#define SPACE_PARITY 4         //Space parity

#define PARITYBIT EVEN_PARITY //Testing even parity
;-----;
BUSY BIT 20H.0 ;transmit busy flag
;-----;
ORG 0000H
LJMP MAIN

ORG 0023H
LJMP UART_ISR
;-----;
ORG 0100H

MAIN:
    CLR BUSY
    CLR EA
    MOV SP, #3FH
#if (PARITYBIT == NONE_PARITY)
    MOV SCON, #50H ;8-bit variable UART
#elif (PARITYBIT == ODD_PARITY) || (PARITYBIT == EVEN_PARITY) || (PARITYBIT == MARK_PARITY)
    MOV SCON, #0DAH ;9-bit variable UART, parity bit initial to 1
#elif (PARITYBIT == SPACE_PARITY)
    MOV SCON, #0D5H ;9-bit variable UART, parity bit initial to 0
#endif
;-----;
```

```

MOV TMOD, #20H ;Set Timer1 as 8-bit auto reload mode
MOV A, #0FBH ;256-18432000/12/32/9600
MOV TH1, A ;Set auto-reload value
MOV TL1, A
SETB TR1 ;Timer1 start run
SETB ES ;Enable UART interrupt
SETB EA ;Open master interrupt switch
;-----
MOV DPTR, #TESTSTR ;Load string address to DPTR
LCALL SENDSTRING ;Send string
;-----
SJMP $
;-----
TESTSTR: ;Test string
DB "STC12C5A60S2 Uart Test !", 0DH,0AH,0
;-----
;UART2 interrupt service routine
;-----
UART_ISR:
PUSH ACC
PUSH PSW
JNB RI, CHECKTI ;Check RI bit
CLR RI ;Clear RI bit
MOV P0, SBUF ;P0 show UART data
MOV C, RB8
MOV P2.2, C ;P2.2 show parity bit
CHECKTI:
JNB TI, ISR_EXIT ;Check S2TI bit
CLR TI ;Clear S2TI bit
CLR BUSY ;Clear transmit busy flag
ISR_EXIT:
POP PSW
POP ACC
RETI
;-----
;Send a byte data to UART
;Input: ACC (data to be sent)
;Output:None
;-----
SENDDATA:
JB BUSY, $ ;Wait for the completion of the previous data is sent
MOV ACC, A ;Calculate the even parity bit P (PSW.0)
JNB P, EVEN1INACC ;Set the parity bit according to P

```

```
ODD1INACC:  
#if (PARITYBIT == ODD_PARITY)  
    CLR    TB8                      ;Set parity bit to 0  
#elif (PARITYBIT == EVEN_PARITY)  
    SETB    TB8                      ;Set parity bit to 1  
#endif  
    SJMP    PARITYBITOK  
EVEN1INACC:  
#if (PARITYBIT == ODD_PARITY)  
    SETB    TB8                      ;Set parity bit to 1  
#elif (PARITYBIT == EVEN_PARITY)  
    CLR    TB8                      ;Set parity bit to 0  
#endif  
PARITYBITOK:  
    SETB    BUSY                     ;Parity bit set completed  
    MOV     SBUF, A                 ;Send data to UART buffer  
    RET  
  
/*-----  
;Send a string to UART  
;Input: DPTR (address of string)  
;Output:None  
-----*/  
SENDSTRING:  
    CLR    A  
    MOVC   A,    @A+DPTR          ;Get current char  
    JZ     STRINGEND              ;Check the end of the string  
    INC    DPTR                   ;increment string ptr  
    LCALL  SENDDATA              ;Send current char  
    SJMP    SENDSTRING            ;Check next  
STRINGEND:  
    RET  
-----  
END
```

8.5 串行口2的相关寄存器

符号	描述	地址	位地址及符号										复位值					
			MSB					LSB										
S2CON	Serial 2 Control register	9AH	S2SM0		S2SM1		S2SM2		S2REN		S2TB8		S2RB8		S2TI		S2RI	0000 0000B
S2BUF	Serial 2 Buffer	9BH															xxxx xxxx B	
BRT	dedicated Baud-Rate Timer 独立波特率发生器，装入重装数	9CH															0000 0000B	
AUXR	Auxiliary register	8EH	T0x12		T1x12		UART_M0x6		BRTR		S2SMOD		BRTx12		EXRAM		S1BRS	0000 0000B
IE	Interrupt Enable	A8H	EA		ELVD		EADC		ES		ET1		EX1		ET0		EX0	0000 0000B
IE2	Interrupt Enable 2	AFH	-		-		-		-		-		-		ESPI		ES2	xxxx xx00B
IP2	Interrupt Priority 2 Low	B5H	-		-		-		-		-		-		PSPI		PS2	x000 0000B
IP2H	Interrupt Priority 2 High	B6H	-		-		-		-		-		-		PSPIH		PS2H	0000 0000B
AUXR1	Auxiliary register1	A2H	-		PCA_P4		SPI_P4		S2_P4		GF2		ADRJ		-		DPS	x000 0x0B

1. 串行口2的控制寄存器S2CON

串行口2控制寄存器S2CON用于确定串行口2的工作方式和某些控制功能。其格式如下：

S2CON：串行口2控制寄存器

SFR name	Address	bit	B7	B6	B5	B4	B3	B2	B1	B0
S2CON	9AH	name	S2SM0	S2SM1	S2SM2	S2REN	S2TB8	S2RB8	S2TI	S2RI

S2SM0：该位和S2SM1一起指定串行口2的工作方式，如下表所示。

其中S2SM0、S2SM1按下列组合确定串行口2的工作方式：

S2SM0	S2SM1	工作方式	功能说明	波特率
0	0	方式0	同步移位串行方式：移位寄存器	波特率是SYSclk/12
0	1	方式1	8位UART，波特率可变	($2^{S2SMOD}/32$)×(BRT独立波特率发生器的溢出率)
1	0	方式2	9位UART	($2^{S2SMOD}/64$) × SYSclk系统工作时钟频率
1	1	方式3	9位UART，波特率可变	($2^{S2SMOD}/32$)×(BRT独立波特率发生器的溢出率)
当BRTx12 = 0时，BRT独立波特率发生器的溢出率 = SYSclk/12/(256 - BRT)； 当BRTx12 = 1时，BRT独立波特率发生器的溢出率 = SYSclk / (256 - BRT)				

S2SM2: 允许方式2或方式3多机通信控制位。

在方式2或方式3时, 如果S2SM2位为1且S2REN位为1, 则接收机处于地址帧筛选状态。此时可以利用接收到的第9位(即S2RB8)来筛选地址帧: 若S2RB8=1, 说明该帧是地址帧, 地址信息可以进入S2BUF, 并使S2RI为1, 进而在中断服务程序中再进行地址号比较; 若S2RB8=0, 说明该帧不是地址帧, 应丢掉且保持S2RI=0。在方式2或方式3中, 如果S2SM2位为0且S2REN位为1, 接收机处于地址帧筛选被禁止状态。不论收到的S2RB8为0或1, 均可使接收到的信息进入S2BUF, 并使S2RI=1, 此时S2RB8通常为校验位。

方式1和方式0是非多机通信方式, 在这两种方式时, 要设置S2SM2应为0。

S2REN: 允许/禁止串行口2接收控制位。由软件置位S2REN, 即S2REN=1为允许串行接收状态, 可启动串行接收器RxD2, 开始接收信息。软件复位S2REN, 即S2REN=0, 则禁止接收。

S2TB8: 在方式2或方式3, S2TB8为要发送的第9位数据, 按需要由软件置位或清0。例如, 可用作数据的校验位或多机通信中表示地址帧/数据帧的标志位。在方式0和方式1中, 该位不用。

S2RB8: 在方式2或方式3, S2RB8是接收到的第9位数据, 作为奇偶校验位或地址帧/数据帧的标志位。方式0中不用S2RB8(置S2SM2=0). 方式1中也不用S2RB8(置S2SM2=0, S2RB8是接收到的停止位)。

S2TI: 发送中断请求标志位。在方式0, 当串行发送数据第8位结束时, 由内部硬件自动置位, 即S2TI=1, 向主机请求中断, 响应中断后S2TI必须用软件清零, 即S2TI=0。在其他方式中, 则在停止位开始发送时由内部硬件置位, 即S2TI=1, 响应中断后S2TI必须用软件清零。

S2RI: 接收中断请求标志位。在方式0, 当串行接收到第8位结束时由内部硬件自动置位S2RI=1, 向主机请求中断, 响应中断后S2RI必须用软件清零, 即S2RI=0。在其他方式中, 串行接收到停止位的中间时刻由内部硬件置位, 即S2RI=1, 向CPU发中断申请, 响应中断后S2RI必须由软件清零。

S2CON的所有位可通过整机复位信号复位为全“0”。S2CON的字节地址为9AH, 不可位寻址。串行通信的中断请求: 当一帧发送完成, 内部硬件自动置位S2TI, 即S2TI=1, 请求中断处理; 当接收完一帧信息时, 内部硬件自动置位S2RI, 即S2RI=1, 请求中断处理。由于S2TI和S2RI以“或逻辑”关系向主机请求中断, 所以主机响应中断时事先并不知道是S2TI还是S2RI请求的中断, 必须在中断服务程序中查询S2TI和S2RI进行判别, 然后分别处理。因此, 两个中断请求标志位均不能由硬件自动置位, 必须通过软件清0, 否则将出现一次请求多次响应的错误。

2. 串行口2的数据缓冲寄存器S2BUF

STC12C5A60S2系列单片机的串行口2数据缓冲寄存器(S2BUF)的地址是9BH，实际是2个缓冲器，写S2BUF的操作完成待发送数据的加载，读SBUF的操作可获得已接收到的数据。两个操作分别对应两个不同的寄存器，1个是只写寄存器，1个是只读寄存器。

串行通道内设有数据寄存器。在所有的串行通信方式中，在写入S2BUF信号(MOV S2BUF,A)的控制下，把数据装入相同的9位移位寄存器，前面8位为数据字节，其最低位为移位寄存器的输出位。根据不同的工作方式会自动将“1”或S2TB8的值装入移位寄存器的第9位，并进行发送。

串行通道的接收寄存器是一个输入移位寄存器。在方式0时它的字长为8位，其他方式时为9位。当一帧接收完毕，移位寄存器中的数据字节装入串行数据缓冲器S2BUF中，其第9位则装入S2CON寄存器中的S2RB8位。如果由于S2SM2使得已接收到的数据无效时，S2RB8和S2BUF中内容不变。

由于接收通道内设有输入移位寄存器和S2BUF缓冲器，从而使一帧接收完将数据由移位寄存器装入S2BUF后，可立即开始接收下一帧信息，主机应在该帧接收结束前从S2BUF缓冲器中将数据取走，否则前一帧数据将丢失。S2BUF以并行方式送往内部数据总线。

3. 独立波特率发生器寄存器BRT

独立波特率发生器寄存器BRT(地址为9CH，复位值为00H)用于保存重装时间常数。

STC12C5A60S2系列单片机是1T的8051单片机，复位后兼容传统8051单片机。

注意：有串口2的单片机，串口2永远是使用独立波特率发生器作为波特率发生器，串口2不能够选择定时器1做波特率发生器，串口1可以选择定时器1做波特率发生器，也可以选择独立波特率发生器作为波特率发生器。

4. 辅助寄存器AUXR

辅助寄存器AUXR的格式及各位含义如下：

AUXR：辅助寄存器（不可位寻址）

SFR name	Address	bit	B7	B6	B5	B4	B3	B2	B1	B0
AUXR	8EH	name	T0x12	T1x12	UART_M0x6	BRTR	S2SMOD	BRTx12	EXTRAM	S1BRS

BRTR：独立波特率发生器运行控制位

- 0, 不允许独立波特率发生器运行;
- 1, 允许独立波特率发生器运行

S2SMOD：串口2的波特率加倍控制位。

- 0, 串口2的波特率不加倍;
- 1, 串口2的波特率加倍

对于STC12C5A60S2系列单片机，串口2只能使用独立波特率发生器作为波特率发生器，不能够选择定时器1作为波特率发生器；而串口1既可以選擇定时器1作为波特率发生器，也可以选择独立波特率发生器作为波特率发生器。

BRTx12：独立波特率发生器计数控制位。

- 0, 独立波特率发生器每12个时钟计数一次;
- 1, 独立波特率发生器每1个时钟计数一次

5. 与串行口2中断相关的寄存器

串行口2中断允许位ES2位于中断允许寄存器IE2中，中断允许寄存器的格式如下：

IE2：中断允许寄存器2（不可位寻址）

SFR name	Address	bit	B7	B6	B5	B4	B3	B2	B1	B0
IE2	AFH	name	-	-	-	-	-	-	ESPI	ES2

ES2：串行口2中断允许位，ES2=1，允许串行口2中断，ES2=0，禁止串行口2中断。

IE：中断允许寄存器（可位寻址）

SFR name	Address	bit	B7	B6	B5	B4	B3	B2	B1	B0
IE	A8H	name	EA	ELVD	EADC	ES	ET1	EX1	ET0	EX0

EA：CPU的总中断允许控制位，EA=1，CPU开放中断，EA=0，CPU屏蔽所有的中断申请。

EA的作用是使中断允许形成多级控制。即各中断源首先受EA控制；其次还受各中断源自己的中断允许控制位控制。

串行口2中断优先级控制位PS2位和PS2H位分别位于中断优先级控制寄存器IP2和IP2H中，中断优先级控制寄存器的格式如下：

IP2H：中断优先级控制寄存器（不可位寻址）

SFR name	Address	bit	B7	B6	B5	B4	B3	B2	B1	B0
IP2H	B6H	name	-	-	-	-	-	-	PSPIH	PS2H

IP2：中断优先级控制寄存器（不可位寻址）

SFR name	Address	bit	B7	B6	B5	B4	B3	B2	B1	B0
IP2	B5H	name	-	-	-	-	-	-	PSPI	PS2

PS2H, PS2: 串行口2中断优先级控制位。

当PS2H=0且PS2=0时，串行口2中断为最低优先级中断(优先级0)

当PS2H=0且PS2=1时，串行口2中断为较低优先级中断(优先级1)

当PS2H=1且PS2=0时，串行口2中断为较高优先级中断(优先级2)

当PS2H=1且PS2=1时，串行口2中断为最高优先级中断(优先级3)

6. 辅助寄存器1 AUXR1

通过设置寄存器AUXR1中的S2_P4位，可以将串口2在P1和P4口之间任意切换，AUXR1寄存器的格式如下：

AUXR1：辅助寄存器1（不可位寻址）

SFR name	Address	bit	B7	B6	B5	B4	B3	B2	B1	B0
AUXR1	A2H	name	-	PCA_P4	SPI_P4	S2_P4	GF2	ADRJ	-	DPS

PCA_P4: 0, 缺省PCA在P1口

1, PCA/PWM从P1口切换到P4口

ECI从P1.2切换到P4.1口

PCA0/PWM0从P1.3切换到P4.2口

PCA1/PWM1 从P1.4切换到P4.3口

SPI_P4: 0, 缺省SPI在P1口

1, SPI从P1口切换到P4口

SCLK从P1.7切换到P4.3口

MISO从P1.6切换到P4.2口

MOSI从P1.5切换到P4.1口

SS从P1.4切换到P4.0口

S2_P4: 0, 缺省UART2在P1口

1, UART2从P1口切换到P4口

TxD2从P1.3切换到P4.3口

RxD2从P1.2切换到P4.2口

GF2: 通用标志位

ADRJ:

0, 10位A/D转换结果的高8位放在ADC_RES寄存器, 低2位放在ADC_RESL寄存器

1, 10位A/D转换结果的最高2位放在ADC_RES寄存器的低2位, 低8位放在ADC_RESL寄存器

DPS: 0, 使用缺省数据指针DPTR0

1, 使用另一个数据指针DPTR1

8.6 串行口2工作模式

STC12C5A60S2系列单片机的串行口2有4种工作模式，可通过软件编程对S2CON中的S2SM0、S2SM1的设置进行选择。其中模式1、模式2和模式3为异步通信，每个发送和接收的字符都带有1个启动位和1个停止位。在模式0中，串行口被作为1个简单的移位寄存器使用。

串行口2的工作方式0:

串行数据通过RxD2/P1.2(RxD2/P4.2)接收和发送，TxD/P1.3(TxD/P4.3)输出同步移位时钟，发送接收的是8位数据，低位在先，波特率固定在SYSclk/12。串行口2的模式0操作和串行口1的模式0操作方式相同。

串口2波特率在模式0 = SYSclk系统工作时钟频率 / 12

串行口2的工作方式1:

10位数据通过RxD2/P1.2(RxD2/P4.2)接收，通过TxD/P1.3(TxD/P4.3)发送。一帧数据包含一个起始位(0), 8个数据位和一个停止位(1)。接收时，停止位进入特殊功能寄存器S2CON的S2RB8位。波特率由独立波特率发生器BRT的溢出率决定。

串口2波特率在模式1 = (2^{S2SMOD} / 32) x BRT 独立波特率发生器的溢出率

当S2SMOD = 0时，串口2波特率 = BRT 独立波特率发生器的溢出率 / 32,

当S2SMOD = 1时，串口2波特率 = BRT 独立波特率发生器的溢出率 / 16,

BRT独立波特率发生器的溢出率 = SYSclk/12/(256 - BRT) , 当BRTx12 = 0时,

BRT独立波特率发生器的溢出率 = SYSclk / (256 - BRT) , 当BRTx12 = 1时

串行口2的工作方式2:

11位数据通过RxD2/P1.2(RxD2/P4.2)接收，通过TxD/P1.3(TxD/P4.3)发送。一帧数据包含一个起始位(0), 8个数据位，一个可编程的第9位和一个停止位(1)。发送时，第9位数据位来自特殊功能寄存器S2CON的S2TB8位. 接收时，第9位进入特殊功能寄存器S2CON的S2RB8位。波特率可编程为系统时钟频率：SYSclk / 32 或者SYSclk / 64，串口2工作在模式2和串口1工作在模式2是相同的。

串口2波特率在模式2 = (2^{S2SMOD} / 64) x SYSclk 系统工作时钟频率

当S2SMOD = 0时，串口2波特率 = SYSclk 系统工作时钟频率 / 64

当S2SMOD = 1时，串口2波特率 = SYSclk 系统工作时钟频率 / 32

串行口2的工作方式3:

波特率是可变的，其它和模式2相同11位数据通过TxD2/P1.3(TxD2/P4.3)发送，通过RxD2/P1.2(RxD2/P4.2)接收。一帧数据包含一个起始位(0)，8个数据位，一个可编程的第9位，和一个停止位(1)。发送时，第9位数据位来自特殊功能寄存器S2CON的S2TB8位. 接收时，第9位进入特殊功能寄存器S2CON的S2RB8位。

串口2波特率在模式3 = (2^{S2SMOD} / 32) x BRT 独立波特率发生器的溢出率

当S2SMOD = 0时，串口2波特率 = BRT 独立波特率发生器的溢出率 / 32，

当S2SMOD = 1时，串口2波特率 = BRT 独立波特率发生器的溢出率 / 16，

BRT独立波特率发生器的溢出率 = SYSclk/12/(256 - BRT)，当BRTx12 = 0时，

BRT独立波特率发生器的溢出率 = SYSclk / (256 - BRT)，当BRTx12 = 1时

用户在程序中如何具体使用串口2

1. 设置串口2的工作模式，S2CON寄存器中的S2SM0和S2SM1两位决定了串口2的4种工作模式
2. 设置串口2的波特率相应的寄存器和位：

BRT独立波特率发生器寄存器，BRTx12位， S2SMOD位

3. 启动独立波特率发生器，让BRTR位为1，BRT独立波特率发生器寄存器就立即开始计数。

4. 设置串口2的中断优先级，及打开中断相应的控制位是：

PS2, PS2H, ES2, EA

5. 如要串口2接收，将S2REN置1 即可

如要串口2发送，将数据送入S2BUF即可，

接收完成标志S2RI, 发送完成标志S2TI, 要由软件清0。

8.7 串行口2的测试程序

1. C程序:

```
/*
 * --- STC MCU Limited -----
 * --- 演示STC 1T 系列单片机串行口2功能 (8-bit/9-bit) -----
 * --- Mobile: (86)13922805190 -----
 * --- Fax: 86-755-82905966 -----
 * --- Tel: 86-755-82948412 -----
 * --- Web: www.STCMCU.com -----
 * 如果要在程序中使用或在文章中引用该程序, -----
 * 请在程序中或文章中注明使用了STC的资料及程序 -----
 */
#include "reg51.h"
#include "intrins.h"

typedef unsigned char     BYTE;
typedef unsigned int      WORD;

#define FOSC    18432000L           //System frequency
#define BAUD   115200              //UART baudrate

/*Define UART parity mode*/
#define NONE_PARITY 0             //None parity
#define ODD_PARITY 1              //Odd parity
#define EVEN_PARITY 2             //Even parity
#define MARK_PARITY 3             //Mark parity
#define SPACE_PARITY 4            //Space parity

#define PARITYBIT EVEN_PARITY //Testing even parity

/*Declare SFR associated with the UART2 */
sfr    AUXR    = 0x8e;          //Auxiliary register
sfr    S2CON   = 0x9a;          //UART2 control register
sfr    S2BUF   = 0x9b;          //UART2 data buffer
sfr    BRT     = 0x9c;          //Baudrate generator
sfr    IE2     = 0xaf;          //Interrupt control 2

#define S2RI    0x01              //S2CON.0
#define S2TI    0x02              //S2CON.1
#define S2RB8   0x04              //S2CON.2
#define S2TB8   0x08              //S2CON.3

bit busy;

void SendData(BYTE dat);
void SendString(char *s);
```

```

void main()
{
#if (PARITYBIT == NONE_PARITY)
    S2CON = 0x50;                      //8-bit variable UART
#elif (PARITYBIT == ODD_PARITY) || (PARITYBIT == EVEN_PARITY) || (PARITYBIT == MARK_PARITY)
    S2CON = 0xda;                      //9-bit variable UART, parity bit initial to 1
#elif (PARITYBIT == SPACE_PARITY)
    S2CON = 0xd5;                      //9-bit variable UART, parity bit initial to 0
#endif

    BRT = -(FOSC/32/BAUD);             //Set auto-reload value of baudrate generator
    AUXR = 0x14;                      //Baudrate generator work in 1T mode
    IE2 = 0x01;                        //Enable UART2 interrupt
    EA = 1;                           //Open master interrupt switch

    SendString("STC12C5A60S2\r\nUart2 Test !\r\n");
    while(1);
}

/*
-----*
UART2 interrupt service routine
-----*/
void Uart2() interrupt 8 using T
{
    if (S2CON & S2RI)
    {
        S2CON &= ~S2RI;                //Clear receive interrupt flag
        P0 = S2BUF;                   //P0 show UART data
        P2 = (S2CON & S2RB8);        //P2.2 show parity bit
    }
    if (S2CON & S2TI)
    {
        S2CON &= ~S2TI;                //Clear transmit interrupt flag
        busy = 0;                     //Clear transmit busy flag
    }
}

/*
-----*
Send a byte data to UART
Input: dat (data to be sent)
Output:None
-----*/

```

```

void SendData(BYTE dat)
{
    while (busy);                                //Wait for the completion of the previous data is sent
    ACC = dat;                                    //Calculate the even parity bit P (PSW.0)
    if (P)                                         //Set the parity bit according to P
    {
        #if (PARITYBIT == ODD_PARITY)
            S2CON &= ~S2TB8;                      //Set parity bit to 0
        #elif (PARITYBIT == EVEN_PARITY)
            S2CON |= S2TB8;                      //Set parity bit to 1
        #endif
    }
    else
    {
        #if (PARITYBIT == ODD_PARITY)
            S2CON |= S2TB8;                      //Set parity bit to 1
        #elif (PARITYBIT == EVEN_PARITY)
            S2CON &= ~S2TB8;                      //Set parity bit to 0
        #endif
    }
    busy = 1;                                      //Send data to UART2 buffer
}

/*-----
Send a string to UART
Input: s (address of string)
Output:None
-----*/
void SendString(char *s)
{
    while (*s)                                     //Check the end of the string
    {
        sendData(*s++);                           //Send current char and increment string ptr
    }
}

```

2. 汇编程序:

```
/*
 * --- STC MCU Limited -----
 * --- 演示STC 1T 系列单片机串行口2功能 (8-bit/9-bit) -----
 * --- Mobile: (86)13922805190 -----
 * --- Fax: 86-755-82905966 -----
 * --- Tel: 86-755-82948412 -----
 * --- Web: www.STCMCU.com -----
 * 如果要在程序中使用或在文章中引用该程序, -----
 * 请在程序中或文章中注明使用了STC的资料及程序 -----
 */
```

```
;/*Define UART parity mode*/
#define NONE_PARITY 0           //None parity
#define ODD_PARITY 1            //Odd parity
#define EVEN_PARITY 2           //Even parity
#define MARK_PARITY 3           //Mark parity
#define SPACE_PARITY 4          //Space parity

#define PARITYBIT EVEN_PARITY //Testing even parity
;-----
```

/*Declare SFR associated with the UART2 */

AUXR	EQU	08EH	;Auxiliary register
S2CON	EQU	09AH	;UART2 control register
S2BUF	EQU	09BH	;UART2 data buffer
BRT	EQU	09CH	;Baudrate generator
IE2	EQU	0AFH	;Interrupt control 2

S2RI	EQU	01H	;S2CON.0
S2TI	EQU	02H	;S2CON.1
S2RB8	EQU	04H	;S2CON.2
S2TB8	EQU	08H	;S2CON.3

BUSY	BIT	20H.0	;transmit busy flag
------	-----	-------	---------------------

;<-----

```
        ORG 0000H
        LJMP MAIN

        ORG 0043H
        LJMP UART2_ISR
;-----
```

```

ORG    0100H
MAIN:
    CLR    BUSY
    CLR    EA
    MOV    SP,      #3FH
#if (PARITYBIT == NONE_PARITY)
    MOV    S2CON, #50H           ;8-bit variable UART
#elif (PARITYBIT == ODD_PARITY) || (PARITYBIT == EVEN_PARITY) || (PARITYBIT == MARK_PARITY)
    MOV    S2CON, #0DAH         ;9-bit variable UART, parity bit initial to 1
#elif (PARITYBIT == SPACE_PARITY)
    MOV    S2CON, #0D5H         ;9-bit variable UART, parity bit initial to 0
#endif
;-----
    MOV    BRT,    #0FBH     ;Set auto-reload value of baudrate generator (256-18432000/32/115200)
    MOV    AUXR,   #14H       ;Baudrate generator work in 1T mode
    ORL    IE2,    #01H       ;Enable UART2 interrupt
    SETB   EA
;-----
    MOV    DPTR,   #TESTSTR  ;Load string address to DPTR
    LCALL  SENDSTRING        ;Send string
;-----
    SJMP   $
;-----
TESTSTR:          ;Test string
    DB      "STC12C5A60S2 Uart2 Test !", 0DH,0AH,0
;*-----*
;UART2 interrupt service routine
;*-----*/
UART2_ISR:
    PUSH   ACC
    PUSH   PSW
    MOV    A,      S2CON      ;Read UART2 control register
    JNB    ACC.0,  CHECKTI    ;Check S2RI bit
    ANL    S2CON, #NOT S2RI   ;Clear S2RI bit
    MOV    P0,    S2BUF       ;P0 show UART data
    ANL    A,      #S2RB8     ;Mask S2RB8
    MOV    P2,    A            ;P2.2 show parity bit
    ;
CHECKTI:
    MOV    A,      S2CON      ;Read UART2 control register
    JNB    ACC.1,  ISR_EXIT   ;Check S2TI bit
    ANL    S2CON, #NOT S2TI   ;Clear S2TI bit
    CLR    BUSY               ;Clear transmit busy flag
ISR_EXIT:
    POP    PSW
    POP    ACC
    RETI

```

```

/*-----
;Send a byte data to UART
;Input: ACC (data to be sent)
;Output:None
;-----*/
SENDDATA:
    JB      BUSY,  $          ;Wait for the completion of the previous data is sent
    MOV     ACC,   A          ;Calculate the even parity bit P (PSW.0)
    JNB     P,    EVEN1INACC ;Set the parity bit according to P

ODD1INACC:
#if (PARITYBIT == ODD_PARITY)
    ANL     S2CON, #NOT S2TB8 ;Set parity bit to 0
#elif (PARITYBIT == EVEN_PARITY)
    ORL     S2CON, #S2TB8    ;Set parity bit to 1
#endif
    SJMP   PARITYBITOK

EVEN1INACC:
#if (PARITYBIT == ODD_PARITY)
    ORL     S2CON, #S2TB8    ;Set parity bit to 1
#elif (PARITYBIT == EVEN_PARITY)
    ANL     S2CON, #NOT S2TB8 ;Set parity bit to 0
#endif
PARITYBITOK:
    SETB   BUSY              ;Parity bit set completed
    MOV    S2BUF, A          ;Send data to UART2 buffer
    RET

/*-----
;Send a string to UART
;Input: DPTR (address of string)
;Output:None
;-----*/
SENDSTRING:
    CLR    A                 ;Get current char
    MOVC  A,    @A+DPTR
    JZ     STRINGEND         ;Check the end of the string
    INC    DPTR              ;increment string ptr
    LCALL  SENDDATA          ;Send current char
    SJMP   SENDSTRING        ;Check next

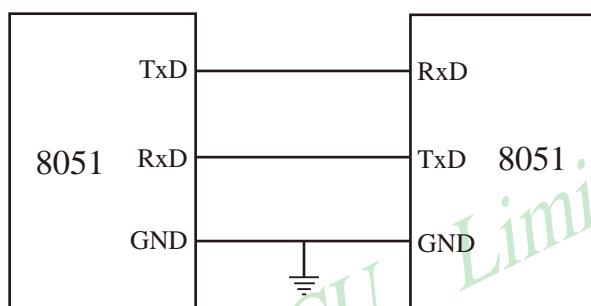
STRINGEND:
    RET
;-----
END

```

8.8 双机通信

STC12C5A60S2系列单片机的串行通信根据其应用可分为双机通信和多机通信两种。下面先介绍双机通信。

如果两个8051应用系统相距很近，可将它们的串行端口直接相连（TXD—RXD，RXD—TXD，GND—GND—地），即可实现双机通信。为了增加通信距离，减少通道及电源干扰，可采用RS—232C或RS—422、RS—485标准进行双机通信，两通信系统之间采用光—电隔离技术，以减少通道及电源的干扰，提高通信可靠性。



为确保通信成功，通信双方必须在软件上有系列的约定通常称为软件通信“协议”。现举例简介双机异步通信软件“协议”如下：

通信双方均选用2400波特的传输速率，设系统的主频SYSclk=6MHz,甲机发送数据，乙机接收数据。在双机开始通信时，先由甲机发送一个呼叫信号（例如“06H”），以询问乙机是否可以接收数据；乙机接收到呼叫信号后，若同意接收数据，则发回“00H”作为应答信号，否则发“05H”表示暂不能接收数据；甲机只有在接收到乙机的应答信号“00H”后才可将存储在外部数据存储器中的内容逐一发送给乙机，否则继续向乙机发呼叫信号，直到乙机同意接收。其发送数据格式如下：

字节数n	数据1	数据2	数据3	...	数据n	累加校验和
------	-----	-----	-----	-----	-----	-------

字节数n：甲机向乙机发送的数据个数；

数据1~数据n：甲机将向乙机发送的n帧数据；

累加校验和：为字节数n、数据1、…、数据n,这(n+1)个字节内容的算术累加和。

乙机根据接收到的“校验和”判断已接收到的n个数据是否正确。若接收正确，向甲机回发“0FH”信号，否则回发“F0H”信号。甲机只有在接收到乙机发回的“0FH”信号才算完成发送任务，返回被调用的程序，否则继续呼叫，重发数据。

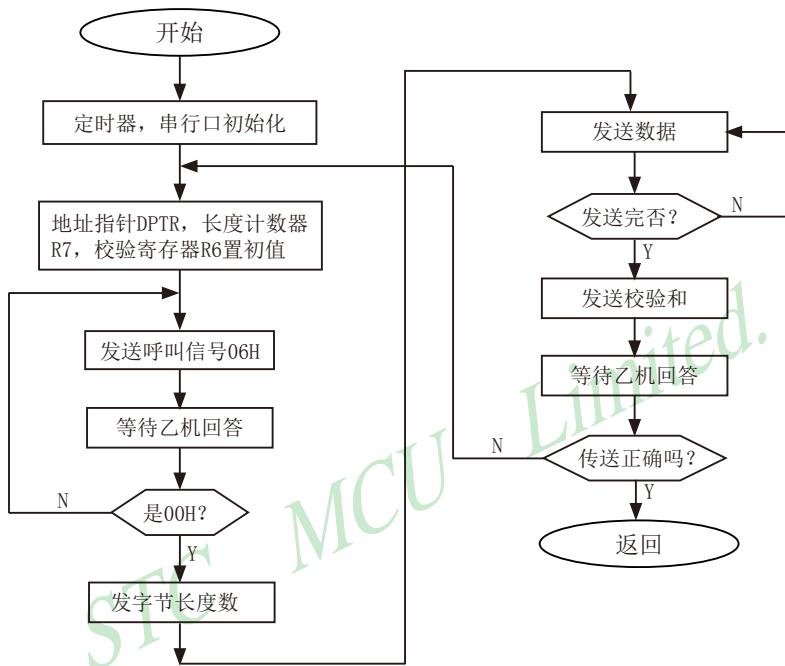
不同的通信要求，软件“协议”内容也不一样，有关需甲、乙双方共同遵守的约定应尽量完善，以防止通信不能正确判别而失败。

STC12C5A60S2系列单片机的串行通信，可直接采用查询法，也可采用自动中断法。

(1) 查询方式双机通信软件举例

①甲机发送子程序段

下图为甲机发送子程序流程图。



甲机发送程序设置:

- (a) 波特率设置: 选用定时器/计数器1定时模式、工作方式2, 计数常数F3H, SMOD=1。波特率为2400 (位/秒) ;
- (b) 串行通信设置: 异步通信方式1, 允许接收;
- (c) 内部RAM和工作寄存器设置: 31H和30H单元存放发送的数据块首地址; 2FH单元存放发送的数据块个数; R6为累加和寄存器。

甲机发送子程序清单:

START:

```
MOV TMOD, #20H      ; 设置定时器/计数器1定时、工作方式2
MOV TH1, #0F3H       ; 设置定时计数常数
MOV TL1, #0F3H       ;
MOV SCON, #50H       ; 串口初始化
MOV PCON, #80H       ; 设置SMOD=1
SETB TR1            ; 启动定时
```

ST-RAM:

```
MOV DPH, 31H         ; 设置外部RAM数据指针
MOV DPL, 30H         ; DPTR初值
MOV R7, 2FH          ; 发送数据块数送R7
MOV R6, #00H          ; 累加和寄存器R6清0
```

TX-ACK:

```
MOV A, #06H          ;
MOV SBUF, A           ; } 发送呼叫信号“06H”

```

WAIT1:

```
JBC T1, RX-YES      ; 等待发送完呼叫信号
SJMP WAIT1           ; 未发送完转WATI1
```

RX-YES:

```
JBC RI, NEXT1       ; 判断乙机回答信号
SJMP RX-YES          ; 未收到回答信号，则等待
```

NEXT1:

```
MOV A, SBUF          ; 接收回答信号送A
CJNE A, #00H, TX-ACK ; 判断是否“00H”，否则重发呼叫信号
```

TX-BYT:

```
MOV A, R7             ;
MOV SBUF, A           ;
ADD A, R6             ; } 发送数据块数n
MOV R6, A             ;
```

WAIT2:

```
JBC TI, TX-NES       ;
JMP WAIT2             ; } 等待发送完
```

TX-NES:

```
MOVX A, @DPTR         ; 从外部RAM取发送数据
MOV SBUF, A            ; 发送数据块
ADD A, R6              ;
MOV R6, A              ;
INC DPTR               ; DPTR指针加1
```

WAIT3:

```
JBC    TI,      NEXT2      ; 判断一数据块发送完否
SJMP   WAIT3               ; 等待发送完
```

NEXT2:

```
DJNZ   R7,      TX-NES     ; 判断发送全部结束否
```

TX-SUM:

```
MOV    A,       R6          ; 发送累加和给乙机
MOV    SBUF,    A
```

WAIT4:

```
JBC TI,  RX-0FH           ; }
```

```
SJMP   WAIT4               ; } 等待发送完
```

RX-0FH:

```
JBC    RI,      IF-0FH     ; }
```

```
SJMP   RX-0FH               ; } 等待接收乙机回答信号
```

IF-0FH:

```
MOV    A,       SBUF;      ; }
```

```
CJNE   A,      #0FH,    ST-RAM ; } 判断传输是否正确, 否则重新发送
RET                           ; 返回
```

乙机接收子程序段

接收程序段的设置:

(a) 波特率设置初始化: 同发送程序;

(b) 串行通信初始化: 同发送程序;

(c) 寄存器设置:

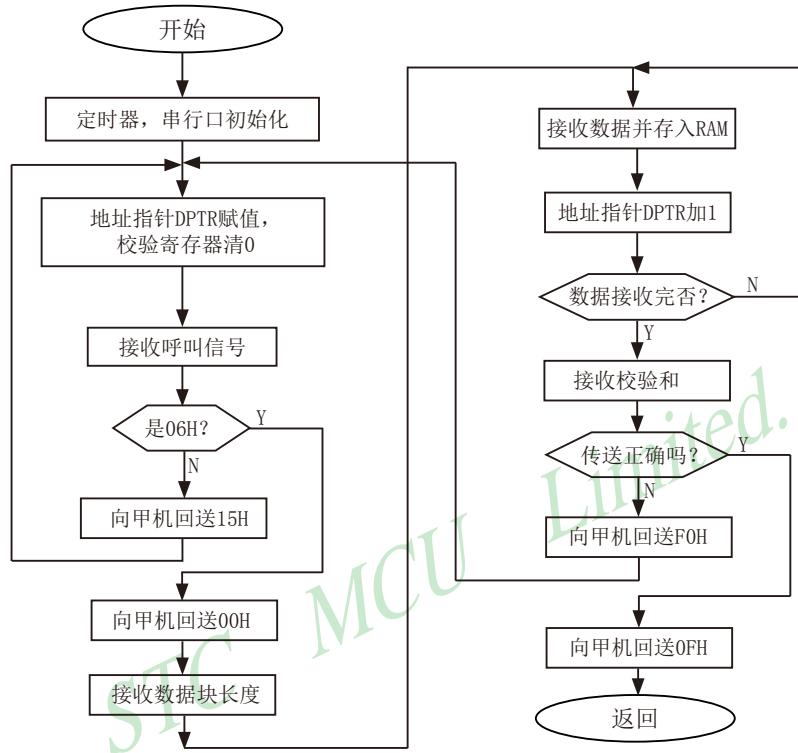
内部RAM 31H、30H单元存放接收数据缓冲区首地址。

R7——数据块个数寄存器。

R6——累加和寄存器。

(d) 向甲机回答信号: “0FH”为接收正确, “FOH”为传送出错, “00H”为同意接收数据, “05H”为暂不接收。

下图为双机通信查询方式乙机接收子程序流程图。



接收子程序清单：

TART:

```

MOV TMOD, #20H
MOV TH1, #0F3H
;
; 定时器/计数器1设置

MOV TL1, #0F3H
SETB TR1
;
; 启动定时器/计数器1

MOV SCON, #50H
;
; 置串行通信方式1, 允许接收

MOV PCON, #80H
;
; SMOD置位

```

ST-RAM:

```

MOV DPH, 31H
;
MOV DPL, 30H
;
MOV R6, #00H
;
; 设置DPTR首地址
; 校验和寄存器清0

```

RX-ACK:

```
JBC    RI,      IF-06H      ; 判断接收呼叫信号
SJMP   RX-ACK          ; 等待接收呼叫信号
```

IF-06H:

```
MOV    A,       SBUF        ; 呼叫信号送A
CJNEA #06H,   TX-05H      ; 判断呼叫信号正确否?
```

TX-00H:

```
MOV    A,       #00H        ;
MOV    SBUF,   A           ; } 向甲机发送“00H”，同意接收
```

WAIT1:

```
JBC    TI,      RX-BYS      ; 等待应答信号发送完
SJMP   WAIT1            ;
```

TX-05H:

```
MOV    A,       #05H        ; 向甲机发送“05H”呼叫
MOV    SBUF,   A           ; 不正确信号
```

WAIT2:

```
JBC    TI,      HAVE1      ; 等待发送完
SJMP   WAIT2            ;
```

HAVE1:

```
LJMP   RX-ACK          ; 因呼叫错，返回重新接收呼叫
```

RX-BYS:

```
JBC    RI,      HAVE2      ; 等待接收数据块个数
SJMP   RX-BYS          ;
```

HAVE2:

```
MOV    A,       SBUF        ;
MOV    R7,     A            ; 数据块个数帧送R7,R6
MOV    R6,     A            ;
```

RX-NES:

```
JBC    RI,      HAVE3      ;
SJMP   RX-NES          ; } 接收数据帧
```

HAVE3:

```
MOV    A,       SBUF        ;
MOVX  @DPTR, A          ; 接收到的数据存入外部RAM
INC   DPTR             ;
ADD   A,      R6           ;
MOV   R6,     A            ;
DJNZ  R7,      RX-NES      ; 形成累加和
                                ; 判断数据是否接收完
```

RX-SUM:

JBC	RI,	HAVE4	: }	
SJMP	RX-SUM		: }	等待接收校验和
HAVE4:				
MOV	A,	SBUF	: }	
CJNE	A,	R6, TX-ERR	: }	判断传输是否正确
TX-RIT:				
MOV	A,	#0FH	: }	
MOV	SBUF,	A	: }	向甲机发送接收正确信息
WAIT3:				
JBC	TI,	GOOD	: }	
SJMP	WAIT3		: }	等待发送结束
TX-ERR:				
MOV	A,	#0F0H	: }	向甲机发送传输有误信号
MOV	SBUF,	A	: }	
WAIT4:				
JBC	TI,	AGAIN	: }	等待发送完
SJMP	WAIT4		: }	
AGAIN:				
LJMP	ST-RAM		: }	返回重新开始接收
GOOD:				
RET				; 传输正确返回

(2) 中断方式双机通信软件举例

在很多应用场合，双机通信的双方或一方采用中断方式以提高通信效率。由于STC-12C5A60S2系列单片机的串行通信是双工的，且中断系统只提供一个中断矢量入口地址，所以实际上是中断和查询必须相结合，即接收/发送均可各自请求中断，响应中断时主机并不知道是谁请求中断，统一转入同一个中断矢量入口，必须由中断服务程序查询确定并转入对应的服務程序进行处理。

这里，任以上述协议为例，甲方（发送方）任以查询方式通信（从略），乙方（接收方）则改用中断—查询方式进行通信。

在中断接收服务程序中，需设置三个标志位来判断所接收的信息是呼叫信号还是数据块个数，是数据还是校验和。增设寄存器：内部RAM32H单元为数据块个数寄存器，33H单元为校验和寄存器，位地址7FH、7EH、7DH为标志位。

乙机接收中断服务程序清单

采用中断方式时，应在主程序中安排定时器/计数器、串行通信等初始化程序。通信接收的数据存放在外部RAM的首地址也需在主程序中确定。

主程序：

ORG	0000H	
AJMP	START	; 转至主程序起始处
ORG	0023H	
LIMP	SERVE	; 转中断服务程序处
•		
•		
•		
START:		
MOV	TMOD, #20H	; 定义定时器/计数器1定时、工作方式2
MOV	TH1, #0F3H	; } 设置波特率为2400位/秒
MOV	TL1, #0F3H	; } 设置串行通信方式1, 允许接收
MOV	SCON, #50H	; 设置SMOD=1
MOV	PCON, #80H	; 启动定时器
SETB	TR1	;
SETB	7FH	;
SETB	7EH	设置标志位为1
SETB	7DH	;
MOV	31H, #10H	规定接收的数据存储于外部RAM的
MOV	30H, #00H	} 起始地址1000H
MOV	33H, #00H	; 累加和单元清0
SETB	EA	;
SETB	ES	} 开中断
•		
•		
•		

中断服务程序:

SERVE:

CLR EA	；关中断
CLR RI	；清除接收中断请求标志
PUSH DPH	；
PUSH DPL	；现场保护
PUSH A	；
JB 7FH, RXACK	；判断是否是呼叫信号
JB 7EH, RXBYS	；判断是否是数据块数据
JB 7DH, RXDATA	；判断是否是接收数据帧

RXSUM:

MOV A, SBUF	；接收到的校验和
CJNE A, 33H, TXERR	；判断传输是否正确

TXRI:

MOV A, #0FH	； }
MOV SBUF, A	； } 向甲机发送接收正确信号“0FH”

WAIT1:

JNB TI, WAITI	；等待发送完毕
CLR TI	；清除发送中断请求标志位
SJMP AGAIN	；转结束处理

TXERR:

MOV A, #0F0H	； }
MOV SBUF, A	； } 向甲机发送接收出错信号“F0H”

WAIT2:

JNB TI, WAIT2	；等待发送完毕
CLR TI	；清除发送中断请求标志
SJMP AGAIN	；转结束处理

RXACK:

MOV A, SBUF	；判断是否是呼叫信号“06H”
XRL A, #06H	；异或逻辑处理
JZ TXREE	；是呼叫，则转TXREE

TXNACK:

MOV A, #05H	；接收到的不是呼叫信号，则向甲机发送
MOV SBUF, A	；“05H”，要求重发呼叫

WAIT3:

```
JNB    TI,      WAIT3      ; 等待发送结束
CLR    TI
SJMP   RETURN
```

TXREE:

```
MOV    A,      #00H      ; 接收到的是呼叫信号, 发送 “00H”
MOV    SBUF,   A      ; 接收到的是呼叫信号, 发送 “00H”
```

WAIT4:

```
JNB    TI,      WAIT4      ; 等待发送完毕
CLR    TI
CLR    7FH
SJMP   RETURN
```

RXBYS:

```
MOV    A,      SBUF      ; 接收到数据块数
MOV    32H,   A      ; 存入32H单元
ADD    A,      33H
MOV    33H,   A      ; 形成累加和
CLR    7EH      ; 清除数据块数标志
SJMP   RETURN
```

RXDATA:

```
MOV    DPH,   31H
MOV    DPL,   30H
MOV    A,      SBUF
MOVX   @DPTR, A
INC    DPTR
MOV    31H,   DPH
MOV    30H,   DPL
ADD    A,      33H
MOV    33H,   A
DJNZ   32H,   RETURN
CLR    7DH
SJMP   RETURN
```

; }
; } 设置存储数据地址指针
; } 读取数据帧
; } 将数据存外部RAM
; } 地址指针加1
; }
; } 保存地址指针值
; } 形成累加和
; } 判断数据接收完否
; } 清数据接收完标志
; } 转恢复现场处理

AGAIN:

```
SETB 7FH          ;  
SETB 7EH          ; 恢复标志位  
SETB 7DH          ;  
MOV 33H, #00H      ; 累加和单元清0  
MOV 31H, #10H      ; }  
MOV 30H, #00H      ; } 恢复接收数据缓冲区首地址
```

RETURN:

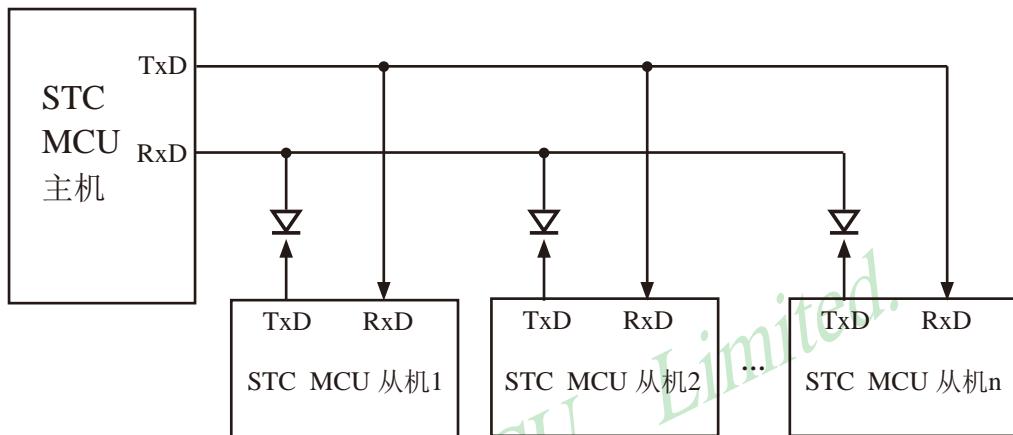
```
POP A            ;  
POP DPL          ; 恢复现场  
POP DPH          ;  
SETB EA          ; 开中断  
RET1             ; 返回
```

上述程序清单中，ORG为程序段说明伪指令，在程序汇编时，它向汇编程序说明该程序段的起始地址。

在实际应用中情况多种多样，而且是两台独立的计算机之间进行信息传输。因此，应周密考虑通信协议，以保证通信的正确性和成功率

8.9 多机通信

在很多实际应用系统中，需要多台微计算机协调工作。STC12C5A60S2系列单片机的串行通信方式2和方式3具有多机通信功能，可构成各种分布式通信系统。下图为全双工主从式多机通信系统的连接框图。



上图为一台主机和几台从机组成的全双工多机通信系统。主机可与任一台从机通信，而从机之间的通信必须通过知己转发。

(1) 多机通信的基本原理

在多机通信系统中，为保证主机（发送）与多台从机（接收）之间能可靠通信，串行通信必须具备识别能力。MCS-51系列单片机的串行通信控制寄存器SCON中设有多机通信选择位SM2。当程序设置SM2=1，串行通信工作于方式2或方式8，发送端通过对TB8的设置以区别于发送的是地址帧（TB8=1）还是数据帧（TB8=0），接收端通过对接收到RB8进行识别：当SM2=1，若接收到RB8=1，则被确认为呼叫地址帧，将该帧内容装入SBUF中，并置位RI=1，向CPU请求中断，进行地址呼叫处理；若RB8=0为数据帧，将不予理睬，接收的信息被丢弃。若SM2=0，则无论是地址帧还是数据帧均接收，并置位RI=1，向CPU请求中断，将该帧内容装入SBUF。据此原理，可实现多机通信。

对于上图的从机式多机通信系统，从机的地址为0, 1, 2, ..., n。实现多机通信的过程如下：

- ① 置全部从机的SM2=1，处于只接收地址帧状态。
- ② 主机首先发送呼叫地址帧信息，将TB8设置为1，以表示发送的是 呼叫地址帧。
- ③ 所有从机接收到呼叫地址帧后，各自将接收到的主机呼叫的地址与本机的地址相比：若比较结果相等，则为被寻址从机，清除SM2=0，准备接收从主机发送的数据帧，直至全部数据传输完；若比较不相等，则为非寻址从机，任维持SM2=1不变，对其后发来的数据帧不予理睬，即接收到的数据帧内容不装入SBUF，不置位，RI=0，不会产生中断请求，直至被寻址为止。

- ④ 主机在发送完呼叫地址帧后，接着发送一连串的数据帧，其中的TB8=0，以表示为数据帧。
- ⑤ 当主机改变从机通信时间则再发呼叫地址帧，寻呼其他从机，原先被寻址的从机经分析得知主机在寻呼其他从机时，恢复其SM2=1，对其后主机发送的数据帧不予理睬。
- 上述过程均在软件控制下实现。

(2) 多机通信协议简述

由于串行通信是在二台或多台各自完全独立的系统之间进行信息传输这就需要根据时间通信要求制定某些约定，作为通信规范遵照执行，协议要求严格、完善，不同的通信要求，协议的内容也不相同。在多机通信系统中要考虑的问题较多，协议内容比较复杂。这里仅例举几条作一说明。

上图的主从式多机通信系统，允许配置255台从机，各从机的地址分别为00H~FEH。

- ① 约定地址FFH为全部从机的控制命令，命令各从机恢复SM2=1状态，准备接收主机的地
址呼叫。
- ② 主机和从机的联络过程约定：主机首先发送地址呼叫帧，被寻址的从机回送本机地址给主机，经验证地址相符后主机再向被寻址的从机发送命令字，被寻址的从机根据命
令字要求回送本机的状态，若主机判断状态正常，主机即开始发送或接收数据帧，发
送或接收的第一帧为传输数据块长度。
- ③ 约定主机发送的命令字为：
00H: 要求从机接收数据块；
01H: 要求从机发送数据块；
·
·
·
- 其他：非法命令。

- ④ 从机的状态字格式约定为：

B7	B6	B5	B4	B3	B2	B1	B0
ERR	0	0	0	0	0	TRDY	RRDY

定义： 若ERR=1，从机接收到非法命令；
若TRDY=1，从机发送准备就绪；
若RRDY=1，从机接收准备就绪；

- ⑤ 其他：如传输出错措施等。

(3) 程序举例

在实际应用中如传输波特率不太高，系统实时性有一定要求以及希望提高通信效率，则多半采用中断控制方式，但程序调试较困难，这就要求提高程序编制的正确性。采用查询方式，则程序调试较方便。这里仅以中断控制方式为例简单介绍主一从机之间一对一通信软件。

① 主机发送程序

该主机要发送的数据存放在内部RAM中，数据块的首地址为51H，数据块长度存放做50H单元中，有关发送前的初始化、参数设置等采用子程序格式，所有信息发送均由中断服务程序完成。当主机需要发送时，在完成发送子程序的调用之后，随即返回主程序继续执行。以后只需查询PSW·5的F0标志位的状态即可知道数据是否发送完毕。

要求主机向#5从机发送数据，中断服务程序选用工作寄存器区1的R0~R7。

主机发送程序清单：

```

ORG    0000H
AJMP   MAIN           ; 转主程序
ORG    0023H           ; 发送中断服务程序入口
LJMP   SERVE          ; 转中断服务程序
.
.
MAIN:   . . . . .      ; 主程序
.
.
ORG    1000H           ; 发送子程序入口
TXCALL:
    MOV    TMOD, #20H    ; 设置定时器/计数器1定时、方式2
    MOV    TH1,  #0F3H     ; 设置波特率为2400位/秒
    MOV    TL1,  #0F3H     ; 置位SMOD
    MOV    PCON, #80H      ;
    SETB   TR1            ; 启动定时器/计数器1
    MOV    SCON, #0D8H     ; 串行方式8，允许接收，TB8=1
    SETB   EA              ; 开中断总控制位
    CLR    ES              ; 禁止串行通信中断
TXADDR:
    MOV    SBUF, #05H      ; 发送呼叫从机地址
WAIT1:
    JNB    TI,    WAIT1    ; 等待发送完毕
    CLR    TI              ; 复位发送中断请求标志

```

RXADDR:

JNB	RI,	RXADDR	; 等待从机回答本机地址
CLR	TI		; 复位接收中断请求标志
MOV	A,	SBUF	; 读取从机回答的本机地址
CJNE	A,	#05H, TXADDR	; 判断呼叫地址符否, 否则重发
CLR	TB8		; 地址相符, 复位TB8=0, 准备发数据
CLR	PSW.5		; 复位F0=0标志位
MOV	08H,	#50H	; 发送数据地址指针送R0
MOV	0CH,	50H	; 数据块长度送R4
INC	0CH		; 数据块长度加1
SETB	ES		; 允许串行通信中断
RET			; 返回主程序
:			
:			

SERVE:

CLR	TI	; 中断服务程序段, 清中断请求标志TI
PUSH	PSW	;
PUSH	A	; } 现场入栈保护
CLR	RS1	; }
SETB	RS0	; } 选择工作寄存器区1
TXDATA:		
MOV	SBUF, @R0	; 发送数据块长度及数据

WAIT2:

JNB	TI,	WAIT2	; 等待发送完毕
CLR	TI		; 复位TI=0
INC	R0		; 地址指针加1
DJNZ	R4,	RETURN	; 数据块未发送完, 转返回
SETB	PSW.5		; 已发送完毕置位F0=1
CLR	ES		; 关闭串行中断

RETURN:

POP	A	; }
POP	PSW	; } 恢复现场
RETI		; 返回

②从机接收程序

主机发送的地址呼叫帧，所有的从机均接收，若不是呼叫本机地址即从中断返回；若是本机地址，则回送本机地址给主机作为应答，并开始接收主机发送来的数据块长度帧，并存放于内部RAM的60H单元中，紧接着接收的数据帧存放于61H为首地址的内部RAM单元中，程序中还选用20·0H、20·1H位作标志位，用来判断接收的是地址、数据块长度还是数据，选用了2FH、2EH两个字节单元用于存放数据字节数和存储数据指针。#5从机的接收程序如下，供参考。

#5从机接收程序清单：

```

ORG    0000H
AJMP   START          ; 转主程序段
ORG    0023H
LJMP   SERVE          ; 从中断入口转中断服务程序
ORG    0100H

START:
    MOV    TMOD, #20H      ; 主程序段：初始化程序，设置定时
    MOV    TH1,  #0F3H      ; 器/计数器1定时、工作方式2，设
    MOV    TL1,  #0F3H      ; 置波特率为2400位/秒的有关初值
    MOV    PCON, #80H       ; 置位SMOD
    MOV    SCON, #0F0H      ; 设置串行方式3，允许接收，SM2=1
    SETB   TR1             ; 启动定时器/计数器1
    SETB   20·0             ; }
    SETB   20·1             ; } 置标志位为1
    SETB   EA               ; }
    SETB   ES               ; } 开中断
    :
    :
ORG    1000H

SERVE:
    CLR    RI              ; 清接收中断请求标志RI=0
    PUSH   A               ; }
    PUSH   PSW             ; } 现场保护
    CLR    RS1             ; }
    SETB   RS0             ; } 选择工作寄存器区1
    JB     20·0H, ISADDR   ; 判断是否是地址帧
    JB     20·1H, ISBYTE    ; 判断是否是数据块长度帧

```

ISDATA:

```

MOV R0, 2EH ; 数据指针送R0
MOV A, SBUF ; 接收数据
MOV @R0, A
INC 2EH ; 数据指针加1
DJNZ 2FH, RETURN ; 判断数据接收完否?
SETB 20·0H ;
SETB 20·1H ; 恢复标志位
SETB SM2 ;
SJMP RETURN ; 转入恢复现场, 返回

```

ISADDR:

```

MOV A, SBUF ; 是地址呼叫, 判断与本机地址
CJNE A, #05H, RETURN ; } 相符否, 不符则转返回
MOV SBUF, #01H ; 相符, 发回答信号“01H”

```

WAIT:

```

JNB TI, WAIT ; 等待发送结束
CLR TI ; 清OTI, 20·0, SM2
CLR 20·0H ; 清OTI, 20·0, SM2
CLR SM2 ; 清OTI, 20·0, SM2
SJMP RETURN ; 转返回

```

ISBYTES:

```

MOV A, SBUF ; 接收数据块长度帧
MOV R0, #60H ;
MOV @R0, A ; 将数据块长度存入内部RAM
MOV 2FH, A ; 60H单元及2FH单元
MOV 2EH, #61H ; 置首地址61H于2EH单元
CLR 20·1H ; 清20·1H标志, 表示以后接收的为数据

```

RETURN:

```

POP PSW ; }
POP A ; } 恢复现场
RETI ; 返回

```

多机通信方式可多种多样, 上例仅以最简单的住一从式作了简单介绍, 仅供参考。

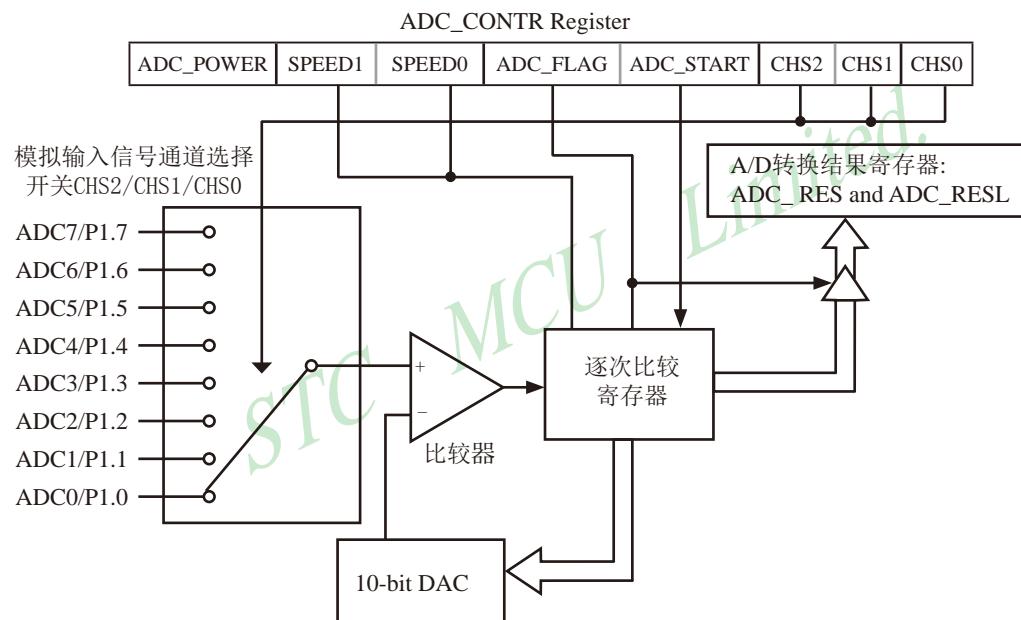
对于串行通信工作方式0的同步方式, 常用于通过移位寄存器进行扩展并行I/O口, 或配置某些串行通信接口的外部设备。例如, 串行打印机、显示器等。这里就不一一举例了。

第9章 STC12C5A60S2系列单片机的A/D转换器

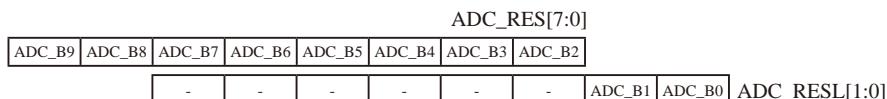
9.1 A/D转换器的结构

STC12C5A60AD/S2系列带A/D转换的单片机的A/D转换口在P1口(P1.7-P1.0)，有8路10位高速A/D转换器，速度可达到250KHz(25万次/秒)。8路电压输入型A/D，可做温度检测、电池电压检测、按键扫描、频谱检测等。上电复位后P1口为弱上拉型I/O口，用户可以通过软件设置将8路中的任何一路设置为A/D转换，不需作为A/D使用的口可继续作为I/O口使用。

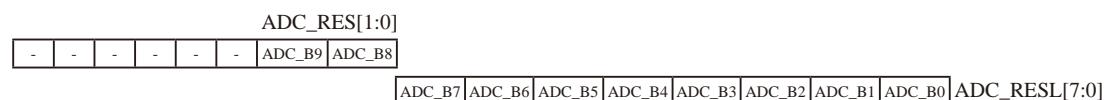
STC12C5A60S2系列单片机ADC(A/D转换器)的结构如下图所示。



当AUXR1.2/ADRJ = 0时，A/D转换结果寄存器格式如下：



当AUXR1.2/ADRJ = 1时，A/D转换结果寄存器格式如下：



STC12C5A60S2系列单片机ADC由多路选择开关、比较器、逐次比较寄存器、10位DAC、转换结果寄存器(ADC_RES和ADC_RESL)以及ADC_CONTR构成。

STC12C5A60S2系列单片机的ADC是逐次比较型ADC。逐次比较型ADC由一个比较器和D/A转换器构成，通过逐次比较逻辑，从最高位(MSB)开始，顺序地对每一输入电压与内置D/A转换器输出进行比较，经过多次比较，使转换所得的数字量逐次逼近输入模拟量对应值。逐次比较型A/D转换器具有速度高，功耗低等优点。

从上图可以看出，通过模拟多路开关，将通过ADC0~7的模拟量输入送给比较器。用数/模转换器(DAC)转换的模拟量与本次输入的模拟量通过比较器进行比较，将比较结果保存到逐次比较器，并通过逐次比较寄存器输出转换结果。A/D转换结束后，最终的转换结果保存到ADC转换结果寄存器ADC_RES和ADC_RESL，同时，置位ADC控制寄存器ADC_CONTR中的A/D转换结束标志位ADC_FLAG，以供程序查询或发出中断申请。模拟通道的选择控制由ADC控制寄存器ADC_CONTR中的CHS2 ~ CHS0确定。ADC的转换速度由ADC控制寄存器中的SPEED1和SPEED0确定。在使用ADC之前，应先给ADC上电，也就是置位ADC控制寄存器中的ADC_POWER位。

当ADRJ=0时，如果取10位结果，则按下面公式计算：

$$10\text{-bit A/D Conversion Result: } (\text{ADC_RES}[7:0], \text{ADC_RESL}[1:0]) = 1024 \times \frac{V_{in}}{V_{cc}}$$

当ADRJ=0时，如果取8位结果，按下面公式计算：

$$8\text{-bit A/D Conversion Result: } (\text{ADC_RES}[7:0]) = 256 \times \frac{V_{in}}{V_{cc}}$$

当ADRJ=1时，如果取10位结果，则按下面公式计算：

$$10\text{-bit A/D Conversion Result: } (\text{ADC_RES}[1:0], \text{ADC_RESL}[7:0]) = 1024 \times \frac{V_{in}}{V_{cc}}$$

式中， V_{in} 为模拟输入通道输入电压， V_{cc} 为单片机实际工作电压，用单片机工作电压作为模拟参考电压。

9.2 与A/D转换相关的寄存器

与STC12C5A60S2系列单片机A/D转换相关的寄存器列于下表所示。

符号	描述	地址	位地址及其符号								复位值
			MSB				LSB				
P1ASF	P1 Analog Function Configure register	9DH	P17ASF	P16ASF	P15ASF	P14ASF	P13ASF	P12ASF	P11ASF	P10ASF	0000 0000B
ADC_CONTR	ADC Control Register	BCH	ADC_POWER	SPEED1	SPEED0	ADC_FLAG	ADC_START	CHS2	CHS1	CHS0	0000 0000B
ADC_RES	ADC Result high	BDH									0000 0000B
ADC_RESL	ADC Result low	BEH									0000 0000B
AUXR1	Auxiliary register 1	A2H	-	PCA_P4	SPI_P4	S2_P4	GF2	ADRJ	-	DPS	x000 00x0B
IE	Interrupt Enable	A8H	EA	ELVD	EADC	ES	ET1	EX1	ET0	EX0	0000 0000B
IP	Interrupt Priority Low	B8H	PPCA	PLVD	PADC	PS	PT1	PX1	PT0	PX0	0000 0000B
IPH	Interrupt Priority High	B7H	PPCAH	PLVDH	PADCH	PSH	PT1H	PXIH	PTOH	PXOH	0000 0000B

1. P1口模拟功能控制寄存器P1ASF

STC12C5A60S2系列单片机的A/D转换通道与P1口(P1.7-P1.0)复用，上电复位后P1口为弱上拉型I/O口，用户可以通过软件设置将8路中的任何一路设置为A/D转换，不需作为A/D使用的P1口可继续作为I/O口使用(建议只作为输入)。需作为A/D使用的口需先将P1ASF特殊功能寄存器中的相应位置为‘1’，将相应的口设置为模拟功能。P1ASF寄存器的格式如下：

P1ASF：P1口模拟功能控制寄存器(该寄存器是只写寄存器，读无效)

SFR name	Address	bit	B7	B6	B5	B4	B3	B2	B1	B0
P1ASF	9DH	name	P17ASF	P16ASF	P15ASF	P14ASF	P13ASF	P12ASF	P11ASF	P10ASF

当P1口中的相应位作为A/D使用时，要将P1ASF中的相应位置1。

P1ASF[7:0]	P1.x的功能	其中P1ASF寄存器地址为: [9DH] (不能够进行位寻址)
P1ASF.0 = 1	P1.0口作为模拟功能A/D使用	
P1ASF.1 = 1	P1.1口作为模拟功能A/D使用	
P1ASF.2 = 1	P1.2口作为模拟功能A/D使用	
P1ASF.3 = 1	P1.3口作为模拟功能A/D使用	
P1ASF.4 = 1	P1.4口作为模拟功能A/D使用	
P1ASF.5 = 1	P1.5口作为模拟功能A/D使用	
P1ASF.6 = 1	P1.6口作为模拟功能A/D使用	
P1ASF.7 = 1	P1.7口作为模拟功能A/D使用	

2. ADC控制寄存器ADC_CONTR

ADC_CONTR寄存器的格式如下：

ADC_CONTR : ADC控制寄存器

SFR name	Address	bit	B7	B6	B5	B4	B3	B2	B1	B0
ADC_CONTR	BCH	name	ADC_POWER	SPEED1	SPEED0	ADC_FLAG	ADC_START	CHS2	CHS1	CHS0

对ADC_CONTR寄存器进行操作，建议直接用MOV赋值语句，不要用‘与’和‘或’语句。

ADC_POWER: ADC电源控制位。

- 0: 关闭A/D转换器电源;
- 1: 打开A/D转换器电源.

建议进入空闲模式前，将ADC电源关闭，即ADC_POWER =0。启动A/D转换前一定要确认A/D电源已打开，A/D转换结束后关闭A/D电源可降低功耗，也可不关闭。初次打开内部A/D转换模拟电源，需适当延时，等内部模拟电源稳定后，再启动A/D转换。

建议启动A/D转换后，在A/D转换结束之前，不改变任何I/O口的状态，有利于高精度A/D转换，若能将定时器/串行口/中断系统关闭更好。

SPEED1, SPEED0: 模数转换器转换速度控制位

SPEED1	SPEED0	A/D转换所需时间
1	1	90个时钟周期转换一次，CPU工作频率21MHz时， A/D转换速度约250KHz ($\approx 21\text{MHz} \div 90$)
1	0	180个时钟周期转换一次
0	1	360个时钟周期转换一次
0	0	540个时钟周期转换一次

STC12C5A60S2系列单片机的A/D转换模块说使用的时钟是内部R/C振荡器所产生的系统时钟，不使用时钟分频寄存器CLK_DIV对系统时钟分频后所产生的供给CPU工作所使用的时钟。

好处：

这样可以让ADC用较高的频率工作，提高A/D 的转换速度

这样可以让CPU用较低的频率工作，降低系统的功耗

ADC_FLAG: 模数转换器转换结束标志位，当A/D转换完成后，ADC_FLAG=1，要由软件清0。

不管是A/D转换完成后由该位申请产生中断，还是由软件查询该标志位A/D转换是否结束，当A/D转换完成后，ADC_FLAG = 1，一定要软件清0。

ADC_START: 模数转换器(ADC)转换启动控制位，设置为“1”时，开始转换，转换结束后为0

CHS2/CHS1/CHS0: 模拟输入通道选择, CHS2/CHS1/CHS0

CHS2	CHS1	CHS0	Analog Channel Select (模拟输入通道选择)
0	0	0	选择 P1. 0 作为A/D输入来用
0	0	1	选择 P1. 1 作为A/D输入来用
0	1	0	选择 P1. 2 作为A/D输入来用
0	1	1	选择 P1. 3 作为A/D输入来用
1	0	0	选择 P1. 4 作为A/D输入来用
1	0	1	选择 P1. 5 作为A/D输入来用
1	1	0	选择 P1. 6 作为A/D输入来用
1	1	1	选择 P1. 7 作为A/D输入来用

程序中需要注意的事项:

由于是2套时钟, 所以, 设置ADC_CONTR控制寄存器后, 要加4个空操作延时才可以正确读到ADC_CONTR寄存器的值, 原因是设置ADC_CONTR控制寄存器的语句执行后, 要经过4个CPU时钟的延时, 其值才能够保证被设置进ADC_CONTR控制寄存器.

```

MOV ADC_CONTR, #DATA
NOP
NOP
NOP
NOP
MOV A, ADC_CONTR
; 经过4个时钟延时后, 才能够正确读到ADC_CONTR控制寄存器的值

```

3. A/D转换结果寄存器ADC_RES、ADC_RESL

特殊功能寄存器ADC_RES和ADC_RESL寄存器用于保存A/D转换结果，其格式如下：

Mnemonic	Add	Name	B7	B6	B5	B4	B3	B2	B1	B0
ADC_RES	BDh	A/D转换结果寄存器高								
ADC_RESL	BEh	A/D转换结果寄存器低								
AUXR1	A2H	Auxiliary register1	-	PCA_P4	SPI_P4	S2_P4	GF2	ADRJ	-	DPS

AUXR1寄存器的ADRJ位是A/D转换结果寄存器(ADC_RES, ADC_RESL)的数据格式调整控制位。

当ADRJ=0时，10位A/D转换结果的高8位存放在ADC_RES中，低2位存放在ADC_RESL的低2位中。

Mnemonic	Add	Name	B7	B6	B5	B4	B3	B2	B1	B0
ADC_RES	BDh	A/D转换结果寄存器高8位	ADC_RES9	ADC_RES8	ADC_RES7	ADC_RES6	ADC_RES5	ADC_RES4	ADC_RES3	ADC_RES2
ADC_RESL	BEh	A/D转换结果寄存器低2位	-	-	-	-	-	-	ADC_RES1	ADC_RES0
AUXR1	A2H	Auxiliary register1						ADRJ = 0		

此时，如果用户需取完整10位结果，按下面公式计算：

$$10\text{-bit A/D Conversion Result: } (\text{ADC_RES}[7:0], \text{ADC_RESL}[1:0]) = 1024 \times \frac{\text{Vin}}{\text{Vcc}}$$

如果用户只需取8位结果，按下面公式计算：

$$8\text{-bit A/D Conversion Result: } (\text{ADC_RES}[7:0]) = 256 \times \frac{\text{Vin}}{\text{Vcc}}$$

式中，Vin为模拟输入通道输入电压，Vcc为单片机实际工作电压，用单片机工作电压作为模拟参考电压。

当ADRJ=1时，10位A/D转换结果的高2位存放在ADC_RES的低2位中，低8位存放在ADC_RESL中。

Mnemonic	Add	Name	B7	B6	B5	B4	B3	B2	B1	B0
ADC_RES	BDh	A/D转换结果寄存器高2位	-	-	-	-	-	-	ADC_RES9	ADC_RES8
ADC_RESL	BEh	A/D转换结果寄存器低8位	ADC_RES7	ADC_RES6	ADC_RES5	ADC_RES4	ADC_RES3	ADC_RES2	ADC_RES1	ADC_RES0
AUXR1	A2H	Auxiliary register1						ADRJ = 1		

此时，如果用户需取完整10位结果，按下面公式计算：

$$10\text{-bit A/D Conversion Result: } (\text{ADC_RES}[1:0], \text{ADC_RESL}[7:0]) = 1024 \times \frac{\text{Vin}}{\text{Vcc}}$$

式中， Vin 为模拟输入通道输入电压， Vcc 为单片机实际工作电压，用单片机工作电压作为模拟参考电压。

4. 与A/D中断有关的寄存器

IE：中断允许寄存器（可位寻址）

SFR name	Address	bit	B7	B6	B5	B4	B3	B2	B1	B0
IE	A8H	name	EA	ELVD	EADC	ES	ET1	EX1	ET0	EX0

EA：CPU的中断开放标志，EA=1，CPU开放中断，EA=0，CPU屏蔽所有的中断申请。

EA的作用是使中断允许形成多级控制。即各中断源首先受EA控制；其次还受各中断源自己的中断允许控制位控制。

EADC：A/D转换中断允许位。

EADC=1，允许A/D转换中断；

EADC=0，禁止A/D转换中断。

如果要允许A/D转换中断则需要将相应的控制位置1：

1、将EADC置1，允许ADC中断，这是ADC中断的中断控制位。

2、将EA置1，打开单片机总中断控制位，此位不打开，也是无法产生ADC中断的A/D中断服务程序中要用软件清A/D中断请求标志位ADC_FLAG（也是A/D转换结束标志位）。

IPH：中断优先级控制寄存器高（不可位寻址）

SFR name	Address	bit	B7	B6	B5	B4	B3	B2	B1	B0
IPH	B7H	name	PPCAH	PLVDH	PADCH	PSH	PT1H	PX1H	PT0H	PX0H

IP：中断优先级控制寄存器低（可位寻址）

SFR name	Address	bit	B7	B6	B5	B4	B3	B2	B1	B0
IP	B8H	name	PPCA	PLVD	PADC	PS	PT1	PX1	PT0	PX0

PADCH, PADC: A/D转换中断优先级控制位。

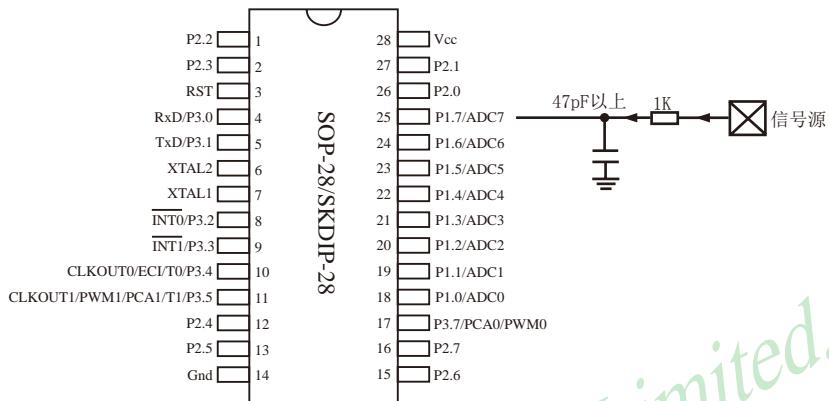
当PADCH=0且PADC=0时，A/D转换中断为最低优先级中断（优先级0）

当PADCH=0且PADC=1时，A/D转换中断为较低优先级中断（优先级1）

当PADCH=1且PADC=0时，A/D转换中断为较高优先级中断（优先级2）

当PADCH=1且PADC=1时，A/D转换中断为最高优先级中断（优先级3）

9.3 A/D转换典型应用线路



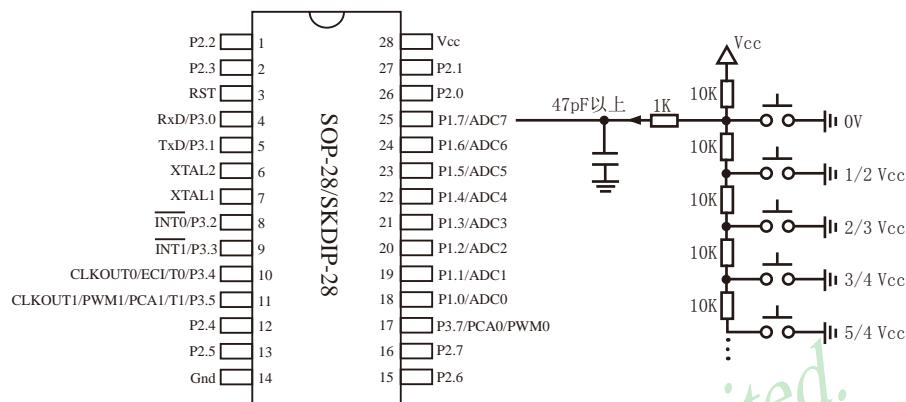
A/D转换在P1口，P1.0 – P1.7共8路

9.4 A/D转换模块的参考电压源

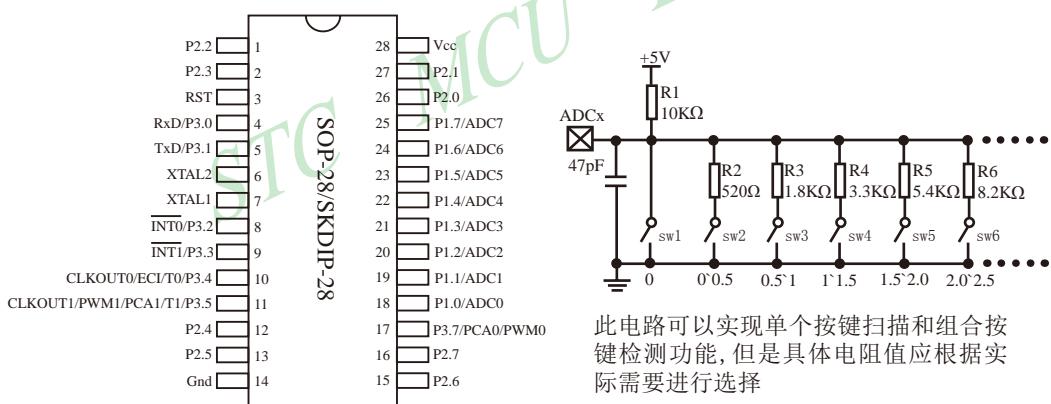
STC12C5A60S2系列单片机的参考电压源是输入工作电压Vcc，所以一般不用外接参考电压源。如7805的输出电压是5V，但实际电压可能是4.88V 到4.96V，用户需要精度比较高的话，可在出厂时将实际测出的工作电压值记录在单片机内部的EEPROM 里面，以供计算。

如果有些用户的Vcc不固定，如电池供电，电池电压在5.3V-4.2V之间漂移，则Vcc不固定，就需要在8路A/D转换的一个通道外接一个稳定的参考电压源，来计算出此时的工作电压Vcc，再计算出其他几路A/D转换通道的电压。如可在ADC转换通道的第七通道外接一个1.25V（或1V，或. . .）的基准参考电压源，由此求出此时的工作电压Vcc，再计算出其它几路A/D转换通道的电压（理论依据是短时间之内，Vcc不变）。

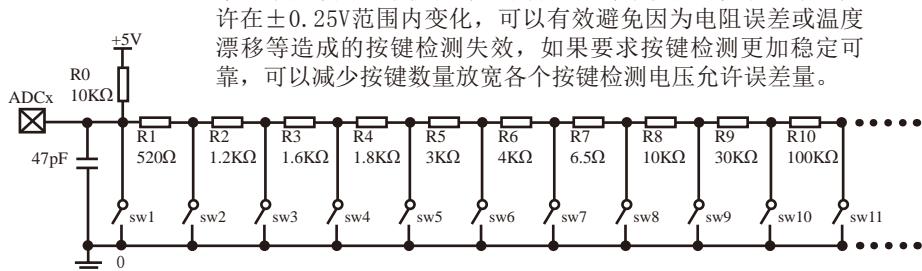
9.5 A/D做按键扫描应用线路图



A/D转换在P1口，P1.0 – P1.7共8路



此电路可以实现单个按键扫描和组合按键检测功能,但是具体电阻值应根据实际需要进行选择



9.6 A/D转换测试程序(C程序和汇编程序)

9.6.1 A/D转换测试程序(ADC中断方式)

1. C程序:

```
/*
 * --- STC MCU Limited -----
 * --- 演示STC 1T 系列单片机 A/D转换功能-----
 * --- Mobile: (86)13922805190 -----
 * --- Fax: 86-755-82905966 -----
 * --- Tel: 86-755-82948412 -----
 * --- Web: www.STCMCU.com -----
 * 如果要在程序中使用或在文章中引用该程序， -----
 * 请在程序中或文章中注明使用了STC的资料及程序 -----
 */
#include "reg51.h"
#include "intrins.h"

#define FOSC 18432000L
#define BAUD 9600

typedef unsigned char BYTE;
typedef unsigned int WORD;

/*Declare SFR associated with the ADC */
sfr ADC_CONTR = 0xBC; //ADC control register
sfr ADC_RES = 0xBD; //ADC hight 8-bit result register
sfr ADC_LOW2 = 0xBE; //ADC low 2-bit result register
sfr P1ASF = 0x9D; //P1 secondary function control register

/*Define ADC operation const for ADC_CONTR*/
#define ADC_POWER 0x80 //ADC power control bit
#define ADC_FLAG 0x10 //ADC complete flag
#define ADC_START 0x08 //ADC start control bit
#define ADC_SPEEDLL 0x00 //540 clocks
#define ADC_SPEEDL 0x20 //360 clocks
#define ADC_SPEEDH 0x40 //180 clocks
#define ADC_SPEEDHH 0x60 //90 clocks

void InitUart();
void SendData(BYTE dat);
void Delay(WORD n);
void InitADC();

BYTE ch = 0; //ADC channel NO.
```

```

void main()
{
    InitUart();           //Init UART, use to show ADC result
    InitADC();            //Init ADC sfr
    IE = 0xa0;            //Enable ADC interrupt and Open master interrupt switch
                          //Start A/D conversion
    while (1);
}

/*
ADC interrupt service routine
*/
void adc_isr() interrupt 5 using 1
{
    ADC_CONTR &= !ADC_FLAG;      //Clear ADC interrupt flag

    SendData(ch);              //Show Channel NO.
    SendData(ADC_RES);         //Get ADC high 8-bit result and Send to UART

    //if you want show 10-bit result, uncomment next line
    // SendData(ADC_LOW2);       //Show ADC low 2-bit result

    if (++ch > 7);            //switch to next channel
    ADC_CONTR = ADC_POWER | ADC_SPEEDLL | ADC_START | ch;
}

/*
Initial ADC sfr
*/
void InitADC()
{
    P1ASF = 0xff;             //Set all P1 as analog input port
    ADC_RES = 0;               //Clear previous result
    ADC_CONTR = ADC_POWER | ADC_SPEEDLL | ADC_START | ch;
    Delay(2);                 //ADC power-on delay and Start A/D conversion
}

/*
Initial UART
*/
void InitUart()
{
    SCON = 0x5a;              //8 bit data ,no parity bit
    TMOD = 0x20;              //T1 as 8-bit auto reload
    TH1 = TL1 = -(FOSC/12/32/BAUD); //Set Uart baudrate
    TR1 = 1;                  //T1 start running
}

```

```
/*
Send one byte data to PC
Input: dat (UART data)
Output:-
-----*/
void SendData(BYTE dat)
{
    while (!TI);           //Wait for the previous data is sent
    TI = 0;                //Clear TI flag
    SBUF = dat;             //Send current data
}

/*
Software delay function
-----*/
void Delay(WORD n)
{
    WORD x;

    while (n--)
    {
        x = 5000;
        while (x--);
    }
}
```

2. 汇编程序:

```
/*
/* --- STC MCU Limited -----
/* --- 演示STC 1T 系列单片机 A/D转换功能-----
/* --- Mobile: (86)13922805190 -----
/* --- Fax: 86-755-82905966 -----
/* --- Tel: 86-755-82948412 -----
/* --- Web: www.STCMCU.com -----
/* 如果要在程序中使用或在文章中引用该程序, -----
/* 请在程序中或文章中注明使用了STC的资料及程序 -----
*/
;*Declare SFR associated with the ADC */
ADC_CONTR EQU 0BCH ;ADC control register
ADC_RES EQU 0BDH ;ADC high 8-bit result register
ADC_LOW2 EQU 0BEH ;ADC low 2-bit result register
P1ASF EQU 09DH ;P1 secondary function control register

;*Define ADC operation const for ADC_CONTR*/
ADC_POWER EQU 80H ;ADC power control bit
ADC_FLAG EQU 10H ;ADC complete flag
ADC_START EQU 08H ;ADC start control bit
ADC_SPEEDLL EQU 00H ;540 clocks
ADC_SPEEDL EQU 20H ;360 clocks
ADC_SPEEDH EQU 40H ;180 clocks
ADC_SPEEDHH EQU 60H ;90 clocks

ADCCCH DATA 20H ;ADC channel NO.

;-----
ORG 0000H
LJMP MAIN

ORG 002BH
LJMP ADC_ISR

;-----
ORG 0100H

MAIN:
    MOV SP, #3FH
    MOV ADCCCH, #0
    LCALL INIT_UART ;Init UART, use to show ADC result
    LCALL INIT_ADC ;Init ADC sfr
    MOV IE, #0A0H ;Enable ADC interrupt and Open master interrupt switch
    SJMP $
```

```

;-----
;ADC interrupt service routine
;-----

ADC_ISR:
    PUSH ACC
    PUSH PSW

    ANL ADC_CONTR, #NOT ADC_FLAG      ;Clear ADC interrupt flag
    MOV A, ADCCH
    LCALL SEND_DATA                   ;Send channel NO.
    MOV A, ADC_RES                   ;Get ADC high 8-bit result
    LCALL SEND_DATA                   ;Send to UART

;//if you want show 10-bit result, uncomment next 2 lines
;    MOV A, ADC_LOW2                 ;Get ADC low 2-bit result
;    LCALL SEND_DATA                  ;Send to UART

    INC ADCCH
    MOV A, ADCCH
    ANL A, #07H
    MOV ADCCH, A
    ORL A, #ADC_POWER|ADC_SPEEDLL|ADC_START
    MOV ADC_CONTR, A                 ;ADC power-on delay and re-start A/D conversion
    POP PSW
    POP ACC
    RETI

;-----
;Initial ADC sfr
;-----

INIT_ADC:
    MOV P1ASF, #0FFH                ;Set all P1 as analog input port
    MOV ADC_RES, #0                  ;Clear previous result
    MOV A, ADCCH
    ORL A, #ADC_POWER|ADC_SPEEDLL|ADC_START
    MOV ADC_CONTR, A                 ;ADC power-on delay and Start A/D conversion
    MOV A, #2
    LCALL DELAY
    RET

```

```

;-----
;Initial UART
;-----

INIT_UART:
    MOV SCON, #5AH          ;8 bit data ,no parity bit
    MOV TMOD, #20H           ;T1 as 8-bit auto reload
    MOV A, #5                ;Set Uart baudrate -(18432000/12/32/9600)
    MOV TH1, A               ;Set T1 reload value
    MOV TL1, A
    SETB TR1                ;T1 start running
    RET

;-----
;Send one byte data to PC
;Input: ACC (UART data)
;Output:-
;-----

SEND_DATA:
    JNB TI, $               ;Wait for the previous data is sent
    CLR TI                  ;Clear TI flag
    MOV SBUF, A              ;Send current data
    RET

;-----
;Software delay function
;-----

DELAY:
    MOV R2, A
    CLR A
    MOV R0, A
    MOV R1, A

DELAY1:
    DJNZ R0, DELAY1
    DJNZ R1, DELAY1
    DJNZ R2, DELAY1
    RET

END

```

9.6.2 A/D转换测试程序(ADC查询方式)

1. C程序:

```
/*
 *-----*/
/* --- STC MCU Limited -----*/
/* --- 演示STC 1T 系列单片机 A/D转换功能-----*/
/* --- Mobile: (86)13922805190 -----*/
/* --- Fax: 86-755-82905966 -----*/
/* --- Tel: 86-755-82948412 -----*/
/* --- Web: www.STCMCU.com -----*/
/* 如果要在程序中使用或在文章中引用该程序, -----*/
/* 请在程序中或文章中注明使用了STC的资料及程序 -----*/
/*-----*/
#include "reg51.h"
#include "intrins.h"

#define FOSC 18432000L
#define BAUD 9600

typedef unsigned char BYTE;
typedef unsigned int WORD;

/*Declare SFR associated with the ADC */
sfr ADC_CONTR = 0xBC;           //ADC control register
sfr ADC_RES = 0xBD;             //ADC high 8-bit result register
sfr ADC_LOW2 = 0xBE;            //ADC low 2-bit result register
sfr P1ASF = 0x9D;               //P1 secondary function control register

/*Define ADC operation const for ADC_CONTR*/
#define ADC_POWER 0x80           //ADC power control bit
#define ADC_FLAG 0x10             //ADC complete flag
#define ADC_START 0x08            //ADC start control bit
#define ADC_SPEEDLL 0x00          //540 clocks
#define ADC_SPEEDL 0x20            //360 clocks
#define ADC_SPEEDH 0x40            //180 clocks
#define ADC_SPEEDHH 0x60           //90 clocks

void InitUart();
void InitADC();
void SendData(BYTE dat);
BYTE GetADCResult(BYTE ch);
void Delay(WORD n);
void ShowResult(BYTE ch);
```

```

void main()
{
    InitUart();                                //Init UART, use to show ADC result
    InitADC();                                 //Init ADC sfr
    while (1)
    {
        ShowResult(0);                         //Show Channel0
        ShowResult(1);                         //Show Channel1
        ShowResult(2);                         //Show Channel2
        ShowResult(3);                         //Show Channel3
        ShowResult(4);                         //Show Channel4
        ShowResult(5);                         //Show Channel5
        ShowResult(6);                         //Show Channel6
        ShowResult(7);                         //Show Channel7
    }
}

/*
-----Send ADC result to UART-----
*/
void ShowResult(BYTE ch)
{
    SendData(ch);                            //Show Channel NO.
    SendData(GetADCResult(ch));             //Show ADC high 8-bit result

//if you want show 10-bit result, uncomment next line
//    SendData(ADC_LOW2);                  //Show ADC low 2-bit result
}

/*
-----Get ADC result-----
*/
BYTE GetADCResult(BYTE ch)
{
    ADC_CONTR = ADC_POWER | ADC_SPEEDLL | ch | ADC_START;
    _nop_();                                //Must wait before inquiry
    _nop_();
    _nop_();
    _nop_();
    _nop_();
    while (!(ADC_CONTR & ADC_FLAG));       //Wait complete flag
    ADC_CONTR &= ~ADC_FLAG;                //Close ADC

    return ADC_RES;                         //Return ADC result
}

```

```
/*
-----Initial UART-----
-----*/
void InitUart()
{
    SCON = 0x5a;                                //8 bit data ,no parity bit
    TMOD = 0x20;                                 //T1 as 8-bit auto reload
    TH1 = TL1 = -(FOSC/12/32/BAUD);             //Set Uart baudrate
    TR1 = 1;                                    //T1 start running
}

/*
-----Initial ADC sfr-----
-----*/
void InitADC()
{
    P1ASF = 0xff;                               //Open 8 channels ADC function
    ADC_RES = 0;                                 //Clear previous result
    ADC_CONTR = ADC_POWER | ADC_SPEEDLL;
    Delay(2);                                  //ADC power-on and delay
}

/*
-----Send one byte data to PC
Input: dat (UART data)
Output:-
-----*/
void SendData(BYTE dat)
{
    while (!TI);                                //Wait for the previous data is sent
    TI = 0;                                     //Clear TI flag
    SBUF = dat;                                 //Send current data
}

/*
-----Software delay function
-----*/
void Delay(WORD n)
{
    WORD x;
    while (n--)
    {
        x = 5000;
        while (x--);
    }
}
```

2. 汇编程序:

```
/*
 * --- STC MCU Limited -----
 * --- 演示STC 1T 系列单片机 A/D转换功能-----
 * --- Mobile: (86)13922805190 -----
 * --- Fax: 86-755-82905966 -----
 * --- Tel: 86-755-82948412 -----
 * --- Web: www.STCMCU.com -----
 * 如果要在程序中使用或在文章中引用该程序, -----
 * 请在程序中或文章中注明使用了STC的资料及程序 -----
 */

; /*Declare SFR associated with the ADC */
ADC_CONTR EQU 0BCH ;ADC control register
ADC_RES EQU 0BDH ;ADC high 8-bit result register
ADC_LOW2 EQU 0BEH ;ADC low 2-bit result register
P1ASF EQU 09DH ;P1 secondary function control register

; /*Define ADC operation const for ADC_CONTR*/
ADC_POWER EQU 80H ;ADC power control bit
ADC_FLAG EQU 10H ;ADC complete flag
ADC_START EQU 08H ;ADC start control bit
ADC_SPEEDLL EQU 00H ;540 clocks
ADC_SPEEDL EQU 20H ;360 clocks
ADC_SPEEDH EQU 40H ;180 clocks
ADC_SPEEDHH EQU 60H ;90 clocks

;-----  

ORG 0000H  

LJMP MAIN  

;  

ORG 0100H  

MAIN:  

    LCALL INIT_UART ;Init UART, use to show ADC result  

    LCALL INIT_ADC ;Init ADC sfr  

;  

NEXT:  

    MOV A, #0  

    LCALL SHOW_RESULT ;Show channel0 result  

    MOV A,#1  

    LCALL SHOW_RESULT ;Show channel1 result  

    MOV A,#2  

    LCALL SHOW_RESULT ;Show channel2 result
```

```

MOV A, #3
LCALL SHOW_RESULT ;Show channel3 result
MOV A, #4
LCALL SHOW_RESULT ;Show channel4 result
MOV A, #5
LCALL SHOW_RESULT ;Show channel5 result
MOV A, #6
LCALL SHOW_RESULT ;Show channel6 result
MOV A, #7
LCALL SHOW_RESULT ;Show channel7 result
SJMP NEXT

;/*
;Send ADC result to UART
;Input: ACC (ADC channel NO.)
;Output:-
;-----*/
SHOW_RESULT:
    LCALL SEND_DATA ;Show Channel NO.
    LCALL GET_ADC_RESULT ;Get high 8-bit ADC result
    LCALL SEND_DATA ;Show result

;//if you want show 10-bit result, uncomment next 2 lines
;    MOV A, ADC_LOW2 ;Get low 2-bit ADC result
;    LCALL SEND_DATA ;Show result
    RET

;/*
;Read ADC conversion result
;Input: ACC (ADC channel NO.)
;Output:ACC (ADC result)
;-----*/
GET_ADC_RESULT:
    ORL A, #ADC_POWER | ADC_SPEEDLL | ADC_START
    MOV ADC_CONTR, A ;Start A/D conversion
    NOP ;Must wait before inquiry
    NOP
    NOP
    NOP

WAIT:
    MOV A, ADC_CONTR ;Wait complete flag
    JNB ACC.4, WAIT ;ADC_FLAG(ADC_CONTR.4)
    ANL ADC_CONTR ,#NOT ADC_FLAG ;Clear ADC_FLAG
    MOV A, ADC_RES ;Return ADC result
    RET

```

```

;-----
;Initial ADC sfr
;-----

INIT_ADC:
    MOV P1ASF, #0FFH           ;Open 8 channels ADC function
    MOV ADC_RES, #0             ;Clear previous result
    MOV ADC_CONTR, #ADC_POWER | ADC_SPEEDLL
    MOV A, #2                  ;ADC power-on and delay
    LCALL DELAY
    RET

;-----
;Initial UART
;-----

INIT_UART:
    MOV SCON, #5AH            ;8 bit data ,no parity bit
    MOV TMOD, #20H             ;T1 as 8-bit auto reload
    MOV A, #-5                ;Set Uart baudrate -(18432000/12/32/9600)
    MOV TH1, A                 ;Set T1 reload value
    MOV TL1, A
    SETB TR1
    RET

;-----
;Send one byte data to PC
;Input: ACC (UART data)
;Output:-
;-----

SEND_DATA:
    JNB TI,$                 ;Wait for the previous data is sent
    CLR TI                   ;Clear TI flag
    MOV SBUF, A               ;Send current data
    RET

;-----
;Software delay function
;-----

DELAY:
    MOV R2, A
    CLR A
    MOV R0, A
    MOV R1, A

DELAY1:
    DJNZ R0, DELAY1
    DJNZ R1, DELAY1
    DJNZ R2, DELAY1
    RET

END

```

第10章 STC12C5A60S2系列单片机PCA/PWM应用

STC12C5A60S2系列单片机集成了两路可编程计数器阵列(PCA)模块，可用于软件定时器、外部脉冲的捕捉、高速输出以及脉宽调制(PWM)输出。

10.1 与PCA/PWM应用有关的特殊功能寄存器

STC12C5A60S2系列 1T 8051单片机 PCA/PWM特殊功能寄存器表 PCA/PWM SFRs

符号	描述	地址	位地址及其符号								复位值
			B7	B6	B5	B4	B3	B2	B1	B0	
CCON	PCA Control Register	D8H	CF	CR	-	-	-	-	CCF1	CCF0	00xx,xx00
CMOD	PCA Mode Register	D9H	CIDL	-	-	-	CPS2	CPS1	CPS0	ECF	0xxx,0000
CCAPM0	PCA Module 0 Mode Register	DAH	-	ECOM0	CAPP0	CAPN0	MAT0	TOG0	PWM0	ECCF0	x000,0000
CCAPM1	PCA Module 1 Mode Register	DBH	-	ECOM1	CAPP1	CAPN1	MAT1	TOG1	PWM1	ECCF1	x000,0000
CL	PCA Base Timer Low	E9H									0000,0000
CH	PCA Base Timer High	F9H									0000,0000
CCAP0L	PCA Module-0 Capture Register Low	EAH									0000,0000
CCAP0H	PCA Module-0 Capture Register High	FAH									0000,0000
CCAP1L	PCA Module-1 Capture Register Low	EBH									0000,0000
CCAP1H	PCA Module-1 Capture Register High	FBH									0000,0000
PCA_PWM0	PCA PWM Mode Auxiliary Register 0	F2H	-	-	-	-	-	-	EPC0H	EPC0L	xxxx,xx00
PCA_PWM1	PCA PWM Mode Auxiliary Register 1	F3H	-	-	-	-	-	-	EPC1H	EPC1L	xxxx,xx00
AUXR1	Auxiliary Register 1	A2H	-	PCA_P4	SPI_P4	S2_P4	GF2	ADRJ	-	DPS	x000,00x0

1. PCA工作模式寄存器CMOD

PCA工作模式寄存器的格式如下:

CMOD : PCA工作模式寄存器

SFR name	Address	bit	B7	B6	B5	B4	B3	B2	B1	B0
CMOD	D9H	name	CIDL	-	-	-	CPS2	CPS1	CPS0	ECF

CIDL: 空闲模式下是否停止PCA计数的控制位。

当CIDL=0时, 空闲模式下PCA计数器继续工作;

当CIDL=1时, 空闲模式下PCA计数器停止工作。

CPS2、CPS1、CPS0: PCA计数脉冲源选择控制位。PCA计数脉冲选择如下表所示。

CPS2	CPS1	CPS0	选择PCA/PWM时钟源输入
0	0	0	0, 系统时钟/12, SYSclk/12
0	0	1	1, 系统时钟/2, SYSclk/2
0	1	0	2, 定时器0的溢出脉冲。由于定时器0可以工作在1T模式, 所以可以达到计一个时钟就溢出, 从而达到最高频率CPU工作时钟SYSclk。通过改变定时器0的溢出率, 可以实现可调频率的PWM输出
0	1	1	3, ECI/P1.2(或P4.1)脚输入的外部时钟 (最大速率=SYSclk/2)
1	0	0	4, 系统时钟, SYSclk
1	0	1	5, 系统时钟/4, SYSclk/4
1	1	0	6, 系统时钟/6, SYSclk/6
1	1	1	7, 系统时钟/8, SYSclk/8

例如, CPS2/CPS1/CPS0 = 1/0/0时, PCA/PWM的时钟源是SYSclk, 不用定时器0, PWM的频率为SYSclk/256

如果要用系统时钟/3来作为PCA的时钟源, 应让T0工作在1T模式, 计数3个脉冲即产生溢出.

如果此时使用内部RC作为系统时钟(室温情况下, 5V单片机为11MHz ~ 15.5MHz), 可以输出14K ~ 19K频率的PWM。用T0的溢出可对系统时钟进行1 ~ 256级分频.

ECF: PCA计数溢出中断使能位。

当ECF = 0时, 禁止寄存器CCON中CF位的中断;

当ECF = 1时, 允许寄存器CCON中CF位的中断。

2. PCA控制寄存器CCON

PCA控制寄存器的格式如下:

CCON : PCA控制控制寄存器

SFR name	Address	bit	B7	B6	B5	B4	B3	B2	B1	B0
CCON	D8H	name	CF	CR	-	-	-	-	CCF1	CCF0

CF: PCA计数器阵列溢出标志位。当PCA计数器溢出时, CF由硬件置位。如果CMOD寄存器的ECF位置位, 则CF标志可用来产生中断。CF位可通过硬件或软件置位, 但只可通过软件清零。

CR: PCA计数器阵列运行控制位。该位通过软件置位, 用来起动PCA计数器阵列计数。该位通过软件清零, 用来关闭PCA计数器。

CCF1: PCA模块1中断标志。当出现匹配或捕获时该位由硬件置位。该位必须通过软件清零。

CCF0: PCA模块0中断标志。当出现匹配或捕获时该位由硬件置位。该位必须通过软件清零。

3. PCA比较/捕获寄存器CCAPM0和CCAPM1

PCA模块0的比较/捕获寄存器的格式如下:

CCAPM0 : PCA模块0的比较/捕获寄存器

SFR name	Address	bit	B7	B6	B5	B4	B3	B2	B1	B0
CCAPM0	DAH	name	-	ECOM0	CAPP0	CAPN0	MAT0	TOG0	PWM0	ECCF0

B7: 保留为将来之用。

ECOM0: 允许比较器功能控制位。

当ECOM0=1时, 允许比较器功能。

CAPP0: 正捕获控制位。

当CAPP0=1时, 允许上升沿捕获。

CAPN0: 负捕获控制位。

当CAPN0=1时, 允许下降沿捕获。

MAT0: 匹配控制位。

当MAT0=1时, PCA计数值与模块的比较/捕获寄存器的值的匹配将置位CCON寄存器的中断标志位CCF0。

TOG0: 翻转控制位。

当TOG0=1时, 工作在PCA高速输出模式, PCA计数器的值与模块的比较/捕获寄存器的值的匹配将使CCP0脚翻转。

(CCP0/PCA0/PWM0/P1.3或CCP0/PCA0/PWM0/P4.2)

PWM0: 脉宽调节模式。

当PWM0=1时, 允许CEX0脚用作脉宽调节输出。

(CCP0/PCA0/PWM0/P1.3或CCP0/PCA0/PWM0/P4.2)

ECCF0: 使能CCF0中断。使能寄存器CCON的比较/捕获标志CCF0, 用来产生中断。

PCA模块1的比较/捕获寄存器的格式如下:

CCAPM1：PCA模块1的比较/捕获寄存器

SFR name	Address	bit	B7	B6	B5	B4	B3	B2	B1	B0
CCAPM1	DBH	name	-	ECOM1	CAPP1	CAPN1	MAT1	TOG1	PWM1	ECCF1

B7: 保留为将来之用。

ECOM1: 允许比较器功能控制位。

当ECOM1=1时，允许比较器功能。

CAPP1: 正捕获控制位。

当CAPP1=1时，允许上升沿捕获。

CAPN1: 负捕获控制位。

当CAPN1=1时，允许下降沿捕获。

MAT1: 匹配控制位。

当MAT1=1时，PCA计数值与模块的比较/捕获寄存器的值的匹配将置位CCON寄存器的中断标志位CCF1。

TOG1: 翻转控制位。

当TOG1=1时，工作在PCA高速输出模式，PCA计数器的值与模块的比较/捕获寄存器的值的匹配将使CCP1脚翻转。

(CCP1/PCA1/PWM1/P1.4或CCP1/PCA1/PWM1/P4.3)

PWM1: 脉宽调节模式。

当PWM1=1时，允许CEX1脚用作脉宽调节输出。

(CCP1/PCA1/PWM1/P1.4或CCP1/PCA1/PWM1/P4.3)

ECCF1: 使能CCF1中断。使能寄存器CCON的比较/捕获标志CCF1，用来产生中断。

PCA模块的工作模式设定表如下表所列:

PCA模块工作模式设定 (CCAPMn寄存器, n = 0,1)

-	ECOMn	CAPPn	CAPNn	MATn	TOGn	PWMn	ECCFn	模块功能
0	0	0	0	0	0	0	0	无此操作
1	0	0	0	0	1	0	8位PWM, 无中断	
1	1	0	0	0	1	1	8位PWM输出, 由低变高可产生中断	
1	0	1	0	0	1	1	8位PWM输出, 由高变低可产生中断	
1	1	1	0	0	1	1	8位PWM输出, 由低变高或者由高变低均可产生中断	
X	1	0	0	0	0	X	16位捕获模式, 由CCPn/PCAn的上升沿触发	
X	0	1	0	0	0	X	16位捕获模式, 由CCPn/PCAn的下降沿触发	
X	1	1	0	0	0	X	16位捕获模式 由CCPn/PCAn的跳变触发	
1	0	0	1	0	0	X	16位软件定时器	
1	0	0	1	1	0	X	16位高速输出	

4. PCA的16位计数器 — 低8位CL和高8位CH

CL和CH地址分别为E9H和F9H，复位值均为00H，用于保存PCA的装载值。

5. PCA捕捉/比较寄存器 — CCAPnL(低位字节)和CCAPnH(高位字节)

当PCA模块用于捕获或比较时，它们用于保存各个模块的16位捕捉计数值；当PCA模块用于PWM模式时，它们用来控制输出的占空比。其中，n=0、1，分别对应模块0和模块1。复位值均为00H。它们对应的地址分别为：

CCAP0L—EAH、CCAP0H—FAH：模块0的捕捉/比较寄存器。

CCAP1L—EBH、CCAP1H—FBH：模块1的捕捉/比较寄存器。

6. PCA模块PWM寄存器PCA_PWM0和PCA_PWM1

PCA模块0的PWM寄存器的格式如下：

PCA_PWM0：PCA模块0的PWM寄存器

SFR name	Address	bit	B7	B6	B5	B4	B3	B2	B1	B0
PCA_PWM0	F2H	name	-	-	-	-	-	-	EPC0H	EPC0L

EPC0H：在PWM模式下，与CCAP0H组成9位数。

EPC0L：在PWM模式下，与CCAP0L组成9位数。

PCA模块1的PWM寄存器的格式如下：

PCA_PWM1：PCA模块1的PWM寄存器

SFR name	Address	bit	B7	B6	B5	B4	B3	B2	B1	B0
PCA_PWM1	F3H	name	-	-	-	-	-	-	EPC1H	EPC1L

EPC1H：在PWM模式下，与CCAP1H组成9位数。

EPC1L：在PWM模式下，与CCAP1L组成9位数。

7. 将单片机的PCA/PWM功能从P1口设置到P4口的寄存器AUXR1

辅助寄存器1的格式如下：

AUXR1：辅助寄存器1

SFR name	Address	bit	B7	B6	B5	B4	B3	B2	B1	B0
AUXR1	A2H	name	-	PCA_P4	SPI_P4	S2_P4	GF2	ADRJ	-	DPS

PCA_P4: 0, 缺省PCA在P1口

- 1, PCA/PWM从P1口切换到P4口
- ECI从P1.2切换到P4.1口
- PCA0/PWM0从P1.3切换到P4.2口
- PCA1/PWM1从P1.4切换到P4.3口

SPI_P4: 0, 缺省SPI在P1口

- 1, SPI从P1口切换到P4口
- SPICLK从P1.7切换到P4.3口
- MISO从P1.6切换到P4.2口
- MOSI从P1.5切换到P4.1口
- SS从P1.4切换到P4.0口

S2_P4: 0, 缺省UART2在P1口

- 1, UART2从P1口切换到P4口
- TxD2从P1.3切换到P4.3口
- RxD2从P1.2切换到P4.2口

GF2: 通用标志位

ADRJ:

- 0, 10位A/D转换结果的高8位放在ADC_RES寄存器, 低2位放在ADC_RESL寄存器
- 1, 10位A/D转换结果的最高2位放在ADC_RES寄存器的低2位, 低8位放在ADC_RESL寄存器

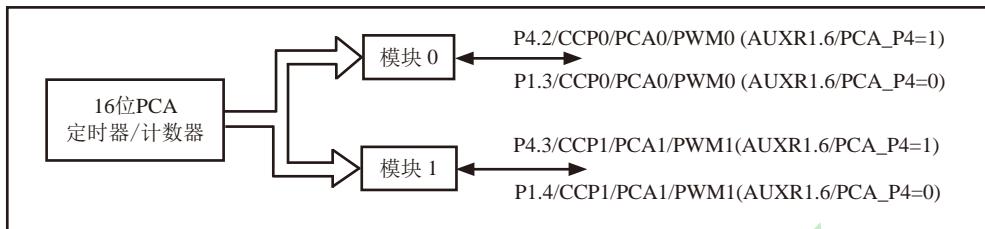
DPS: 0, 使用缺省数据指针DPTR0

- 1, 使用另一个数据指针DPTR1

10.2 PCA/PWM模块的结构

STC12C5A60S2系列单片机有2路可编程计数器阵列PCA/PWM (通过AUXR1寄存器可以设置PCA/PWM从P1口切换到P4口)。

PCA含有一个特殊的16位定时器，有2个16位的捕获/比较模块与之相连，如下图所示。

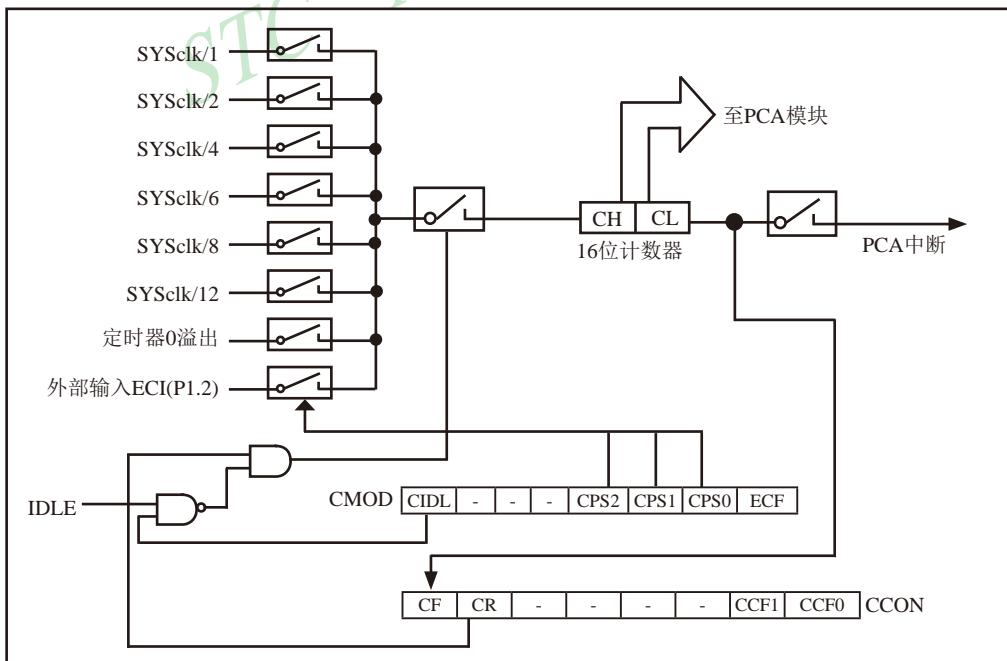


PCA模块结构

每个模块可编程工作在4种模式下：上升/下降沿捕获、软件定时器、高速输出或可调制脉冲输出。

STC12C5A60S2系列：模块0连接到P1.3/CCP0(可以切换到P4.2/CCP0/MISO口)，
模块1连接到P1.4/CCP1(可以切换到P4.3/CCP1/SCLK口)。

16位PCA定时器/计数器是2个模块的公共时间基准，其结构如下图所示。



PCA 定时器/计数器结构

寄存器CH和CL的内容是正在自由递增计数的16位PCA定时器的值。PCA定时器是2个模块的公共时间基准，可通过编程工作在：1/12系统时钟、1/8系统时钟、1/6系统时钟、1/4系统时钟、1/2系统时钟、系统时钟、定时器0溢出或ECI脚的输入（[STC12C5A60S2系列在P1.2口](#)）。定时器的计数源由CMOD特殊功能寄存器中的CPS2, CPS1和CPS0位来确定（见CMOD特殊功能寄存器说明）。

CMOD特殊功能寄存器还有2个位与PCA相关。它们分别是：CIDL，空闲模式下允许停止PCA；ECF，置位时，使能PCA中断，当PCA定时器溢出将PCA计数溢出标志CF（CCON.7）置位。

CCON特殊功能寄存器包含PCA的运行控制位（CR）和PCA定时器标志（CF）以及各个模块的标志（CCF1/CCF0）。通过软件置位CR位（CCON.6）来运行PCA。CR位被清零时PCA关闭。当PCA计数器溢出时，CF位（CCON.7）置位，如果CMOD寄存器的ECF位置位，就产生中断。CF位只可通过软件清除。CCON寄存器的位0~3是PCA各个模块的标志（位0对应模块0，位1对应模块1），当发生匹配或比较时由硬件置位。这些标志也只能通过软件清除。所有模块共用一个中断向量。PCA的中断系统如图所示。

PCA的每个模块都对应一个特殊功能寄存器。它们分别是：模块0对应CCAPM0，模块1对应CCAPM1，特殊功能寄存器包含了相应模块的工作模式控制位。

当模块发生匹配或比较时，ECCFn位（CCAPMn.0, n=0, 1由工作的模块决定）使能CCON特殊功能寄存器的CCFn标志来产生中断。

PWM（CCAPMn.1）用来使能脉宽调制模式。

当PCA计数值与模块的捕获/比较寄存器的值相匹配时，如果TOG位（CCAPMn.2）置位，模块的CEXn输出将发生翻转。

当PCA计数值与模块的捕获/比较寄存器的值相匹配时，如果匹配位MATn（CCAPMn.3）置位，CCON寄存器的CCFn位将被置位。

CAPNn（CCAPMn.4）和CAPPn（CCAPMn.5）用来设置捕获输入的有效沿。CAPNn位使能下降沿有效，CAPPn位使能上升沿有效。如果两位都置位，则两种跳变沿都被使能，捕获可在两种跳变沿产生。

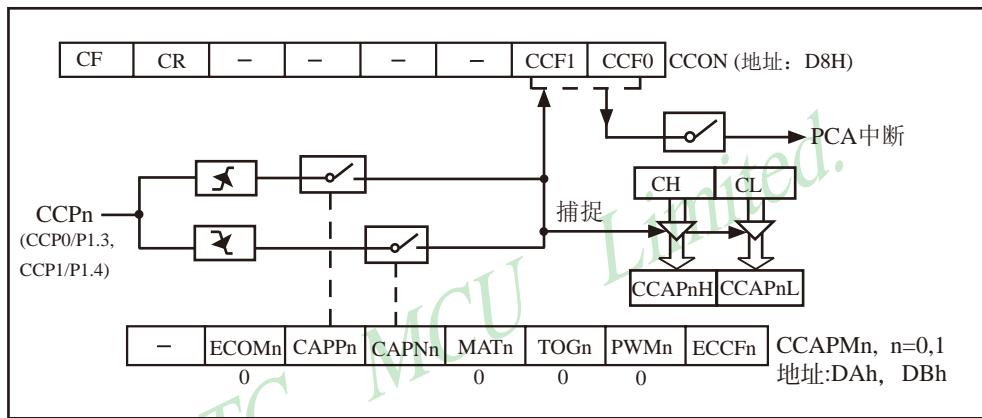
通过置位CCAPMn寄存器的ECOMn位（CCAPMn.6）来使能比较器功能。

每个PCA模块还对应另外两个寄存器，CCAPnH和CCAPnL。当出现捕获或比较时，它们用来保存16位的计数值。当PCA模块用在PWM模式中时，它们用来控制输出的占空比。

10.3 PCA模块的工作模式

10.3.1 捕获模式

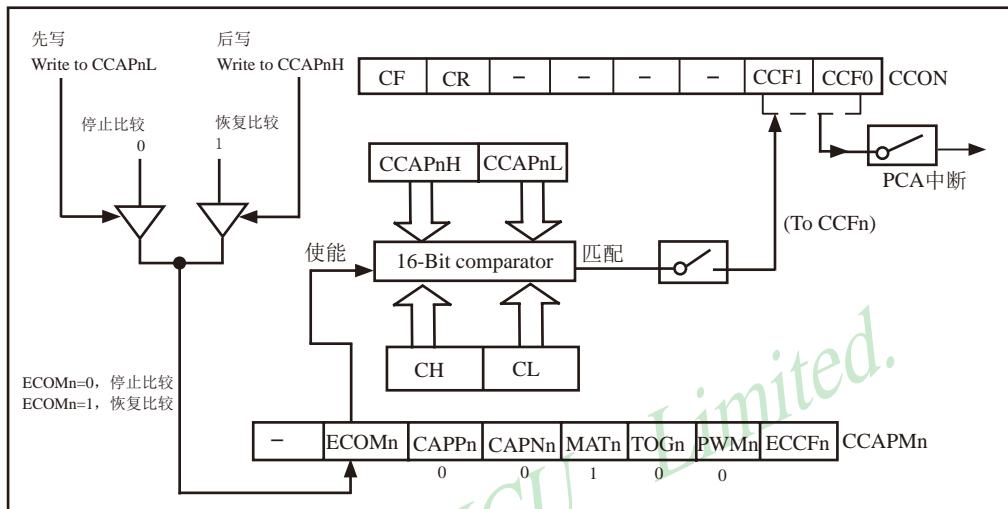
PCA模块工作于捕获模式的结构图如下图所示。要使一个PCA模块工作在捕获模式，寄存器CCAPMn的两位（CAPNn和CAPPn）或其中任何一位必须置1。PCA模块工作于捕获模式时，对模块的外部CCPn输入（CCP0/P1.3, CCP1/P1.4）的跳变进行采样。当采样到有效跳变时，PCA硬件就将PCA计数器阵列寄存器（CH和CL）的值装载到模块的捕获寄存器中（CCAPnL和CCAPnH）。



如果CCON特殊功能寄存器中的位CCFn和CCAPMn特殊功能寄存器中的位ECCFn位被置位，将产生中断。可在中断服务程序中判断哪一个模块产生了中断，并注意中断标志位的软件清零问题。

10.3.2 16位软件定时器模式

16位软件定时器模式结构图如下图所示。



PCA Software Timer Mode / PCA模块的16位软件定时器模式/PCA比较模式

通过置位CCAPMn寄存器的ECOM和MAT位，可使PCA模块用作软件定时器（上图）。PCA定时器的值与模块捕获寄存器的值相比较，当两者相等时，如果位CCFn（在CCON特殊功能寄存器中）和位ECCFn（在CCAPMn特殊功能寄存器中）都置位，将产生中断。

[CH,CL]每隔一定的时间自动加1，时间间隔取决于选择的时钟源。例如，当选择的时钟源为SYSclk/12，每12个时钟周期[CH,CL]加1。当[CH,CL]增加到等于[CCAPnH, CCAPnL]时，CCFn=1，产生中断请求。如果每次PCA模块中断后，在中断服务程序中给[CCAPnH, CCAPnL]增加一个相同的数值，那么下次中断来临的间隔时间T也是相同的，从而实现了定时功能。定时时间的长短取决于时钟源的选择以及PCA计数器计数值的设置。下面举例说明PCA计数器计数值的计算方法。

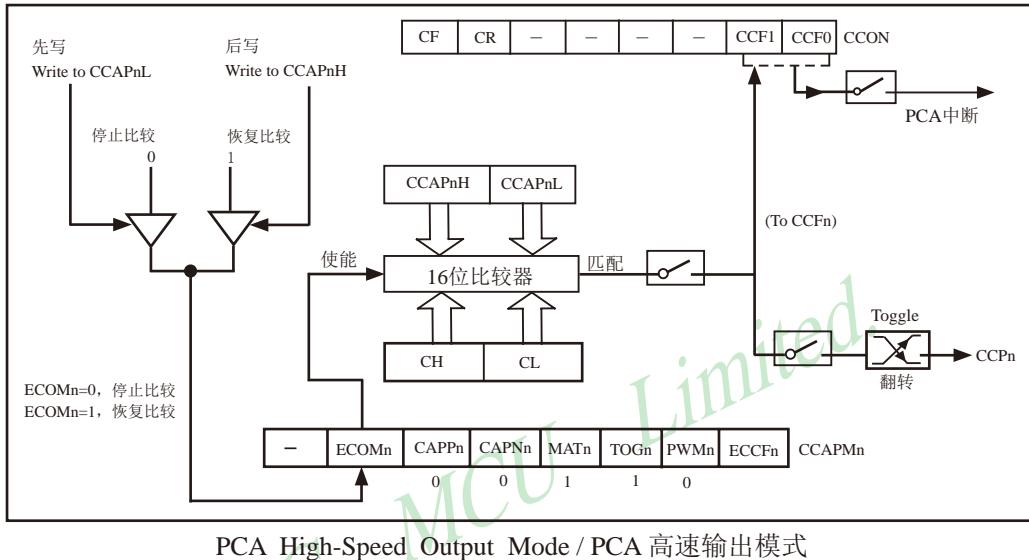
假设，系统时钟频率SYSclk = 18.432MHz，选择的时钟源为SYSclk/12，定时时间为5ms，则PCA计数器计数值为：

$$\begin{aligned} \text{PCA计数器的计数值} &= T / ((1 / \text{SYSclk}) \times 12) = 0.005 / ((1 / 18432000) \times 12) = 7680 \text{ (10进制数)} \\ &= 1E00H \text{ (16进制数)} \end{aligned}$$

也就是说，PCA计时器计数1E00H次，定时时间才是5ms，这也就是每次给[CCAPnH, CCAPnL]增加的数值（步长）。

10.3.3 高速脉冲输出模式

该模式中(下图), 当PCA计数器的计数值与模块捕获寄存器的值相匹配时, PCA模块的CCPn输出将发生翻转。要激活高速输出模式, CCAPMn寄存器的TOGn, MATn和ECOMn位必须都置位。



PCA High-Speed Output Mode / PCA 高速输出模式

CCAPnL的值决定了PCA模块n的输出脉冲频率。当PCA时钟源是SYSclk/2时, 输出脉冲的频率f为:

$$f = \text{SYSclk} / (4 \times \text{CCAPnL})$$

其中, SYSclk为系统时钟频率。由此, 可以得到CCAPnL的值 $\text{CCAPnL} = \text{SYSclk} / (4 \times f)$.

如果计算出的结果不是整数, 则进行四舍五入取整, 即

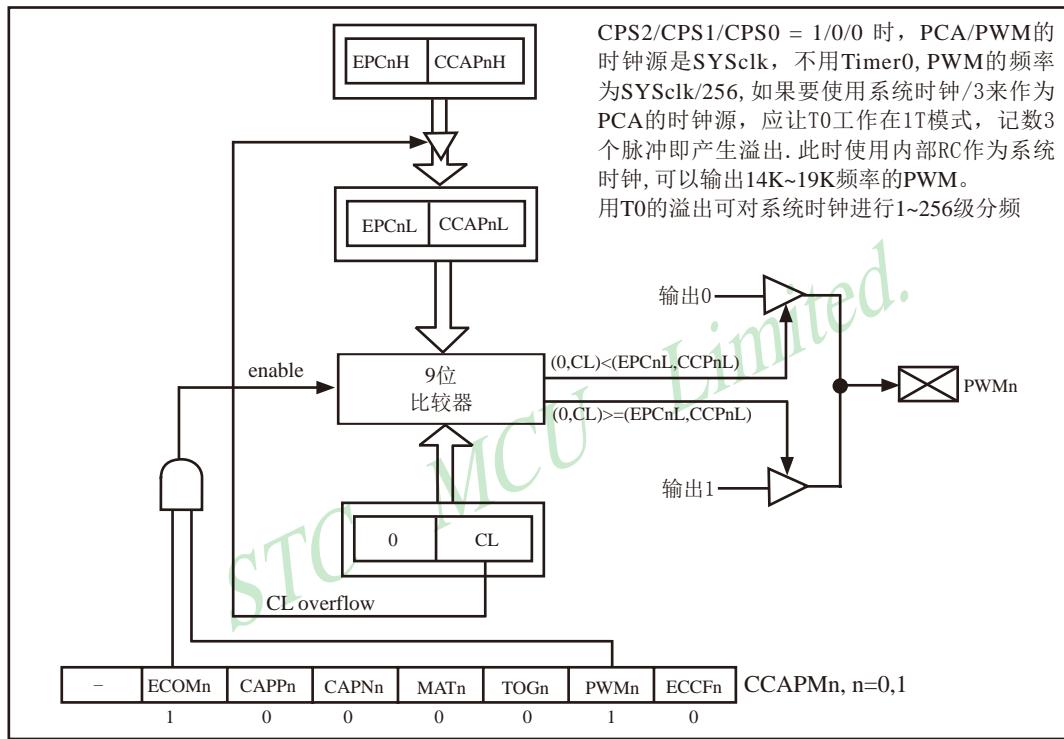
$$\text{CCAPnL} = \text{INT}(\text{SYSclk} / (4 \times f) + 0.5)$$

其中, INT()为取整运算, 直接去掉小数。例如, 假设SYSclk = 20MHz, 要求PCA高速脉冲输出125kHz的方波, 则CCAPnL中的值应为:

$$\text{CCAPnL} = \text{INT}(20000000 / (4 \times 125000) + 0.5) = \text{INT}(40 + 0.5) = 40 = 28H$$

10.3.4 脉宽调节模式(PWM)

脉宽调制(PWM, Pulse Width Modulation)是一种使用程序来控制波形占空比、周期、相位波形的技术，在三相电机驱动、D/A转换等场合有广泛的应用。STC12C5A60S2系列单片机的PCA模块可以通过程序设定，使其工作于8位PWM模式。PWM模式的结构如下图所示。



PCA PWM mode / 可调制脉冲宽度输出模式

所有PCA模块都可用作PWM输出（上图）。输出频率取决于PCA定时器的时钟源。

由于所有模块共用仅有的PCA定时器，所有它们的输出频率相同。各个模块的输出占空比是独立变化的，与使用的捕获寄存器[EPCnL, CCAPnL]有关。当寄存器CL的值小于[EPCnL, CCAPnL]时，输出为低；当寄存器CL的值等于或大于[EPCnL, CCAPnL]时，输出为高。当CL的值由FF变为00溢出时，[EPCnH, CCAPnH]的内容装载到[EPCnL, CCAPnL]中。这样就可实现无干扰地更新PWM。要使能PWM模式，模块CCAPMn寄存器的PWMn和ECOMn位必须置位。

$$\text{由于PWM是8位的, 所以: } \text{PWM的频率} = \frac{\text{PCA时钟输入源频率}}{256}$$

PCA时钟输入源可以从以下8种中选择一种：SYSclk, SYSclk/2, SYSclk/4, SYSclk/6, SYSclk/8, SYSclk/12, 定时器0的溢出, ECI/P3.4输入。

举例：要求PWM输出频率为38KHz，选SYSclk为PCA/PWM时钟输入源，求出SYSclk的值

由计算公式 $38000 = SYSclk / 256$ ，得到外部时钟频率 $SYSclk = 38000 \times 256 \times 1 = 9,728,000$

如果要实现可调频率的PWM输出，可选择定时器0的溢出率或者ECI脚的输入作为PCA/PWM的时钟输入源

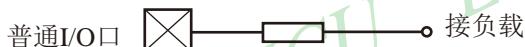
当EPCnL = 0及ECCAPnL = 00H时，PWM固定输出高

当EPCnL = 1及CCAPnL = 0FFH时，PWM固定输出低

当某个I/O口作为PWM使用时，该口的状态：

PWM之前口的状态	PWM输出时口的状态
弱上拉/准双向	强推挽输出/强上拉输出，要加输出限流电阻1K-10K
强推挽输出/强上拉输出	强推挽输出/强上拉输出，要加输出限流电阻1K-10K
仅为输入/高阻	PWM无效
开漏	开漏

限流电阻用10K到1K



10.4 用PCA功能扩展外部中断的示例程序(C程序和汇编程序)

1. C程序:

```
/*
 *-----*/
/* --- STC MCU Limited -----*/
/* --- 演示 STC 1T 系列单片机 用PCA功能扩展外部中断 -----*/
/* --- Mobile: (86)13922805190 -----*/
/* --- Fax: 86-755-82905966 -----*/
/* --- Tel: 86-755-82948412 -----*/
/* --- Web: www.STCMCU.com -----*/
/* 如果要在程序中使用或在文章中引用该程序, -----*/
/* 请在程序中或文章中注明使用了STC的资料及程序 -----*/
/*-----*/
#include "reg51.h"
#include "intrins.h"

typedef unsigned char BYTE;
typedef unsigned int WORD;

/*Declare SFR associated with the PCA */
sfr CCON      = 0xD8;           //PCA control register
sbit CCF0     = CCON^0;         //PCA module-0 interrupt flag
sbit CCF1     = CCON^1;         //PCA module-1 interrupt flag
sbit CR       = CCON^6;          //PCA timer run control bit
sbit CF       = CCON^7;          //PCA timer overflow flag
sfr CMOD     = 0xD9;           //PCA mode register
sfr CL        = 0xE9;           //PCA base timer LOW
sfr CH        = 0xF9;           //PCA base timer HIGH
sfr CCAPM0   = 0xDA;           //PCA module-0 mode register
sfr CCAP0L   = 0xEA;           //PCA module-0 capture register LOW
sfr CCAP0H   = 0xFA;           //PCA module-0 capture register HIGH
sfr CCAPM1   = 0xDB;           //PCA module-1 mode register
sfr CCAP1L   = 0xEB;           //PCA module-1 capture register LOW
sfr CCAP1H   = 0xFB;           //PCA module-1 capture register HIGH
sfr PCAPWM0  = 0xf2;           //PCA module-0 PWM register
sfr PCAPWM1  = 0xf3;           //PCA module-1 PWM register
sbit PCA_LED  = P1^0;          //PCA test LED

void PCA_isr() interrupt 7 using 1
{
    CCF0 = 0;                  //Clear interrupt flag
    PCA_LED = !PCA_LED;        //toggle the test pin while CEX0(P1.3) have a falling edge
}
```

```
void main()
{
    CCON = 0;           //Initial PCA control register
                        //PCA timer stop running
                        //Clear CF flag
                        //Clear all module interrupt flag
    CL = 0;            //Reset PCA base timer
    CH = 0;
    CMOD = 0x00;       //Set PCA timer clock source as Fosc/12
                        //Disable PCA timer overflow interrupt
    CCAPM0 = 0x11;     //PCA module-0 capture by a negative tigger on CEX0(P1.3)
                        //and enable PCA interrupt
//    CCAPM0 = 0x21;     //PCA module-0 capture by a rising edge on CEX0(P1.3)
                        //and enable PCA interrupt
//    CCAPM0 = 0x31;     //PCA module-0 capture by a transition (falling/rising edge)
                        //on CEX0(P1.3) and enable PCA interrupt

    CR = 1;            //PCA timer start run
    EA = 1;

    while (1);
}
```

2. 汇编程序:

```
/*
 * --- STC MCU Limited -----
 * --- 演示 STC 1T 系列单片机 用PCA功能扩展外部中断 -----
 * --- Mobile: (86)13922805190 -----
 * --- Fax: 86-755-82905966 -----
 * --- Tel: 86-755-82948412 -----
 * --- Web: www.STCMCU.com -----
 * 如果要在程序中使用或在文章中引用该程序, -----
 * 请在程序中或文章中注明使用了STC的资料及程序 -----
 */

;*Declare SFR associated with the PCA */
CCON EQU 0D8H ;PCA control register
CCF0 BIT CCON.0 ;PCA module-0 interrupt flag
CCF1 BIT CCON.1 ;PCA module-1 interrupt flag
CR BIT CCON.6 ;PCA timer run control bit
CF BIT CCON.7 ;PCA timer overflow flag
CMOD EQU 0D9H ;PCA mode register
CL EQU 0E9H ;PCA base timer LOW
CH EQU 0F9H ;PCA base timer HIGH
CCAPM0 EQU 0DAH ;PCA module-0 mode register
CCAP0L EQU 0EAH ;PCA module-0 capture register LOW
CCAP0H EQU 0FAH ;PCA module-0 capture register HIGH
CCAPM1 EQU 0DBH ;PCA module-1 mode register
CCAP1L EQU 0EBH ;PCA module-1 capture register LOW
CCAP1H EQU 0FBH ;PCA module-1 capture register HIGH

PCA_LED BIT P1.0 ;PCA test LED

;-----
ORG 0000H
LJMP MAIN

ORG 003BH
PCA_ISR:
CLR CCF0 ;Clear interrupt flag
CPL PCA_LED ;toggle the test pin while CEX0(P1.3) have a falling edge
RETI
;-----
ORG 0100H
```

MAIN:

```
MOV CCON, #0          ;Initial PCA control register  
                      ;PCA timer stop running  
                      ;Clear CF flag  
                      ;Clear all module interrupt flag  
CLR A                ;  
MOV CL, A             ;Reset PCA base timer  
MOV CH, A             ;  
MOV CMOD, #00H        ;Set PCA timer clock source as Fosc/12  
                      ;Disable PCA timer overflow interrupt  
MOV CCAPM0,#11H      ;PCA module-0 capture by a falling edge on CEX0(P1.3)  
                      ;and enable PCA interrupt  
;      MOV CCAPM0,#21H      ;PCA module-0 capture by a rising edge on CEX0(P1.3)  
                      ;and enable PCA interrupt  
;      MOV CCAPM0,#31H      ;PCA module-0 capture by a transition (falling/rising edge)  
                      ;on CEX0(P1.3) and enable PCA interrupt  
-----  
SETB CR              ;PCA timer start run  
SETB EA  
SJMP $  
-----  
END
```

10.5 用PCA功能实现定时器的示例程序(C程序和汇编程序)

1. C程序:

```
/*
 * --- STC MCU Limited -----
 * --- 演示 STC 1T 系列单片机 用PCA功能实现16位定时器 -----
 * --- Mobile: (86)13922805190 -----
 * --- Fax: 86-755-82905966 -----
 * --- Tel: 86-755-82948412 -----
 * --- Web: www.STCMCU.com -----
 * 如果要在程序中使用或在文章中引用该程序, -----
 * 请在程序中或文章中注明使用了STC的资料及程序 -----
 */

#include "reg51.h"
#include "intrins.h"

#define FOSC 18432000L
#define T100Hz (FOSC / 12 / 100)

typedef unsigned char BYTE;
typedef unsigned int WORD;

/*Declare SFR associated with the PCA */
sfr CCON = 0xD8; //PCA control register
sbit CCF0 = CCON^0; //PCA module-0 interrupt flag
sbit CCF1 = CCON^1; //PCA module-1 interrupt flag
sbit CR = CCON^6; //PCA timer run control bit
sbit CF = CCON^7; //PCA timer overflow flag
sfr CMOD = 0xD9; //PCA mode register
sfr CL = 0xE9; //PCA base timer LOW
sfr CH = 0xF9; //PCA base timer HIGH
sfr CCAPM0 = 0xDA; //PCA module-0 mode register
sfr CCAP0L = 0xEA; //PCA module-0 capture register LOW
sfr CCAP0H = 0xFA; //PCA module-0 capture register HIGH
sfr CCAPM1 = 0xDB; //PCA module-1 mode register
sfr CCAP1L = 0xEB; //PCA module-1 capture register LOW
sfr CCAP1H = 0xFB; //PCA module-1 capture register HIGH
sfr PCAPWM0 = 0xf2; //PCA module-0 PWM register
sfr PCAPWM1 = 0xf3; //PCA module-1 PWM register

sbit PCA_LED = P1^0; //PCA test LED

BYTE cnt;
WORD value;
```

```
void PCA_isr() interrupt 7 using 1
{
    CCF0 = 0;                                //Clear interrupt flag
    CCAP0L = value;
    CCAP0H = value >> 8;                     //Update compare value
    value += T100Hz;
    if (cnt-- == 0)
    {
        cnt = 100;                            //Count 100 times
        PCA_LED = !PCA_LED;                  //Flash once per second
    }
}

void main()
{
    CCON = 0;                                //Initial PCA control register
                                                //PCA timer stop running
    CL = 0;                                  //Clear CF flag
    CH = 0;                                  //Clear all module interrupt flag
    CMOD = 0x00;                             //Reset PCA base timer
                                                //Set PCA timer clock source as Fosc/12
                                                //Disable PCA timer overflow interrupt

    value = T100Hz;
    CCAP0L = value;
    CCAP0H = value >> 8;                   //Initial PCA module-0
    value += T100Hz;
    CCAPM0 = 0x49;                           //PCA module-0 work in 16-bit timer mode
                                                //and enable PCA interrupt

    CR = 1;                                  //PCA timer start run
    EA = 1;
    cnt = 0;

    while (1);
}
```

2. 汇编程序:

```
/*
 * --- STC MCU Limited -----
 * --- 演示 STC 1T 系列单片机 用PCA功能实现16位定时器 -----
 * --- Mobile: (86)13922805190 -----
 * --- Fax: 86-755-82905966 -----
 * --- Tel: 86-755-82948412 -----
 * --- Web: www.STCMCU.com -----
 * 如果要在程序中使用或在文章中引用该程序, -----
 * 请在程序中或文章中注明使用了STC的资料及程序 -----
 */
```

T100Hz EQU 3C00H ;(18432000 / 12 / 100)

```
;/*Declare SFR associated with the PCA */
CCON EQU 0D8H ;PCA control register
CCF0 BIT CCON.0 ;PCA module-0 interrupt flag
CCF1 BIT CCON.1 ;PCA module-1 interrupt flag
CR BIT CCON.6 ;PCA timer run control bit
CF BIT CCON.7 ;PCA timer overflow flag
CMOD EQU 0D9H ;PCA mode register
CL EQU 0E9H ;PCA base timer LOW
CH EQU 0F9H ;PCA base timer HIGH
CCAPM0 EQU 0DAH ;PCA module-0 mode register
CCAP0L EQU 0EAH ;PCA module-0 capture register LOW
CCAP0H EQU 0FAH ;PCA module-0 capture register HIGH
CCAPM1 EQU 0DBH ;PCA module-1 mode register
CCAP1L EQU 0EBH ;PCA module-1 capture register LOW
CCAP1H EQU 0FBH ;PCA module-1 capture register HIGH

PCA_LED BIT P1.0 ;PCA test LED

CNT EQU 20H

;-----
ORG 0000H
LJMP MAIN

ORG 003BH
LJMP PCA_ISR

;-----
```

```

        ORG    0100H
MAIN:
        MOV    SP,      #3FH          ;Initial stack point
        MOV    CCON,    #0             ;Initial PCA control register
        MOV    CCON,    #0             ;PCA timer stop running
        CLR    A                   ;Clear CF flag
        MOV    CL,      A             ;Clear all module interrupt flag
        MOV    CH,      A             ;
        MOV    CMOD,   #00H           ;Set PCA timer clock source as Fosc/12
        MOV    CMOD,   #00H           ;Disable PCA timer overflow interrupt
;-----
        MOV    CCAP0L,#LOW T100Hz     ;
        MOV    CCAP0H,#HIGH T100Hz    ;Initial PCA module-0
        MOV    CCAPM0,#49H           ;PCA module-0 work in 16-bit timer mode and enable PCA interrupt
;-----
        SETB   CR                  ;PCA timer start run
        SETB   EA
        MOV    CNT,    #100
        SJMP   $
;-----
PCA_ISR:
        PUSH   PSW
        PUSH   ACC
        CLR    CCF0                ;Clear interrupt flag
        MOV    A,      CCAP0L
        ADD    A,      #LOW T100Hz    ;Update compare value
        MOV    CCAP0L,A
        MOV    A,      CCAP0H
        ADDC   A,      #HIGH T100Hz
        MOV    CCAP0H,A
        DJNZ   CNT,    PCA_ISR_EXIT ;count 100 times
        MOV    CNT,    #100
        CPL    PCA_LED              ;Flash once per second
PCA_ISR_EXIT:
        POP    ACC
        POP    PSW
        RETI
;-----
        END

```

10.6 PCA输出高速脉冲的示例程序(C程序和汇编程序)

1. C程序:

```
/*
 * --- STC MCU Limited -----
 * --- 演示 STC 1T 系列单片机 PCA输出高速脉冲 -----
 * --- Mobile: (86)13922805190 -----
 * --- Fax: 86-755-82905966 -----
 * --- Tel: 86-755-82948412 -----
 * --- Web: www.STCMCU.com -----
 * 如果要在程序中使用或在文章中引用该程序, -----
 * 请在程序中或文章中注明使用了STC的资料及程序 -----
 */

#include "reg51.h"
#include "intrins.h"

#define FOSC 18432000L
#define T100KHz (FOSC / 4 / 100000)

typedef unsigned char BYTE;
typedef unsigned int WORD;

/*Declare SFR associated with the PCA */
sfr CCON = 0xD8; //PCA control register
sbit CCF0 = CCON^0; //PCA module-0 interrupt flag
sbit CCF1 = CCON^1; //PCA module-1 interrupt flag
sbit CR = CCON^6; //PCA timer run control bit
sbit CF = CCON^7; //PCA timer overflow flag
sfr CMOD = 0xD9; //PCA mode register
sfr CL = 0xE9; //PCA base timer LOW
sfr CH = 0xF9; //PCA base timer HIGH
sfr CCAPM0 = 0xDA; //PCA module-0 mode register
sfr CCAP0L = 0xEA; //PCA module-0 capture register LOW
sfr CCAP0H = 0xFA; //PCA module-0 capture register HIGH
sfr CCAPM1 = 0xDB; //PCA module-1 mode register
sfr CCAP1L = 0xEB; //PCA module-1 capture register LOW
sfr CCAP1H = 0xFB; //PCA module-1 capture register HIGH
sfr PCAPWM0 = 0xf2; //PCA module-0 PWM value
sfr PCAPWM1 = 0xf3; //PCA module-1 PWM value

sbit PCA_LED = P1^0; //PCA test LED

BYTE cnt;
WORD value;
```

```
void PCA_isr( ) interrupt 7 using 1
{
    CCF0 = 0;                      //Clear interrupt flag
    CCAP0L = value;
    CCAP0H = value >> 8;           //Update compare value
    value += T100KHz;
}

void main()
{
    CCON = 0;                      //Initial PCA control register
                                    //PCA timer stop running
    CL = 0;                        //Clear CF flag
    CH = 0;                        //Clear all module interrupt flag
    CMOD = 0x02;                   //Reset PCA base timer
                                    //Set PCA timer clock source as Fosc/2
                                    //Disable PCA timer overflow interrupt
    value = T100KHz;
    CCAP0L = value;
    CCAP0H = value >> 8;
    value += T100KHz;
    CCAPM0 = 0x4d;                //P1.3 output 100KHz square wave
                                    //Initial PCA module-0
                                    //PCA module-0 work in 16-bit timer mode
                                    //and enable PCA interrupt, toggle the output pin CCP0(P1.3)
    CR = 1;                        //PCA timer start run
    EA = 1;
    cnt = 0;

    while (1);
}
```

2. 汇编程序:

```
/*
 * --- STC MCU Limited -----
 * --- 演示 STC 1T 系列单片机 PCA输出高速脉冲 -----
 * --- Mobile: (86)13922805190 -----
 * --- Fax: 86-755-82905966 -----
 * --- Tel: 86-755-82948412 -----
 * --- Web: www.STCMCU.com -----
 * 如果要在程序中使用或在文章中引用该程序, -----
 * 请在程序中或文章中注明使用了STC的资料及程序 -----
 */
```

T100KHz EQU 2EH ;(18432000 / 4 / 100000)

```
;/*Declare SFR associated with the PCA */
CCON      EQU 0D8H          ;PCA control register
CCF0      BIT CCON.0        ;PCA module-0 interrupt flag
CCF1      BIT CCON.1        ;PCA module-1 interrupt flag
CR        BIT CCON.6        ;PCA timer run control bit
CF        BIT CCON.7        ;PCA timer overflow flag
CMOD      EQU 0D9H          ;PCA mode register
CL        EQU 0E9H          ;PCA base timer LOW
CH        EQU 0F9H          ;PCA base timer HIGH
CCAPM0    EQU 0DAH          ;PCA module-0 mode register
CCAP0L    EQU 0EAH          ;PCA module-0 capture register LOW
CCAP0H    EQU 0FAH          ;PCA module-0 capture register HIGH
CCAPM1    EQU 0DBH          ;PCA module-1 mode register
CCAP1L    EQU 0EBH          ;PCA module-1 capture register LOW
CCAP1H    EQU 0FBH          ;PCA module-1 capture register HIGH
;-----
ORG      0000H
LJMP    MAIN

ORG      003BH

PCA_ISR:
PUSH    PSW
PUSH    ACC
CLR     CCF0          ;Clear interrupt flag
MOV     A,   CCAP0L
ADD     A,   #T100KHz    ;Update compare value
MOV     CCAP0L,A
CLR     A
ADDC   A,   CCAP0H
MOV     CCAP0H,A
```

PCA_ISR_EXIT:

```
POP    ACC  
POP    PSW  
RETI
```

;-----

```
ORG    0100H
```

MAIN:

```
MOV    CCON, #0
```

;Initial PCA control register

;PCA timer stop running

;Clear CF flag

;Clear all module interrupt flag

;

```
CLR    A
```

;Reset PCA base timer

;

```
MOV    CL,    A
```

;Set PCA timer clock source as Fosc/2

```
MOV    CH,    A
```

;Disable PCA timer overflow interrupt

```
MOV    CMOD, #02H
```

;-----

```
MOV    CCAP0L,#T100KHz
```

;P1.3 output 100KHz square wave

```
MOV    CCAP0H,#0
```

;Initial PCA module-0

```
MOV    CCAPM0,#4dH
```

;PCA module-0 work in 16-bit timer mode

;and enable PCA interrupt, toggle the output pin CCP0(P1.3)

;-----

```
SETB   CR
```

;PCA timer start run

```
SETB   EA
```

```
SJMP   $
```

;-----

```
END
```

10.7 PCA输出PWM的示例程序(C程序和汇编程序)

1. C程序:

```
/*
 *-----*/
/* --- STC MCU Limited -----*/
/* --- 演示 STC 1T 系列单片机 PCA输出PWM -----*/
/* --- Mobile: (86)13922805190 -----*/
/* --- Fax: 86-755-82905966 -----*/
/* --- Tel: 86-755-82948412 -----*/
/* --- Web: www.STCMCU.com -----*/
/* 如果要在程序中使用或在文章中引用该程序, -----*/
/* 请在程序中或文章中注明使用了STC的资料及程序 -----*/
/*-----*/
```

```
#include "reg51.h"
#include "intrins.h"

#define FOSC 18432000L

typedef unsigned char BYTE;
typedef unsigned int WORD;

/*Declare SFR associated with the PCA */
sfr CCON = 0xD8; //PCA control register
sbit CCF0 = CCON^0; //PCA module-0 interrupt flag
sbit CCF1 = CCON^1; //PCA module-1 interrupt flag
sbit CR = CCON^6; //PCA timer run control bit
sbit CF = CCON^7; //PCA timer overflow flag
sfr CMOD = 0xD9; //PCA mode register
sfr CL = 0xE9; //PCA base timer LOW
sfr CH = 0xF9; //PCA base timer HIGH
sfr CCAPM0 = 0xDA; //PCA module-0 mode register
sfr CCAP0L = 0xEA; //PCA module-0 capture register LOW
sfr CCAP0H = 0xFA; //PCA module-0 capture register HIGH
sfr CCAPM1 = 0xDB; //PCA module-1 mode register
sfr CCAP1L = 0xEB; //PCA module-1 capture register LOW
sfr CCAP1H = 0xFB; //PCA module-1 capture register HIGH
sfr PCAPWM0 = 0xf2; //PCA module-0 PWM register
sfr PCAPWM1 = 0xf3; //PCA module-1 PWM register
```

```
void main()
{
    CCON = 0;                                //Initial PCA control register
                                                //PCA timer stop running
                                                //Clear CF flag
                                                //Clear all module interrupt flag
    CL = 0;                                   //Reset PCA base timer
    CH = 0;
    CMOD = 0x02;                             //Set PCA timer clock source as Fosc/2
                                                //Disable PCA timer overflow interrupt
    CCAP0H = CCAP0L = 0x80;                   //PWM0 port output 50% duty cycle square wave
    CCAPM0 = 0x42;                            //PCA module-0 work in 8-bit PWM mode
                                                //and no PCA interrupt

    CCAP1H = CCAP1L = 0xff;                   //PWM1 port output 0% duty cycle square wave
    PCAPWM1 = 0x03;                           //PCA module-1 work in 8-bit PWM mode
    CCAPM1 = 0x42;                            //and no PCA interrupt

    CR = 1;                                   //PCA timer start run

    while (1);
}
```

2. 汇编程序:

```
/*
 * --- STC MCU Limited -----
 * --- 演示 STC 1T 系列单片机 PCA输出PWM -----
 * --- Mobile: (86)13922805190 -----
 * --- Fax: 86-755-82905966 -----
 * --- Tel: 86-755-82948412 -----
 * --- Web: www.STCMCU.com -----
 * 如果要在程序中使用或在文章中引用该程序, -----
 * 请在程序中或文章中注明使用了STC的资料及程序 -----
 */
```

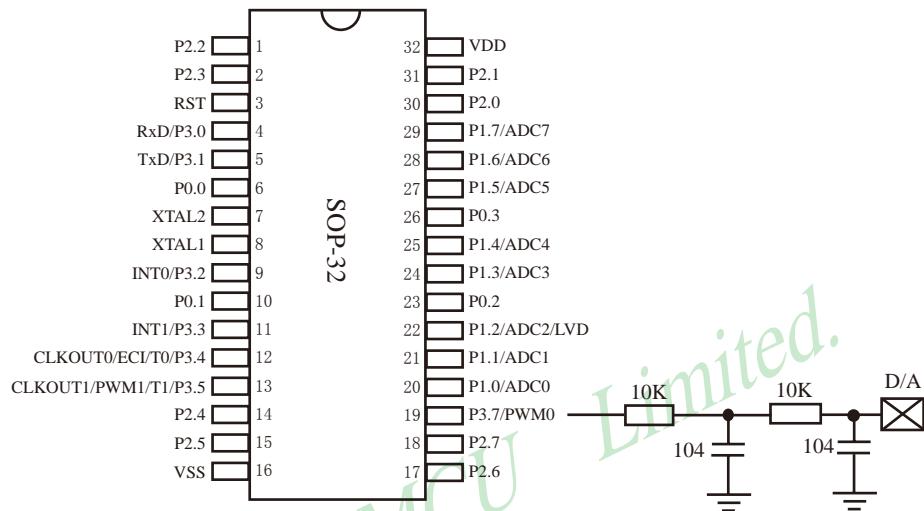
/*Declare SFR associated with the PCA */

CCON	EQU	0D8H	;PCA control register
CCF0	BIT	CCON.0	;PCA module-0 interrupt flag
CCF1	BIT	CCON.1	;PCA module-1 interrupt flag
CR	BIT	CCON.6	;PCA timer run control bit
CF	BIT	CCON.7	;PCA timer overflow flag
CMOD	EQU	0D9H	;PCA mode register
CL	EQU	0E9H	;PCA base timer LOW
CH	EQU	0F9H	;PCA base timer HIGH
CCAPM0	EQU	0DAH	;PCA module-0 mode register
CCAP0L	EQU	0EAH	;PCA module-0 capture register LOW
CCAP0H	EQU	0FAH	;PCA module-0 capture register HIGH
CCAPM1	EQU	0DBH	;PCA module-1 mode register
CCAP1L	EQU	0EBH	;PCA module-1 capture register LOW
CCAP1H	EQU	0FBH	;PCA module-1 capture register HIGH
;			
ORG	0000H		
LJMP	MAIN		
;			
ORG	0100H		
MAIN:			
MOV	CCON,	#0	;Initial PCA control register
			;PCA timer stop running
			;Clear CF flag
			;Clear all module interrupt flag
CLR	A		;
MOV	CL,	A	;Reset PCA base timer
MOV	CH,	A	;
MOV	CMOD,	#02H	;Set PCA timer clock source as Fosc/2
			;Disable PCA timer overflow interrupt
;			

```
MOV A, #080H ;  
MOV CCAP0H,A ;PWM0 port output 50% duty cycle square wave  
MOV CCAP0L,A ;  
MOV CCAPM0,#42H ;PCA module-0 work in 8-bit PWM mode and no PCA interrupt  
-----  
MOV A, #0C0H ;  
MOV CCAP1H,A ;PWM1 port output 25% duty cycle square wave  
MOV CCAP1L,A ;  
MOV CCAPM1,#42H ;PCA module-1 work in 8-bit PWM mode and no PCA interrupt  
-----  
SETB CR ;PCA timer start run  
-----  
SJMP $  
-----  
END
```

STC MCU Limited.

10.8 利用PWM实现D/A功能的典型应用线路图



第11章 同步串行外围接口(SPI接口)

STC12C5A60S2系列单片机还提供另一种高速串行通信接口——SPI接口。SPI是一种全双工、高速、同步的通信总线，有两种操作模式：主模式和从模式。在主模式中支持高达3Mbps的速率(工作频率为12MHz时，如果CPU主频采用20MHz到36MHz，则可更高，从模式时速度无法太快，SYSclk/8以内较好)，还具有传输完成标志和写冲突标志保护。

11.1 与SPI功能模块相关的特殊功能寄存器

STC12C5A60S2系列 1T 8051单片机SPI功能模块特殊功能寄存器 SPI Management SFRs

符号	描述	地址	位地址及其符号								复位值
			B7	B6	B5	B4	B3	B2	B1	B0	
SPCTL	SPI Control Register	CEH	SSIG	SPEN	DORD	MSTR	CPOL	CPHA	SPR1	SPR0	0000,0100
SPSTAT	SPI Status Register	CDH	SPIF	WCOL	-	-	-	-	-	-	00xx,xxxx
SPDAT	SPI Data Register	CFH									0000,0000
AUXR1	Auxiliary Register 1	A2H	-	PCA_P4	SPI_P4	S2_P4	GF2	ADRJ	-	DPS	x000.00x0

1. SPI控制寄存器SPCTL

SPI控制寄存器的格式如下：

SPCTL: SPI控制寄存器

SFR name	Address	bit	B7	B6	B5	B4	B3	B2	B1	B0
SPCTL	CEH	name	SSIG	SPEN	DORD	MSTR	CPOL	CPHA	SPR1	SPR0

SSIG: SS引脚忽略控制位。

SSIG=1, MSTR (位4) 确定器件为主机还是从机；

SSIG=0, SS脚用于确定器件为主机还是从机. SS脚可作为I/O口使用(见SPI主从选择表)

SPEN: SPI使能位。

SPEN=1, SPI使能；

SPEN=0, SPI被禁止，所有SPI引脚都作为I/O口使用。

DORD: 设定SPI数据发送和接收的位顺序。

DORD=1, 数据字的LSB(最低位)最先发送；

DORD=0, 数据字的MSB(最高位)最先发送。

MSTR: 主/从模式选择位(见SPI主从选择表)。

CPOL: SPI时钟极性。

CPOL=1, SPICLK空闲时为高电平。SPICLK的前时钟沿为下降沿而后沿为上升沿。

CPOL=0, SPICLK空闲时为低电平。SPICLK的前时钟沿为上升沿而后沿为下降沿。

CPHA: SPI时钟相位选择。

CPHA=1, 数据在SPICLK的前时钟沿驱动，并在后时钟沿采样。

CPHA=0, 数据在SS为低 (SSIG=00) 时被驱动，在SPICLK的后时钟沿被改变，并在前时钟沿被采样。（注：SSIG = 1时的操作未定义）

SPR1、SPR0: SPI时钟速率选择控制位。SPI时钟选择如下表所列。

SPI时钟频率的选择

SPR1	SPR0	时钟(SCLK)
0	0	CPU_CLK/4
0	1	CPU_CLK/16
1	0	CPU_CLK/64
1	1	CPU_CLK/128

其中，CPU_CLK是CPU时钟。

2. SPI状态寄存器SPSTAT

SPI状态寄存器的格式如下：

SPSTAT: SPI状态寄存器

SFR name	Address	bit	B7	B6	B5	B4	B3	B2	B1	B0
SPSTAT	CDH	name	SPIF	WCOL	-	-	-	-	-	-

SPIF: SPI传输完成标志。

当一次串行传输完成时，SPIF置位。此时，如果SPI中断被打开(即ESPI (IE2.1) 和 EA(IE.7) 都置位)，则产生中断。当SPI处于主模式且SSIG=0时，如果SS为输入并被驱动为低电平，SPIF也将置位，表示“模式改变”。**SPIF标志通过软件向其写入”1”清零。**

WCOL: SPI写冲突标志。

在数据传输的过程中如果对SPI 数据寄存器SPDAT执行写操作，WCOL将置位。

WCOL标志通过软件向其写入”1”清零。

3. SPI数据寄存器SPDAT

SPI数据寄存器的格式如下：

SPDAT: SPI数据寄存器

SFR name	Address	bit	B7	B6	B5	B4	B3	B2	B1	B0
SPDAT	CFH	name								

SPDAT.7 - SPDAT.0: 传输的数据位Bit7~Bit0

4. 将单片机的SPI功能从P1口设置到P4口的寄存器AUXR1

辅助寄存器1的格式如下:

AUXR1：辅助寄存器1

SFR name	Address	bit	B7	B6	B5	B4	B3	B2	B1	B0
AUXR1	A2H	name	-	PCA_P4	SPI_P4	S2_P4	GF2	ADRJ	-	DPS

PCA_P4: 0, 缺省PCA在P1口

- 1, PCA/PWM从P1口切换到P4口
- ECI从P1.2切换到P4.1口
- PCA0/PWM0从P1.3切换到P4.2口
- PCA1/PWM1从P1.4切换到P4.3口

SPI_P4: 0, 缺省SPI在P1口

- 1, SPI从P1口切换到P4口
- SPICLK从P1.7切换到P4.3口
- MISO从P1.6切换到P4.2口
- MOSI从P1.5切换到P4.1口
- SS从P1.4切换到P4.0口

S2_P4: 0, 缺省UART2在P1口

- 1, UART2从P1口切换到P4口
- TxD2从P1.3切换到P4.3口
- RxD2从P1.2切换到P4.2口

GF2: 通用标志位

ADRJ:

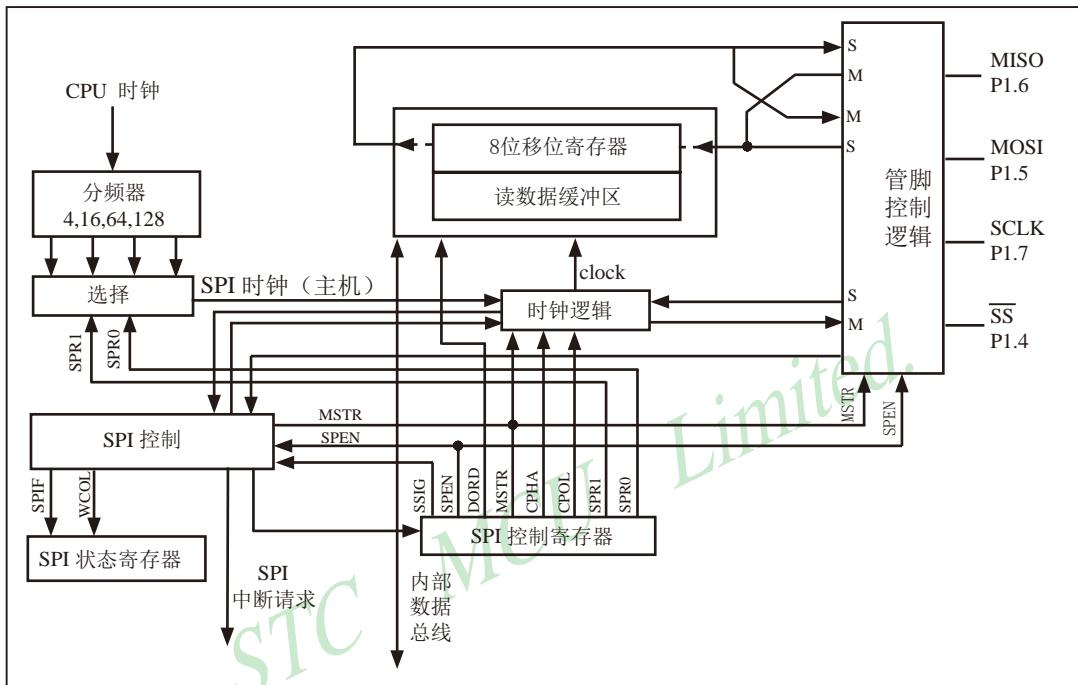
- 0, 10位A/D转换结果的高8位放在ADC_RES寄存器, 低2位放在ADC_RESL寄存器
- 1, 10位A/D转换结果的最高2位放在ADC_RES寄存器的低2位, 低8位放在ADC_RESL寄存器

DPS: 0, 使用缺省数据指针DPTR0

- 1, 使用另一个数据指针DPTR1

11.2 SPI接口的结构

STC12C5A60S2系列单片机的SPI功能方框图如下图所示。



SPI 功能方框图

SPI的核心是一个8位移位寄存器和数据缓冲器，数据可以同时发送和接收。在SPI数据的传输过程中，发送和接收的数据都存储在数据缓冲器中。

对于主模式，若要发送一字节数据，只需将这个数据写到SPDAT寄存器中。主模式下~~SS~~信号不是必需的；但是在从模式下，必须在~~SS~~信号变为有效并接收到合适的时钟信号后，方可进行数据传输。在从模式下，如果一个字节传输完成后，~~SS~~信号变为高电平，这个字节立即被硬件逻辑标志为接收完成，SPI接口准备接收下一个数据。

11.3 SPI接口的数据通信

SPI接口有4个管脚: SCLK/P1.7, MOSI/P1.5, MISO/P1.6和 \overline{SS} /P1.4。

MOSI (Master Out Slave In, 主出从入): 主器件的输出和从器件的输入, 用于主器件到从器件的串行数据传输。根据SPI规范, 多个从机共享一根MOSI信号线。在时钟边界的前半周期, 主机将数据放在MOSI信号线上, 从机在该边界处获取该数据。

MISO (Master In Slave Out, 主入从出): 从器件的输出和主器件的输入, 用于实现从器件到主器件的数据传输。SPI规范中, 一个主机可连接多个从机, 因此, 主机的MISO信号线会连接到多个从机上, 或者说, 多个从机共享一根MISO信号线。当主机与一个从机通信时, 其他从机应将其MISO引脚驱动置为高阻状态。

SCLK (SPI Clock, 串行时钟信号): 串行时钟信号是主器件的输出和从器件的输入, 用于同步主器件和从器件之间在MOSI和MISO线上的串行数据传输。当主器件启动一次数据传输时, 自动产生8个SCLK时钟周期信号给从机。在SCLK的每个跳变处(上升沿或下降沿)移出一位数据。所以, 一次数据传输可以传输一个字节的数据。

SCLK、MOSI和MISO通常和两个或更多SPI器件连接在一起。数据通过MOSI由主机传送到从机, 通过MISO由从机传送到主机。SCLK信号在主模式时为输出, 在从模式时为输入。如果SPI系统被禁止, 即SPEN(SPCTL.6)=0(复位值), 这些管脚都可作为I/O口使用。

\overline{SS} (Slave Select, 从机选择信号): 这是一个输入信号, 主器件用它来选择处于从模式的SPI模块。主模式和从模式下, \overline{SS} 的使用方法不同。在主模式下, SPI接口只能有一个主机, 不存在主机选择问题。该模式下 \overline{SS} 不是必需的。主模式下通常将主机的 \overline{SS} 管脚通过10KΩ的电阻上拉高电平。每一个从机的 \overline{SS} 接主机的I/O口, 由主机控制电平高低, 以便主机选择从机。在从模式下, 不了发送还是接收, \overline{SS} 信号必须有效。因此在一次数据传输开始之前必须将 \overline{SS} 为低电平。SPI主机可以使用I/O口选择一个SPI器件作为当前的从机。在典型的配置中, SPI主机使用I/O口选择一个SPI器件作为当前的从机。

SPI从器件通过其 \overline{SS} 脚确定是否被选择。如果满足下面的条件之一, \overline{SS} 就被忽略:

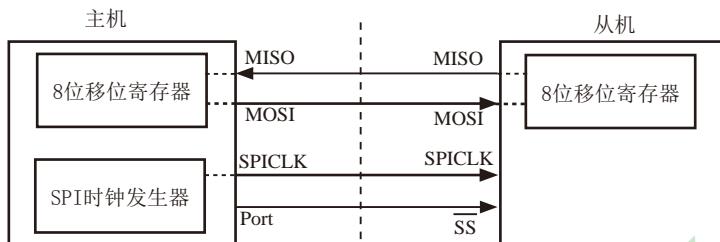
- 如果SPI系统被禁止, 即SPEN(SPCTL.6)=0(复位值)
- 如果SPI配置为主机, 即MSTR(SPCTL.4)=1, 并且P1.4配置为输出(通过P1M0.4和P1M1.4)
- 如果 \overline{SS} 脚被忽略, 即SSIG(SPCTL.7)=1, 该脚配置用于I/O口功能。

注: 即使SPI被配置为主机(MSTR = 1), 它仍然可以通过拉低 \overline{SS} 脚配置为从机(如果P1.4/SS配置为输入且SSIG=0)。要使能该特性, 应当置位SPIF(SPSTAT.7)。

11.3.1 SPI接口的数据通信方式

STC12C5A60S2系列单片机的SPI接口的数据通信方式有3种：单主机—从机方式、双器件方式(器件可互为主机和从机)和单主机—多从机方式。

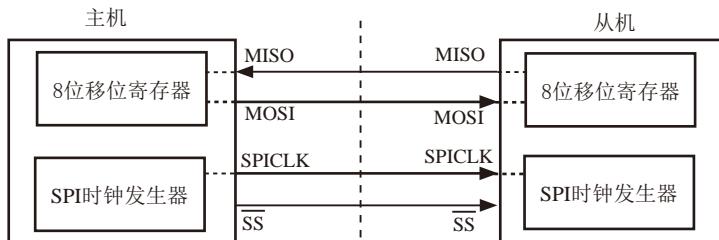
单主机—单从机方式的连接图如下SPI图1所示。



SPI图1 SPI单主机—单从机 配置

在上图SPI图1中，从机的SSIG(SPCTL.7)为0， \overline{SS} 用于选择从机。SPI主机可使用任何端口（包括P1.4/ \overline{SS} ）来驱动 \overline{SS} 脚。主机SPI与从机SPI的8位移位寄存器连接成一个循环的16位移位寄存器。当主机程序向SPDAT寄存器写入一个字节时，立即启动一个连续的8位移位通信过程：主机的SCLK引脚向从机的SCLK引脚发出一串脉冲，在这串脉冲的驱动下，主机SPI的8位移位寄存器中的数据移动到了从机SPI的8位移位寄存器中。与此同时，从机SPI的8位移位寄存器中的数据移动到了主机SPI的8位移位寄存器中。由此，主机既可向从机发送数据，又可读从机中的数据。

双器件方式(器件可互为主机和从机)的连接图如下SPI图2所示。



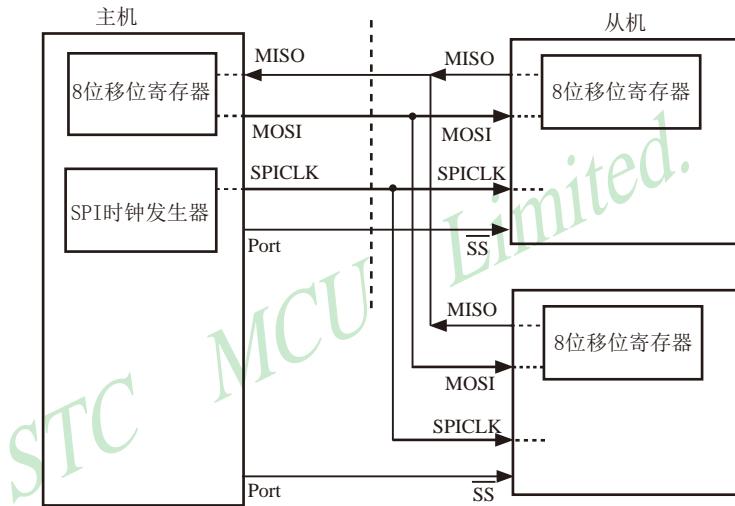
SPI图2 SPI双器件配置(器件可互为主从)

上图SPI图2所示为两个器件互为主从的情况。当没有发生SPI操作时，两个器件都可配置为主机(MSTR=1)，将SSIG清零并将P1.4(\overline{SS})配置为准双向模式。当其中一个器件启动传输时，它可将P1.4配置为输出并驱动为低电平，这样就强制另一个器件变为从机。

双方初始化时将自己设置成忽略 \overline{SS} 脚的SPI从模式。当一方要主动发送数据时，先检测 \overline{SS} 脚的电平，如果 \overline{SS} 脚是高电平，就将自己设置成忽略 \overline{SS} 脚的主模式。通信双方平时将SPI设置成没有被选中的从模式。在该模式下，MISO、MOSI、SCLK均为输入，当多个MCU的SPI接口以此模式并联时不会发生总线冲突。这种特性在互为主/从、一主多从等应用中很有用。

注意：互为主/从模式时，双方的SPI速率必须相同。如果使用外部晶体振荡器，双方的晶体频率也要相同。

双器件方式(器件可互为主机和从机)的连接图如下SPI图3所示。



SPI图3 SPI 单主机-多从机 配置

在上图SPI图3 中，从机的 $SSIG(SPCTL.7)$ 为0，从机通过对应的 \overline{SS} 信号被选中。SPI主机可使用任何端口(包括P1.4/SS)来驱动 \overline{SS} 脚。

11.3.2 对SPI进行配置

STC12C5A60S2系列单片机进行SPI通信时，主机和从机的选择由SPEN、SSIG、 \overline{SS} 引脚(P1.4)和MSTR联合控制。下表所示为主/从模式的配置以及模式的使用和传输方向。

SPI 主从模式选择

SPEN	SSIG	SS脚 P1.4	MSTR	主或从 模式	MISO P1.6	MOSI P1.5	SPICLK P1.7	备注
0	X	P1.4	X	SPI功能禁止	P1.6	P1.5	P1.7	SPI禁止。P1.4/P1.5/P1.6/P1.7作为普通I/O口使用
1	0	0	0	从机模式	输出	输入	输入	选择作为从机
1	0	1	0	从机模式 未被选中	高阻	输入	输入	未被选中。MISO为高阻状态，以避免总线冲突
1	0	0	1—>0	从机模式	输出	输入	输入	P1.4/ \overline{SS} 配置为输入或准双向口。 SSIG为0。如果 \overline{SS} 被驱动为低电平，则被选择作为从机。当 \overline{SS} 变为低电平时，MSTR将清零。 注：当 \overline{SS} 处于输入模式时，如被驱动为低电平且SSIG=0时，MSTR位自动清零。
1	0	1	1	主(空闲)	输入	高阻	高阻	当主机空闲时MOSI和SCLK为高阻态以避免总线冲突。用户必须将SCLK上拉或下拉（根据CPOL/SPCTL.3的取值）以避免SCLK出现悬浮状态。
				主(激活)		输出	输出	作为主机激活时，MOSI和SCLK为推挽输出
1	1	P1.4	0	从	输出	输入	输入	
1	1	P1.4	1	主	输入	输出	输出	

11.3.3 作为主机/从机时的额外注意事项

作为从机时的额外注意事项

当CPHA=0时，SSIG必须为0（也就是不能忽略 \overline{SS} 脚）， \overline{SS} 脚必须置低并且在每个连续的串行字节发送完后须重新设置为高电平。如果SPDAT寄存器在 \overline{SS} 有效（低电平）时执行写操作，那么将导致一个写冲突错误。CPHA=0且SSIG=0时的操作未定义。

当CPHA=1时，SSIG可以置1（即可以忽略 \overline{SS} 脚）。如果SSIG=0， \overline{SS} 脚可在连续传输之间保持低有效（即一直固定为低电平）。这种方式有时适用于具有单固定主机和单从机驱动MISO数据线的系统。

作为主机时的额外注意事项

在SPI中，传输总是由主机启动的。如果SPI使能（SPEN=1）并选择作为主机，主机对SPI数据寄存器的写操作将启动SPI时钟发生器和数据的传输。在数据写入SPDAT之后的半个到一个SPI位时间后，数据将出现在MOSI脚。

需要注意的是，主机可以通过将对应器件的 \overline{SS} 脚驱动为低电平实现与之通信。写入主机SPDAT寄存器的数据从MOSI脚移出发送到从机的MOSI脚。同时从机SPDAT寄存器的数据从MISO脚移出发送到主机的MISO脚。

传输完一个字节后，SPI时钟发生器停止，传输完成标志（SPIF）置位并产生一个中断（如果SPI中断使能）。主机和从机CPU的两个移位寄存器可以看作是一个16循环移位寄存器。当数据从主机移位传送到从机的同时，数据也以相反的方向移入。这意味着在一个移位周期中，主机和从机的数据相互交换。

11.3.4 通过SS改变模式

如果SPEN=1, SSIG=0且MSTR=1, SPI使能为主机模式。SS脚可配置为输入或准双向模式。这种情况下，另外一个主机可将该脚驱动为低电平，从而将该器件选择为SPI从机并向其发送数据。

为了避免争夺总线，SPI系统执行以下动作：

- 1) MSTR清零并且CPU变成从机。这样SPI就变成从机。MOSI和SCLK强制变为输入模式，而MISO则变为输出模式。
- 2) SPSTAT的SPIF标志位置位。如果SPI中断已被使能，则产生SPI中断。

用户软件必须一直对MSTR位进行检测，如果该位被一个从机选择所清零而用户想继续将SPI作为主机，这时就必须重新置位MSTR，否则就进入从机模式。

11.3.5 写冲突

SPI在发送时为单缓冲，在接收时为双缓冲。这样在前一次发送尚未完成之前，不能将新的数据写入移位寄存器。当发送过程中对数据寄存器进行写操作时，WCOL位(SPSTAT.6)将置位以指示数据冲突。在这种情况下，当前发送的数据继续发送，而新写入的数据将丢失。

当对主机或从机进行写冲突检测时，主机发生写冲突的情况是很罕见的，因为主机拥有数据传输的完全控制权。但从机有可能发生写冲突，因为当主机启动传输时，从机无法进行控制。

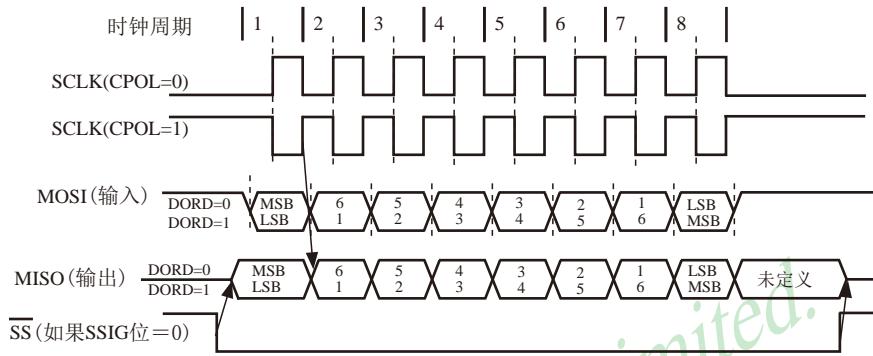
接收数据时，接收到的数据传送到一个并行读数据缓冲区，这样将释放移位寄存器以进行下一个数据的接收。但必须在下个字符完全移入之前从数据寄存器中读出接收到的数据，否则，前一个接收数据将丢失。

WCOL可通过软件向其写入“1”清零。

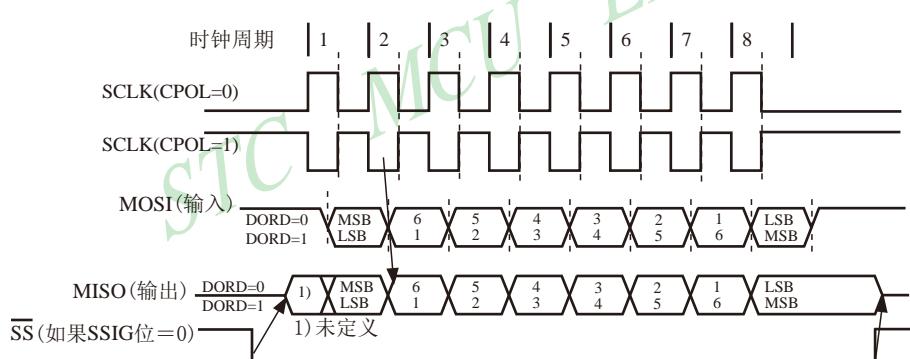
11.3.6 数据模式

时钟相位位(CPHA)允许用户设置采样和改变数据的时钟边沿。时钟极性位CPOL允许用户设置时钟极性。

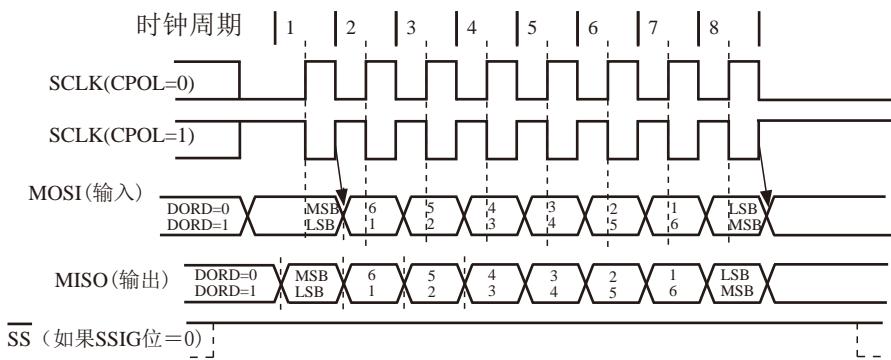
SPI图4~图7 所示为时钟相位位CPHA的不同设定。



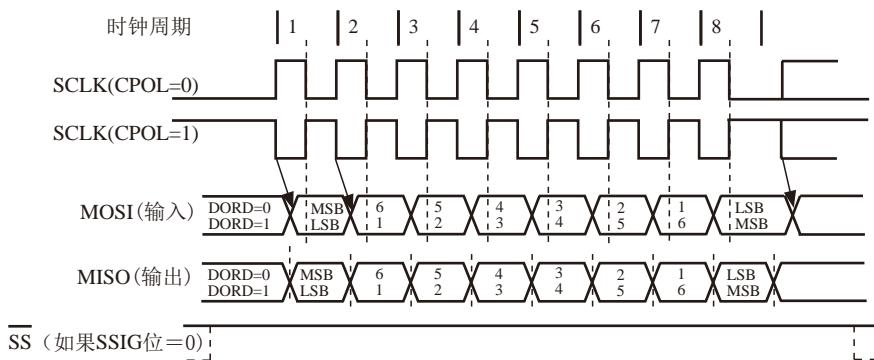
SPI图4 SPI从机传输格式 (CPHA=0)



SPI图5 SPI从机传输格式 (CPHA=1)



SPI图6 SPI主机传输格式 (CPHA=0)



SPI图7 SPI主机传输格式 (CPHA=1)

SPI接口的时钟信号线SCLK有Idle和Active两种状态：Idle状态时指在不进行数据传输的时候(或数据传输完成后)SCLK所处的状态；Active是与Idle相对的一种状态。

时钟相位位(CPHA)允许用户设置采样和改变数据的时钟边沿。时钟极性CPOL允许用户设置时钟极性。

如果CPOL=0, Idle状态=低电平, Active状态=高电平;

如果CPOL=1, Idle状态=高电平, Active状态=低电平。

主机总是在SCLK=Idle状态时, 将下一位要发送的数据置于数据线MOSI上。

从Idle状态到Active状态的转变, 称为SCLK前沿; 从Active状态到Idle状态的转变, 称为SCLK后沿。一个SCLK前沿和后沿构成一个SCLK时钟周期, 一个SCLK时钟周期传输一位数据。

SPI时钟预分频器选择

SPI时钟预分频器选择是通过SPCTL寄存器中的SPR1-SPR0位实现的

SPI时钟频率的选择

SPR1	SPR0	时钟(SCLK)
0	0	CPU_CLK/4
0	1	CPU_CLK/16
1	0	CPU_CLK/64
1	1	CPU_CLK/128

其中, CPU_CLK是CPU时钟。

11.4 适用单主单从系统的SPI功能测试程序

11.4.1 中断方式

1. C程序

```
/*
 * --- STC MCU Limited -----
 * --- 演示STC 1T 系列单片机 SPI功能(适用单主单从, 中断方式) ---
 * --- Mobile: (86)13922805190 -----
 * --- Fax: 86-755-82905966 -----
 * --- Tel: 86-755-82948412 -----
 * --- Web: www.STCMCU.com -----
 * 如果要在程序中使用或在文章中引用该程序, -----
 * 请在程序中或文章中注明使用了STC的资料及程序 -----
 */

#include "reg51.h"

#define MASTER //define:master undefine:slave
#define FOSC 18432000L
#define BAUD (256 - FOSC / 32 / 115200)

typedef unsigned char BYTE;
typedef unsigned int WORD;
typedef unsigned long DWORD;

sfr AUXR = 0x8e; //Auxiliary register
sfr SPSTAT = 0xcd; //SPI status register
#define SPIF 0x80 //SPSTAT.7
#define WCOL 0x40 //SPSTAT.6
sfr SPCTL = 0xce; //SPI control register
#define SSIG 0x80 //SPCTL.7
#define SPEN 0x40 //SPCTL.6
#define DORD 0x20 //SPCTL.5
#define MSTR 0x10 //SPCTL.4
#define CPOL 0x08 //SPCTL.3
#define CPHA 0x04 //SPCTL.2
#define SPDHH 0x00 //CPU_CLK/4
#define SPDH 0x01 //CPU_CLK/16
#define SPDL 0x02 //CPU_CLK/64
#define SPDLL 0x03 //CPU_CLK/128
sfr SPDAT = 0xcf; //SPI data register
sbit SPISS = P1^3; //SPI slave select, connect to slave' SS(P1.4) pin

sfr IE2 = 0xAF; //interrupt enable register 2
#define ESPI 0x02 //IE2.1
```

```

void InitUart();
void InitSPI();
void SendUart(BYTE dat);           //send data to PC
BYTE RecvUart();                  //receive data from PC

///////////////////////////////

void main()
{
    InitUart();                   //initial UART
    InitSPI();                    //initial SPI
    IE2 |= ESPI;
    EA = 1;

    while (1)
    {
        #ifdef MASTER            //for master (receive UART data from PC and send it to slave,
                                    //in the meantime receive SPI data from slave and send it to PC)

            ACC = RecvUart();
            SPISS = 0;
            SPDAT = ACC;
        #endif
    }
}

///////////////////////////////

```

STC Microcontroller Limited.

```

void spi_isr( ) interrupt 9 using 1      //SPI interrupt routine 9 (004BH)
{
    SPSTAT = SPIF | WCOL;             //clear SPI status
    #ifdef MASTER
        SPISS = 1;                  //push high slave SS
        SendUart(SPDAT);          //return received SPI data
    #else
        SPDAT = SPDAT;             //for slave (receive SPI data from master and
                                    //send previous SPI data to master)
    #endif
}

/////////////////////////////

```

```
void InitUart()
{
    SCON = 0x5a;           //set UART mode as 8-bit variable baudrate
    TMOD = 0x20;           //timer1 as 8-bit auto reload mode
    AUXR = 0x40;           //timer1 work at 1T mode
    TH1 = TL1 = BAUD;      //115200 bps
    TR1 = 1;
}

//////////void InitSPI()
//{
//    SPDAT = 0;           //initial SPI data
//    SPSTAT = SPIF | WCOL; //clear SPI status
#ifndef MASTER
    SPCTL = SPEN | MSTR; //master mode
#else
    SPCTL = SPEN;        //slave mode
#endif
//}

void SendUart(BYTE dat)
{
    while (!TI);          //wait pre-data sent
    TI = 0;                //clear TI flag
    SBUF = dat;            //send current data
}

//////////BYTE RecvUart()
{
    while (!RI);          //wait receive complete
    RI = 0;                //clear RI flag
    return SBUF;            //return receive data
}
```

2. 汇编程序

```
/*
 * --- STC MCU Limited -----
 * --- 演示STC 1T 系列单片机 SPI功能(适用单主单从, 中断方式) ---
 * --- Mobile: (86)13922805190 -----
 * --- Fax: 86-755-82905966 -----
 * --- Tel: 86-755-82948412 -----
 * --- Web: www.STCMCU.com -----
 * 如果要在程序中使用或在文章中引用该程序, -----
 * 请在程序中或文章中注明使用了STC的资料及程序 -----
 */

#ifndef MASTER //define:master undefine:slave

AUXR DATA 08EH ;Auxiliary register
SPSTAT DATA 0CDH ;SPI status register
SPIF EQU 080H ;SPSTAT.7
WCOL EQU 040H ;SPSTAT.6
SPCTL DATA 0CEH ;SPI control register
SSIG EQU 080H ;SPCTL.7
SPEN EQU 040H ;SPCTL.6
DORD EQU 020H ;SPCTL.5
MSTR EQU 010H ;SPCTL.4
CPOL EQU 008H ;SPCTL.3
CPHA EQU 004H ;SPCTL.2
SPDH EQU 000H ;CPU_CLK/4
SPDH EQU 001H ;CPU_CLK/16
SPDL EQU 002H ;CPU_CLK/64
SPDLL EQU 003H ;CPU_CLK/128
SPDAT DATA 0CFH ;SPI data register
SPISS BIT P1.3 ;SPI slave select, connect to slave' SS(P1.4) pin

IE2 EQU 0AFH ;interrupt enable register 2
ESPI EQU 02H ;IE2.1

;//////////



ORG 0000H
LJMP RESET

ORG 004BH ;SPI interrupt routine
SPI_ISR:
    PUSH ACC
    PUSH PSW
    MOV SPSTAT, #SPIF | WCOL ;clear SPI status
```

```

#define MASTER
    SETB    SPISS           ;push high slave SS
    MOV     A,    SPDAT      ;return received SPI data
    LCALL   SEND_UART
#else
    MOV     SPDAT, SPDAT    //for slave (receive SPI data from master and
                           ;send previous SPI data to master)
#endif
    POP    PSW
    POP    ACC
    RETI

;//////////



ORG    0100H
RESET:
    LCALL  INIT_UART        ;initial UART
    LCALL  INIT_SPI         ;initial SPI
    ORL    IE2,   #ESPI
    SETB   EA

MAIN:
#define MASTER
    LCALL  RECV_UART        ;for master (receive UART data from PC and send it to slave,
                           ;in the meantime receive SPI data from slave and send it to PC)
    CLR    SPISS            ;pull low slave SS
    MOV    SPDAT, A          ;trigger SPI send
#endif
    SJMP   MAIN

;//////////



INIT_UART:
    MOV    SCON, #5AH        ;set UART mode as 8-bit variable baudrate
    MOV    TMOD, #20H        ;timer1 as 8-bit auto reload mode
    MOV    AUXR, #40H        ;timer1 work at 1T mode
    MOV    TL1,  #0FBH        ;115200 bps(256 - 18432000 / 32 / 115200)
    MOV    TH1,  #0FBH
    SETB   TR1
    RET

;//////////

```

INIT_SPI:

```
    MOV  SPDAT, #0          ;initial SPI data
    MOV  SPSTAT, #SPIF | WCOL ;clear SPI status
#endifif MASTER
    MOV  SPCTL, #SPEN | MSTR ;master mode
#else
    MOV  SPCTL, #SPEN       ;slave mode
#endiff
    RET
```

```
;/////////////////////////////////////////////////////////////////////////
```

SEND_UART:

```
    JNB  TI,    $           ;wait pre-data sent
    CLR  TI                ;clear TI flag
    MOV  SBUF, A            ;send current data
    RET
```

```
;/////////////////////////////////////////////////////////////////////////
```

RECV_UART:

```
    JNB  RI,$              ;wait receive complete
    CLR  RI                ;clear RI flag
    MOV  A,    SBUF          ;return receive data
    RET
    RET
```

```
;/////////////////////////////////////////////////////////////////////////
```

END

11.4.2 查询方式

1. C程序

```
/*
 * --- STC MCU Limited ---
 * --- 演示STC 1T 系列单片机 SPI功能(适用单主单从, 查询方式)---
 * --- Mobile: (86)13922805190 -----
 * --- Fax: 86-755-82905966 -----
 * --- Tel: 86-755-82948412 -----
 * --- Web: www.STCMCU.com -----
 * 如果要在程序中使用或在文章中引用该程序, -----
 * 请在程序中或文章中注明使用了STC的资料及程序 -----
 */

#include "reg51.h"

#ifndef define MASTER //define:master undefine:slave
#define FOSC 18432000L
#define BAUD (256 - FOSC / 32 / 115200)

typedef unsigned char BYTE;
typedef unsigned int WORD;
typedef unsigned long DWORD;

sfr AUXR = 0x8e; //Auxiliary register

sfr SPSTAT = 0xcd; //SPI status register
#define SPIF 0x80 //SPSTAT.7
#define WCOL 0x40 //SPSTAT.6
sfr SPCTL = 0xce; //SPI control register
#define SSIG 0x80 //SPCTL.7
#define SPEN 0x40 //SPCTL.6
#define DORD 0x20 //SPCTL.5
#define MSTR 0x10 //SPCTL.4
#define CPOL 0x08 //SPCTL.3
#define CPHA 0x04 //SPCTL.2
#define SPDHH 0x00 //CPU_CLK/4
#define SPDH 0x01 //CPU_CLK/16
#define SPDL 0x02 //CPU_CLK/64
#define SPDLL 0x03 //CPU_CLK/128
sfr SPDAT = 0xcf; //SPI data register
sbit SPISS = P1^3; //SPI slave select, connect to slave' SS(P1.4) pin

void InitUart();
void InitSPI();
void SendUart(BYTE dat); //send data to PC
BYTE RecvUart(); //receive data from PC
BYTE SPISwap(BYTE dat); //swap SPI data between master
```

```

///////////
void main()
{
    InitUart();           //initial UART
    InitSPI();            //initial SPI

    while (1)
    {
#define MASTER           //for master (receive UART data from PC and send it to slave,
                        // in the meantime receive SPI data from slave and send it to PC)
        SendUart(SPISwap(RecvUart()));

#define SLAVE             //for slave (receive SPI data from master and
        ACC = SPISwap(ACC); //      send previous SPI data to master)
#endif
    }
}

///////////

void InitUart()
{
    SCON = 0x5a;          //set UART mode as 8-bit variable baudrate
    TMOD = 0x20;          //timer1 as 8-bit auto reload mode
    AUXR = 0x40;          //timer1 work at 1T mode
    TH1 = TL1 = BAUD;    //115200 bps
    TR1 = 1;
}

///////////

void InitSPI()
{
    SPDAT = 0;            //initial SPI data
    SPSTAT = SPIF | WCOL; //clear SPI status

#define MASTER
    SPCTL = SPEN | MSTR; //master mode
#else
    SPCTL = SPEN;         //slave mode
#endif
}

```

```
//////////  
void SendUart(BYTE dat)  
{  
    while (!TI);           //wait pre-data sent  
    TI = 0;                //clear TI flag  
    SBUF = dat;             //send current data  
}  
//////////  
  
BYTE RecvUart()  
{  
    while (!RI);           //wait receive complete  
    RI = 0;                //clear RI flag  
    return SBUF;             //return receive data  
}  
//////////  
  
BYTE SPISwap(BYTE dat)  
{  
    #ifdef MASTER  
        SPISS = 0;          //pull low slave SS  
    #endif  
    SPDAT = dat;            //trigger SPI send  
    while (!(SPSTAT & SPIF)); //wait send complete  
    SPSTAT = SPIF | WCOL;   //clear SPI status  
    #ifdef MASTER  
        SPISS = 1;          //push high slave SS  
    #endif  
    return SPDAT;            //return received SPI data  
}
```

2. 汇编程序

```
/*
 * --- STC MCU Limited -----
 * --- 演示STC 1T 系列单片机 SPI功能(适用单主单从, 查询方式)---
 * --- Mobile: (86)13922805190 -----
 * --- Fax: 86-755-82905966 -----
 * --- Tel: 86-755-82948412 -----
 * --- Web: www.STCMCU.com -----
 * 如果要在程序中使用或在文章中引用该程序, -----
 * 请在程序中或文章中注明使用了STC的资料及程序 -----
 */
#ifndef MASTER
#define master undefine;slave
#endif

AUXR DATA 08EH ;Auxiliary register
SPSTAT DATA 0CDH ;SPI status register
SPIF EQU 080H ;SPSTAT.7
WCOL EQU 040H ;SPSTAT.6
SPCTL DATA 0CEH ;SPI control register
SSIG EQU 080H ;SPCTL.7
SPEN EQU 040H ;SPCTL.6
DORD EQU 020H ;SPCTL.5
MSTR EQU 010H ;SPCTL.4
CPOL EQU 008H ;SPCTL.3
CPHA EQU 004H ;SPCTL.2
SPDH EQU 000H ;CPU_CLK/4
SPDH EQU 001H ;CPU_CLK/16
SPDL EQU 002H ;CPU_CLK/64
SPDLL EQU 003H ;CPU_CLK/128
SPDAT DATA 0CFH ;SPI data register
SPISS BIT P1.3 ;SPI slave select, connect to slave' SS(P1.4) pin

;//////////RESET/////////////////////
ORG 0000H
LJMP RESET
ORG 0100H

RESET:
    LCALL INIT_UART ;initial UART
    LCALL INIT_SPI ;initial SPI
```

```

MAIN:
#endif MASTE           //for master (receive UART data from PC and send it to slave, in the meantime
    LCALL RECV_UART          ;      receive SPI data from slave and send it to PC)
    LCALL SPI_SWAP
    LCALL SEND_UART

#else                   //for slave (receive SPI data from master and
    LCALL SPI_SWAP          ;      send previous SPI data to master)

#endif
    SJMP MAIN
;////////////////////////////////////////////////////////////////////////

INIT_UART:
    MOV SCON, #5AH          ;set UART mode as 8-bit variable baudrate
    MOV TMOD, #20H           ;timer1 as 8-bit auto reload mode
    MOV AUXR, #40H            ;timer1 work at 1T mode
    MOV TL1, #0FBH           ;115200 bps(256 - 18432000 / 32 / 115200)
    MOV TH1, #0FBH
    SETB TR1
    RET
;////////////////////////////////////////////////////////////////////////

INIT_SPI:
    MOV SPDAT, #0             ;initial SPI data
    MOV SPSTAT, #SPIF | WCOL ;clear SPI status

#endif MASTER
    MOV SPCTL, #SPEN | MSTR   ;master mode
#else
    MOV SPCTL, #SPEN          ;slave mode
#endif
    RET
;////////////////////////////////////////////////////////////////////////

SEND_UART:
    JNB TI, $                 ;wait pre-data sent
    CLR TI                    ;clear TI flag
    MOV SBUF, A                ;send current data
    RET
;////////////////////////////////////////////////////////////////////////

```

RECV_UART:

```
JNB    RI,      $           ;wait receive complete  
CLR    RI          ;clear RI flag  
MOV    A,      SBUF        ;return receive data  
RET  
RET
```

```
////////////////////////////////////////////////////////////////////////
```

SPI_SWAP:

#ifdef MASTER

```
CLR    SPISS       ;pull low slave SS
```

#endif

```
MOV    SPDAT,  A      ;trigger SPI send
```

WAIT:

```
MOV    A,      SPSTAT     ;wait send complete
```

```
JNB    ACC.7,  WAIT      ;clear SPI status
```

```
MOV    SPSTAT, #SPIF | WCOL
```

#ifdef MASTER

```
SETB   SPISS       ;push high slave SS
```

#endif

```
MOV    A,      SPDAT     ;return received SPI data
```

```
RET
```

```
////////////////////////////////////////////////////////////////////////
```

END

11.5 适用互为主从系统的SPI功能测试程序

11.5.1 中断方式

1. C程序

```
/*-----*/
/* --- STC MCU Limited -----*/
/* --- 演示STC 1T 系列单片机 SPI功能(适用互为主从系统, 中断方式)---*/
/* --- Mobile: (86)13922805190 -----*/
/* --- Fax: 86-755-82905966 -----*/
/* --- Tel: 86-755-82948412 -----*/
/* --- Web: www.STCMCU.com -----*/
/* 如果要在程序中使用或在文章中引用该程序, -----*/
/* 请在程序中或文章中注明使用了STC的资料及程序 -----*/
/*-----*/
#include "reg51.h"

#define FOSC    18432000L
#define BAUD    (256 - FOSC / 32 / 115200)

typedef unsigned char     BYTE;
typedef unsigned int      WORD;
typedef unsigned long     DWORD;

sfr     AUXR    = 0x8e;           //Auxiliary register
sfr     SPSTAT   = 0xcd;         //SPI status register
#define SPIF    0x80             //SPSTAT.7
#define WCOL    0x40             //SPSTAT.6
sfr     SPCTL   = 0xce;         //SPI control register
#define SSIG    0x80             //SPCTL.7
#define SPEN    0x40             //SPCTL.6
#define DORD    0x20             //SPCTL.5
#define MSTR    0x10             //SPCTL.4
#define CPOL    0x08             //SPCTL.3
#define CPHA    0x04             //SPCTL.2
#define SPDHH   0x00             //CPU_CLK/4
#define SPDH    0x01             //CPU_CLK/16
#define SPDL    0x02             //CPU_CLK/64
#define SPDLL   0x03             //CPU_CLK/128
sfr     SPDAT   = 0xcf;          //SPI data register
sbit    SPISS   = P1^3;          //SPI slave select, connect to other MCU's SS(P1.4) pin
sfr     IE2     = 0xAF;          //interrupt enable register 2
#define ESPI    0x02             //IE2.1
```

```

void InitUart();
void InitSPI();
void SendUart(BYTE dat);                                //send data to PC
BYTE RecvUart();                                         //receive data from PC

bit MSSEL;                                              //1: master 0:slave

///////////////////////////////
void main()
{
    InitUart();           //initial UART
    InitSPI();            //initial SPI
    IE2 |= ESPI;
    EA = 1;

    while (1)
    {
        if (RI)
        {
            SPCTL = SPEN | MSTR;
            MSSEL = 1;
            ACC = RecvUart();
            SPISS = 0;          //pull low slave SS
            SPDAT = ACC;        //trigger SPI send
        }
    }
}

///////////////////////////////

void spi_isr() interrupt 9 using 1                      //SPI interrupt routine 9 (004BH)
{
    SPSTAT = SPIF | WCOL;                             //clear SPI status
    if (MSSEL)
    {
        SPCTL = SPEN;                               //reset as slave
        MSSEL = 0;
        SPISS = 1;                                  //push high slave SS
        SendUart(SPDAT);                           //return received SPI data
    }
    else
    {
        SPDAT = SPDAT;                            //for slave (receive SPI data from master and
                                                //      send previous SPI data to master)
    }
}

```

```
void InitUart()
{
    SCON = 0x5a;           //set UART mode as 8-bit variable baudrate
    TMOD = 0x20;          //timer1 as 8-bit auto reload mode
    AUXR = 0x40;          //timer1 work at 1T mode
    TH1 = TL1 = BAUD;     //115200 bps
    TR1 = 1;
}
```

```
//////////
```

```
void InitSPI()
{
    SPDAT = 0;            //initial SPI data
    SPSTAT = SPIF | WCOL; //clear SPI status
    SPCTL = SPEN;         //slave mode
}
```

```
//////////
```

```
void SendUart(BYTE dat)
{
    while (!TI);          //wait pre-data sent
    TI = 0;                //clear TI flag
    SBUF = dat;             //send current data
}
```

```
//////////
```

```
BYTE RecvUart()
{
    while (!RI);          //wait receive complete
    RI = 0;                //clear RI flag
    return SBUF;             //return receive data
}
```

2. 汇编程序

```
/*
 * --- STC MCU Limited -----
 * --- 演示STC 1T 系列单片机 SPI功能(适用互为主从系统, 中断方式)---
 * --- Mobile: (86)13922805190 -----
 * --- Fax: 86-755-82905966 -----
 * --- Tel: 86-755-82948412 -----
 * --- Web: www.STCMCU.com -----
 * 如果要在程序中使用或在文章中引用该程序, -----
 * 请在程序中或文章中注明使用了STC的资料及程序 -----
 */

AUXR DATA 08EH ;Auxiliary register
SPSTAT DATA 0CDH ;SPI status register
SPIF EQU 080H ;SPSTAT.7
WCOL EQU 040H ;SPSTAT.6
SPCTL DATA 0CEH ;SPI control register
SSIG EQU 080H ;SPCTL.7
SPEN EQU 040H ;SPCTL.6
DORD EQU 020H ;SPCTL.5
MSTR EQU 010H ;SPCTL.4
CPOL EQU 008H ;SPCTL.3
CPHA EQU 004H ;SPCTL.2
SPDH EQU 000H ;CPU_CLK/4
SPDH EQU 001H ;CPU_CLK/16
SPDL EQU 002H ;CPU_CLK/64
SPDLL EQU 003H ;CPU_CLK/128
SPDAT DATA 0CFH ;SPI data register
SPISS BIT P1.3 ;SPI slave select, connect to other MCU's SS(P1.4) pin

IE2 EQU 0AFH ;interrupt enable register 2
ESPI EQU 02H ;IE2.1

MSSEL BIT 20H.0 ;1: master 0:slave

;//////////:;

ORG 0000H
LJMP RESET

ORG 004BH ;SPI interrupt routine

SPI_ISR:
    PUSH ACC
    PUSH PSW
    MOV SPSTAT, #SPIF | WCOL ;clear SPI status
    JBC MSSEL, MASTER_SEND
```

SLAVE_RECV:

```

MOV    SPDAT, SPDAT           //for slave (receive SPI data from master and
JMP    SPI_EXIT              ;      send previous SPI data to master)

```

MASTER_SEND:

```

SETB   SPISS                 ;push high slave SS
MOV    SPCTL, #SPEN          ;      ;reset as slave
MOV    A,     SPDAT          ;return received SPI data
LCALL  SEND_UART

```

SPI_EXIT:

```

POP    PSW
POP    ACC
RETI

```

;//////////

```
ORG    0100H
```

RESET:

```

MOV    SP,#3FH
LCALL INIT_UART               ;initial UART
LCALL INIT_SPI                ;initial SPI
ORL    IE2,#ESPI
SETB   EA

```

MAIN:

```

JNB    RI,$                   ;wait UART data
MOV    SPCTL, #SPEN | MSTR    ; ;set as master
SETB   MSSEL
LCALL  RECV_UART             ;receive UART data from PC
CLR    SPISS                  ;pull low slave SS
MOV    SPDAT,A                ;trigger SPI send
SJMP   MAIN

```

;//////////

INIT_UART:

```

MOV    SCON, #5AH            ;set UART mode as 8-bit variable baudrate
MOV    TMOD, #20H             ;timer1 as 8-bit auto reload mode
MOV    AUXR, #40H             ;timer1 work at 1T mode
MOV    TL1, #0FBH             ;115200 bps(256 - 18432000 / 32 / 115200)
MOV    TH1, #0FBH
SETB   TR1
RET

```

;//////////

INIT_SPI:

```
MOV    SPDAT, #0          ;initial SPI data  
MOV    SPSTAT, #SPIF | WCOL ;clear SPI status  
MOV    SPCTL, #SPEN        ;slave mode  
RET
```

;//////////

SEND_UART:

```
JNB    TI,    $           ;wait pre-data sent  
CLR    TI                ;clear TI flag  
MOV    SBUF, A            ;send current data  
RET
```

;//////////

RECV_UART:

```
JNB    RI,    $           ;wait receive complete  
CLR    RI                ;clear RI flag  
MOV    A,    SBUF          ;return receive data  
RET  
RET
```

;//////////

END

11.5.2 查询方式

1. C程序

```
/*
 * --- STC MCU Limited ---
 * --- 演示STC 1T 系列单片机 SPI功能(适用互为主从系统, 查询方式)---
 * --- Mobile: (86)13922805190 ---
 * --- Fax: 86-755-82905966 ---
 * --- Tel: 86-755-82948412 ---
 * --- Web: www.STCMCU.com ---
 * 如果要在程序中使用或在文章中引用该程序,
 * 请在程序中或文章中注明使用了STC的资料及程序
 */

#include "reg51.h"

#define FOSC 18432000L
#define BAUD (256 - FOSC / 32 / 115200)

typedef unsigned char BYTE;
typedef unsigned int WORD;
typedef unsigned long DWORD;

sfr AUXR = 0x8e; //Auxiliary register

sfr SPSTAT = 0xcd; //SPI status register
#define SPIF 0x80 //SPSTAT.7
#define WCOL 0x40 //SPSTAT.6
sfr SPCTL = 0xce; //SPI control register
#define SSIG 0x80 //SPCTL.7
#define SPEN 0x40 //SPCTL.6
#define DORD 0x20 //SPCTL.5
#define MSTR 0x10 //SPCTL.4
#define CPOL 0x08 //SPCTL.3
#define CPHA 0x04 //SPCTL.2
#define SPDHH 0x00 //CPU_CLK/4
#define SPDH 0x01 //CPU_CLK/16
#define SPDL 0x02 //CPU_CLK/64
#define SPDLL 0x03 //CPU_CLK/128
sfr SPDAT = 0xcf; //SPI data register
sbit SPISS = P1^3; //SPI slave select, connect to slave' SS(P1.4) pin

void InitUart();
void InitSPI();
void SendUart(BYTE dat); //send data to PC
BYTE RecvUart(); //receive data from PC
BYTE SPISwap(BYTE dat); //swap SPI data between master
```

```
//////////  

void main()  

{  

    InitUart();           //initial UART  

    InitSPI();            //initial SPI  

    while (1)  

    {  

        if (RI)  

        {  

            SPCTL = SPEN | MSTR;          //set as master  

            SendUart(SPISwap(RecvUart()));  

            SPCTL = SPEN;                //reset as slave  

        }  

        if (SPSTAT & SPIF)  

        {  

            SPSTAT = SPIF | WCOL; //clear SPI status  

            SPDAT = SPDAT;          //mov data from receive buffer to send buffer  

        }  

    }  

} ///////////////  

void InitUart()  

{  

    SCON = 0x5a;           //set UART mode as 8-bit variable baudrate  

    TMOD = 0x20;            //timer1 as 8-bit auto reload mode  

    AUXR = 0x40;            //timer1 work at 1T mode  

    TH1 = TL1 = BAUD;       //115200 bps  

    TR1 = 1;  

}  

/////////////  

void InitSPI()  

{  

    SPDAT = 0;             //initial SPI data  

    SPSTAT = SPIF | WCOL;  //clear SPI status  

    SPCTL = SPEN;          //slave mode  

}
```

```
//////////  
void SendUart(BYTE dat)  
{  
    while (!TI); //wait pre-data sent  
    TI = 0; //clear TI flag  
    SBUF = dat; //send current data  
}  
//////////
```

```
BYTE RecvUart()  
{  
    while (!RI); //wait receive complete  
    RI = 0; //clear RI flag  
    return SBUF; //return receive data  
}  
//////////
```

```
BYTE SPISwap(BYTE dat)  
{  
    SPISS = 0; //pull low slave SS  
    SPDAT = dat; //trigger SPI send  
    while (!(SPSTAT & SPIF)); //wait send complete  
    SPSTAT = SPIF | WCOL; //clear SPI status  
    SPISS = 1; //push high slave SS  
    return SPDAT; //return received SPI data  
}
```

2. 汇编程序

```
/*
* --- STC MCU Limited -----
* --- 演示STC 1T 系列单片机 SPI功能(适用互为主从系统, 查询方式)---
* --- Mobile: (86)13922805190 -----
* --- Fax: 86-755-82905966 -----
* --- Tel: 86-755-82948412 -----
* --- Web: www.STCMCU.com -----
* 如果要在程序中使用或在文章中引用该程序, -----
* 请在程序中或文章中注明使用了STC的资料及程序 -----
*/
```

AUXR	DATA	08EH	;Auxiliary register
SPSTAT	DATA	0CDH	;SPI status register
SPIF	EQU	080H	;SPSTAT.7
WCOL	EQU	040H	;SPSTAT.6
SPCTL	DATA	0CEH	;SPI control register
SSIG	EQU	080H	;SPCTL.7
SPEN	EQU	040H	;SPCTL.6
DORD	EQU	020H	;SPCTL.5
MSTR	EQU	010H	;SPCTL.4
CPOL	EQU	008H	;SPCTL.3
CPHA	EQU	004H	;SPCTL.2
SPDH	EQU	000H	;CPU_CLK/4
SPDH	EQU	001H	;CPU_CLK/16
SPDL	EQU	002H	;CPU_CLK/64
SPDLL	EQU	003H	;CPU_CLK/128
SPDAT	DATA	0CFH	;SPI data register
SPISS	BIT	P1.3	;SPI slave select, connect to slave' SS(P1.4) pin

```
;/////////////////////////////////////////////////////////////////////////
```

```
ORG 0000H
LJMP RESET
ORG 0100H
```

RESET:

```
LCALL INIT_UART ;initial UART
LCALL INIT_SPI ;initial SPI
```

MAIN:

```
JB RI, MASTER_MODE
```

SLAVE_MODE:

```
MOV A, SPSTAT  
JNB ACC.7, MAIN  
MOV SPSTAT, #SPIF | WCOL ;clear SPI status  
MOV SPDAT, SPDAT ;return received SPI data  
SJMP MAIN
```

MASTER_MODE:

```
MOV SPCTL, #SPEN | MSTR ;set as master  
LCALL RECV_UART ;receive UART data from PC  
LCALL SPI_SWAP ;send it to slave, in the meantime, receive SPI data from slave  
LCALL SEND_UART ;send SPI data to PC  
MOV SPCTL, #SPEN ; ;reset as slave  
SJMP MAIN
```

;//////////

INIT_UART:

```
MOV SCON, #5AH ;set UART mode as 8-bit variable baudrate  
MOV TMOD, #20H ;timer1 as 8-bit auto reload mode  
MOV AUXR, #40H ;timer1 work at 1T mode  
MOV TL1, #0FBH ;115200 bps(256 - 18432000 / 32 / 115200)  
MOV TH1, #0FBH  
SETB TR1  
RET
```

;//////////

INIT_SPI:

```
MOV SPDAT, #0 ;initial SPI data  
MOV SPSTAT, #SPIF | WCOL ;clear SPI status  
MOV SPCTL, #SPEN ;slave mode  
RET
```

;//////////

SEND_UART:

```
JNB TI, $ ;wait pre-data sent  
CLR TI ;clear TI flag  
MOV SBUF, A ;send current data  
RET
```

;//////////

RECV_UART:

```
JNB    RI,      $          ;wait receive complete  
CLR    RI          ;clear RI flag  
MOV    A,        SBUF       ;return receive data  
RET  
RET
```

;//////////

SPI_SWAP:

```
CLR    SPISS      ;pull low slave SS  
MOV    SPDAT, A   ;trigger SPI send
```

WAIT:

```
MOV    A,        SPSTAT     ;wait send complete  
JNB    ACC.7,  WAIT      ;clear SPI status  
MOV    SPSTAT, #SPIF | WCOL  
SETB   SPISS      ;push high slave SS  
MOV    A,        SPDAT      ;return received SPI data  
RET
```

;//////////

END

第12章 STC12C5A60S2系列单片机EEPROM的应用

STC12C5A60S2系列单片机内部集成了的EEPROM是与程序空间是分开的，利用ISP/IAP技术可将内部Data Flash当EEPROM，擦写次数在10万次以上。EEPROM可分为若干个扇区，每个扇区包含512字节。使用时，建议同一次修改的数据放在同一个扇区，不是同一次修改的数据放在不同的扇区，不一定要用满。数据存储器的擦除操作是按扇区进行的。

EEPROM可用于保存一些需要在应用过程中修改并且掉电不丢失的参数数据。在用户程序中，可以对EEPROM进行字节读/字节编程/扇区擦除操作。在工作电压Vcc偏低时，建议不要进行EEPROM/IAP操作。

需要注意的是：5V单片机在3.7V以上对EEPROM进行操作才有效，3.7V以下对EEPROM进行操作，MCU不执行此功能，但会继续往下执行程序。3.3V单片机在2.4V以上对EEPROM进行操作才有效，2.4V以下对EEPROM进行操作，MCU不执行此功能，但会继续往下执行程序，所以建议上电复位后在初始化程序时加200mS延时。可通过判断LVDF标志位判断Vcc的电压是否正常。

12.1 IAP及EEPROM新增特殊功能寄存器介绍

符号	描述	地址	位地址及符号								复位值
			MSB	LSB							
IAP_DATA	ISP/IAP Flash Data Register	C2H									1111 1111B
IAP_ADDRH	ISP/IAP Flash Address High	C3H									0000 0000B
IAP_ADDRL	ISP/IAP Flash Address Low	C4H									0000 0000B
IAP_CMD	ISP/IAP Flash Command Register	C5H	-	-	-	-	-	-	MS1	MS0	xxxx xx00B
IAP_TRIG	ISP/IAP Flash Command Trigger	C6H									xxxx xxxxB
IAP CONTR	ISP/IAP Control Register	C7H	IAPEN	SWBS	SWRST	CMD_FAIL	-	WT2	WT1	WT0	0000 x000B
PCON	Power Control	87H	SMOD	SMOD0	LVDF	POF	GF1	GF0	PD	IDL	0011 0000B

1. ISP/IAP数据寄存器IAP_DATA

IAP_DATA : ISP/IAP操作时的数据寄存器。

ISP/IAP 从Flash读出的数据放在此处，向Flash写的数据也需放在此处

2. ISP/IAP地址寄存器IAP_ADDRH和IAP_ADDRL

IAP_ADDRH : ISP/IAP 操作时的地址寄存器高八位。该寄存器地址为C3H, 复位后值为00H.

IAP_ADDRL : ISP/IAP 操作时的地址寄存器低八位。该寄存器地址为C4H, 复位后值为00H.

3. ISP/IAP命令寄存器IAP_CMD

ISP/IAP命令寄存器IAP_CMD格式如下：

SFR name	Address	bit	B7	B6	B5	B4	B3	B2	B1	B0
IAP_CMD	C5H	name	-	-	-	-	-	-	MS1	MS0

MS1	MS0	命令 / 操作 模式选择
0	0	Standby 待机模式, 无ISP操作
0	1	从用户的应用程序区对”Data Flash/EEPROM区”进行字节读
1	0	从用户的应用程序区对”Data Flash/EEPROM区”进行字节编程
1	1	从用户的应用程序区对”Data Flash/EEPROM区”进行扇区擦除

程序在用户应用程序区时，仅可以对数据Flash区(EEPROM)进行字节读/字节编程/扇区擦除，IAP12C5A62S2/IAP12LE5A62S2等除外，这几个型号可在应用程序区修改应用程序区。

4. ISP/IAP命令触发寄存器IAP_TRIG

IAP_TRIG: ISP/IAP 操作时的命令触发寄存器。

在IAPEN(IAP_CONTR.7) = 1 时, 对IAP_TRIG先写入5Ah, 再写入A5h, ISP/IAP 命令才会生效。

ISP/IAP操作完成后，IAP地址高八位寄存器IAP_ADDRH、IAP地址低八位寄存器IAP_ADDRL 和IAP命令寄存器IAP_CMD的内容不变。如果接下来要对下一个地址的数据进行ISP/IAP操作，需手动将该地址的高8位和低8位分别写入IAP_ADDRH和IAP_ADDRL寄存器。

每次IAP操作时，都要对IAP_TRIG先写入5AH, 再写入A5H, ISP/IAP命令才会生效。

5. ISP/IAP控制寄存器IAP_CONTR

ISP/IAP控制寄存器IAP_CONTR格式如下:

SFR name	Address	bit	B7	B6	B5	B4	B3	B2	B1	B0
IAP CONTR	C7H	name	IAPEN	SWBS	SWRST	CMD_FAIL	-	WT2	WT2	WT0

IAPEN: ISP/IAP功能允许位。0: 禁止IAP读/写/擦除Data Flash/EEPROM

1: 允许IAP读/写/擦除Data Flash/EEPROM

SWBS: 软件选择从用户应用程序区启动(送0), 还是从系统ISP监控程序区启动(送1)。

要与SWRST直接配合才可以实现

SWRST: 0: 不操作; 1: 产生软件系统复位, 硬件自动复位。

CMD_FAIL: 如果送了ISP/IAP命令, 并对IAP_TRIG送5Ah/A5h触发失败, 则为1, 需由软件清零
.; 在用户应用程序区(AP区)软件复位并从用户应用程序区(AP区)开始执行程序

MOV IAP CONTR, #00100000B ;SWBS = 0(选择AP区), SWRST = 1(软复位)

;在用户应用程序区(AP区)软件复位并从系统ISP监控程序区开始执行程序

MOV IAP CONTR, #01100000B ;SWBS = 1(选择ISP区), SWRST = 1(软复位)

;在系统ISP监控程序区软件复位并从用户应用程序区(AP区)开始执行程序

MOV IAP CONTR, #00100000B ;SWBS = 0(选择AP区), SWRST = 1(软复位)

;在系统ISP监控程序区软件复位并从系统ISP监控程序区开始执行程序

MOV IAP CONTR, #01100000B ;SWBS = 1(选择ISP区), SWRST = 1(软复位)

MOV IAP CONTR, #01100000B ;SWBS = 1(选择ISP区), SWRST = 1(软复位)

设置等待时间			CPU等待时间(多少个CPU工作时钟)						
WT2	WT1	WT0	Read/读 (2个时钟)	Program/编程 (=55us)	Sector Erase 扇区擦除 (=21ms)	Recommended System Clock 跟等待参数对应的推荐系统时钟			
1	1	1	2个时钟	55个时钟	21012个时钟	$\leq 1\text{MHz}$			
1	1	0	2个时钟	110个时钟	42024个时钟	$\leq 2\text{MHz}$			
1	0	1	2个时钟	165个时钟	63036个时钟	$\leq 3\text{MHz}$			
1	0	0	2个时钟	330个时钟	126072个时钟	$\leq 6\text{MHz}$			
0	1	1	2个时钟	660个时钟	252144个时钟	$\leq 12\text{MHz}$			
0	1	0	2个时钟	1100个时钟	420240个时钟	$\leq 20\text{MHz}$			
0	0	1	2个时钟	1320个时钟	504288个时钟	$\leq 24\text{MHz}$			
0	0	0	2个时钟	1650个时钟	672384个时钟	$\leq 30\text{MHz}$			

6. 工作电压过低判断, 此时不要进行EEPROM/IAP操作

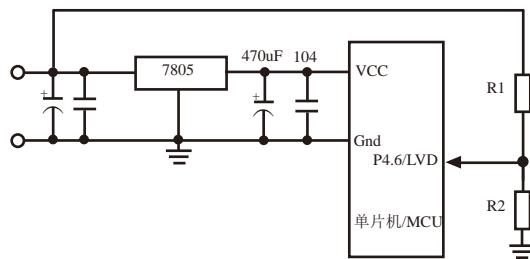
PCON寄存器定义如下:

SFR name	Address	bit	B7	B6	B5	B4	B3	B2	B1	B0
PCON	87H	name	SMOD	SMOD0	LVDF	POF	GF1	GF0	PD	IDL

LVDF: 低压检测标志位, 当工作电压Vcc低于低压检测门槛电压时, 该位置1。该位要由软件清0

当低压检测电路发现工作电压Vcc偏低时, 不要进行EEPROM/IAP操作。

利用增加的外部低压检测LVD功能作外部低压检测，判断是否要开始保存数据典型应用线路图



如交流电在220V时，稳压块7805前端的直流电是11V，当交流电降到160V时，稳压块7805前端的直流电是8.5V，图中的电阻R1和R2将8.5V的电压分压到低于低压检测门槛电压。此时CPU可以用查询方式查询，推荐使用中断，在中断服务程序里面，将LVDF位清零，再读LVDF位。如果为0，则认为是电源抖动，如果为1，则认为电源掉电，立即进行保存现场数据的工作。保存现场完成后，再将LVDF位清零，再读LVDF位的值。如果为0，则认为电源系统恢复正常，此时CPU可恢复正常工作，如果为1，继续将LVDF位清0，再读LVDF的值，用此方法，等到电源恢复正常，或电源彻底掉电，CPU进入复位状态。

注意：

为了防止在电压不稳定的情况下对EEPROM的操作失效，可以在对EEPROM内的数据进行操作前，先行向IAP_DATA寄存器写入一个已知数，然后读取EEPROM某个已知地址单元内的数据，如果此时IAP_DATA内的数据依然是刚才写入IAP_DATA寄存器的数，此时可再向IAP_DATA寄存器写入另外一个已知数，再读刚才的已知地址单元的数据，如果此时读出的数据为仍然为刚刚写入IAP_DATA寄存器的数，则可判断此时电源电压偏低，此时指令执行EEPROM读写操作无效，因为此时读出的数据并不是EEPROM里面的数据，而是我们刚才给IAP_DATA赋的值。（5V单片机在3.7V以下禁止操作EEPROM，而单片机在3.3V以上程序仍可正常运行。3.3V单片机在2.4V以下禁止操作EEPROM，而单片机在2.2V以上程序仍可运行。）

12.2 STC12C5A60S2系列单片机EEPROM空间大小及地址

STC12C5A60S2系列单片机内部可用Data Flash(EEPROM)的地址(与程序空间是分开的):如果对应用程序区进行IAP写数据/擦除扇区的动作,则该语句会被单片机忽略,继续执行下一句。程序在用户应用程序区(AP区)时,仅可以对Data Flash(EEPROM)进行IAP/ISP操作。

IAP12C5A60S2/AD/PWM及IAP12LE5A60S2/AD/PWM等型号除外,这几个型号可在应用程序区修改应用程序

STC12C5A60S2/AD/PWM系列单片机内部EEPROM选型一览表 STC12LE5A60S2/AD/PWM系列单片机内部EEPROM选型一览表				
型号	EEPROM字节数	扇区数	起始扇区首地址	结束扇区末尾地址
STC12C5A08S2/AD/PWM	53K	106	0000h	D3FFh
STC12C5A16S2/AD/PWM	45K	90	0000h	B3FFh
STC12C5A32S2/AD/PWM	29K	58	0000h	73FFh
STC12C5A40S2/AD/PWM	21K	42	0000h	53FFh
STC12C5A48S2/AD/PWM	13K	26	0000h	33FFh
STC12C5A52S2/AD/PWM	9K	18	0000h	23FFh
STC12C5A56S2/AD/PWM	5K	10	0000h	13FFh
STC12C5A60S2/AD/PWM	1K	2	0000h	03FFh
STC12LE5A08S2/AD/PWM	53K	106	0000h	D3FFh
STC12LE5A16S2/AD/PWM	45K	90	0000h	B3FFh
STC12LE5A32S2/AD/PWM	29K	58	0000h	73FFh
STC12LE5A40S2/AD/PWM	21K	42	0000h	53FFh
STC12LE5A48S2/AD/PWM	13K	26	0000h	33FFh
STC12LE5A52S2/AD/PWM	9K	18	0000h	23FFh
STC12LE5A56S2/AD/PWM	5K	10	0000h	13FFh
STC12LE5A60S2/AD/PWM	1K	2	0000h	03FFh
以下系列特殊,可在用户程序区直接修改程序,所有Flash空间均可作EEPROM修改				
IAP12C5A62S2/AD/PWM	-	124	0000h	F7FFh
IAP12LE5A62S2/AD/PWM	-	124	0000h	F7FFh

STC12C5A32S2/AD/PWM/CCP单片机的内部EEPROM地址表 STC12LE5A32S2/AD/PWM/CCP单片机的内部EEPROM地址表							
第一扇区		第二扇区		第三扇区		第四扇区	
起始地址	结束地址	起始地址	结束地址	起始地址	结束地址	起始地址	结束地址
0000h	1FFh	200h	3FFh	400h	5FFh	600h	7FFh
第五扇区		第六扇区		第七扇区		第八扇区	
起始地址	结束地址	起始地址	结束地址	起始地址	结束地址	起始地址	结束地址
800h	9FFh	A00h	BFFh	C00h	DFFh	E00h	FFFh
第九扇区		第十扇区		第十一扇区		第十二扇区	
起始地址	结束地址	起始地址	结束地址	起始地址	结束地址	起始地址	结束地址
1000h	11FFh	1200h	13FFh	1400h	15FFh	1600h	17FFh
第十三扇区		第十四扇区		第十五扇区		第十六扇区	
起始地址	结束地址	起始地址	结束地址	起始地址	结束地址	起始地址	结束地址
1800h	19FFh	1A00h	1BFFh	1C00h	1DFFh	1E00h	1FFh
第十七扇区		第十八扇区		第十九扇区		第二十扇区	
起始地址	结束地址	起始地址	结束地址	起始地址	结束地址	起始地址	结束地址
2000h	21FFh	2200h	23FFh	2400h	25FFh	2600h	27FFh
第二十一扇区		第二十二扇区		第二十三扇区		第二十四扇区	
起始地址	结束地址	起始地址	结束地址	起始地址	结束地址	起始地址	结束地址
2800h	29FFh	2A00h	2BFFh	2C00h	2DFFh	2E00h	2FFH
第二十五扇区		第二十六扇区		第二十七扇区		第二十八扇区	
起始地址	结束地址	起始地址	结束地址	起始地址	结束地址	起始地址	结束地址
3000h	31FFh	3200h	33FFh	3400h	35FFh	3600h	37FFH
第二十九扇区		第三十扇区		第三十一扇区		第三十二扇区	
起始地址	结束地址	起始地址	结束地址	起始地址	结束地址	起始地址	结束地址
3800h	39FFh	3A00h	3BFFh	3C00h	3dffh	3E00h	3FFH
第三十三扇区		第三十四扇区		第三十五扇区		第三十六扇区	
起始地址	结束地址	起始地址	结束地址	起始地址	结束地址	起始地址	结束地址
4000h	41FFh	4200h	43FFh	4400h	45FFh	4600h	47FFH
第三十七扇区		第三十八扇区		第三十九扇区		第四十扇区	
起始地址	结束地址	起始地址	结束地址	起始地址	结束地址	起始地址	结束地址
4800h	49FFh	4A00h	4BFFh	4C00h	4dffh	4E00h	4FFH
第四十一扇区		第四十二扇区		第四十三扇区		第四十四扇区	
起始地址	结束地址	起始地址	结束地址	起始地址	结束地址	起始地址	结束地址
5000h	51FFh	5200h	53FFh	5400h	55FFh	5600h	57FFH
第四十五扇区		第四十六扇区		第四十七扇区		第四十八扇区	
起始地址	结束地址	起始地址	结束地址	起始地址	结束地址	起始地址	结束地址
5800h	59FFh	5A00h	5BFFh	5C00h	5dffh	5E00h	5FFH
第四十九扇区		第五十扇区		第五十一扇区		第五十二扇区	
起始地址	结束地址	起始地址	结束地址	起始地址	结束地址	起始地址	结束地址
6000h	61FFh	6200h	63FFh	6400h	65FFh	6600h	67FFH
第五十三扇区		第五十四扇区		第五十五扇区		第五十六扇区	
起始地址	结束地址	起始地址	结束地址	起始地址	结束地址	起始地址	结束地址
6800h	69FFh	6A00h	6BFFh	6C00h	6dffh	6E00h	6FFH

每个扇区
512字节

建议同一次修改的数据放在同一扇区，不是同一次修改的数据放在不同的扇区，不必用满，当然可全用

STC15单片机的内部EEPROM地址表							
第五十七扇区		第五十八扇区		第五十九扇区		第六十扇区	
起始地址	结束地址	起始地址	结束地址	起始地址	结束地址	起始地址	结束地址
7000h	71FFh	7200h	73FFh	7400h	75FFh	7600h	77FFh
第六十一扇区		第六十二扇区		第六十三扇区		第六十四扇区	
起始地址	结束地址	起始地址	结束地址	起始地址	结束地址	起始地址	结束地址
7800h	79FFh	7A00h	7BFFh	7C00h	7DFFh	7E00h	7FFh
第六十五扇区		第六十六扇区		第六十七扇区		第六十八扇区	
起始地址	结束地址	起始地址	结束地址	起始地址	结束地址	起始地址	结束地址
8000h	81FFh	8200h	83FFh	8400h	85FFh	8600h	87FFh
第六十九扇区		第七十扇区		第七十一扇区		第七十二扇区	
起始地址	结束地址	起始地址	结束地址	起始地址	结束地址	起始地址	结束地址
8800h	89FFh	8A00h	8BFFh	8C00h	8DFFh	8E00h	8FFh
第七十三扇区		第七十四扇区		第七十五扇区		第七十六扇区	
起始地址	结束地址	起始地址	结束地址	起始地址	结束地址	起始地址	结束地址
9000h	91FFh	9200h	93FFh	9400h	95FFh	9600h	97FFh
第七十七扇区		第七十八扇区		第七十九扇区		第八十扇区	
起始地址	结束地址	起始地址	结束地址	起始地址	结束地址	起始地址	结束地址
9800h	99FFh	9A00h	9BFFh	9C00h	9DFFh	9E00h	9FFH
第八十一扇区		第八十二扇区		第八十三扇区		第八十四扇区	
起始地址	结束地址	起始地址	结束地址	起始地址	结束地址	起始地址	结束地址
A000h	A1FFh	A200h	A3FFh	A400h	A5FFh	A600h	A7FFh
第八十五扇区		第八十六扇区		第八十七扇区		第八十八扇区	
起始地址	结束地址	起始地址	结束地址	起始地址	结束地址	起始地址	结束地址
A800h	A9FFh	AA00h	ABFFh	AC00h	ADFFh	AE00h	AFFH
第八十九扇区		第九十扇区		第九十一扇区		第九十二扇区	
起始地址	结束地址	起始地址	结束地址	起始地址	结束地址	起始地址	结束地址
B000h	B1FFh	B200h	B3FFh	B400h	B5FFh	B600h	B7FFh
第九十三扇区		第九十四扇区		第九十五扇区		第九十六扇区	
起始地址	结束地址	起始地址	结束地址	起始地址	结束地址	起始地址	结束地址
B800h	B9FFh	BA00h	BBFFh	BC00h	BDFFh	BE00h	BFFFH
第九十七扇区		第九十八扇区		第九十九扇区		第一百扇区	
起始地址	结束地址	起始地址	结束地址	起始地址	结束地址	起始地址	结束地址
C000h	C1FFh	C200h	C3FFh	C400h	C5FFh	C600h	C7FFh
第一百零一扇区		第一百零二扇区		第一百零三扇区		第一百零四扇区	
起始地址	结束地址	起始地址	结束地址	起始地址	结束地址	起始地址	结束地址
C800h	C9FFh	CA00h	CBFFh	CC00h	CDFFh	CE00h	CFFFH
第一百零五扇区		第一百零六扇区		第一百零七扇区		第一百零八扇区	
起始地址	结束地址	起始地址	结束地址	起始地址	结束地址	起始地址	结束地址
D000h	D1FFh	D200h	D3FFh	D400h	D5FFh	D600h	D7FFh
第一百零九扇区		第一百一十扇区		第一百一十一扇区		第一百一十二扇区	
起始地址	结束地址	起始地址	结束地址	起始地址	结束地址	起始地址	结束地址
D800h	D9FFh	DA00h	DBFFh	DC00h	DDFFh	DE00h	DFFFH

每个扇区
512字节

建议同一次修改的数据放在同一扇区，不是同一次修改的数据放在不同的扇区，不必用满，当然可全用

STC15单片机的内部EEPROM地址表								
第一百一十三扇区		第一百一十四扇区		第一百一十五扇区		第一百一十六扇区		每个扇区 512字节
起始地址	结束地址	起始地址	结束地址	起始地址	结束地址	起始地址	结束地址	
E000h	E1FFh	E200h	E3FFh	E400h	E5FFh	E600h	E7FFh	
第一百一十七扇区		第一百一十八扇区		第一百一十九扇区		第一百二十扇区		建议同一次修改的数据放在同一扇区，不是同一次修改的数据放在不同的扇区，不必用满，当然可全用
起始地址	结束地址	起始地址	结束地址	起始地址	结束地址	起始地址	结束地址	
E800h	E9FFh	EA00h	EBFFh	EC00h	EDFFh	EE00h	EFFFH	
第一百二十一扇区		第一百二十二扇区		第一百二十三扇区		第一百二十四扇区		
起始地址	结束地址	起始地址	结束地址	起始地址	结束地址	起始地址	结束地址	
F000h	F1FFh	F200h	F3FFh	F400h	F5FFh	F600h	F7FFh	

12.3 IAP及EEPROM汇编简介

;用DATA还是EQU声明新增特殊功能寄存器地址要看你用的汇编器/编译器

IAP_DATA	DATA	0C2h;	或	IAP_DATA	EQU	0C2h
IAP_ADDRH	DATA	0C3h;	或	IAP_ADDRH	EQU	0C3h
IAP_ADDRL	DATA	0C4h;	或	IAP_ADDRL	EQU	0C4h
IAP_CMD	DATA	0C5h;	或	IAP_CMD	EQU	0C5h
IAP_TRIG	DATA	0C6h;	或	IAP_TRIG	EQU	0C6h
IAP_CONTR	DATA	0C7h;	或	IAP_CONTR	EQU	0C7h

;定义ISP/IAP命令及等待时间

ISP_IAP_BYTE_READ	EQU	1	;字节读
ISP_IAP_BYTE_PROGRAM	EQU	2	;字节编程,前提是该字节是空, OFFh
ISP_IAP_SECTOR_ERASE	EQU	3	;扇区擦除,要某字节为空,要擦一扇区
WAIT_TIME	EQU	0	;设置等待时间,30MHz以下0,24M以下1, ;20MHz以下2,12M以下3,6M以下4,3M以下5,2M以下6,1M以下7,

;字节读

MOV	IAP_ADDRH,	#BYTE_ADDR_HIGH	;送地址高字节	地址需要改变时
MOV	IAP_ADDRL,	#BYTE_ADDR_LOW	;送地址低字节	才需重新送地址
MOV	IAP CONTR,	#WAIT_TIME	;设置等待时间	此两句可以合成一句,
ORL	IAP CONTR,	#10000000B	;允许ISP/IAP操作	并且只送一次就够了
MOV	IAP_CMD,	#ISP_IAP_BYTE_READ		
			;送字节读命令,命令不需改变时,不需重新送命令	
MOV	IAP TRIG,	#5Ah	;先送5Ah,再送A5h到ISP/IAP触发寄存器,每次都需如此	
MOV	IAP TRIG,	#0A5h	;送完A5h后, ISP/IAP命令立即被触发起动	

;CPU等待IAP动作完成后, 才会继续执行程序。

NOP		;数据读出到IAP_DATA寄存器后, CPU继续执行程序
MOV	A, ISP_DATA	;将读出的数据送往Acc

;以下语句可不用, 只是出于安全考虑而已

```
MOV IAP_CONTR, #00000000B ;禁止ISP/IAP操作
MOV IAP_CMD, #00000000B ;去除ISP/IAP命令
;MOV IAP_TRIG, #00000000B ;防止ISP/IAP命令误触发
;MOV IAP_ADDRH, #0FFh ;送地址高字节单元为FFH, 指向非EEPROM区
;MOV IAP_ADDRL, #0FFh ;送地址低字节单元为FFH, 防止误操作
```

;字节编程, 该字节为FFh/空时, 可对其编程, 否则不行, 要先执行扇区擦除

```
MOV IAP_DATA, #ONE_DATA ;送字节编程数据到IAP_DATA,
                           ;只有数据改变时才需重新送
MOV IAP_ADDRH, #BYTE_ADDR_HIGH ;送地址高字节 [ ] 地址需要改变时
MOV IAP_ADDRL, #BYTE_ADDR_LOW ;送地址低字节 [ ] 才需重新送地址
MOV IAP CONTR, #WAIT_TIME ;设置等待时间 [ ] 此两句可合成
ORL IAP CONTR, #10000000B ;允许ISP/IAP操作 [ ] 一句, 并且只
                           ;送一次就够了
MOV IAP_CMD, #ISP_IAP_BYTE_PROGRAM ;送字节编程命令
MOV IAP_TRIG, #5Ah ;先送5Ah, 再送A5h到ISP/IAP触发寄存器, 每次都需如此
MOV IAP_TRIG, #0A5h ;送完A5h后, ISP/IAP命令立即被触发起动
```

;CPU等待IAP动作完成后, 才会继续执行程序.

```
NOP ;字节编程成功后, CPU继续执行程序
```

;以下语句可不用, 只是出于安全考虑而已

```
MOV IAP CONTR, #00000000B ;禁止ISP/IAP操作
MOV IAP_CMD, #00000000B ;去除ISP/IAP命令
;MOV IAP_TRIG, #00000000B ;防止ISP/IAP命令误触发
;MOV IAP_ADDRH, #0FFh ;送地址高字节单元为FFH, ;指向非EEPROM区, 防止误操作
;MOV IAP_ADDRL, #0FFh ;送地址低字节单元为FFH, 指向非EEPROM区, 防止误操作
```

;扇区擦除, 没有字节擦除, 只有扇区擦除, 512字节/扇区, 每个扇区用得越少越方便
;如果要对某个扇区进行擦除, 而其中有些字节的内容需要保留, 则需将其先读到单片机
;内部的RAM中保存, 再将该扇区擦除, 然后将须保留的数据写回该扇区, 所以每个扇区
;中用的字节数越少越好, 操作起来越灵活越快.
;扇区内任意一个字节的地址都是该扇区的地址, 无需求出首地址.

```

MOV    IAP_ADDRH,      #SECTOR_FIRST_BYTE_ADDR_HIGH ;送扇区起始地址高字节
MOV    IAP_ADDRL,      #SECTOR_FIRST_BYTE_ADDR_LOW ;送扇区起始地址低字节
                                ;地址需要改变时才需重新送地址
MOV    IAP CONTR,      #WAIT_TIME           ;设置等待时间
ORL    IAP CONTR,      #10000000B          ;允许ISP/IAP
MOV    IAP_CMD,         #ISP_IAP_SECTOR_ERASE ;送扇区擦除命令, 命令不需改变时, 不需重新送命令
MOV    IAP TRIG,        #5Ah                ;先送5Ah, 再送A5h到ISP/IAP触发寄存器, 每次都需如此
MOV    IAP TRIG,        #0A5h               ;送完A5h后, ISP/IAP命令立即被触发起动
;CPU等待IAP动作完成后, 才会继续执行程序.

NOP              ;扇区擦除成功后, CPU继续执行程序

```

;以下语句可不用, 只是出于安全考虑而已

```

MOV    IAP CONTR,      #00000000B          ;禁止ISP/IAP操作
MOV    IAP_CMD,         #00000000B          ;去除ISP/IAP命令
;MOV    IAP TRIG,       #00000000B          ;防止ISP/IAP命令误触发
;MOV    IAP ADDRH,      #0FFh               ;送地址高字节单元为FFH, 指向非EEPROM区
;MOV    IAP ADDRL,      #0FFh               ;送地址低字节单元为FFH, 防止误操作

```

小常识: (STC单片机的Data Flash 当EEPROM功能使用)

3个基本命令----字节读, 字节编程, 扇区擦除

字节编程: 将“1”写成“1”或“0”, 将“0”写成“0”。如果某字节是FFH, 才可对其进行字节编程。如果该字节不是FFH, 则须先将整个扇区擦除, 因为只有“扇区擦除”才可以将“0”变为“1”。

扇区擦除: 只有“扇区擦除”才可能将“0”擦除为“1”。

大建议:

1. 同一次修改的数据放在同一扇区中, 不是同一次修改的数据放在另外的扇区, 就不须读出保护。
2. 如果一个扇区只用一个字节, 那就是真正的EEPROM, STC单片机的Data Flash比外部EEPROM要快很多, 读一个字节/编程一个字节大概是2个时钟/55uS。
3. 如果在一个扇区中存放了大量的数据, 某次只需要修改其中的一个字节或一部分字节时, 则另外的不需要修改的数据须先读出放在STC单片机的RAM中, 然后擦除整个扇区, 再将需要保留的数据和需修改的数据按字节逐字节写回该扇区中(只有字节写命令, 无连续字节写命令)。这时每个扇区使用的字节数是使用的越少越方便(不需读出一大堆需保留数据)。

常问的问题:

1: IAP指令完成后, 地址是否会自动“加1”或“减1”?

答: 不会

2: 送5A和A5触发后, 下一次IAP命令是否还需要送5A和A5触发?

答: 是, 一定要。

12.4 EEPROM测试程序(C程序及汇编程序)

1. C程序:

```

;STC12C5A60S2系列单片机EEPROM/IAP 功能测试程序演示
/*
* --- STC MCU Limited -----
* --- 演示STC 1T 系列单片机 EEPROM/IAP功能-----
* --- Mobile: (86)13922805190 -----
* --- Fax: 86-755-82905966 -----
* --- Tel: 86-755-82948412 -----
* --- Web: www.STCMCU.com -----
* 如果要在程序中使用或在文章中引用该程序, -----
* 请在程序中或文章中注明使用了STC的资料及程序 -----
*/
#include "reg51.h"
#include "intrins.h"

typedef unsigned char BYTE;
typedef unsigned int WORD;

/*Declare SFR associated with the IAP */
sfr IAP_DATA    = 0xC2;           //Flash data register
sfr IAP_ADDRH   = 0xC3;           //Flash address HIGH
sfr IAP_ADDRL   = 0xC4;           //Flash address LOW
sfr IAP_CMD     = 0xC5;           //Flash command register
sfr IAP_TRIG    = 0xC6;           //Flash command trigger
sfr IAP CONTR   = 0xC7;           //Flash control register

/*Define ISP/IAP/EEPROM command*/
#define CMD_IDLE      0           //Stand-By
#define CMD_READ       1           //Byte-Read
#define CMD_PROGRAM   2           //Byte-Program
#define CMD_ERASE      3           //Sector-Erase

/*Define ISP/IAP/EEPROM operation const for IAP_CONTR*/
#define ENABLE_IAP    0x80         //if SYSCLK<30MHz
#define ENABLE_IAP    0x81         //if SYSCLK<24MHz
#define ENABLE_IAP    0x82         //if SYSCLK<20MHz
#define ENABLE_IAP    0x83         //if SYSCLK<12MHz
#define ENABLE_IAP    0x84         //if SYSCLK<6MHz
#define ENABLE_IAP    0x85         //if SYSCLK<3MHz
#define ENABLE_IAP    0x86         //if SYSCLK<2MHz
#define ENABLE_IAP    0x87         //if SYSCLK<1MHz

//Start address for STC12C5A60S2 series EEPROM
#define IAP_ADDRESS 0x0000

void Delay(BYTE n);
void IapIdle();
BYTE IapReadByte(WORD addr);

```

```

void IapProgramByte(WORD addr, BYTE dat);
void IapEraseSector(WORD addr);

void main()
{
    WORD i;

    P1 = 0xfe;                                //1111,1110 System Reset OK
    Delay(10);                                //Delay
    IapEraseSector(IAP_ADDRESS);               //Erase current sector
    for (i=0; i<512; i++)                     //Check whether all sector data is FF
    {
        if (Iap.ReadByte(IAP_ADDRESS+i) != 0xff)
            goto Error;                         //If error, break
    }
    P1 = 0xfc;                                //1111,1100 Erase successful
    Delay(10);                                //Delay
    for (i=0; i<512; i++)                     //Program 512 bytes data into data flash
    {
        IapProgramByte(IAP_ADDRESS+i, (BYTE)i);
    }
    P1 = 0xf8;                                //1111,1000 Program successful
    Delay(10);                                //Delay
    for (i=0; i<512; i++)                     //Verify 512 bytes data
    {
        if (Iap.ReadByte(IAP_ADDRESS+i) != (BYTE)i)
            goto Error;                         //If error, break
    }
    P1 = 0xf0;                                //1111,0000 Verify successful
    while (1);

Error:
    P1 &= 0x7f;                               //0xxx,xxxx IAP operation fail
    while (1);
}

/*
-----Software delay function-----
*/
void Delay(BYTE n)
{
    WORD x;

    while (n--)
    {
        x = 0;
        while (++x);
    }
}

```

```

/*
Disable ISP/IAP/EEPROM function
Make MCU in a safe state
*/
void IapIdle()
{
    IAP CONTR = 0;           //Close IAP function
    IAP_CMD = 0;             //Clear command to standby
    IAP_TRIG = 0;            //Clear trigger register
    IAP_ADDRH = 0x80;        //Data ptr point to non-EEPROM area
    IAP_ADDRL = 0;           //Clear IAP address to prevent misuse
}

/*
Read one byte from ISP/IAP/EEPROM area
Input: addr (ISP/IAP/EEPROM address)
Output:Flash data
*/
BYTE IapReadByte(WORD addr)
{
    BYTE dat;                //Data buffer

    IAP CONTR = ENABLE_IAP;   //Open IAP function, and set wait time
    IAP_CMD = CMD_READ;       //Set ISP/IAP/EEPROM READ command
    IAP_ADDRL = addr;         //Set ISP/IAP/EEPROM address low
    IAP_ADDRH = addr >> 8;   //Set ISP/IAP/EEPROM address high
    IAP_TRIG = 0x5a;          //Send trigger command1 (0x5a)
    IAP_TRIG = 0xa5;          //Send trigger command2 (0xa5)
    _nop_();                 //MCU will hold here until ISP/IAP/EEPROM
                            //operation complete
    dat = IAP_DATA;           //Read ISP/IAP/EEPROM data
    IapIdle();                //Close ISP/IAP/EEPROM function

    return dat;                //Return Flash data
}

/*
Program one byte to ISP/IAP/EEPROM area
Input: addr (ISP/IAP/EEPROM address)
      dat (ISP/IAP/EEPROM data)
Output:
*/

```

```
void IapProgramByte(WORD addr, BYTE dat)
{
    IAP CONTR = ENABLE_IAP;           //Open IAP function, and set wait time
    IAP CMD = CMD_PROGRAM;          //Set ISP/IAP/EEPROM PROGRAM command
    IAP ADDRLO = addr;              //Set ISP/IAP/EEPROM address low
    IAP ADDRH = addr >> 8;          //Set ISP/IAP/EEPROM address high
    IAP DATA = dat;                 //Write ISP/IAP/EEPROM data
    IAP TRIG = 0x5a;                //Send trigger command1 (0x5a)
    IAP TRIG = 0xa5;                //Send trigger command2 (0xa5)
    _nop_();
}

IapIdle();
```

}

Erase one sector area
Input: addr (ISP/IAP/EEPROM address)
Output:-
-----*/

```
void IapEraseSector(WORD addr)
{
    IAP CONTR = ENABLE_IAP;           //Open IAP function, and set wait time
    IAP CMD = CMD_ERASE;             //Set ISP/IAP/EEPROM ERASE command
    IAP ADDRLO = addr;              //Set ISP/IAP/EEPROM address low
    IAP ADDRH = addr >> 8;          //Set ISP/IAP/EEPROM address high
    IAP TRIG = 0x5a;                //Send trigger command1 (0x5a)
    IAP TRIG = 0xa5;                //Send trigger command2 (0xa5)
    _nop_();
}

IapIdle();
```

2. 汇编程序:

```

;STC12C5A60S2系列单片机EEPROM/IAP 功能测试程序演示
/*
 * --- STC MCU Limited -----
 * --- 演示STC 1T 系列单片机 EEPROM/IAP功能-----
 * --- Mobile: (86)13922805190 -----
 * --- Fax: 86-755-82905966 -----
 * --- Tel: 86-755-82948412 -----
 * --- Web: www.STCMCU.com -----
 * 如果要在程序中使用或在文章中引用该程序, -----
 * 请在程序中或文章中注明使用了STC的资料及程序 -----
 */
/*Declare SFRs associated with the IAP */
IAP_DATA      EQU    0C2H      ;Flash data register
IAP_ADDRH     EQU    0C3H      ;Flash address HIGH
IAP_ADDRL     EQU    0C4H      ;Flash address LOW
IAP_CMD       EQU    0C5H      ;Flash command register
IAP_TRIG      EQU    0C6H      ;Flash command trigger
IAP CONTR     EQU    0C7H      ;Flash control register

/*Define ISP/IAP/EEPROM command*/
CMD_IDLE      EQU    0          ;Stand-By
CMD_READ      EQU    1          ;Byte-Read
CMD_PROGRAM   EQU    2          ;Byte-Program
CMD_ERASE     EQU    3          ;Sector-Erase

/*Define ISP/IAP/EEPROM operation const for IAP_CONTR*/
;ENABLE_IAP    EQU    80H      ;if SYSCLK<30MHz
;ENABLE_IAP    EQU    81H      ;if SYSCLK<24MHz
ENABLE_IAP     EQU    82H      ;if SYSCLK<20MHz
;ENABLE_IAP    EQU    83H      ;if SYSCLK<12MHz
;ENABLE_IAP    EQU    84H      ;if SYSCLK<6MHz
;ENABLE_IAP    EQU    85H      ;if SYSCLK<3MHz
;ENABLE_IAP    EQU    86H      ;if SYSCLK<2MHz
;ENABLE_IAP    EQU    87H      ;if SYSCLK<1MHz

;//Start address for STC12C5A60S2 series EEPROM
IAP_ADDRESS    EQU    0000H

;-----  

ORG    0000H  

LJMP   MAIN  

;-----  

ORG    0100H  

MAIN:  

    MOV    P1,    #0FEH      ;1111,1110 System Reset OK  

    LCALL  DELAY      ;Delay

```

```

;-----[-----]
    MOV DPTR, #IAP_ADDRESS ;Set ISP/IAP/EEPROM address
    LCALL IAP_ERASE ;Erase current sector
;-----[-----]
    MOV DPTR, #IAP_ADDRESS ;Set ISP/IAP/EEPROM address
    MOV R0, #0 ;Set counter (512)
    MOV R1, #2
CHECK1: ;Check whether all sector data is FF
    LCALL IAP_READ ;Read Flash
    CJNE A, #0FFH, ERROR ;If error, break
    INC DPTR ;Inc Flash address
    DJNZ R0, CHECK1 ;Check next
    DJNZ R1, CHECK1 ;Check next
;-----[-----]
    MOV P1, #0FCH ;1111,1100 Erase successful
    LCALL DELAY ;Delay
;-----[-----]
    MOV DPTR, #IAP_ADDRESS ;Set ISP/IAP/EEPROM address
    MOV R0, #0 ;Set counter (512)
    MOV R1, #2 ;Initial test data
    MOV R2, #0 ;Program 512 bytes data into data flash
NEXT: ;Ready IAP data
    MOV A, R2 ;Program flash
    LCALL IAP_PROGRAM ;Inc Flash address
    INC R2 ;Modify test data
    DJNZ R0, NEXT ;Program next
    DJNZ R1, NEXT ;Program next
;-----[-----]
    MOV P1, #0F8H ;1111,1000 Program successful
    LCALL DELAY ;Delay
;-----[-----]
    MOV DPTR, #IAP_ADDRESS ;Set ISP/IAP/EEPROM address
    MOV R0, #0 ;Set counter (512)
    MOV R1, #2
    MOV R2, #0
CHECK2: ;Verify 512 bytes data
    LCALL IAP_READ ;Read Flash
    CJNE A, 2, ERROR ;If error, break
    INC DPTR ;Inc Flash address
    INC R2 ;Modify verify data
    DJNZ R0, CHECK2 ;Check next
    DJNZ R1, CHECK2 ;Check next
;-----[-----]
    MOV P1, #0F0H ;1111,0000 Verify successful
    SJMP $ ;-----]

```

ERROR:

```

MOV    P0,      R0
MOV    P2,      R1
MOV    P3,      R2
CLR    P1.7          ;0xxx,xxxx IAP operation fail
SJMP   $

```

```

;-----  
;  
;Software delay function  
;-----*/

```

DELAY:

```

CLR    A
MOV    R0, A
MOV    R1, A
MOV    R2, #20H

```

DELAY1:

```

DJNZ   R0, DELAY1
DJNZ   R1, DELAY1
DJNZ   R2, DELAY1
RET

```

```

;-----  
;  
;Disable ISP/IAP/EEPROM function  
;  
;Make MCU in a safe state  
;-----*/

```

IAP_IDLE:

```

MOV    IAP_CONTR, #0           ;Close IAP function
MOV    IAP_CMD, #0             ;Clear command to standby
MOV    IAP_TRIG, #0            ;Clear trigger register
MOV    IAP_ADDRH, #80H          ;Data ptr point to non-EEPROM area
MOV    IAP_ADDRL, #0            ;Clear IAP address to prevent misuse
RET

```

```

;-----  
;  
;Read one byte from ISP/IAP/EEPROM area  
;  
;Input: DPTR(ISP/IAP/EEPROM address)  
;  
;Output:ACC (Flash data)  
;-----*/

```

IAP_READ:

```

MOV    IAP_CONTR, #ENABLE_IAP ;Open IAP function, and set wait time
MOV    IAP_CMD, #CMD_READ     ;Set ISP/IAP/EEPROM READ command
MOV    IAP_ADDRL, DPL         ;Set ISP/IAP/EEPROM address low
MOV    IAP_ADDRH, DPH         ;Set ISP/IAP/EEPROM address high
MOV    IAP_TRIG, #5AH          ;Send trigger command1 (0x5a)
MOV    IAP_TRIG, #0A5H          ;Send trigger command2 (0xa5)
NOP                            ;MCU will hold here until ISP/IAP/EEPROM operation complete
MOV    A, IAP_DATA             ;Read ISP/IAP/EEPROM data
LCALL IAP_IDLE                ;Close ISP/IAP/EEPROM function
RET

```

```

;-----
;Program one byte to ISP/IAP/EEPROM area
;Input: DPAT(ISP/IAP/EEPROM address)
;ACC (ISP/IAP/EEPROM data)
;Output:-
;-----*/
IAP_PROGRAM:
    MOV IAP_CONTR, #ENABLE_IAP ;Open IAP function, and set wait time
    MOV IAP_CMD, #CMD_PROGRAM ;Set ISP/IAP/EEPROM PROGRAM command
    MOV IAP_ADDRL, DPL ;Set ISP/IAP/EEPROM address low
    MOV IAP_ADDRH, DPH ;Set ISP/IAP/EEPROM address high
    MOV IAP_DATA, A ;Write ISP/IAP/EEPROM data
    MOV IAP_TRIG, #5AH ;Send trigger command1 (0x5a)
    MOV IAP_TRIG, #0A5H ;Send trigger command2 (0xa5)
    NOP ;MCU will hold here until ISP/IAP/EEPROM operation complete
    LCALL IAP_IDLE ;Close ISP/IAP/EEPROM function
    RET

;-----
;Erase one sector area
;Input: DPTR(ISP/IAP/EEPROM address)
;Output:-
;-----*/
IAP_ERASE:
    MOV IAP_CONTR, #ENABLE_IAP ;Open IAP function, and set wait time
    MOV IAP_CMD, #CMD_ERASE ;Set ISP/IAP/EEPROM ERASE command
    MOV IAP_ADDRL, DPL ;Set ISP/IAP/EEPROM address low
    MOV IAP_ADDRH, DPH ;Set ISP/IAP/EEPROM address high
    MOV IAP_TRIG, #5AH ;Send trigger command1 (0x5a)
    MOV IAP_TRIG, #0A5H ;Send trigger command2 (0xa5)
    NOP ;MCU will hold here until ISP/IAP/EEPROM operation complete
    LCALL IAP_IDLE ;Close ISP/IAP/EEPROM function
    RET

END

```

第13章 编译器(汇编器)/ISP编程器(烧录)/仿真器说明

13.1 编译器/汇编器的说明及头文件

STC单片机应使用何种编译器/汇编器:

1. 任何老的编译器/汇编器都可以支持, 流行用Keil C51
2. 把STC单片机当成Intel的8052/87C52/87C54/87C58或Philips的P87C52/P87C54/P87C58编译, 头文件包含<reg51.h>即可。新增特殊功能寄存器用sfr声明, 新增特殊功能寄存器位用sbit声明。例如, 对要用到的新增P4口特殊功能寄存器及特殊功能寄存器位的地址声明如下:

C语言地址声明:

sfr P4 = 0xC0;	//8 bit Port4	P4.7 P4.6 P4.5 P4.4 P4.3 P4.2 P4.1 P4.0	1111,1111
sfr P4M0 = 0xB4;	//		0000,0000
sfr P4M1 = 0xB3;	//		0000,0000

sbit P40 = P4^0;				
sbit P41 = P4^1;				
sbit P42 = P4^2;				
sbit P43 = P4^3;				
sbit P44 = P4^4;				
sbit P45 = P4^5;				
sbit P46 = P4^6;				
sbit P47 = P4^7;				

汇编语言地址声明:

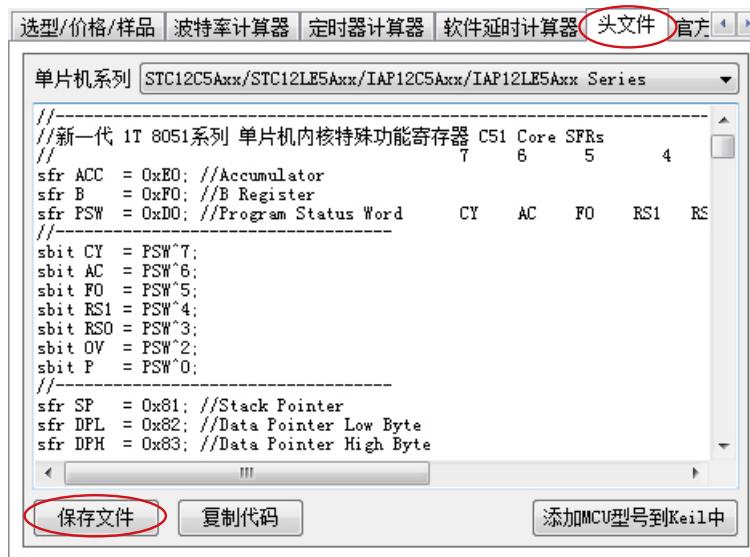
P4 EQU 0C0H	; or P4	DATA 0C0H	
P4M1 EQU 0B3H	; or P4M1	DATA 0B3H	
P4M0 EQU 0B4H	; or P4M1	DATA 0B4H	
P40 EQU 0C0H			
P41 EQU 0C1H			
P42 EQU 0C2H			
P43 EQU 0C3H			
P44 EQU 0C4H			
P45 EQU 0C5H			
P46 EQU 0C6H			
P47 EQU 0C7H			

;以上为P4口新增功能寄存器的地址声明

当然如果新增功能寄存器在用户程序中用不到的话, 也可以不声明。

注意：如果用户所需包含的头文件不在Keil C的系统目录(C:\keil\c51\INC)下，用“”将该头文件名包含进来，如果所需的头文件在Keil C的系统目录下，既可用“”，也可用<>包含进来。

对于STC部分单片机，可以到STC官方网站www.STCMCU.com下载用户所使用的相应系列单片机的头文件(如果找不到所需的文件用快捷键“ctrl+F”查找)，STC12系列单片机还可以用最新的ISP下载工具STC-ISP-15xx-V6.82生成相应的头文件并保存，如下图所示。在编译具体STC系列单片机程序时，这些相应的头文件可以代替“reg51.h”。

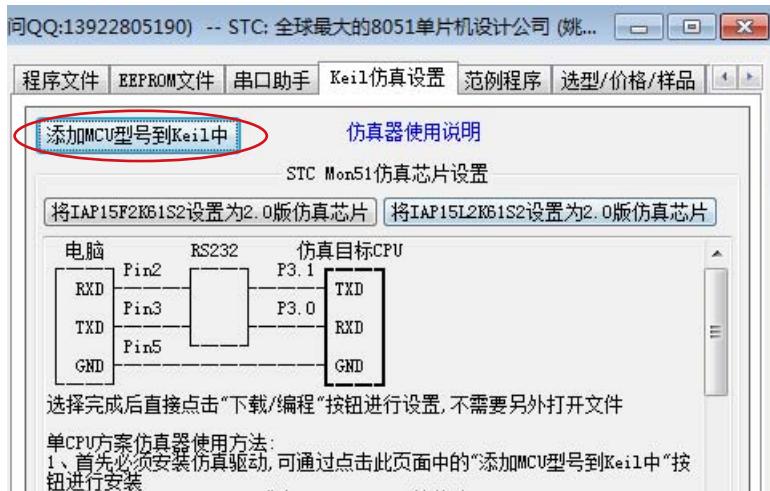


Keil C51集成开发环境有许多版本，而对于8051单片机最常用的版本有Keil μVision4、Keil μVision3及Keil μVision4。

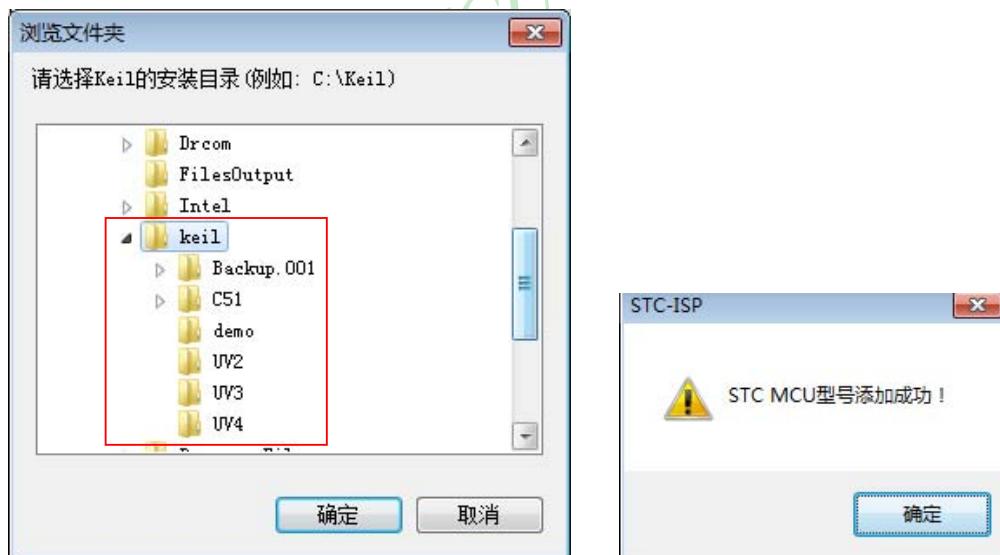
注意：由于STC系列单片机是新发展的芯片，一般情况下在Keil μVision2设备库中没有STC系列单片机。在编辑、编译STC系列单片机应用程序时，可选任何厂家的51或52系列单片机，再用汇编或C语言对STC系列单片机新增特殊功能寄存器进行定义，也可以通过STC-ISP下载编程工具将STC型号MCU添加到Keil μVision4或Keil μVision3或Keil μVision2的设备库中。

如果用户需在Keil μVision4或Keil μVision3或Keil μVision2的设备库中增加STC型号MCU，则可按如下步骤进行设置：

- ① 打开STC-ISP下载编程工具的最新软件STC-ISP-V6.82，选择“Keil仿真设置”页面，点击该页面中的【添加MCU型号到Keil中】按钮。



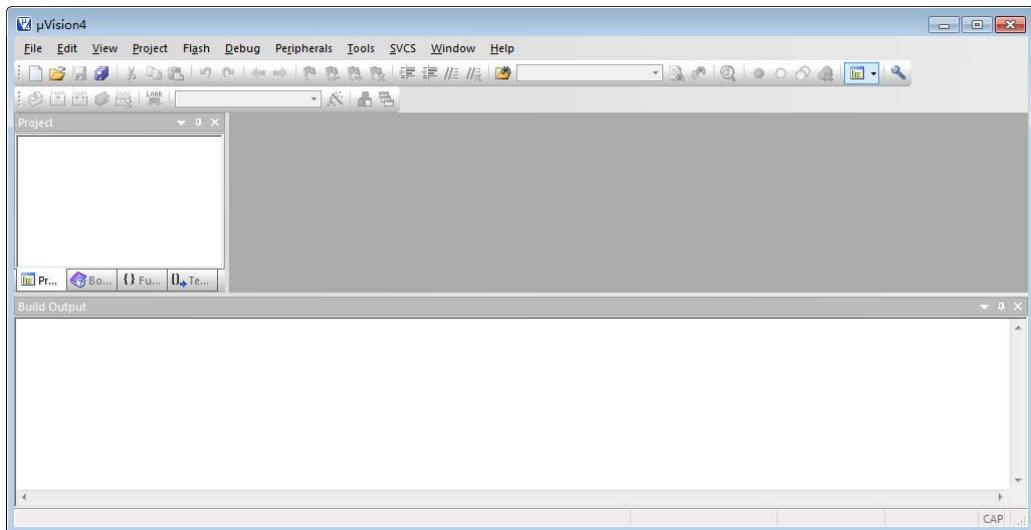
- ② 在弹出的“浏览文件夹”对话框中选择Keil安装目录（一般可能为“C:\keil”），然后单击【确定】，这样就将STC型号的MCU成功添加到Keil μVision2设备库中了。



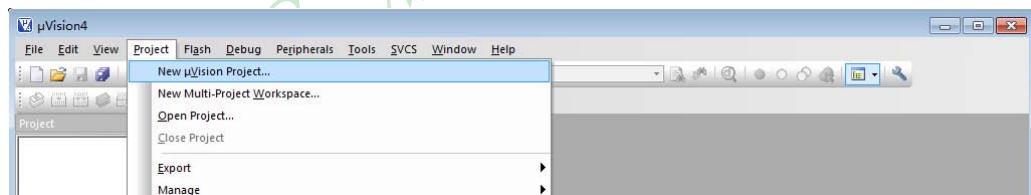
下面以Keil μVision4为例，详细介绍如何使用Keil μVision4开发、编译、调试用户程序。

一、如何新建项目及在所新建的项目中添加STC型号MCU进行开发、编译、调试用户程序：

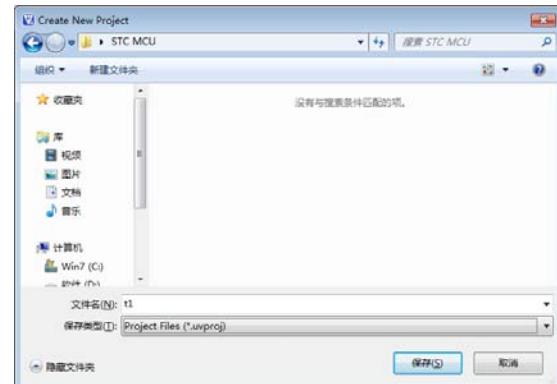
- (1) 启动Keil μVision4，进入Keil μVision4后的编辑界面如下所示：



- (2) 建立一个新工程：单击Project菜单，在弹出的下拉菜单中选中New Project选项



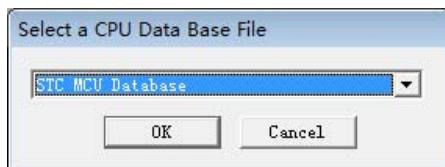
- (3) 在弹出的对话框中选择新项目要保存的路径和文件名，例如：保存路径为C:\Users\THINK\Documents\STC MCU，项目名为t1，单击保存即可。Keil μVision4的项目文件扩展名为.uvproj



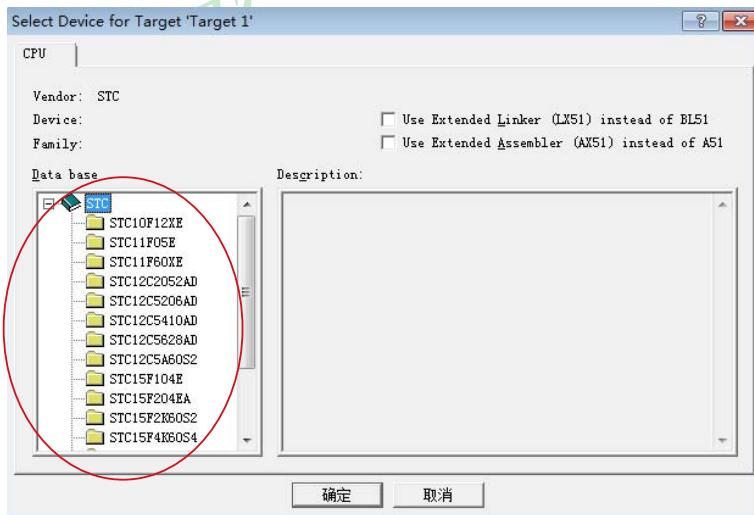
- (4) 因之前已经通过STC-ISP下载编程工具将STC型号MCU添加到Keil μVision2的设备库中，所以在上一步【保存】之后会弹出“选择设备数据库”的对话框，如下图所示。该“选择设备数据库”的对话框中有“通用CPU数据库(Generic CPU Database)”和“STC MCU数据库(STC MCU Database)”两个选项。



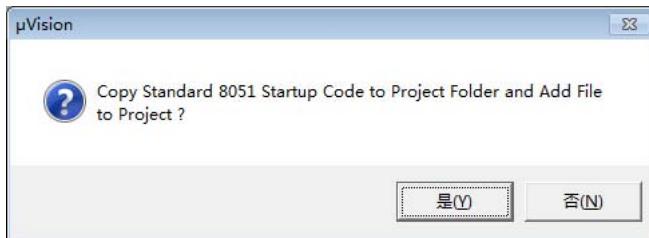
如用户所使用的单片机是STC系列单片机，则在这里选择“STC MCU数据库(STC MCU Database)”，点击【OK】按钮确定。



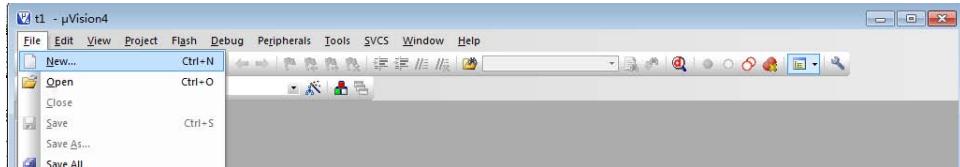
- (5) 在上一步“选择设备数据库”后会弹出“Select Device for Target”对话框，如下所示。因上一步中我们选择了“STC MCU数据库(STC MCU Database)”，所以这里的MCU型号都是STC型号，用户可在左侧的数据列表(Data base)选择自己所使用的具体单片机型号。



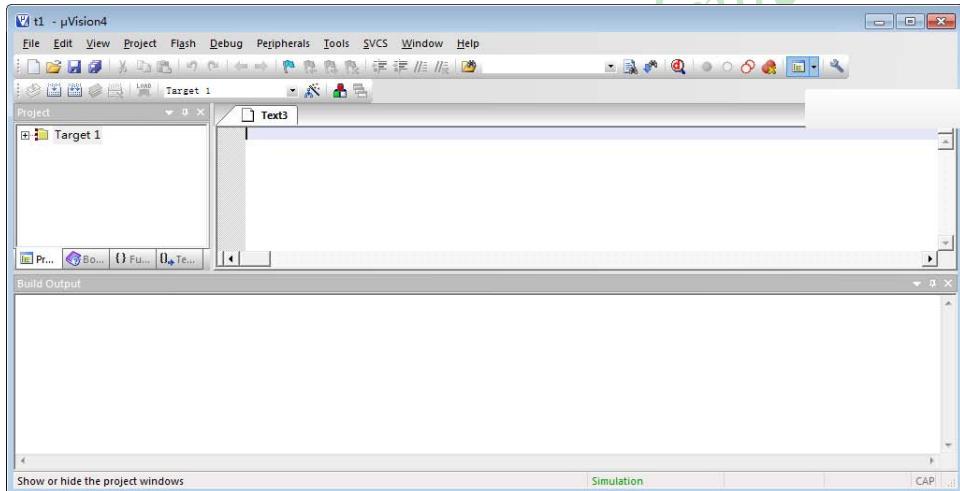
- (6) 选择好单片机型号并点击确定后，程序会询问是否将标准51初始化程序(STARTUP.51)加入到项目中，如下图所示。选择【是】按钮，程序会自动复制标准51初始化程序到项目所在目录并将其加入项目中。一般情况下，选择【否】按钮



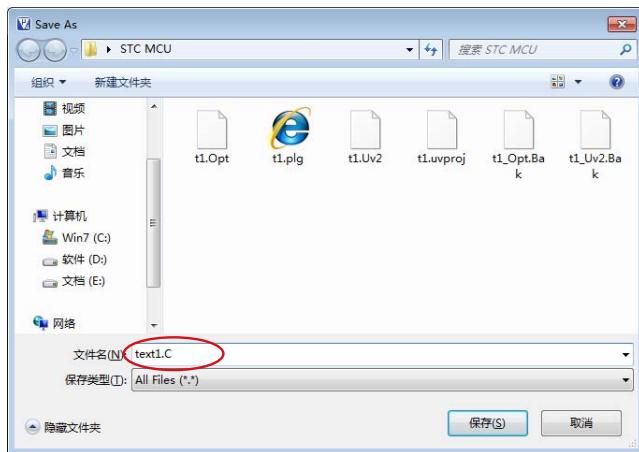
(7) 项目建好后开始编写程序了，选择“File”菜单，再在下拉菜单中单击“New”选项



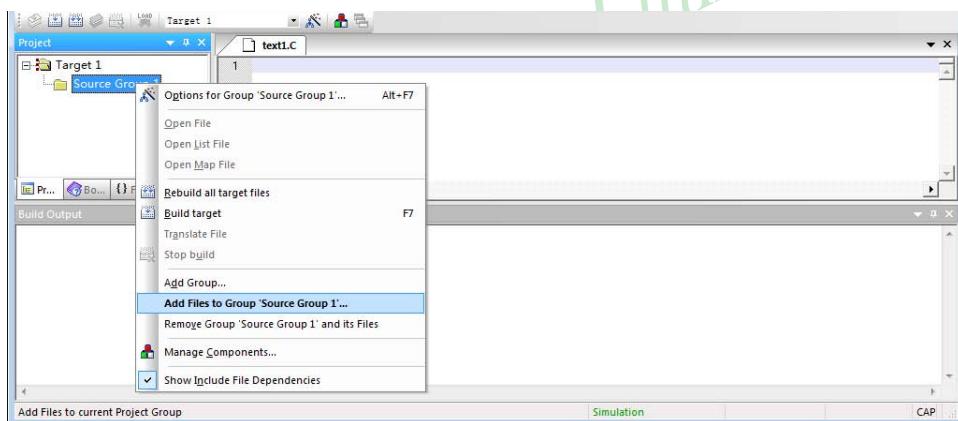
新建文件后界面如下图所示



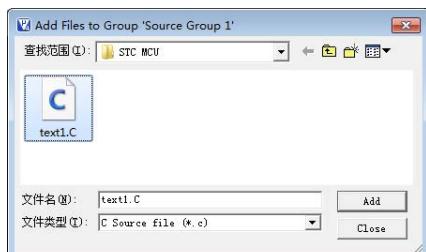
此时光标在编辑窗口里闪烁，这时可以键入用户的应用程序了，输入程序后单击菜单上的“File”，在下拉菜单中选中“Save As”选项单击，弹出如下图所示的界面，在“文件名”栏右侧的编辑框中，键入欲使用的文件名，同时必须键入正确的扩展名。注意，如果用C语言编写程序，则扩展名为(.C)；如果用汇编语言编写程序，则扩展名必须为(.ASM)，扩展名不分大小写。然后，单击“保存”按钮。



(8) 将应用程序添加到项目中：单击“Target 1”前面的“+”号，然后在“Source Group 1”上单击右键，弹出如下菜单

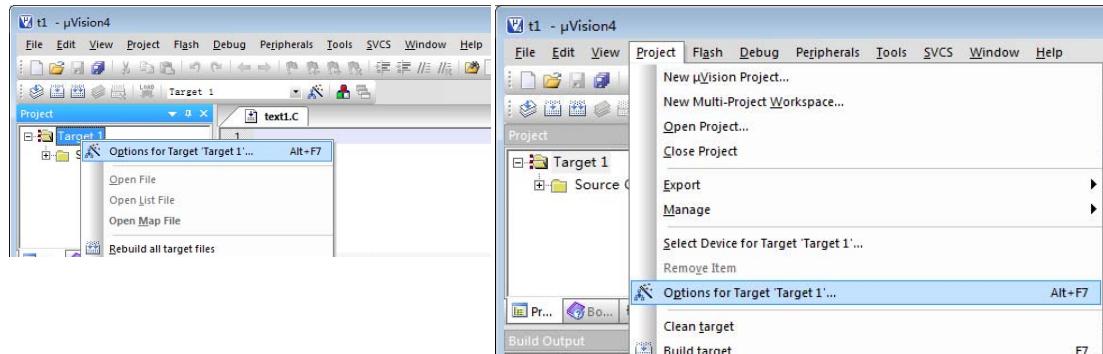


然后单击“Add File to Group ‘Source Group 1’”，弹出如下图所示的界面

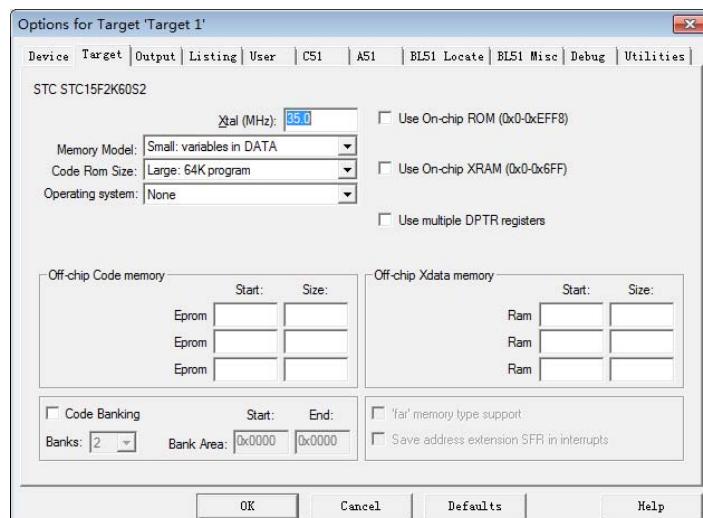


选中text1.c，然后单击“Add”添加成功。

(9) 环境设置: 在"Target 1"上单击右键选择Options for Target 'Target1'或选择菜单命令Project → Options for Target 'Target1'，弹出Options for Target 'Target1'对话框。

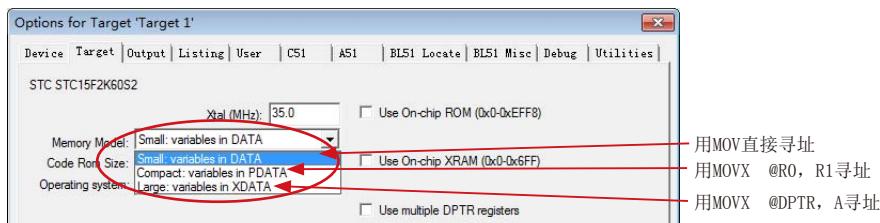


使用Options for Target 'Target1'对话框设定目标的硬件环境。



Options for Target 'Target1'对话框有多个选项页，用于设备(Device)选择、目标(Target)属性、输出(Output)属性、C51编译器属性、A51编译器属性、BL51连接器属性、调试(Debug)属性等信息的设置。一般情况下按缺省设置，下面介绍几个需用户自己设置的选项。

① 数据存储器的选择



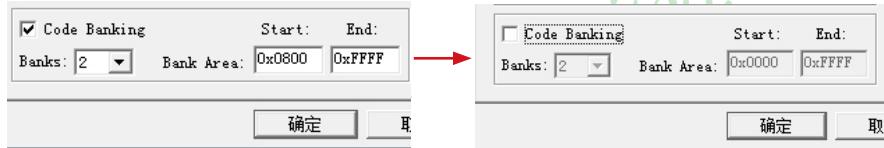
- ② 程序代码区的起始地址和结束地址默认如下图所示，默认的起始地址或结束地址是合法的。



但下图的起始地址或结束地址是不合法的，用户须将其修改成为合法的起始地址和结束地址。

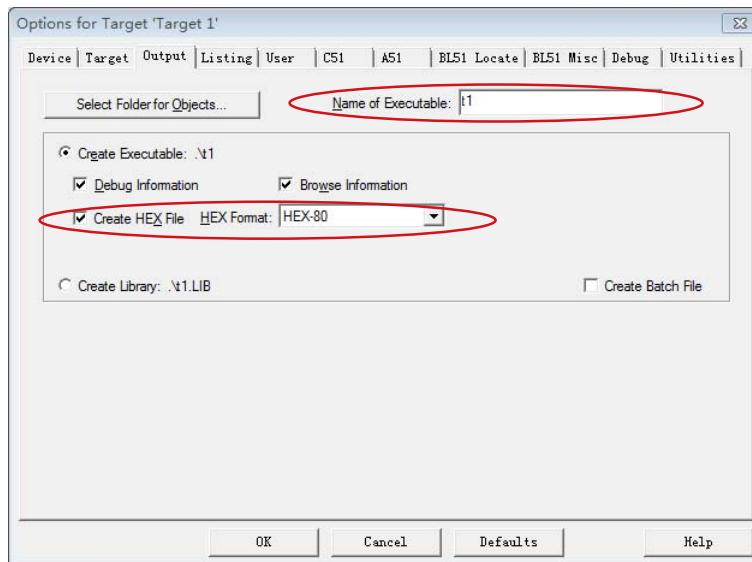


具体做法如下：先勾选“Code Banking”选项，然后修改“Bank Area”的起始地址和结束地址，最后去选“Code Banking”选项(记住一定要去选此项)，点击【确定】，这样程序代码区的起始地址和结束地址就设置好了。



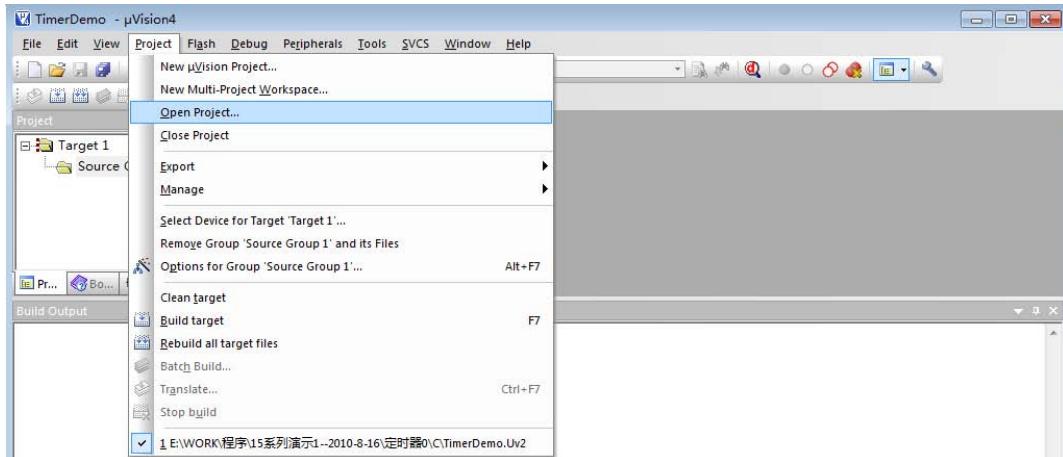
- ③ 设置在编译、连接程序时自动生成机器代码文件(.HEX)，一定要设置此项，因为默认是不输出HEX代码的，所以需用户设置。

单击“Output”中选项，在弹出的Output对话框中勾选“Create HEX File”选项(如下图所示)，使程序编译后产生HEX代码文件(默认文件名为项目文件名，也可以在“Name of Executable”信息框中输入HEX文件的文件名)，点击【确定】按钮结束设置。

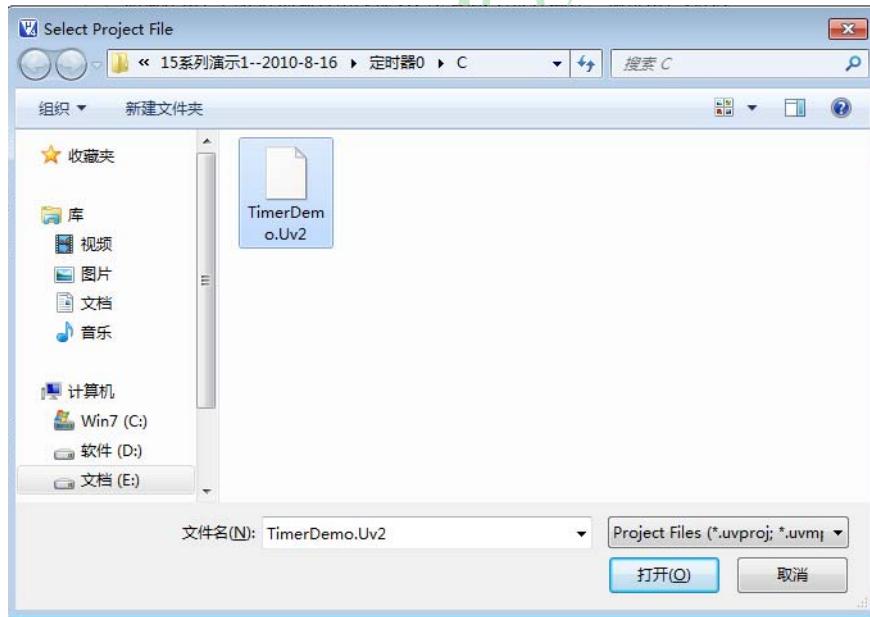


二、如何在用户已建好的项目中改选STC型号MCU进行编译、调试用户程序:

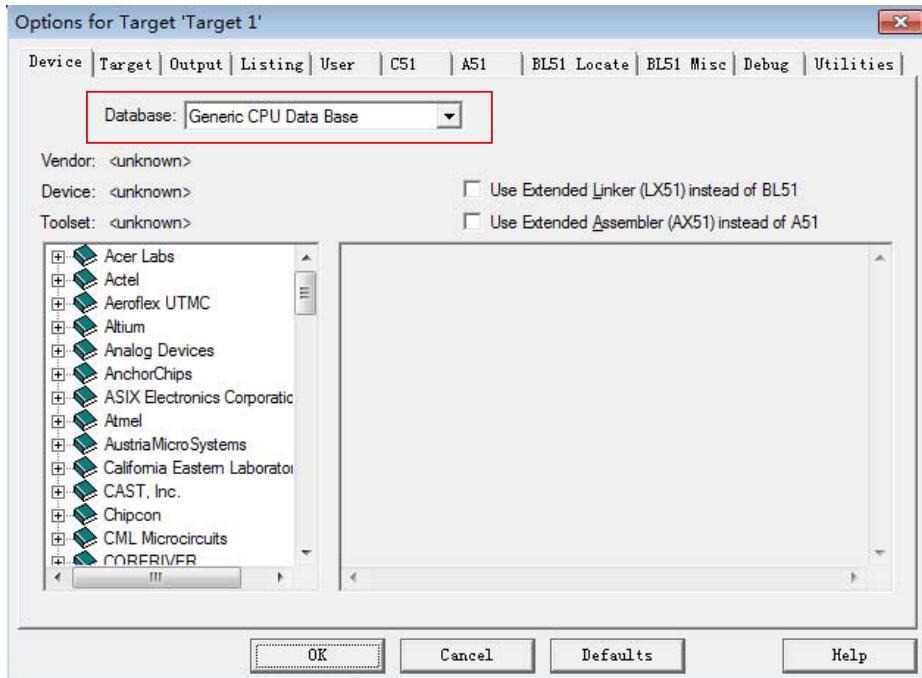
(1) 启动Keil μVision4，并打开已建好的项目，如下图所示：



(2) 启动Keil μVision4，并打开已建好的项目，在弹出的对话框“Select Project File”中选择目标项目文件，点击【打开】，如下图所示：

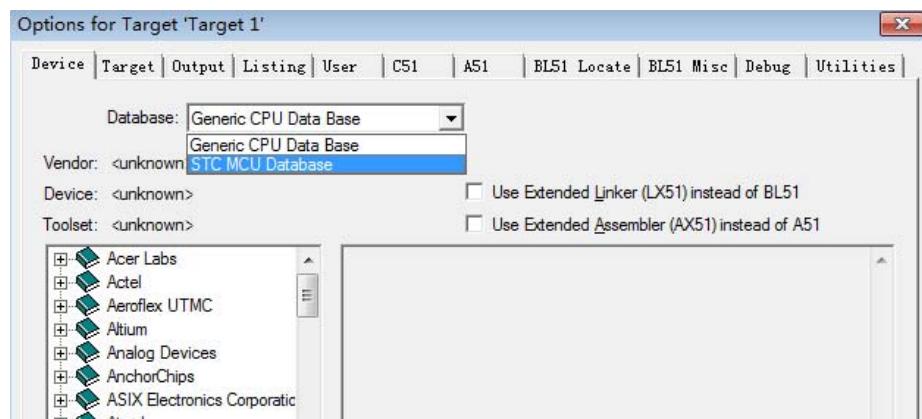


(2) 在"Target 1"上单击右键选择Options for Target 'Target1'或选择菜单命令Project→ Options for Target 'Target1'，弹出Options for Target 'Target1'对话框，选择该对话框中“Device”页面，如下图所示：

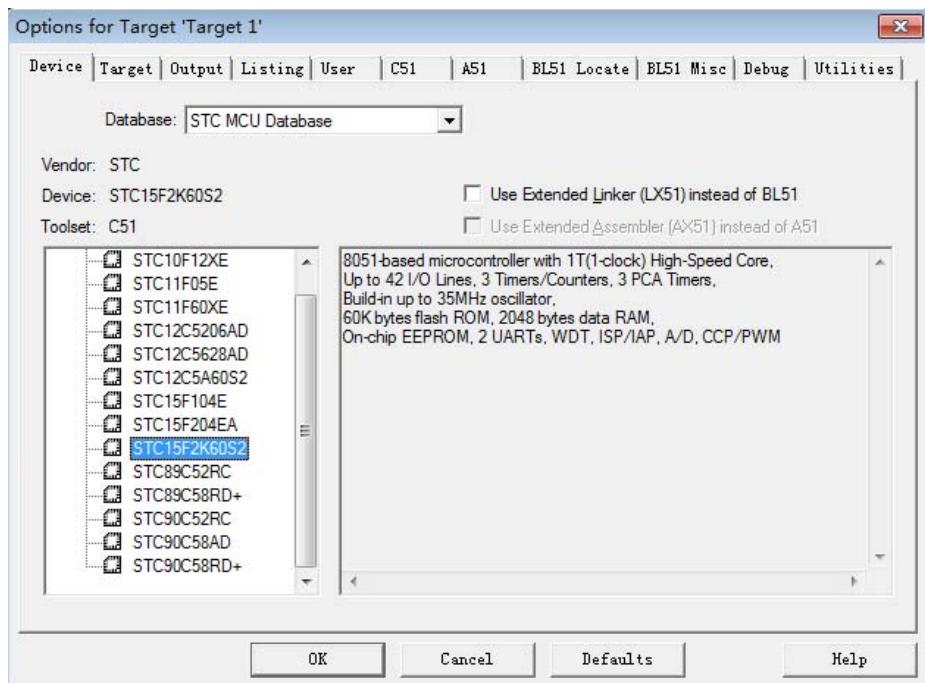


可以看到此时所使用的设备数据库为“通用CPU数据库(Generic CPU Database)”，如用户所使用的单片机为STC单片机，则需更改所使用的设备数据库，具体操作见以下步骤。

(3) 因之前已经通过STC-ISP下载编程工具将STC型号MCU添加到Keil μVision4的设备库中(添加方法见上文)，所以此时“Device”页面的中“Database(数据库)”有两个下拉选项“通用CPU数据库(Generic CPU Database)”和“STC MCU数据库(STC MCU Database)”，如下图所示。



在下拉选项中选择“STC MCU数据库(STC MCU Database)”，确定后用户可在左下侧的设备列表选择自己所使用的具体单片机型号，如下图所示。



这样就成功地在已建好的项目中将原MCU改选成了STC型号MCU，接来接用户就可以进行编译、调试用户程序了。

13.2 USB型联机/脱机下载工具U8W/U8W-Mini/U8/U8-Mini

U8W/U8W-Mini及U8/U8-Mini是一款集在线联机下载和脱机下载于一体的编程工具系列。其中，U8编程工具分5V工具和3.3V工具，分别为U8-5V及U8-3.3V。U8W/U8W-Mini及U8/U8-Mini的应用范围可支持STC目前的全部系列的MCU, Flash程序空间和EEPROM数据空间不受限制。支持包括如下和即将推出的STC全系列芯片：

STC15W4K32S4系列

STC15F2K60S2/STC15L2K60S2系列

STC15W201S系列

STC15W401AS系列

STC15W404S系列

STC15W1K16S系列

STC15F408AD/STC15L408AD系列

STC15F104W/STC15L104W系列

STC15F104E/STC15L104E

STC15F204EA/STC15L204EA

STC10Fxx/STC10Lxx系列

STC11Fxx/STC11Lxx系列

STC12C5Axx/STC12LE5Axx系列

STC12C52xx/STC12LE52xx系列

STC12C56xx/STC12LE56xx系列

STC12C54xx/STC12LE54xx系列

STC12Cx052/ STC12Cx052AD/STC12LEX052/STC12LEX052AD系列STC90xx/STC89xx系列

脱机下载工具可以在脱离电脑的情况下进行下载工作，可用于批量生产和远程升级。脱机下载板可支持自动增量、下载次数限制以及用户程序加密后传输等多种功能。

U8W/U8W-Mini工具及U8/U8-Mini工具的实物图如下页所示。

下图为U8W工具的正反面图以及U8W-Mini的正反面图:



U8W正面图



U8W反面图



U8W-Mini正面图



U8W-Mini反面图

U8W-Mini工具的体积仅有一个U盘大小，其功能与U8W相同，但无锁紧座，价格仅为RMB 50元，欢迎来电订购！



U8正面图



U8反面图



U8-Mini正面图

U8-Mini工具的体积仅有一个U盘大小，其功能与U8相同，但无锁紧座，价格仅为RMB 50元，欢迎来电订购！

另外还有如下的一些线材与工具相搭配使用，如：

(1) 两头公的USB连接线(如下图左所示) 及USB-Micro连接线(如下图右所示)：



注意：此USB线为我公司特别定制的USB加强线，可确保直接用USB供电时能够下载成功。而市面上一些比较劣质的两头公的USB线，内阻太大而导致压降很大（如USB空载时的电压为5.0V左右，当使用劣质的USB线连接U8W/U8W-Mini/U8/U8-Mini，到我们的下载板上的电压可能降到4.2V或者更低，从而导致芯片处于复位状态而无法成功下载）。

(2) U8W/U8W-Mini/U8/U8-Mini与用户系统连接的下载连接线(即U8W/U8W-Mini/U8/U8-Mini与用户板上的目标单片机的连接线)，如下图所示：



U8W/U8W-Mini/U8/
U8-Mini与用户系统各
自独立供电的连接线

U8W/U8W-Mini/U8/
U8-Mini给用户系统
供电的连接线

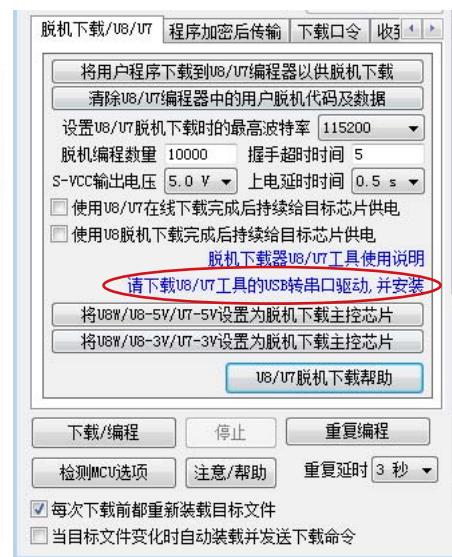
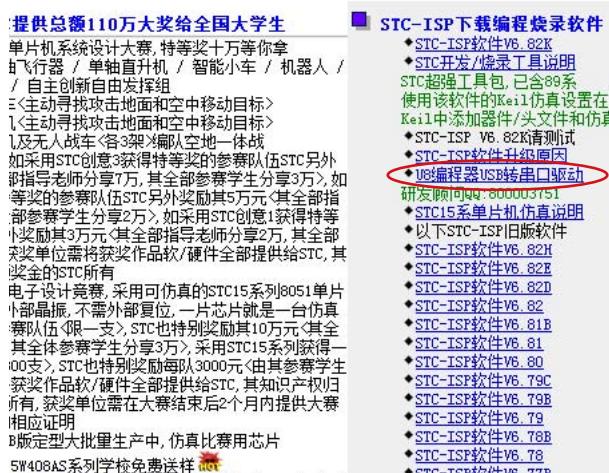
用户系统给U8W/U8W-Mini/
U8/U8-Mini供电的连接线

13.2.1 如何安装下载工具U8W/U8W-Mini/U8/U8-Mini的驱动程序

U8W/U8W-Mini/U8/U8-Mini下载板上使用了一颗CH340的USB转串口通用芯片。这样可以省去部分没有串口的电脑必须额外买一条USB转串端口才可下载的麻烦。但CH340和其它USB转串端口一样，在使用之前必须先安装驱动程序。驱动程序可以进行手动安装，也可以自动安装。

1、手动安装USB型联机/脱机下载工具U8W/U8W-Mini/U8/U8-Mini的驱动程序

在STC的官方网站上或在最新的STC-ISP下载软件中手动下载驱动程序，驱动的下载链接为：[U8编程器USB转串口驱动](http://www.stcmcu.com/STCISP/CH341SER.exe)（<http://www.stcmcu.com/STCISP/CH341SER.exe>）。网站上及STC-ISP下载软件上的驱动地址如下图所示：



驱动程序下载到本机后，直接双击可执行程序并运行，出现下图所示的画面，点击“安装”按钮开始自动安装驱动

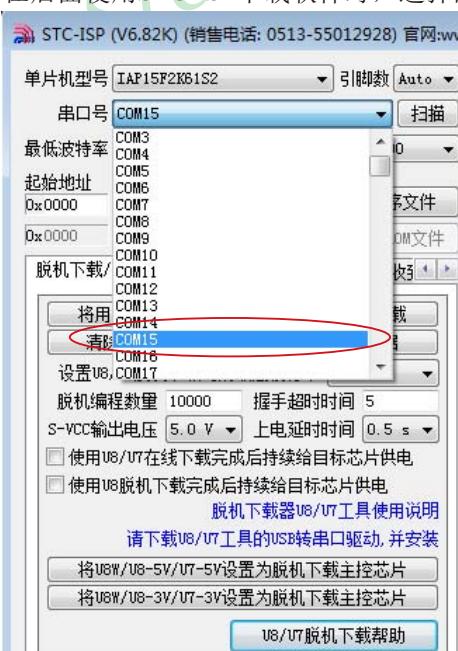


直至弹出右边的画面表示驱动已成功安装

然后使用 STC 提供的USB 连接线将U8W/U8W-Mini/U8/U8-Mini下载板连接到电脑，打开电脑的设备管理器，在端口设备类下面，如果有类似“USB-SERIAL CH340 (COMx)”的设备，就表示U8W/U8W-Mini/U8/U8-Mini可以正常使用了。如下图所示（不同的电脑，串口号可能会不同）

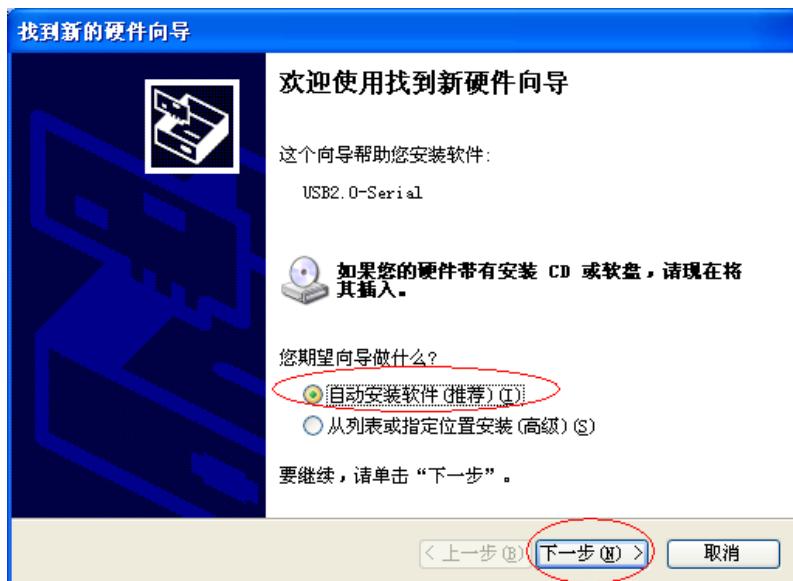


注意：在后面使用STC-ISP下载软件时，选择的串口号必须选择与此相对应的串口号，如下图所示



2、自动安装USB型联机/脱机下载工具U8的驱动程序

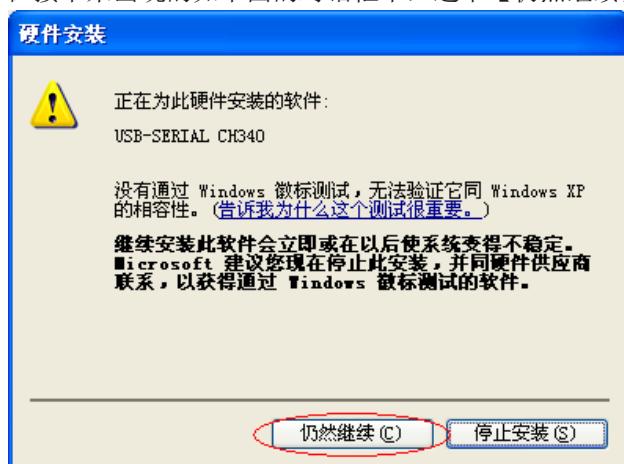
若用户所使用的 STC-ISP 下载软件为 V6.82K 及以上版本，则打开该 STC-ISP 下载软件时，软件会自动检测本机的 U8W/U8W-Mini/U8/U8-Mini 驱动程序的安装情况，若没有安装驱动程序，软件会自动将相应的驱动程序复制到系统目录，此时拔出上一次插入的 U8W/U8W-Mini/U8/U8-Mini 工具并再次将其插上时，会出现如下提示框：



选“自动安装软件(推荐)(I)”选项，并点击【下一步】按钮，会出现如下画面：



在接下来出现的如下面的对话框中，选中【仍然继续】：



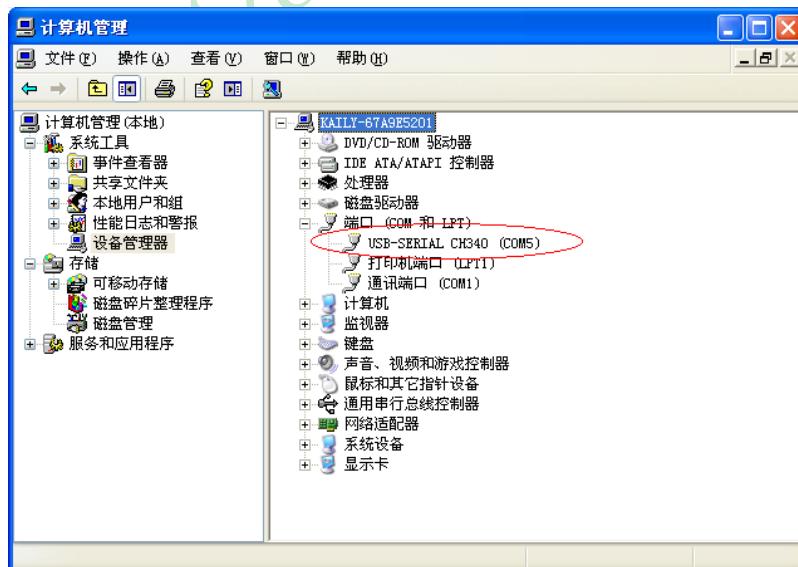
系统便会开始自动安装驱动，如下图所示：



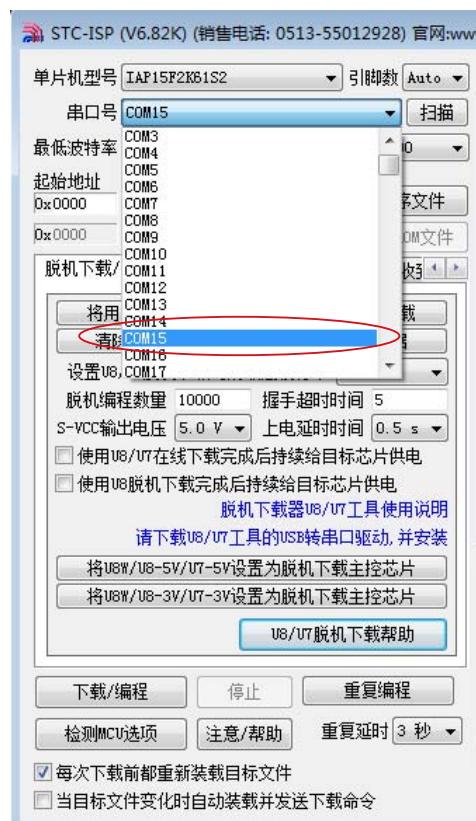
直至出现如下画面，点击【完成】按钮：



至此，U8的驱动程序便自动安装完成了。如手动安装驱动程序一样，也会如下图所示（不同的电脑，串口号可能会不同）：



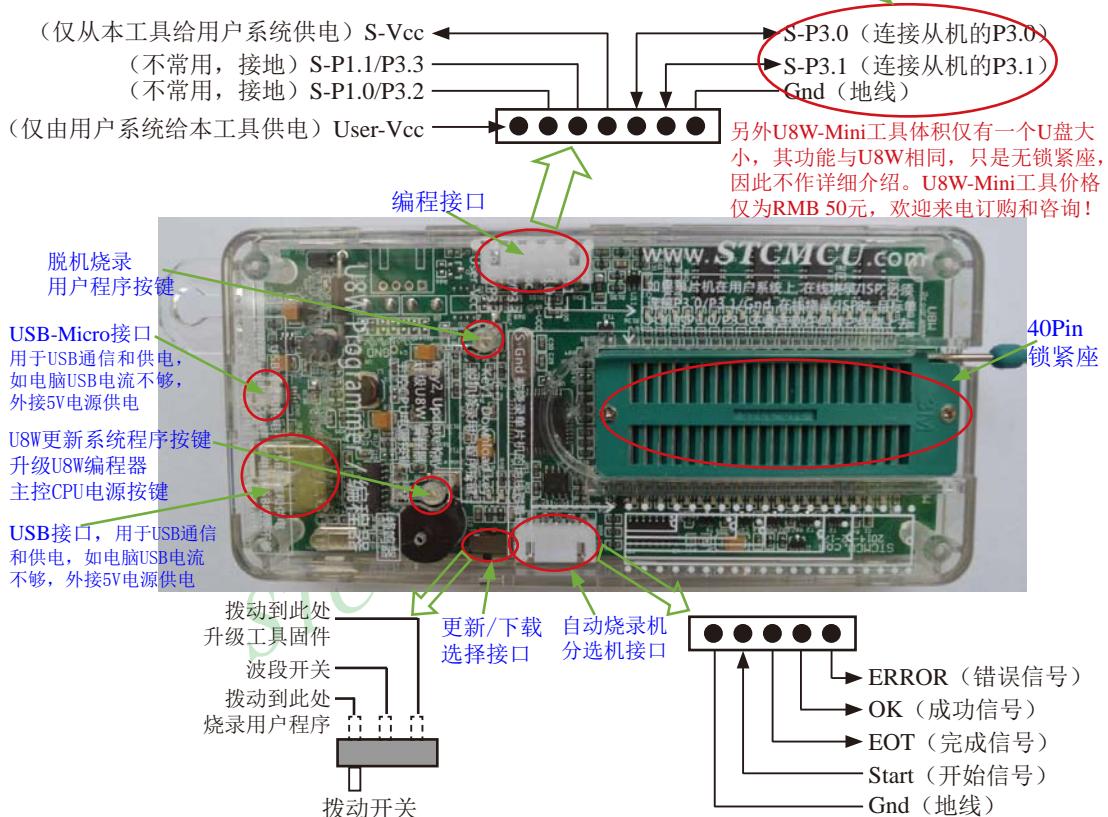
注意：在后面使用STC-ISP下载软件时，选择的串口号必须选择与此相对应的串口号，如下图所示：



13.2.2 USB型联机/脱机下载工具U8W的功能介绍(价格为人民币100元)

下面详细介绍U8W工具的各主要接口及功能

如果单片机在用户系统上，在线烧录/ISP时必须连接P3.0/P3.1/Gnd，在线烧录/ISP时，目标单片机的P3.0/P3.1不要连到任何其他线路上去



编程接口: 根据不同的供电方式，使用不同的下载连接线连接U8W下载板和用户系统。

U8W更新系统程序按键: 用于更新U8W工具，当有新版本的U8W固件时，需要按下此按键对U8W的主控芯片进行更新（注意：必须先将更新/下载选择接口上的拨动开关拨动到升级工具固件）。

脱机下载用户程序按钮: 开始脱机下载按钮。首先PC将脱机代码下载到U8W板上，然后使用下载连接线将用户系统连接到U8W，再按下此按钮即可开始脱机下载（每次上电时也会立即开始下载用户代码）。

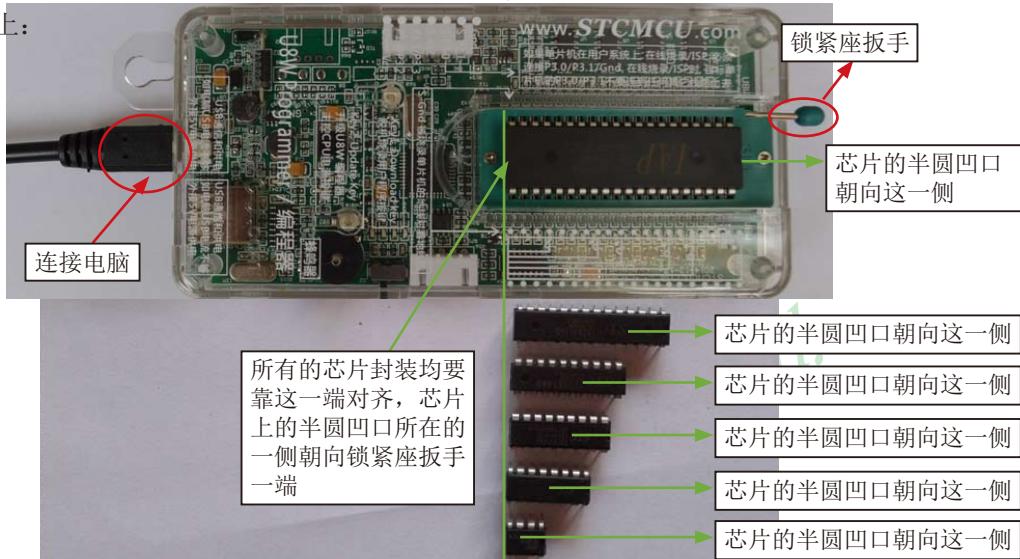
更新/下载选择接口: 当需要对U8W的底层固件进行升级时，需将此拨动开关拨动到升级工具固件处，当需通过U8W对目标芯片进行烧录程序，则需将拨动开关拨动到烧录用户程序处。（拨动开关连接方式请参考上图）

自动烧录机/分选机接口: 是用于控制自动烧录机/分选机进行自动生产的控制接口

13.2.3 U8W的在线联机下载使用说明

13.2.3.1 目标芯片直接安装于U8W座锁紧上并由U8W连接电脑进行在线联机下载的说明

首先使用STC提供的USB连接线将U8W连接电脑，再将目标单片机按如下图所示的方向安装在U8W上：



然后在用STC-ISP下载软件下载程序时，在STC-ISP下载软件中选择正确的串口号(USB转串口扩展的)，点击【下载/编程】按钮即可开始在线下载。



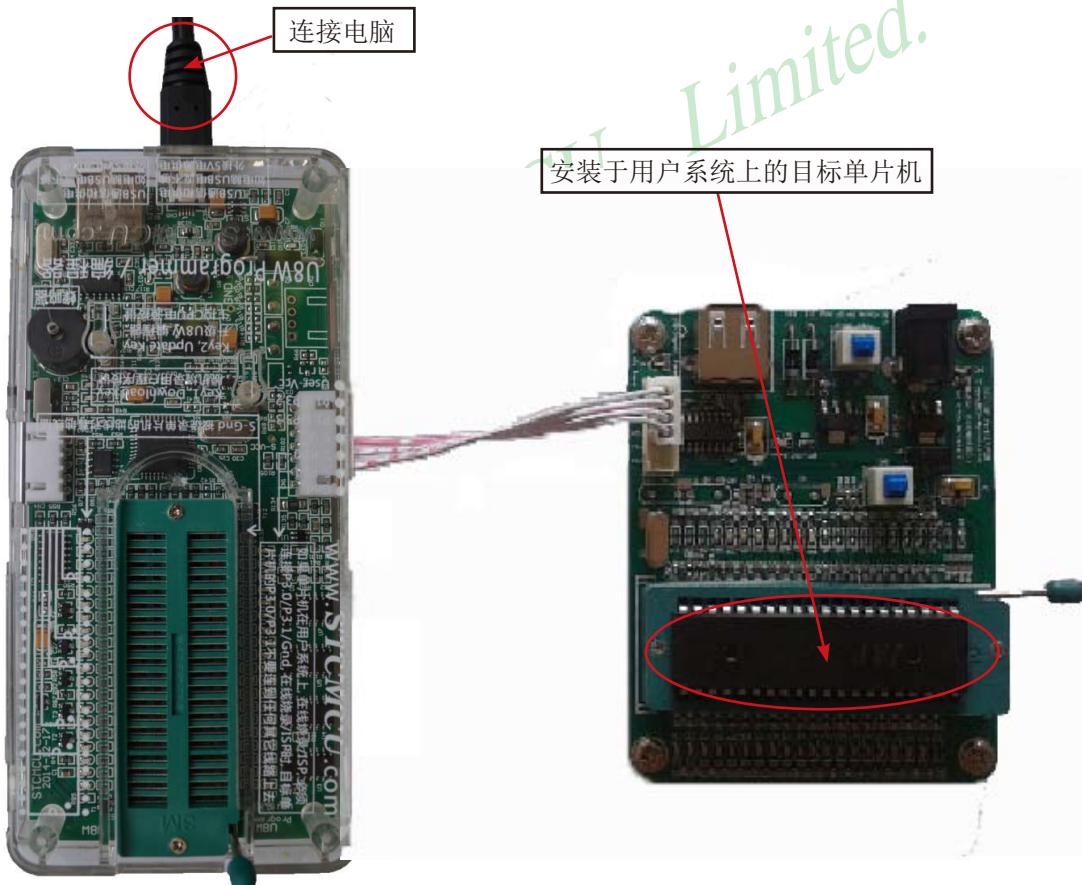
当信息框中有输出下载板的版本号信息以及外挂Flash的相应信息时，表示已正确检测到U8W下载工具。

下载的过程中，U8W下载工具上的4个LED会以跑马灯的模式显示。下载完成后，若下载成功，则4个LED会同时亮、同时灭；若下载失败，则4个LED全部不亮。

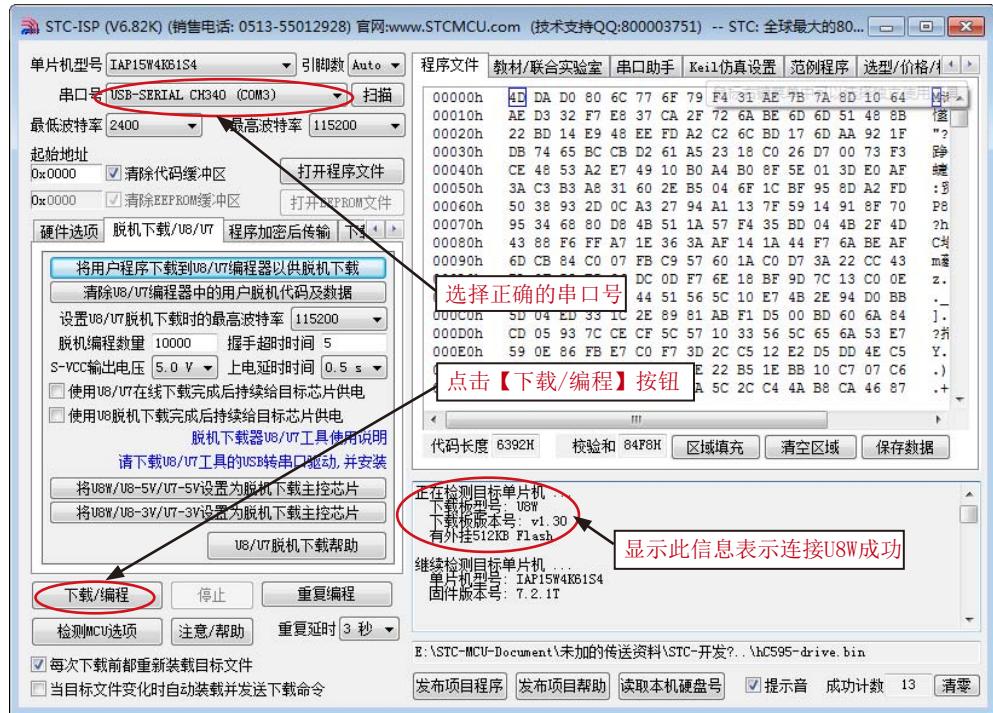
建议用户用最新版本的STC-ISP下载软件“STC-ISP (V6.82K).exe”（请随时留意STC官方网站http://www.STCMCU.com中STC-ISP下载软件的更新，强烈建议用户在官方网站http://www.STCMCU.com中下载最新版本的软件使用）。

13.2.3.2 目标芯片通过用户系统引线连接U8W并由U8W连接电脑进行在线联机下载的说明

首先使用STC提供的USB连接线将U8W连接电脑，再将U8W通过下载线与用户系统的单片机相连接，连接方式如下图所示：



然后在用STC-ISP下载软件下载程序时，在STC-ISP下载软件中选择正确的串口号(USB转串口扩展的)，点击【下载/编程】按钮即可开始在线下载。



当信息框中有输出下载板的版本号信息以及外挂Flash的相应信息时，表示已正确检测到U8W下载工具。

下载的过程中，U8W下载工具上的4个LED会以跑马灯的模式显示。下载完成后，若下载成功，则4个LED会同时亮、同时灭；若下载失败，则4个LED全部不亮。

建议用户用最新版本的STC-ISP下载软件“STC-ISP (V6.82K).exe”（请随时留意STC官方网站http://www.STCMCU.com中STC-ISP下载软件的更新，强烈建议用户在官方网站http://www.STCMCU.com中下载最新版本的软件使用）。

13.2.4 U8W的脱机下载使用说明

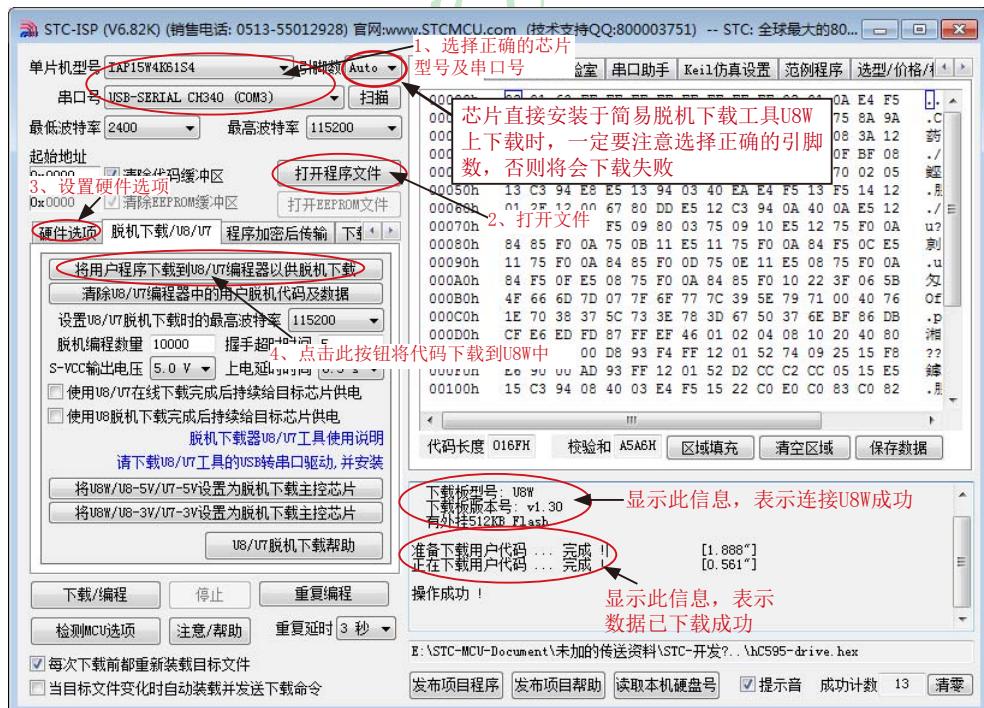
13.2.4.1 目标芯片直接安装于U8W座锁紧上并通过USB连接电脑给U8W供电进行脱机下载

使用USB给U8W从而进行脱机下载的步骤如下：

- (1) 使用STC提供的USB连接线将U8W下载板连接到电脑，如下图：



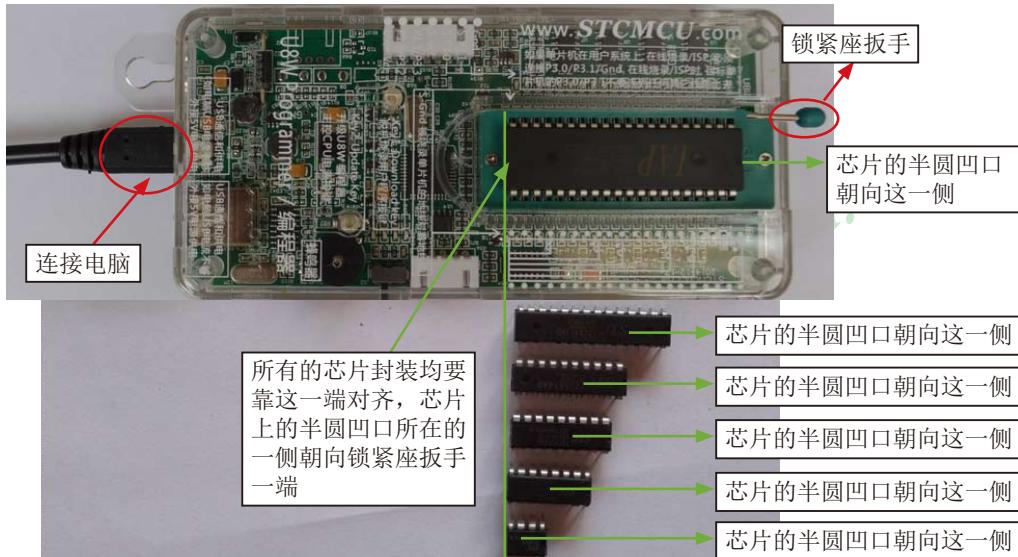
- (2) 在ISP下载软件“STC-ISP (V6.82K).exe”以上版本中按如下图所示的步骤进行设置：



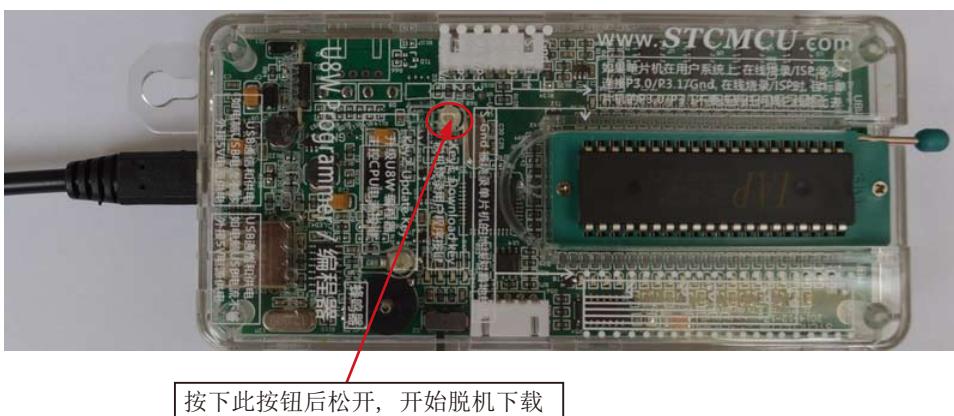
按照上图的步骤，操作完成后，若下载成功则表示用户代码和相关的设置选项都已下载到U8W下载工具中。

建议用户用最新版本的STC-ISP下载软件“STC-ISP (V6.82K).exe”（请随时留意STC官方网站http://www.STCMCU.com中STC-ISP下载软件的更新，强烈建议用户在官方网站http://www.STCMCU.com中下载最新版本的软件使用）。

(3) 再将目标单片机如下图所示的方向放在U8W下载工具，如下图所示



(4) 然后按下如下图所示的按钮后松开，即可开始脱机下载：



下载的过程中，U8W下载工具上的4个LED会以跑马灯的模式显示。下载完成后，若下载成功，则4个LED会同时亮、同时灭；若下载失败，则4个LED全部不亮。

13.2.4.2 目标芯片由用户系统引线连接U8W并通过USB连接电脑给U8W供电进行脱机下载

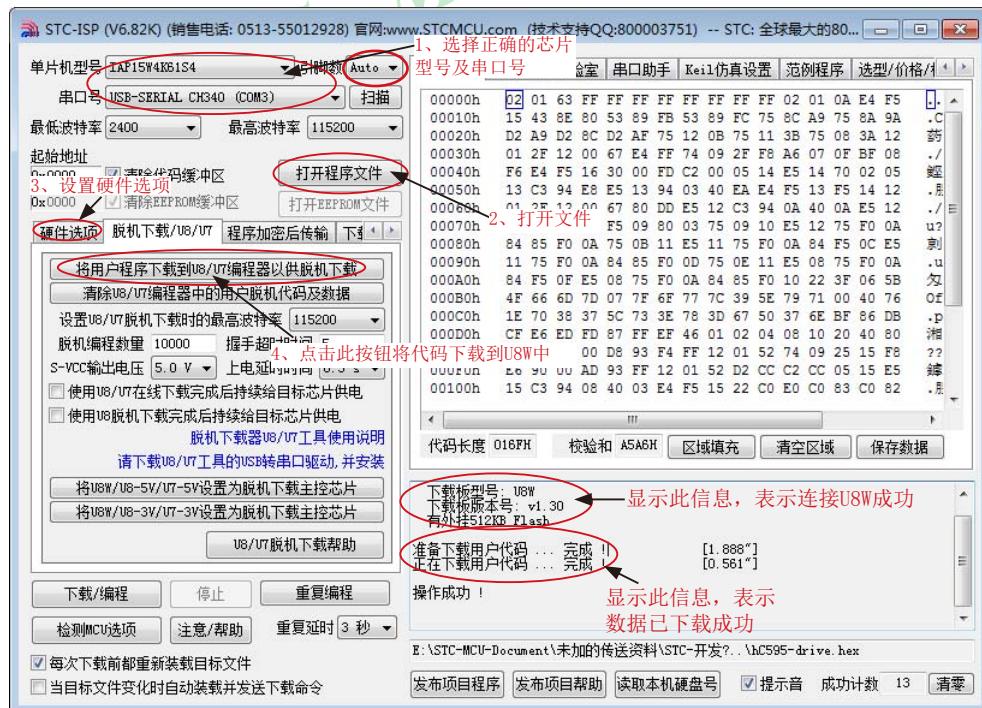
使用USB给U8W从而进行脱机下载的步骤如下:

(1) 使用STC提供的USB连接线将U8W下载板连接到电脑, 如下图:



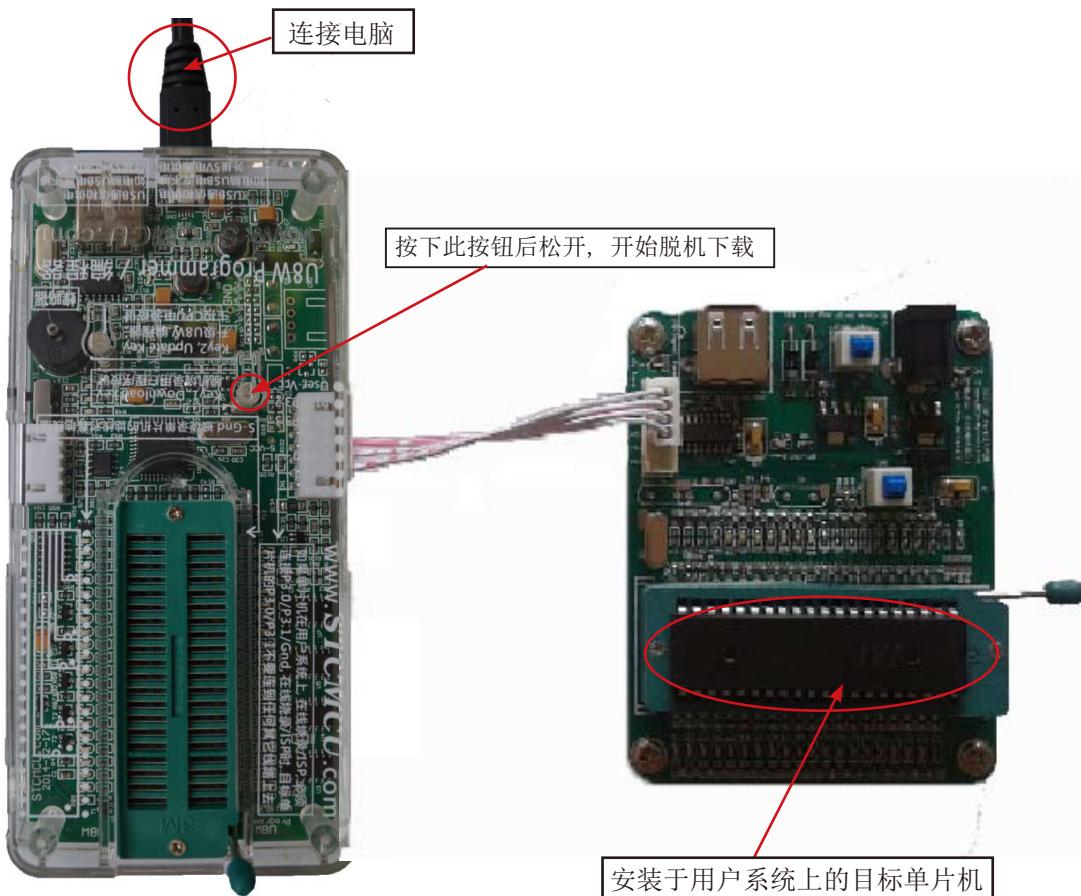
(2) 在ISP下载软件“STC-ISP (V6.82K).exe”以上版本中按如下图所示的步骤进行设置:

建议用户用最新版本的STC-ISP下载软件“STC-ISP (V6.82K).exe”(请随时留意STC官方网站http://www.STCMCU.com中STC-ISP下载软件的更新, 强烈建议用户在官方网站http://www.STCMCU.com中下载最新版本的软件使用)。



按照上图的步骤，操作完成后，若下载成功则表示用户代码和相关的设置选项都已下载到U8W下载工具中。

(3) 焦虑使用连接线连接电脑、将U8W下载工具以及用户系统（目标单片机）如下图所示的方式连接起来，并按下图所示的按钮后松开，即可开始脱机下载



下载的过程中，U8W下载工具上的4个LED会以跑马灯的模式显示。下载完成后，若下载成功，则4个LED会同时亮、同时灭；若下载失败，则4个LED全部不亮。

13.2.4.3 目标芯片由用户系统引线连接U8W并通过用户系统给U8W供电进行脱机下载

(1) 首先使用STC提供的USB连接线将U8W下载板连接到电脑, 如下图:



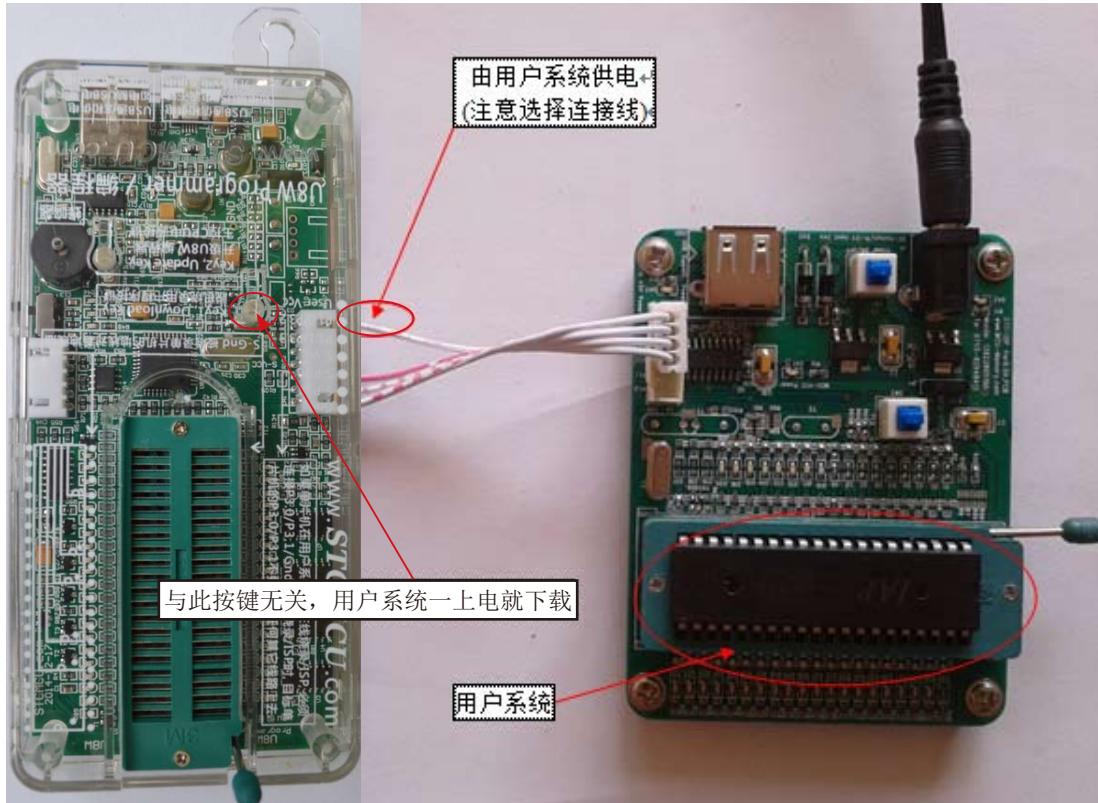
(2) 在ISP下载软件“STC-ISP (V6.82K).exe”以上版本中按如下图所示的步骤进行设置:

建议用户用最新版本的STC-ISP下载软件“STC-ISP (V6.82K).exe”(请随时留意STC官方网站http://www.STCMCU.com中STC-ISP下载软件的更新, 强烈建议用户在官方网站http://www.STCMCU.com中下载最新版本的软件使用)。



按照上图的步骤，操作完成后，若下载成功则表示用户代码和相关的设置选项都已下载到U8下载工具中

(3) 然后按下图所示的方式连接U8W与用户系统，并按下图中所示按钮后松开，即可开始脱机下载：



下载的过程中，U8W下载工具上的4个LED会以跑马灯的模式显示。下载完成后，若下载成功，则4个LED会同时亮、同时灭；若下载失败，则4个LED全部不亮。

13.2.4.4 目标芯片由用户系统引线连接U8W且U8W与用户系统各自独立供电进行脱机下载

(1) 首先使用STC提供的USB连接线将U8W下载板连接到电脑, 如下图:



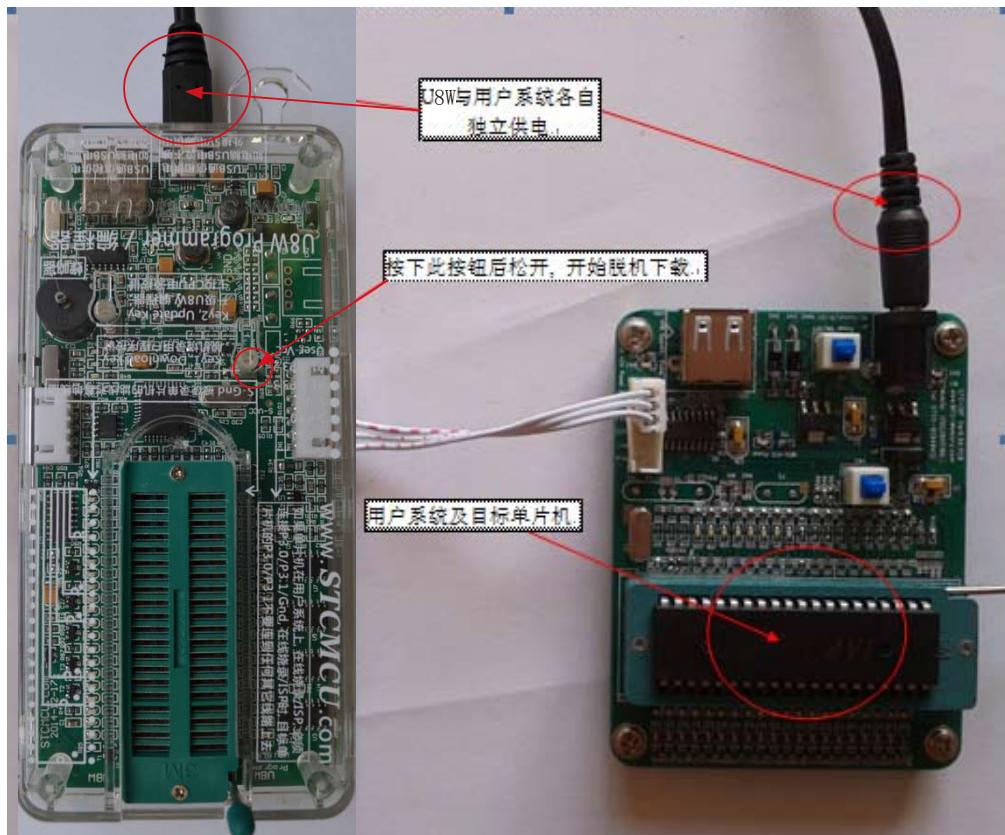
(2) 在ISP下载软件“STC-ISP (V6.82K).exe”以上版本中按如下图所示的步骤进行设置:

建议用户用最新版本的STC-ISP下载软件“STC-ISP (V6.82K).exe”(请随时留意STC官方网站http://www.STCMCU.com中STC-ISP下载软件的更新, 强烈建议用户在官方网站http://www.STCMCU.com中下载最新版本的软件使用)。



按照上图的步骤，操作完成后，若下载成功则表示用户代码和相关的设置选项都已下载到U8下载工具中

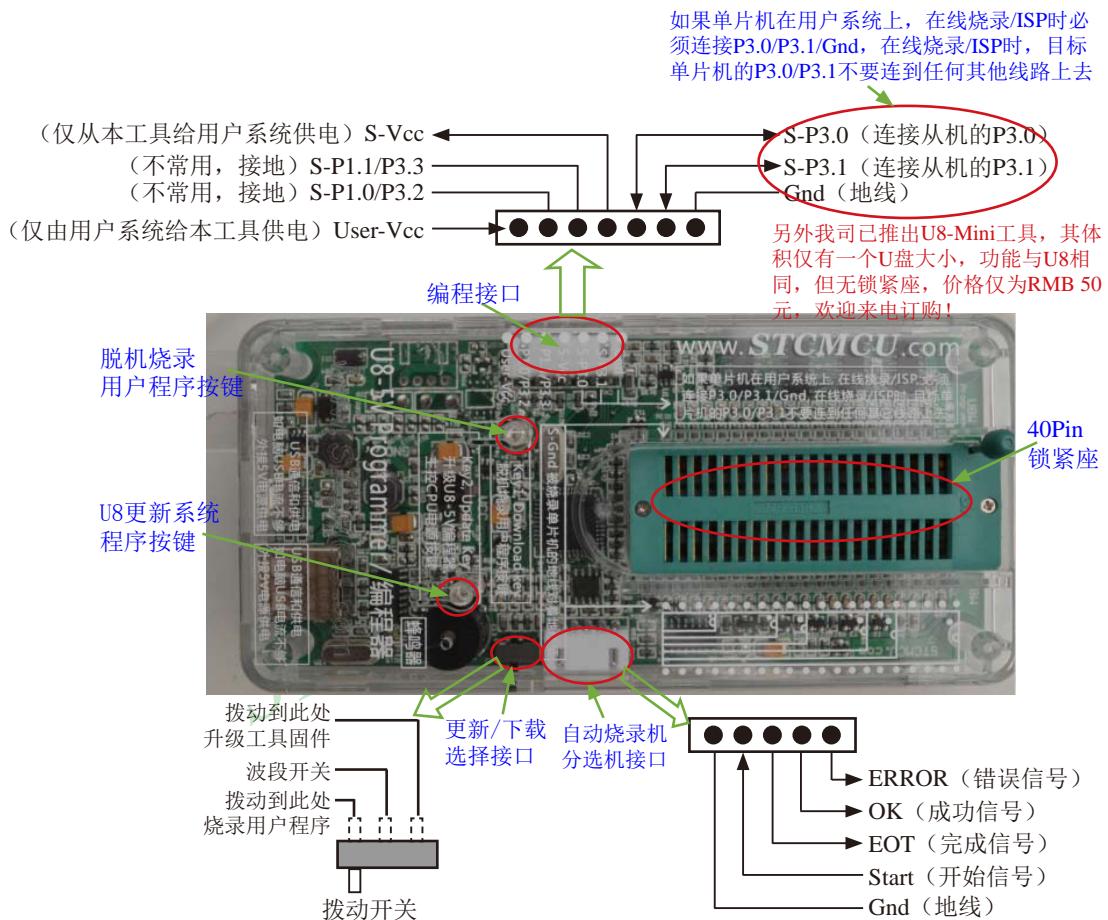
(3) 然后按下图所示的方式连接U8W与用户系统，并将图中所示按钮先按下后松开，准备开始脱机下载，最后给用户系统上电/开电源，下载用户程序正式开始：



下载的过程中，U8W下载工具上的4个LED会以跑马灯的模式显示。下载完成后，若下载成功，则4个LED会同时亮、同时灭；若下载失败，则4个LED全部不亮。

13.2.5 USB型联机/脱机下载工具U8的功能介绍(U8的价格为人民币100元)

下面以5V工具为例，详细介绍U8工具的各主要接口及功能



编程接口: 根据不同的供电方式，使用不同的下载连接线连接U8下载板和用户系统。

U8更新系统程序按键: 用于更新U8工具，当有新版本的U8固件时，需要按下此按键对U8的主控芯片进行更新（注意：必须先将更新/下载选择接口上的拨动开关拨动到升级工具固件）。

脱机下载用户程序按钮: 开始脱机下载按钮。首先PC将脱机代码下载到U8板上，然后使用下载连接线将用户系统连接到U8，再按下此按钮即可开始脱机下载（每次上电时也会立即开始下载用户代码）。

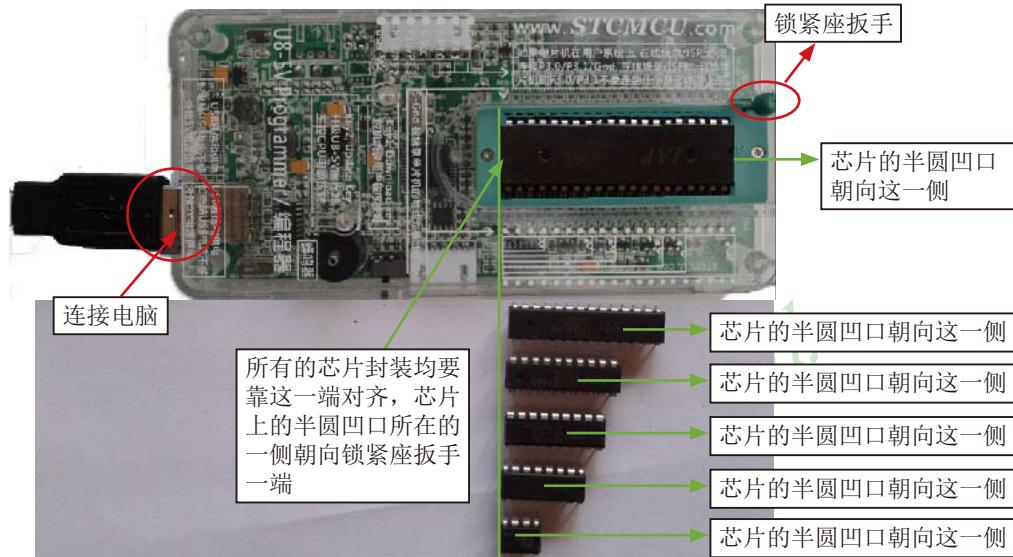
更新/下载选择接口: 当需要对U8的底层固件进行升级时，需将此拨动开关拨动到升级工具固件处，当需通过U8对目标芯片进行烧录程序，则需将拨动开关拨动到烧录用户程序处。（拨动开关连接方式请参考上图）

自动烧录机/分选机接口: 是用于控制自动烧录机/分选机进行自动生产的控制接口

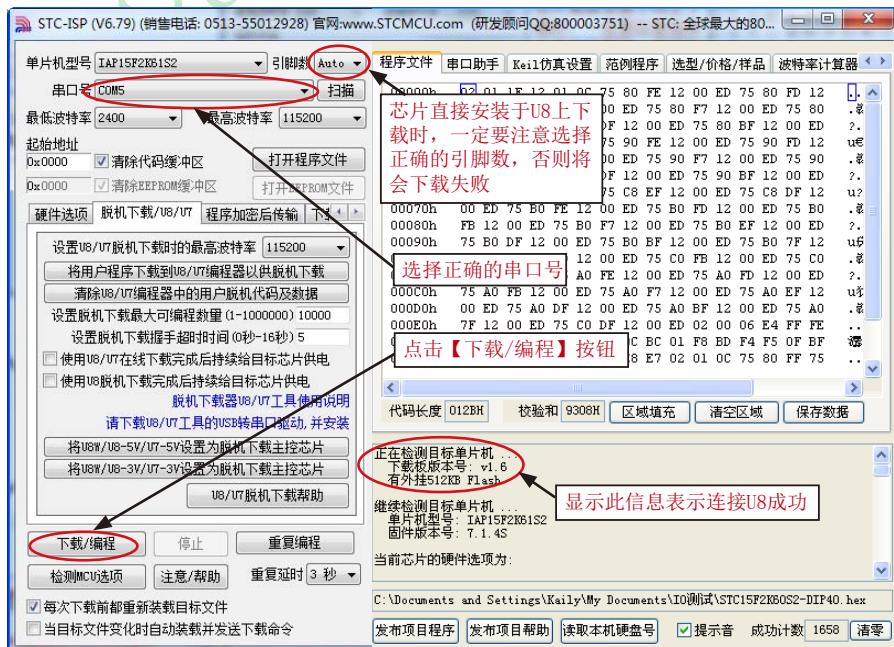
13.2.6 U8的在线联机下载使用说明

13.2.6.1 目标芯片直接安装于U8的座锁紧上并由U8连接电脑进行在线联机下载的说明

首先使用STC提供的USB连接线将U8连接电脑，再将目标单片机按如下图所示的方向安装在U8上：



然后在用STC-ISP下载软件下载程序时，在STC-ISP下载软件中选择正确的串口号(USB转串口扩展的)，点击【下载/编程】按钮即可开始在线下载。



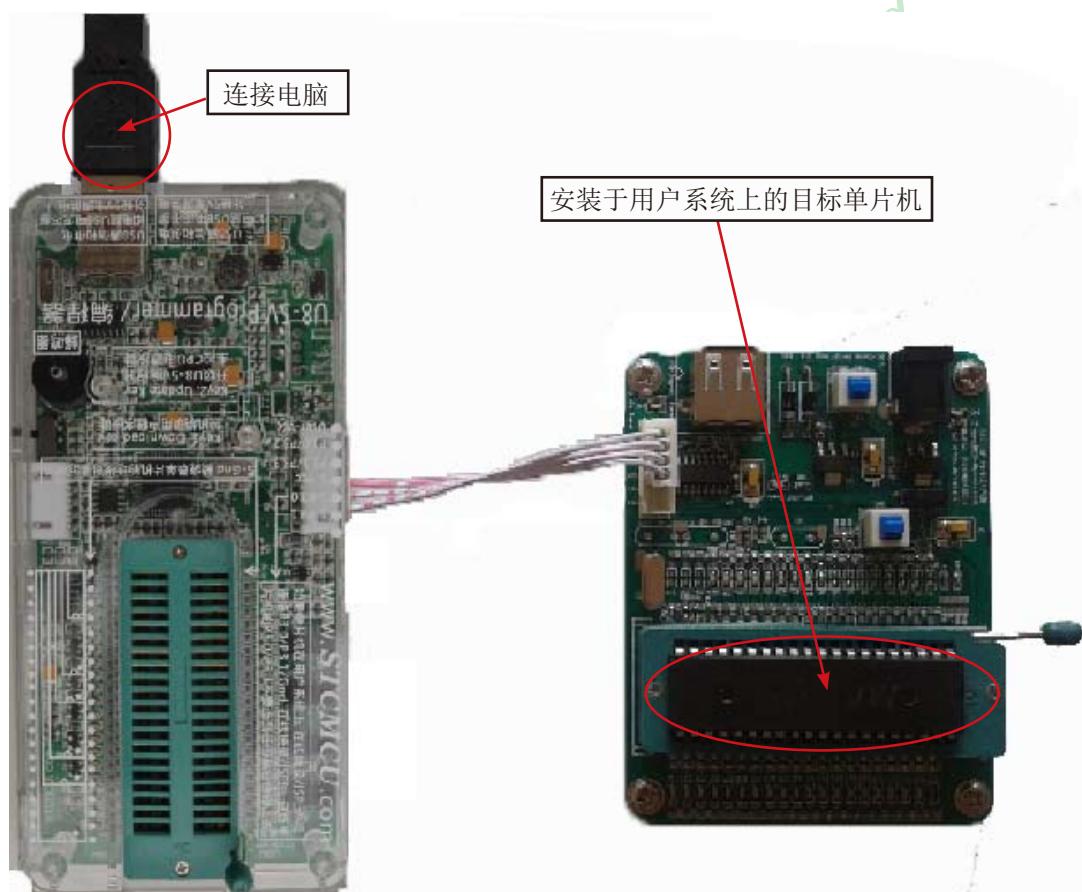
当信息框中有输出下载板的版本号信息以及外挂Flash的相应信息时，表示已正确检测到U8下载工具。

下载的过程中，U8下载工具上的4个LED会以跑马灯的模式显示。下载完成后，若下载成功，则4个LED会同时亮、同时灭；若下载失败，则4个LED全部不亮。

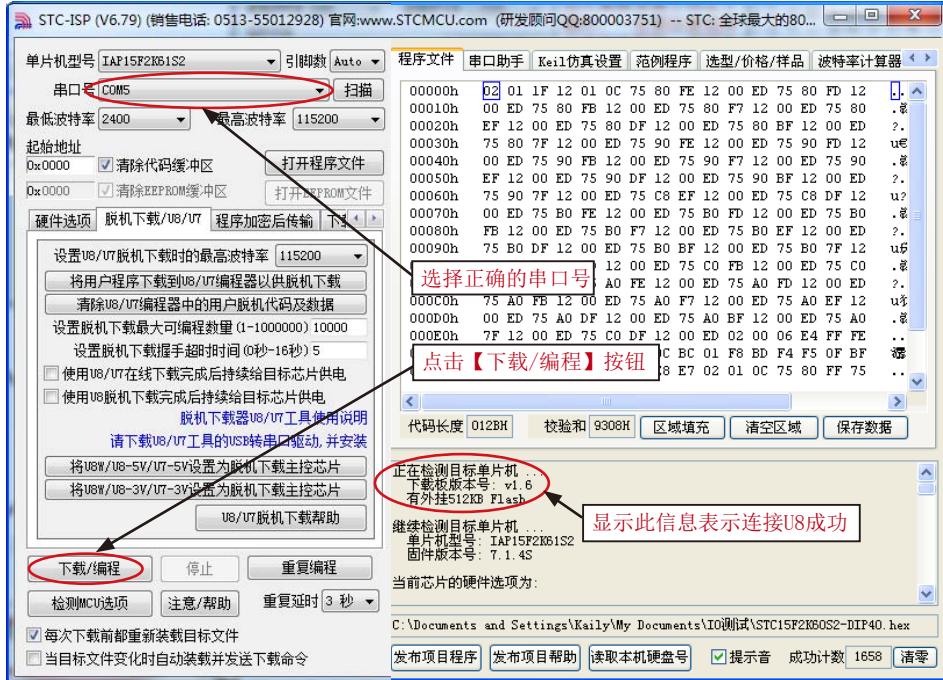
建议用户用最新版本的STC-ISP下载软件“STC-ISP (V6.82).exe”（请随时留意STC官方网站http://www.STCMCU.com中STC-ISP下载软件的更新，强烈建议用户在官方网站http://www.STCMCU.com中下载最新版本的软件使用）。

13.2.6.2 目标芯片通过用户系统引线连接U8并由U8连接电脑进行在线联机下载的说明

首先使用STC提供的USB连接线将U8连接电脑，再将U8通过下载线与用户系统的单片机相连接，连接方式如下图所示：



然后在用STC-ISP下载软件下载程序时，在STC-ISP下载软件中选择正确的串口号(USB转串口扩展的)，点击【下载/编程】按钮即可开始在线下载。



当信息框中有输出下载板的版本号信息以及外挂Flash的相应信息时，表示已正确检测到U8下载工具。

下载的过程中，U8下载工具上的4个LED会以跑马灯的模式显示。下载完成后，若下载成功，则4个LED会同时亮、同时灭；若下载失败，则4个LED全部不亮。

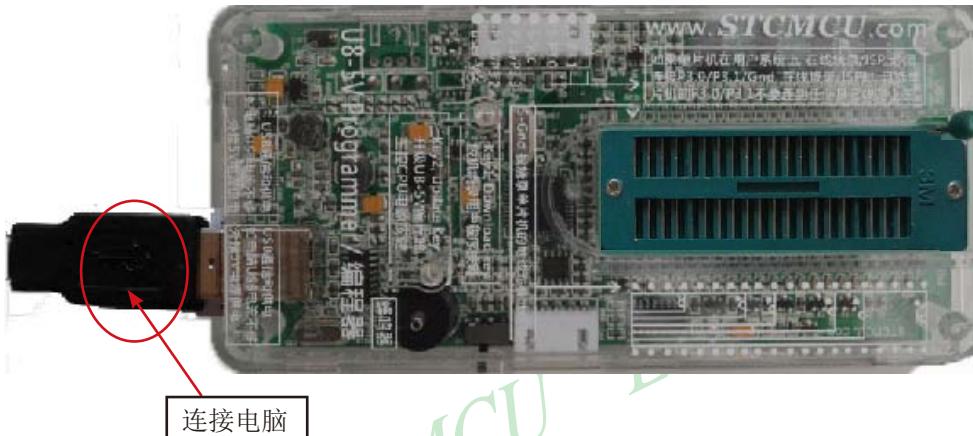
建议用户用最新版本的STC-ISP下载软件“STC-ISP (V6.82).exe”（请随时留意STC官方网站<http://www.STCMCU.com>中STC-ISP下载软件的更新，强烈建议用户在官方网站<http://www.STCMCU.com>中下载最新版本的软件使用）。

13.2.7 U8的脱机下载使用说明

13.2.7.1 目标芯片直接安装于U8座锁紧上并通过USB连接电脑给U8供电进行脱机下载

使用USB给U8从而进行脱机下载的步骤如下:

(1) 使用STC提供的USB连接线将U8下载板连接到电脑, 如下图:



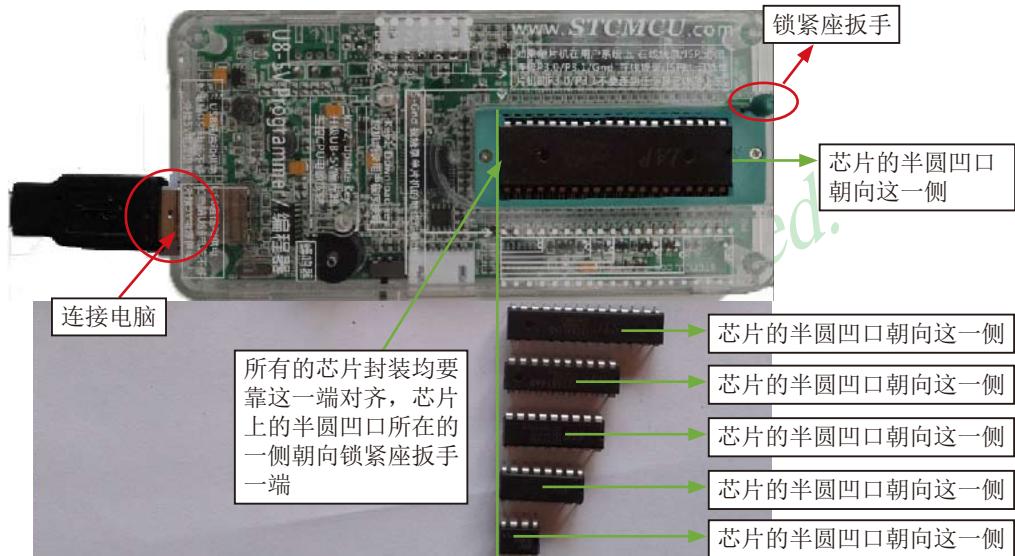
(2) 在ISP下载软件“STC-ISP (V6.82).exe”以上版本中按如下图所示的步骤进行设置:



按照上图的步骤，操作完成后，若下载成功则表示用户代码和相关的设置选项都已下载到U8下载工具中。

建议用户用最新版本的STC-ISP下载软件“STC-ISP (V6.82).exe”（请随时留意STC官方网站http://www.STCMCU.com中STC-ISP下载软件的更新，强烈建议用户在官方网站http://www.STCMCU.com中下载最新版本的软件使用）。

(3) 再将目标单片机如下图所示的方向放在U8下载工具，如下图所示



(4) 然后按下如下图所示的按钮后松开，即可开始脱机下载：



下载的过程中，U8下载工具上的4个LED会以跑马灯的模式显示。下载完成后，若下载成功，则4个LED会同时亮、同时灭；若下载失败，则4个LED全部不亮。

13.2.7.2 目标芯片由用户系统引线连接U8并通过USB连接电脑给U8供电进行脱机下载

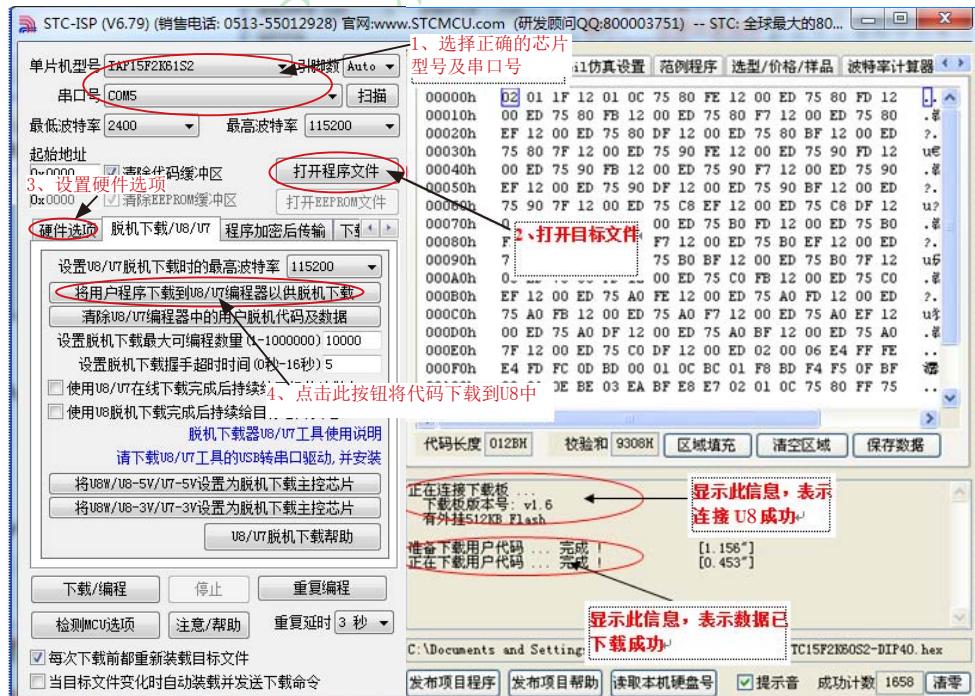
使用USB给U8从而进行脱机下载的步骤如下:

(1) 使用STC提供的USB连接线将U8下载板连接到电脑, 如下图:



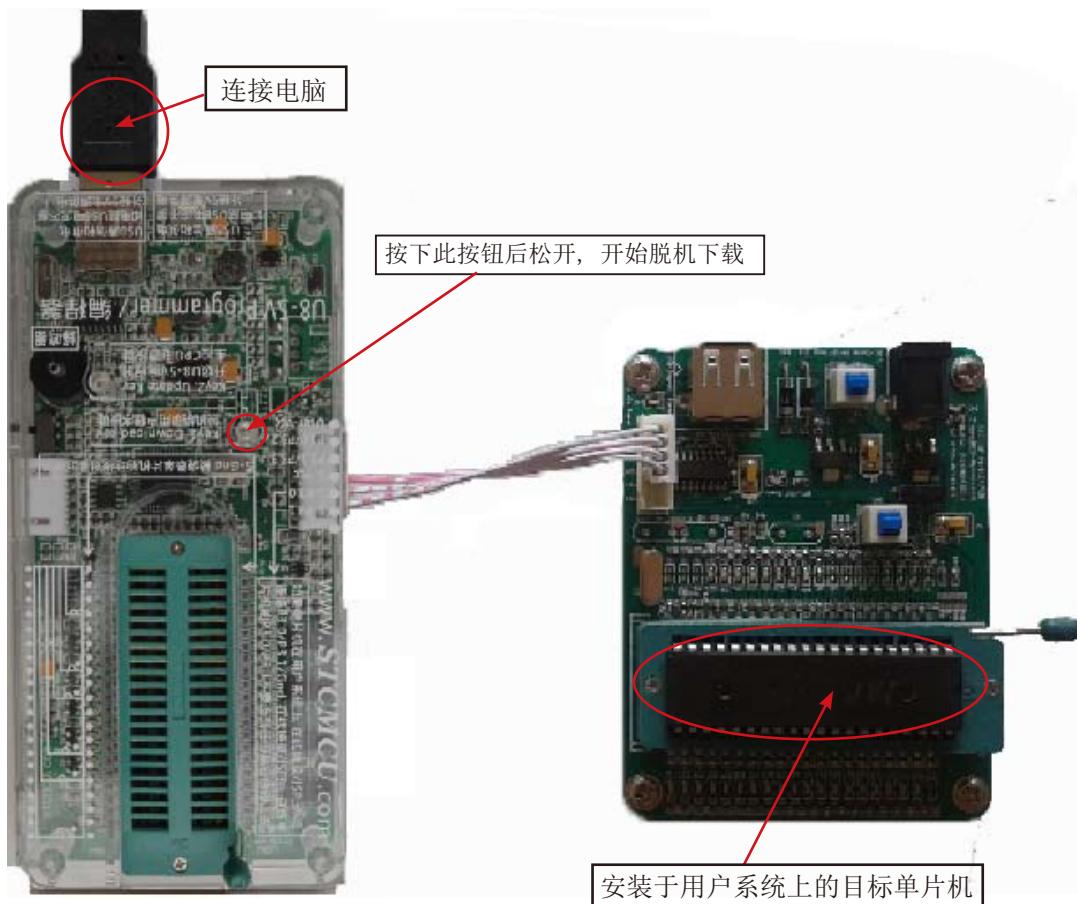
(2) 在ISP下载软件“STC-ISP (V6.82).exe”以上版本中按如下图所示的步骤进行设置:

建议用户用最新版本的STC-ISP下载软件“STC-ISP (V6.82).exe”（请随时留意STC官方网站http://www.STCMCU.com中STC-ISP下载软件的更新, 强烈建议用户在官方网站http://www.STCMCU.com中下载最新版本的软件使用）。



按照上图的步骤，操作完成后，若下载成功则表示用户代码和相关的设置选项都已下载到U8下载工具中。

(3) 然后使用连接线连接电脑、将U8下载工具以及用户系统（目标单片机）如下图所示的方式连接起来，并按下图所示的按钮后松开，即可开始脱机下载



下载的过程中，U8下载工具上的4个LED会以跑马灯的模式显示。下载完成后，若下载成功，则4个LED会同时亮、同时灭；若下载失败，则4个LED全部不亮。

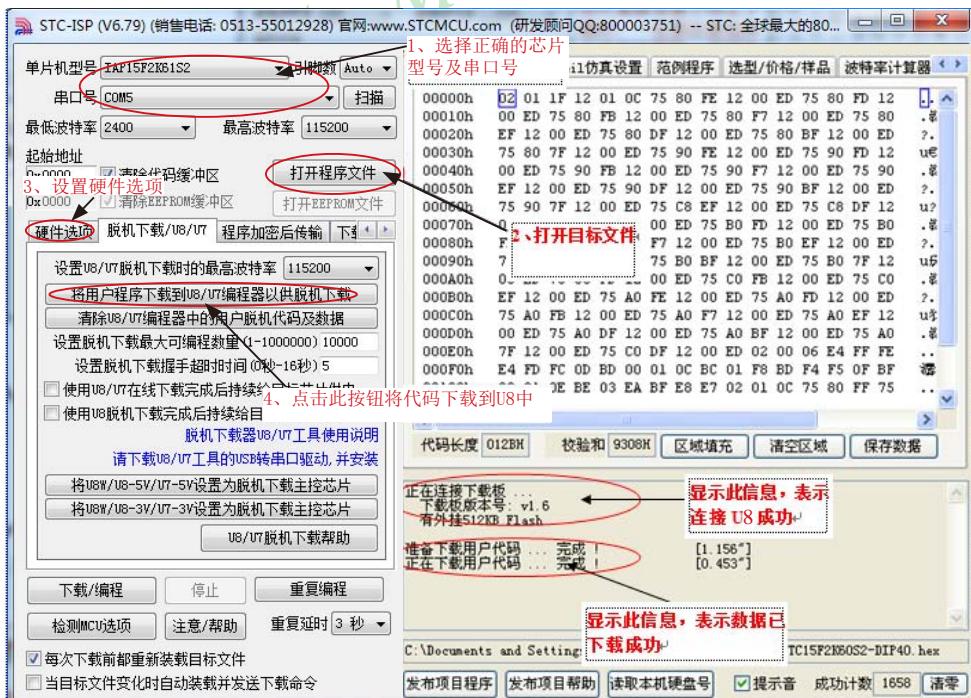
13.2.7.3 目标芯片由用户系统引线连接U8并通过用户系统给U8供电进行脱机下载

(1) 首先使用STC提供的USB连接线将U8下载板连接到电脑, 如下图:



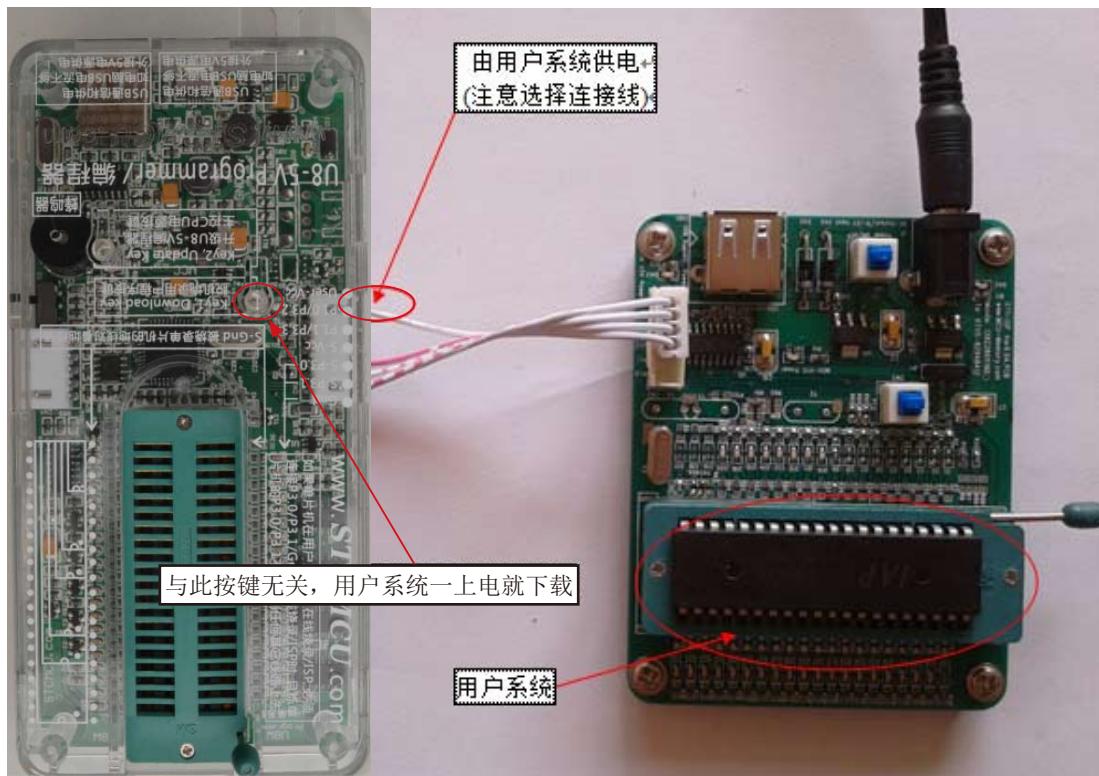
(2) 在ISP下载软件“STC-ISP (V6.82).exe”以上版本中按如下图所示的步骤进行设置:

建议用户用最新版本的STC-ISP下载软件“STC-ISP (V6.82).exe”(请随时留意STC官方网站http://www.STCMCU.com中STC-ISP下载软件的更新, 强烈建议用户在官方网站http://www.STCMCU.com中下载最新版本的软件使用)。



按照上图的步骤，操作完成后，若下载成功则表示用户代码和相关的设置选项都已下载到U8下载工具中

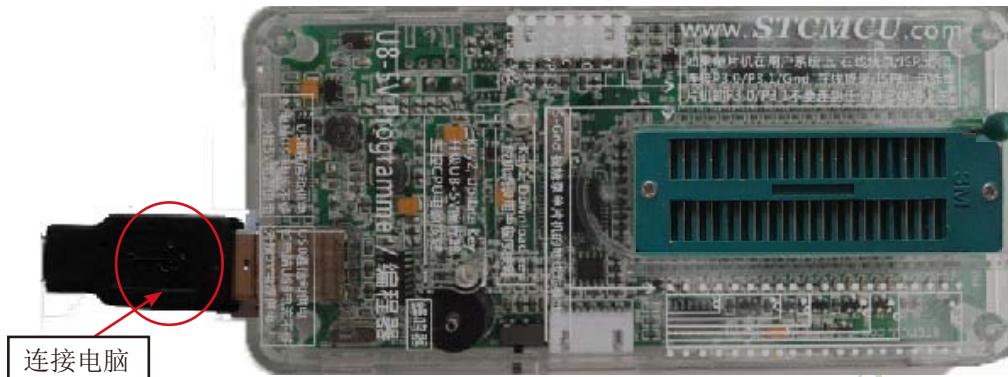
(3) 然后按下图所示的方式连接U8与用户系统，并按下图中所示按钮后松开，即可开始脱机下载：



下载的过程中，U8下载工具上的4个LED会以跑马灯的模式显示。下载完成后，若下载成功，则4个LED会同时亮、同时灭；若下载失败，则4个LED全部不亮。

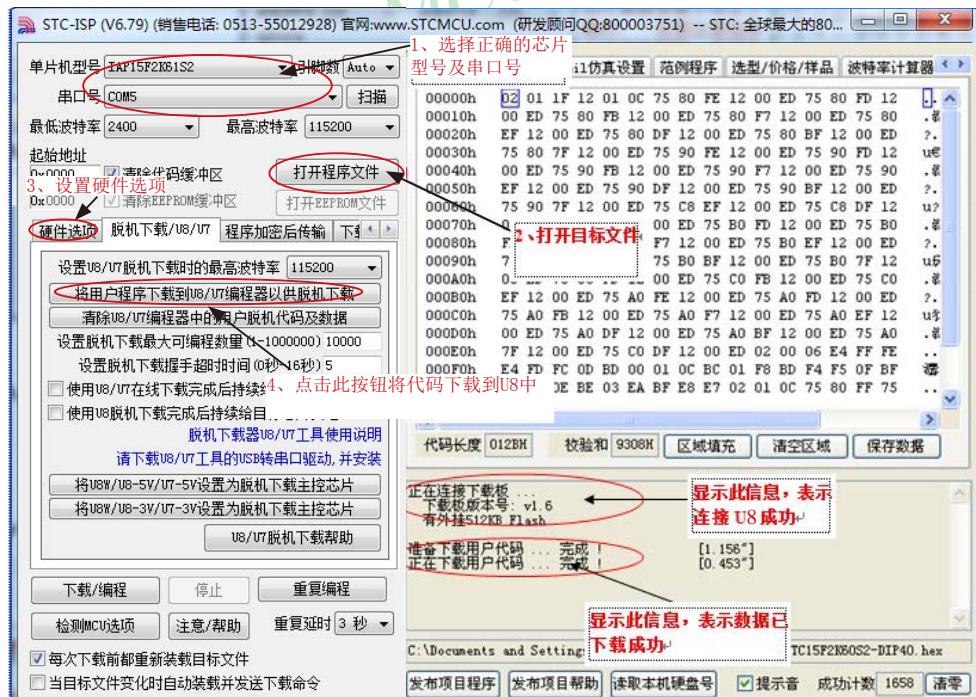
13.2.7.4 目标芯片由用户系统引线连接U8且U8与用户系统各自独立供电进行脱机下载

(1) 首先使用STC提供的USB连接线将U8下载板连接到电脑, 如下图:



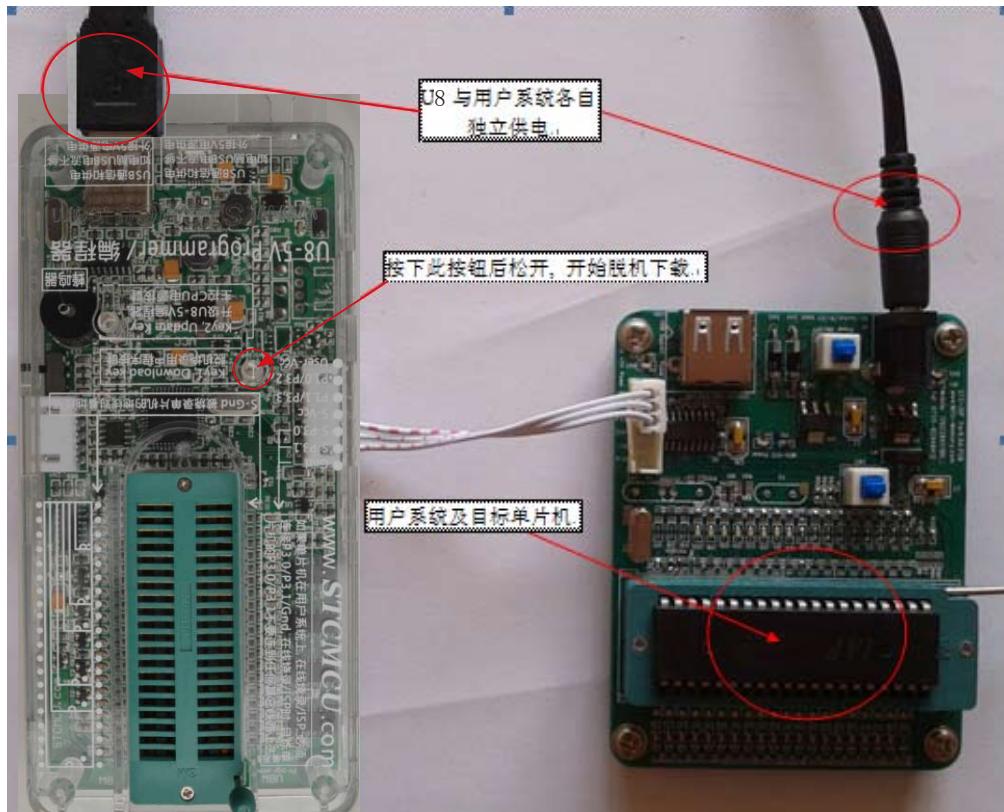
(2) 在ISP下载软件“STC-ISP (V6.82).exe”以上版本中按如下图所示的步骤进行设置:

建议用户用最新版本的STC-ISP下载软件 “STC-ISP (V6.82).exe” (请随时留意STC官方网站http://www.STCMCU.com中STC-ISP下载软件的更新, 强烈建议用户在官方网站http://www.STCMCU.com中下载最新版本的软件使用)。



按照上图的步骤，操作完成后，若下载成功则表示用户代码和相关的设置选项都已下载到U8下载工具中

(3) 然后按下图所示的方式连接U8与用户系统，并将图中所示按钮先按下后松开，准备开始脱机下载，最后给用户系统上电/开电源，下载用户程序正式开始：



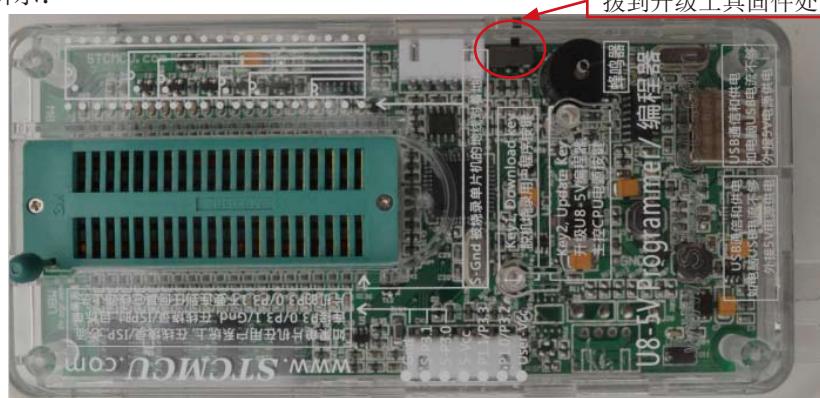
下载的过程中，U8下载工具上的4个LED会以跑马灯的模式显示。下载完成后，若下载成功，则4个LED会同时亮、同时灭；若下载失败，则4个LED全部不亮。

13.2.8 制作/更新USB型联机/脱机下载工具U8W/U8W-Mini/U8/U8-Mini

13.2.8.1 制作U8W/U8W-Mini/U8/U8-Mini下载母片(控制母片)

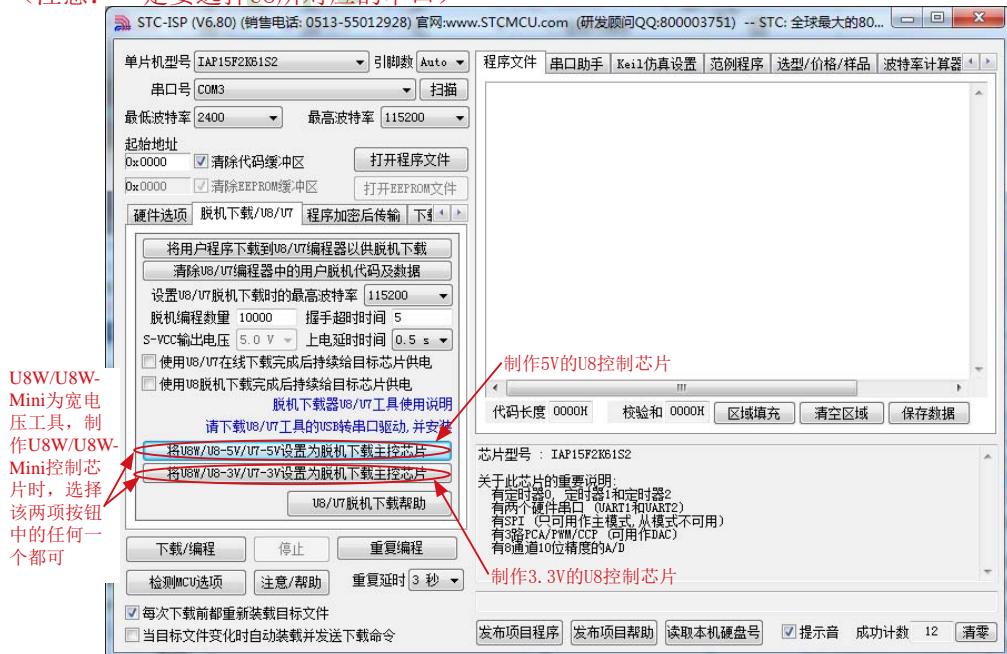
制作U8W/U8W-Mini及U8/U8-Mini下载母片的过程类似，为节约篇幅，下文以U8为例，详述如何制作U8下载母片，U8W/U8W-Mini及U8-Mini不作赘述。

在制作U8下载母片之前需要将U8下载板的“更新/下载选择接口”拨到“升级工具固件”，如下图所示：

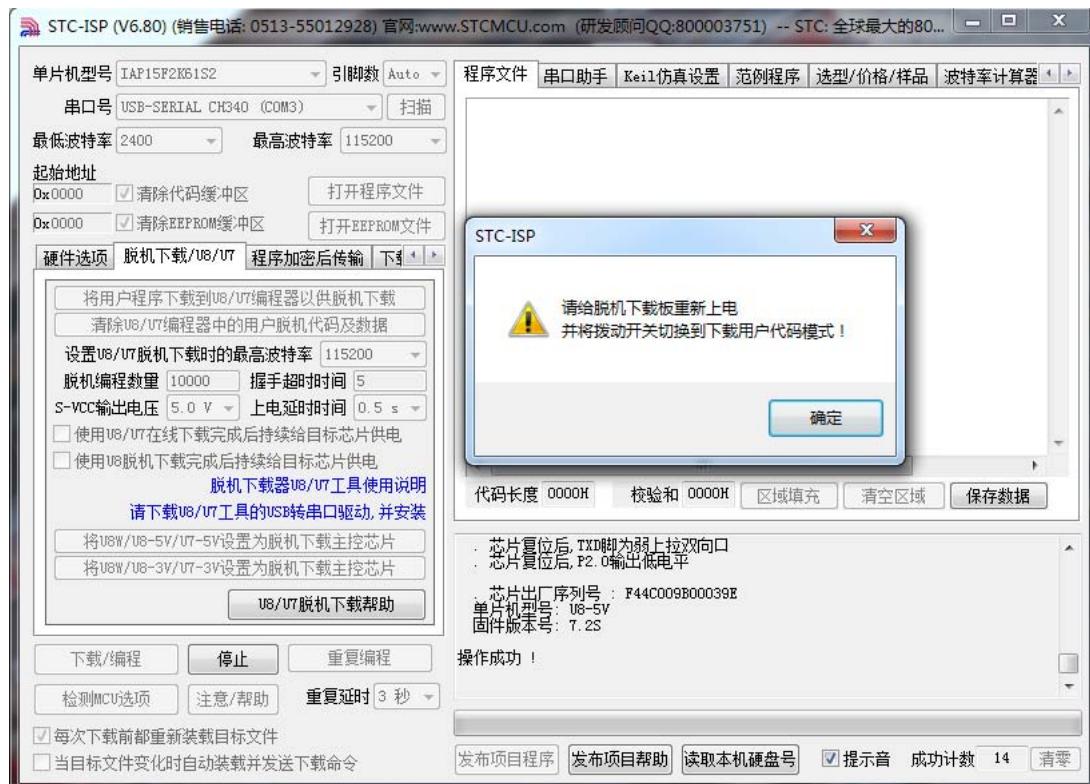


然后在ISP下载程序“STC-ISP (V6.80).exe”中的“脱机下载/U8/U7”页面中点击“将U8W/U8-5V/U7-5V设置为脱机下载主控芯片”按钮（5V下载板）或者点击“将U8W/U8-3V/U7-3V设置为脱机下载主控芯片”按钮（3.3V下载板），如下图：

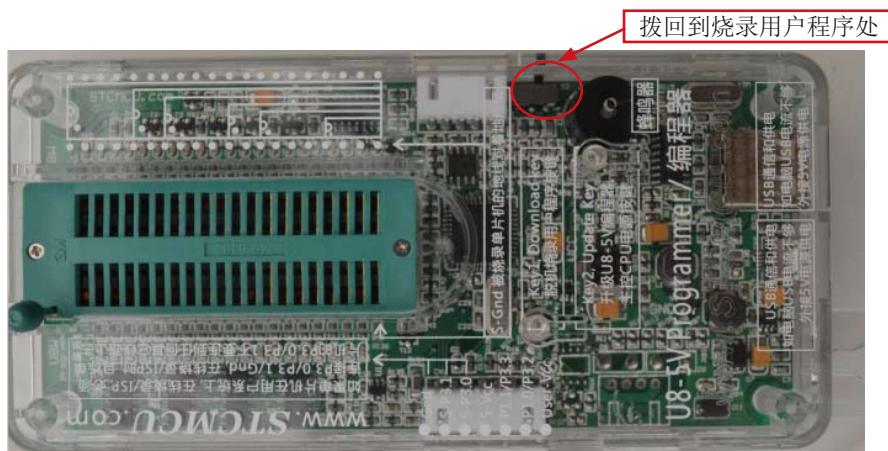
(注意：一定要选择U8所对应的串口)



在出现如下画面表示U8控制芯片制作完成:



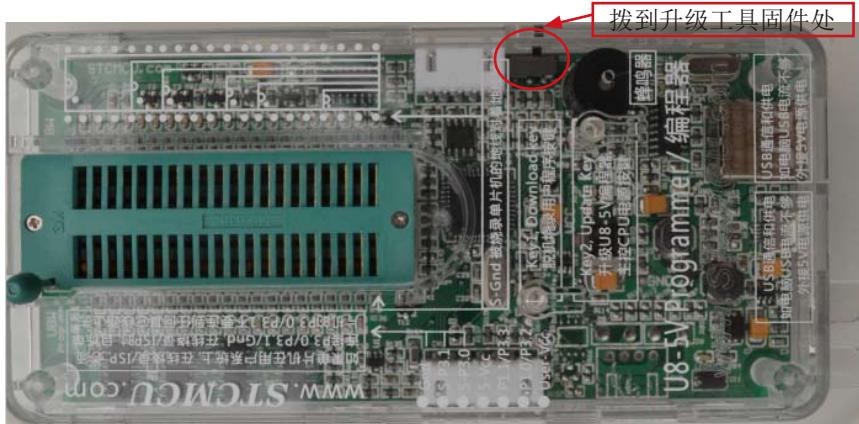
制作完成后，一定不要忘记将U8的“更新/下载选择接口”拨回到“烧录用户程序”模式，并将U8下载工具重新上电，如下图所示：（否则将不能正常进行下载）



13.2.8.2 手动升级U8W/U8W-Mini/U8/U8-Mini

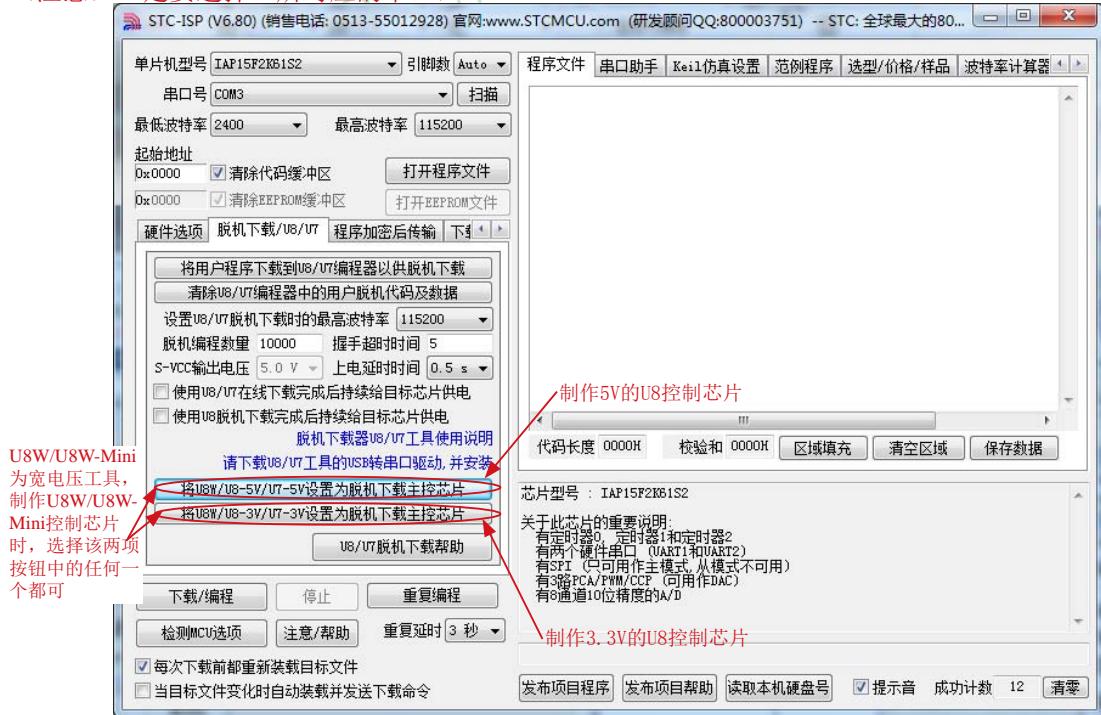
手动升级U8W/U8W-Mini及U8/U8-Mini的过程类似，为节约篇幅，下文以U8为例，详述如何手动升级U8，U8W/U8W-Mini及U8-Mini不作赘述。

在手动升级U8之前需要将“更新/下载选择接口”拨到“升级工具固件”，如下图所示：



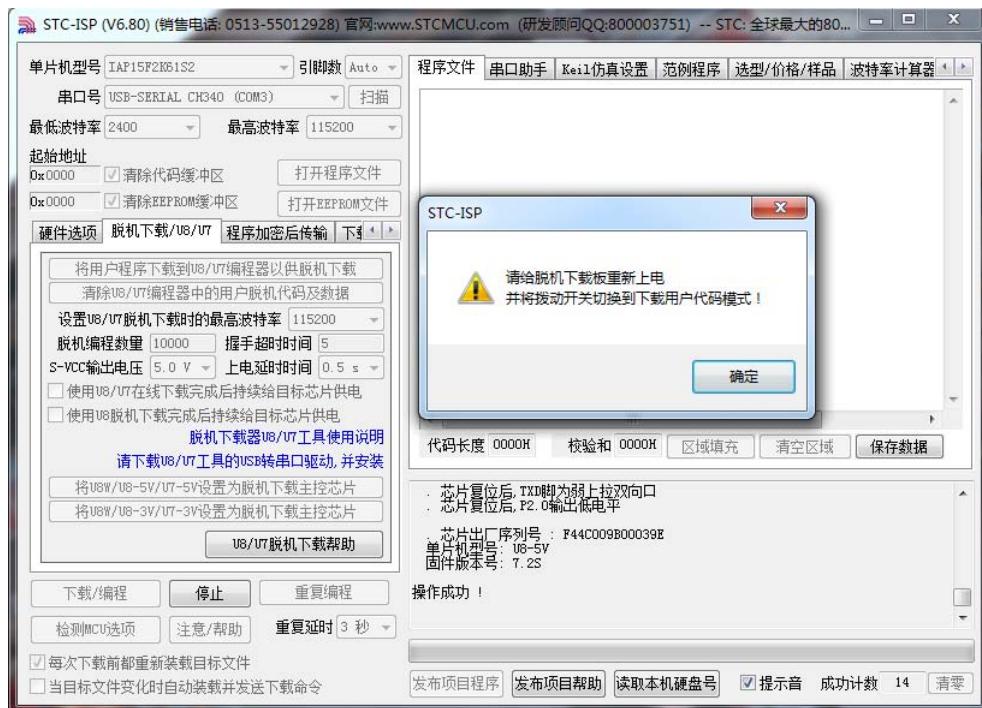
然后在ISP下载程序“STC-ISP (V6.80).exe”中的“脱机下载/U8/U7”页面中点击“将U8W/U8-5V/U7-5V设置为脱机下载主控芯片”按钮（5V下载板）或者点击“将U8W/U8-3V/U7-3V设置为脱机下载主控芯片”按钮（3.3V下载板），如下图：

(注意：一定要选择U8所对应的串口)

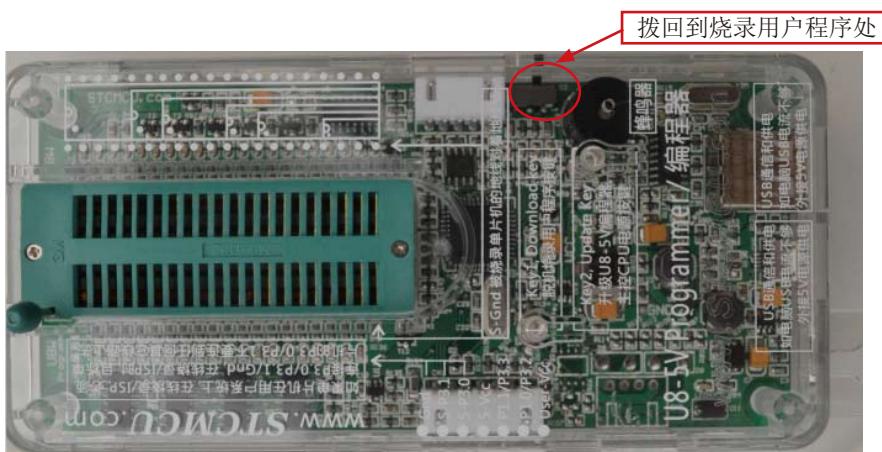


U8W/U8W-Mini
为宽电压工具，
制作U8W/U8W-
Mini控制芯片
时，选择该项
按钮中的任何一个都可

此时由于主控芯片已经被设置为U8的下载母片，则点击上面对应的按钮后，芯片会自动进行更新，中间不需要按其它的按键（特殊情况：若软件一直没有反应，则需要用户手动按一下“更新/update”按钮，芯片才能进行更新），直至出现如下画面表示U8控制芯片升级完成：



升级完成后，一定不要忘记将U8的“更新/下载选择接口”拨回到“烧录用户程序”模式，并将U8下载工具重新上电，如下图所示：（否则将不能正常进行下载）

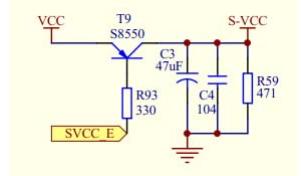


13.2.9 USB型联机/脱机下载板U8W/U8W-Mini/U8/U8-Mini的参考电路

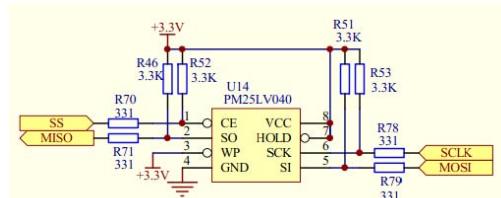
USB型联机/脱机下载板 U8W/U8W-Mini/U8/U8-Mini 为用户提供了如下的常用控制接口 (Ver6.82版) :

脚位功能	端口	功能描述
电源控制脚	P2.6	低位有效
下载通讯脚	P1.0	串口RXD, 连接目标芯片的TXD (P3.1)
	P1.1	串口TXD, 连接目标芯片的RXD (P3.0)
编程按键	P3.6	低有效
显示	P3.2	LED1
	P3.3	LED2
	P3.4	LED3
	P5.5	LED4
外挂串行Flash控制脚	P2.4	Flash的CE脚
	P2.2	Flash的SO脚
	P2.3	Flash的SI脚
	P2.1	Flash的SCLK脚
全自动烧录工具 分选机信号	P3.6	起始信号
	P1.5	完成信号
	P5.4	OK信号 (良品信号)
	P3.7	ERROR信号 (不良品信号)
蜂鸣器 (BEEP) 控制	P2.5	高有效 (高电平发出声音)

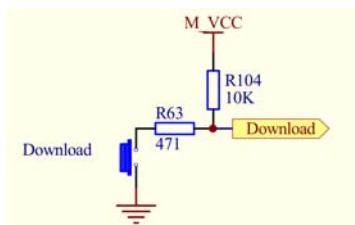
电源控制部分参考电路图



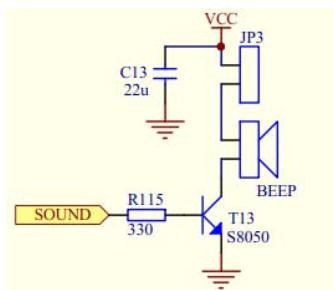
Flash控制部分参考电路图



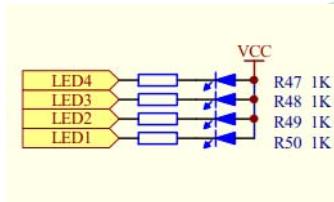
按键部分参考电路图



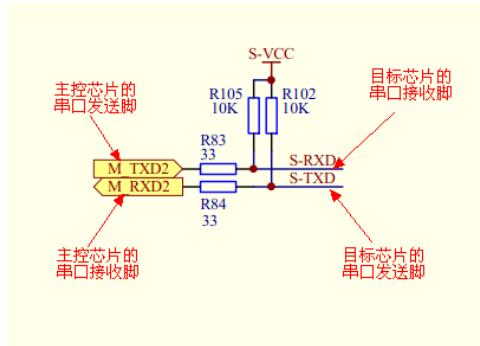
蜂鸣器部分参考电路图



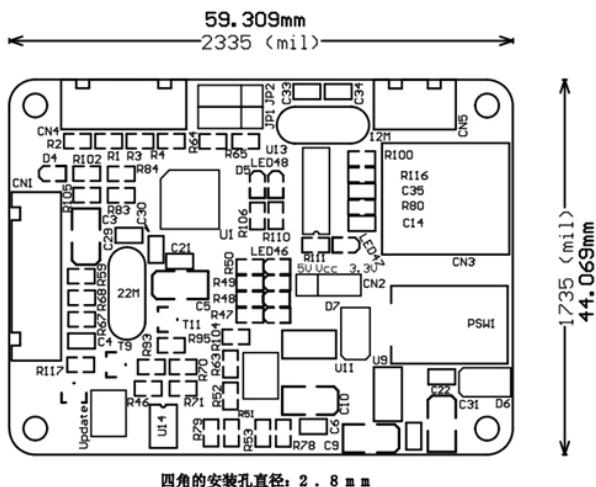
LED显示部分参考电路图



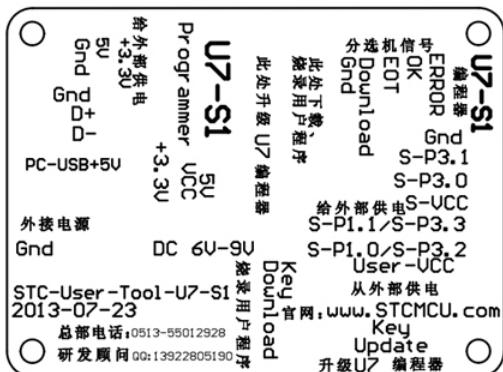
串口通讯脚连接部分参考电路图



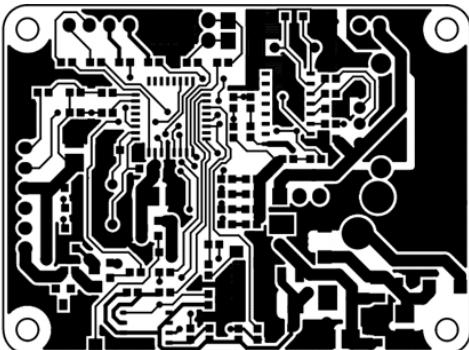
U8 PCB板正面丝印图:



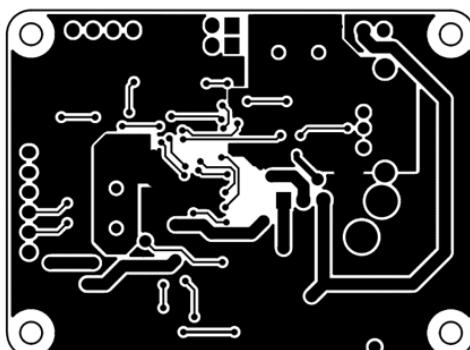
U8 PCB板反面丝印图:



U8 PCB板走线图（正面）：



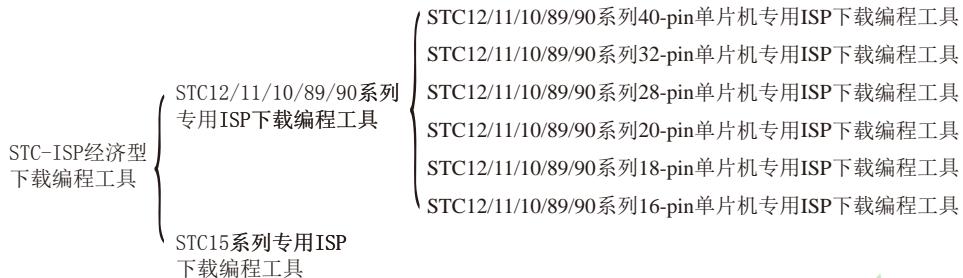
U8 PCB板走线图（反面）：



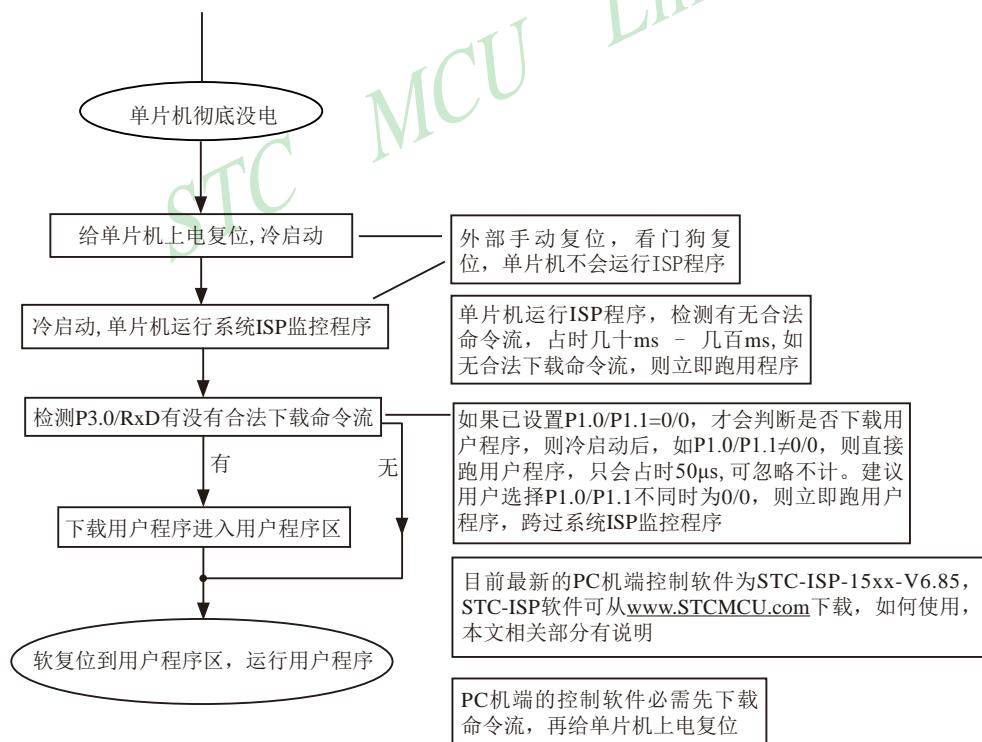
13.3 ISP编程器/烧录器的说明

我们有：STC-ISP经济型下载编程工具

所有STC-ISP编程工具的分类如下：

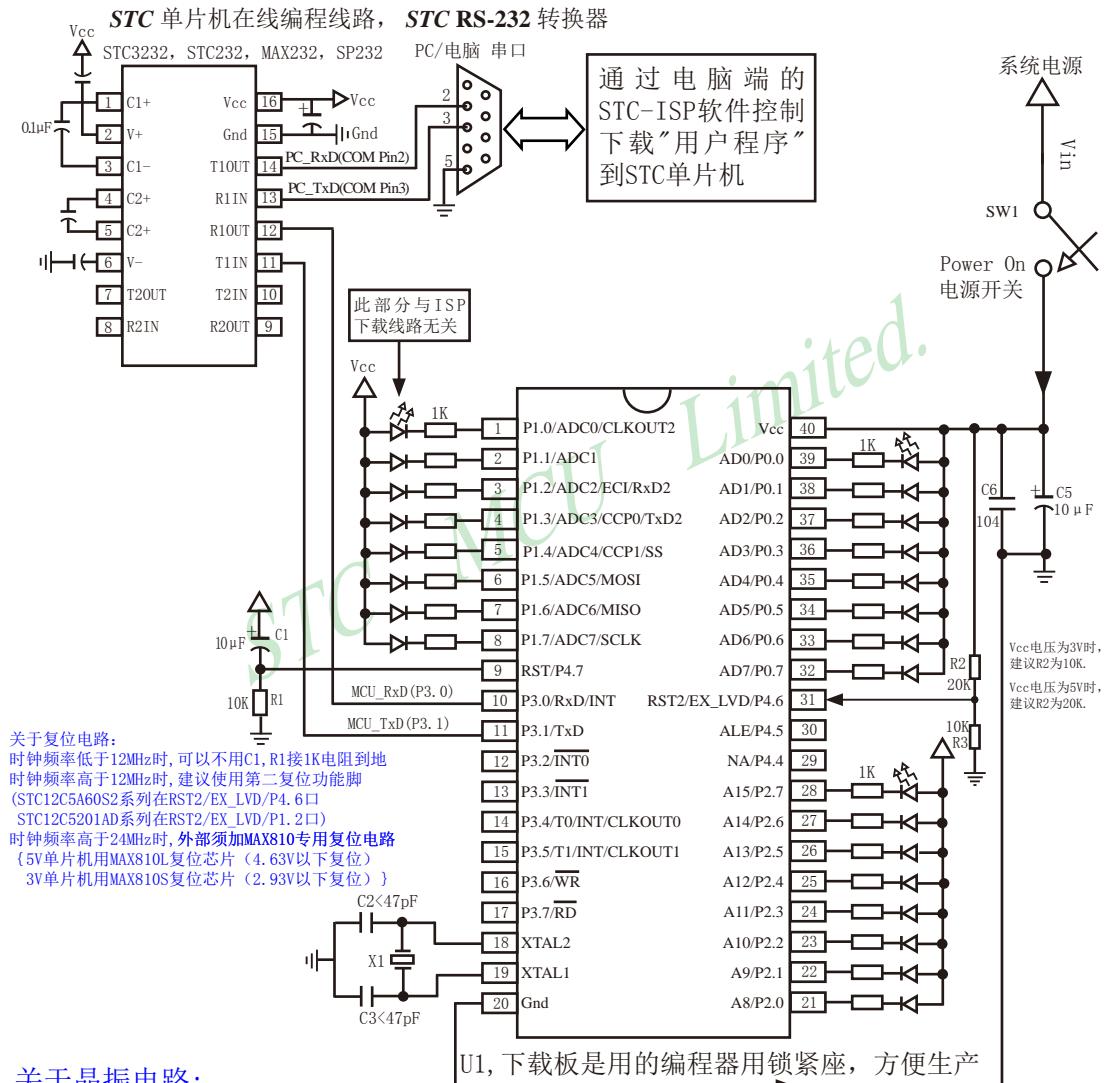


13.3.1 在系统可编程(ISP)原理使用说明



13.3.2 STC12C5A60S2系列在系统可编程(ISP)典型应用线路图

13.3.2.1 利用RS-232转换器的典型应用线路图



如果外部时钟频率在33MHz以上时, 建议直接使用外部有源晶振

如果使用内部R/C振荡器时钟 (室温情况下5V单片机为:11MHz~17MHz, 3V单片机为8MHz~12MHz), XTAL1和XTAL2脚浮空。如果外部时钟频率在27MHz以上时, 使用标称频率就是基本频率的晶体, 不要使用三泛音的晶体, 否则如参数搭配不当, 就有可能振在基频, 此时实际频率就只有标称频率的1/3了, 或直接使用外部有源晶振, 时钟从XTAL1脚输入, XTAL2脚必须浮空。

STC12C5A60S2系列单片机具有在系统可编程(ISP)特性，ISP的好处是：省去购买通用编程器，单片机在用户系统上即可下载/烧录用户程序，而无须将单片机从已生产好的产品上拆下，再用通用编程器将程序代码烧录进单片机内部。有些程序尚未定型的产品可以一边生产，一边完善，加快了产品进入市场的速度，减小了新产品由于软件缺陷带来的风险。由于可以在用户的目标系统上将程序直接下载进单片机看运行结果对错，故无须仿真器。

STC12系列单片机内部固化有ISP系统引导固件，配合PC端的控制程序即可将用户的程序代码下载进单片机内部，故无须编程器(速度比通用编程器快，几秒一片)。

如何获得及使用STC 提供的ISP 下载工具 (STC-ISP.exe 软件)：

(1). 获得STC提供的ISP下载工具 (软件)

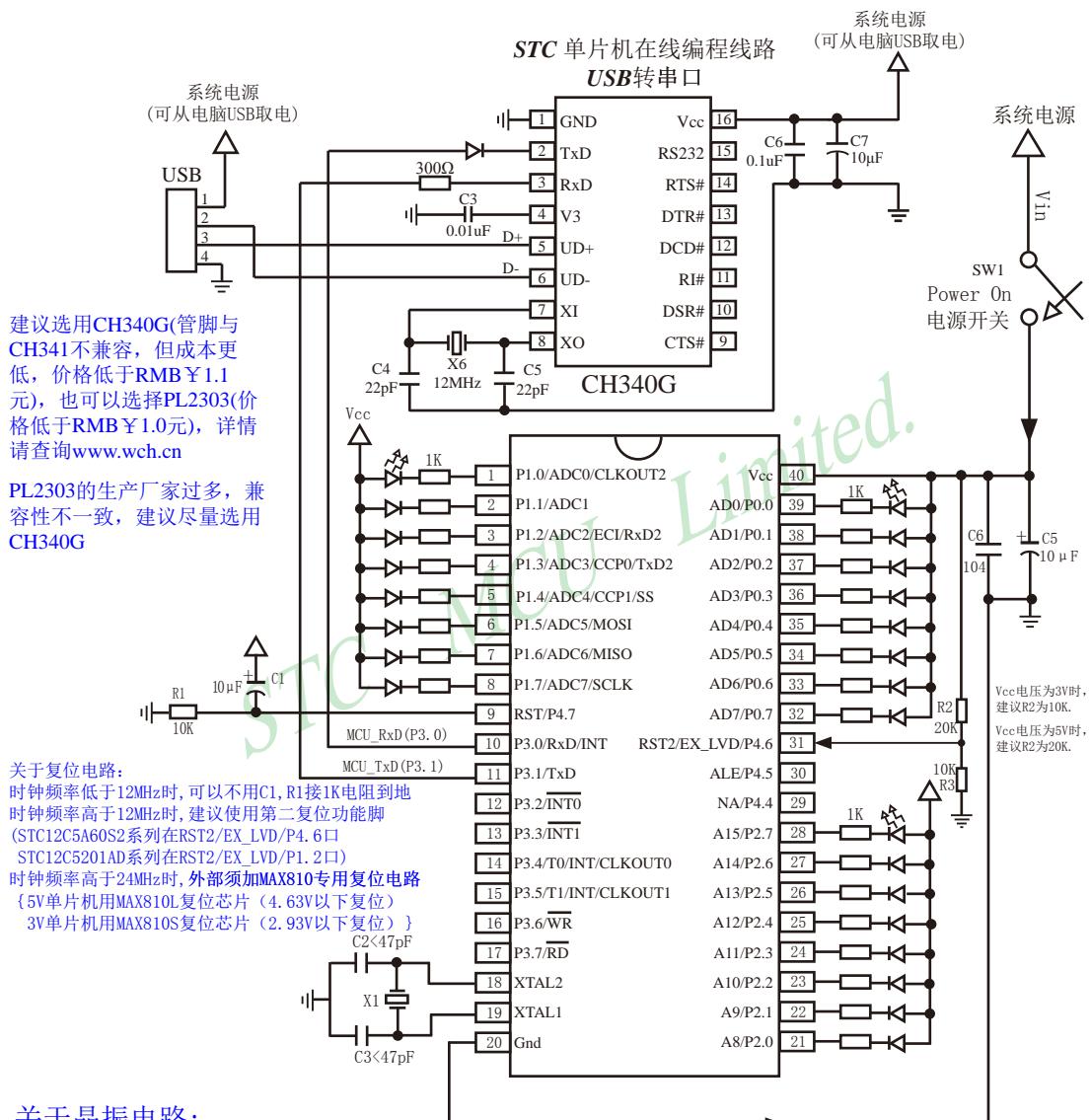
登陆 www.STCMCU.com 网站，从STC半导体专栏下载PC (电脑) 端的ISP程序，然后将其自解压，再安装即可 (执行setup.exe)，注意随时更新软件。

(2). 使用STC-ISP下载工具 (软件)，请随时更新，目前已到[Ver6.85](#)版本以上，支持*.bin, *.hex (Intel 16 进制格式) 文件，少数*.hex 文件不支持的话，请转换成*.bin 文件，请随时注意升级PC (电脑) 端的STC-ISP.EXE 程序。

(3). STC12系列单片机[出厂时就已完全加密](#)。需要单片机内部的电放光后上电复位([冷启动](#))才运行系统ISP程序，如从 P3.0检测到合法的下载命令流就下载用户程序，如检测不到就复位到用户程序区，运行用户程序。

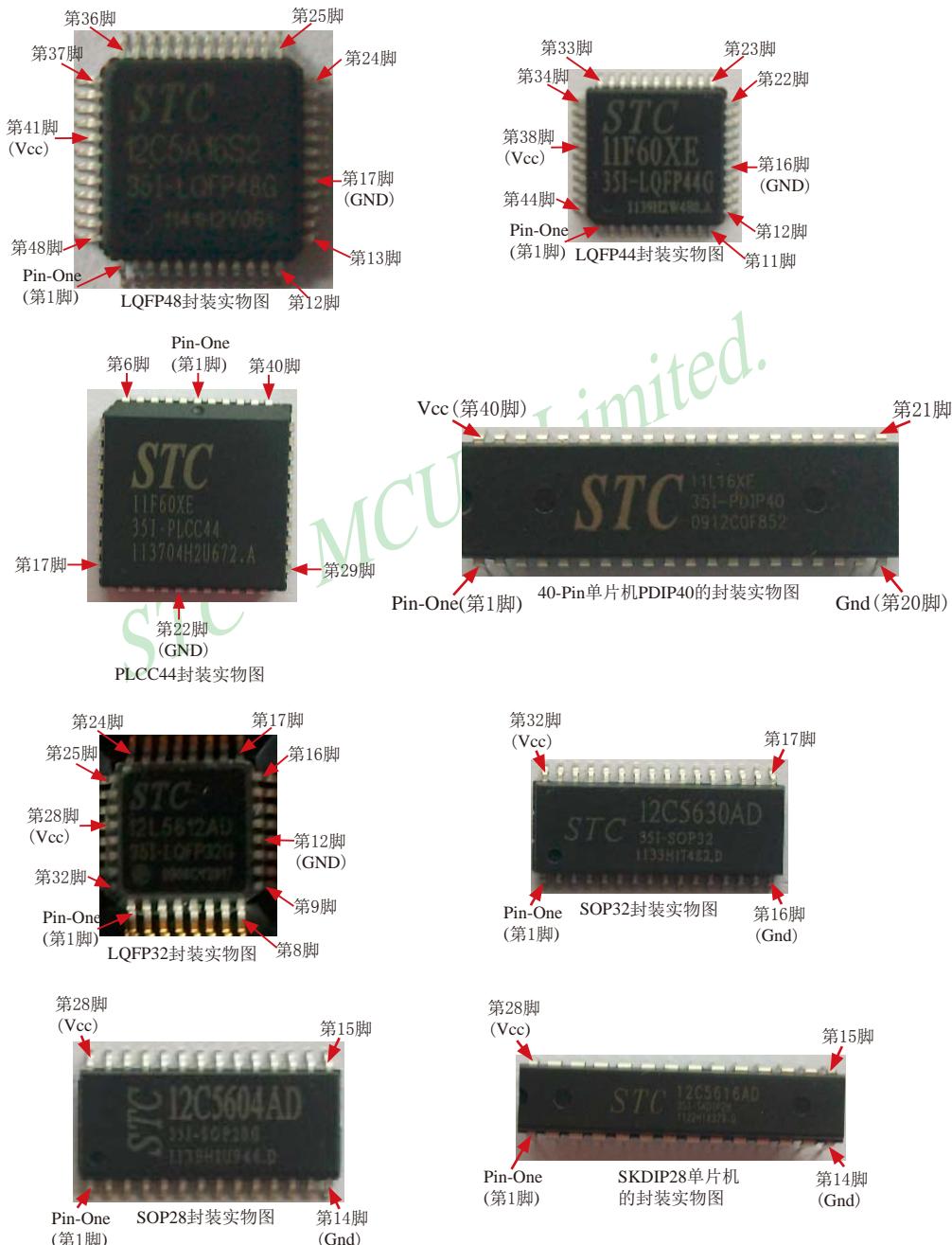
(4). 如果用户板上P3.0, P3.1接了RS-485等电路，下载时需要将其断开。用户系统接了RS-485等通信电路，推荐在选项中选择“下次冷启动时需P1.0/P1.1=0/0才可以下载程序”

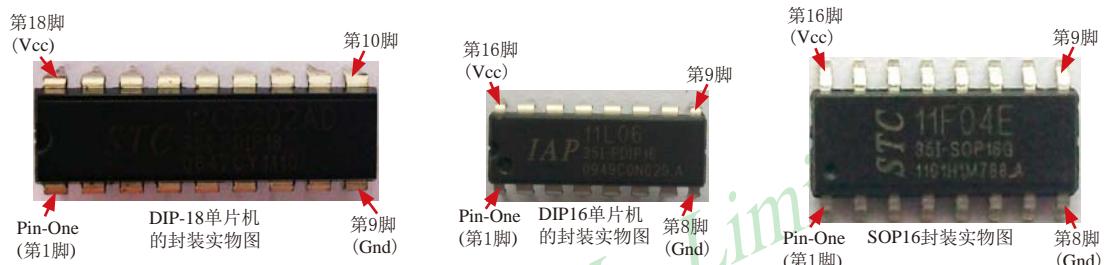
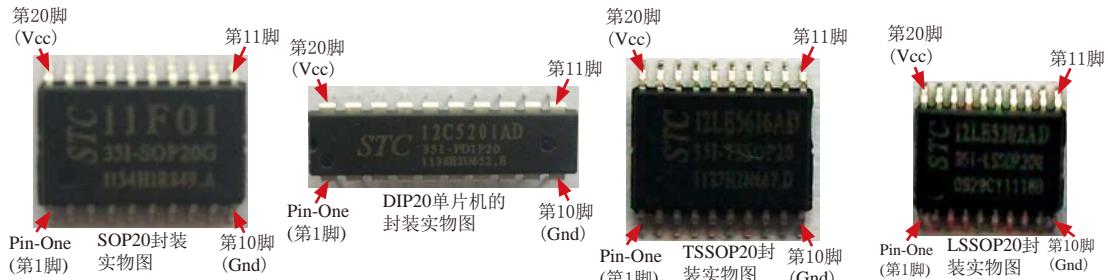
13.3.2.2 利用USB转串口的典型应用线路图



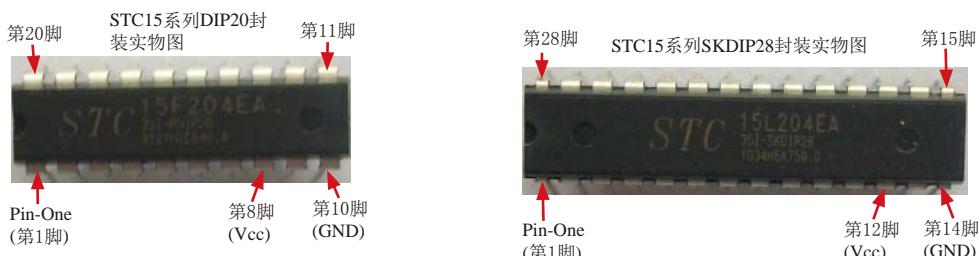
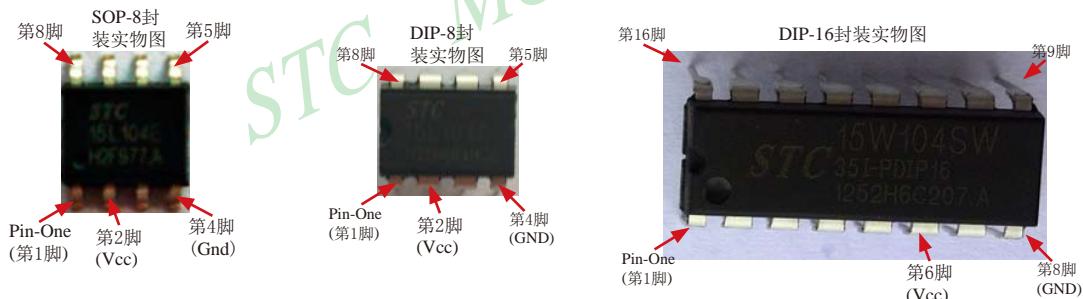
13.3.3 所有STC系列单片机封装实物图

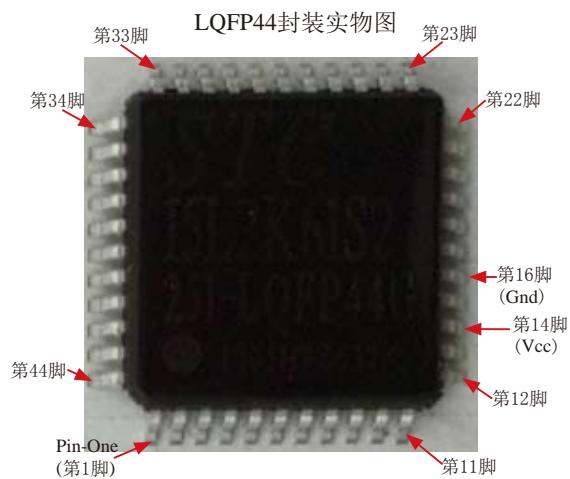
STC12/11/10/89/90系列单片机的封装实物图:





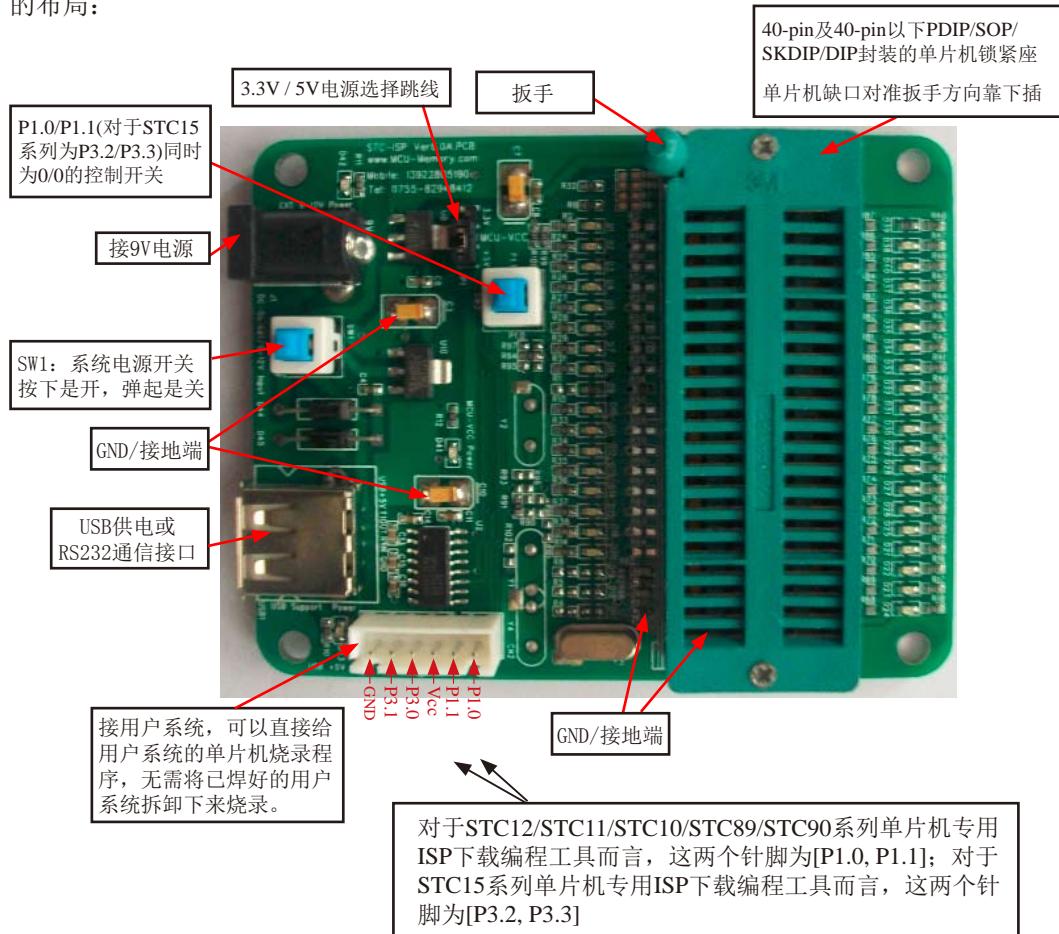
STC15系列单片机的封装实物图:



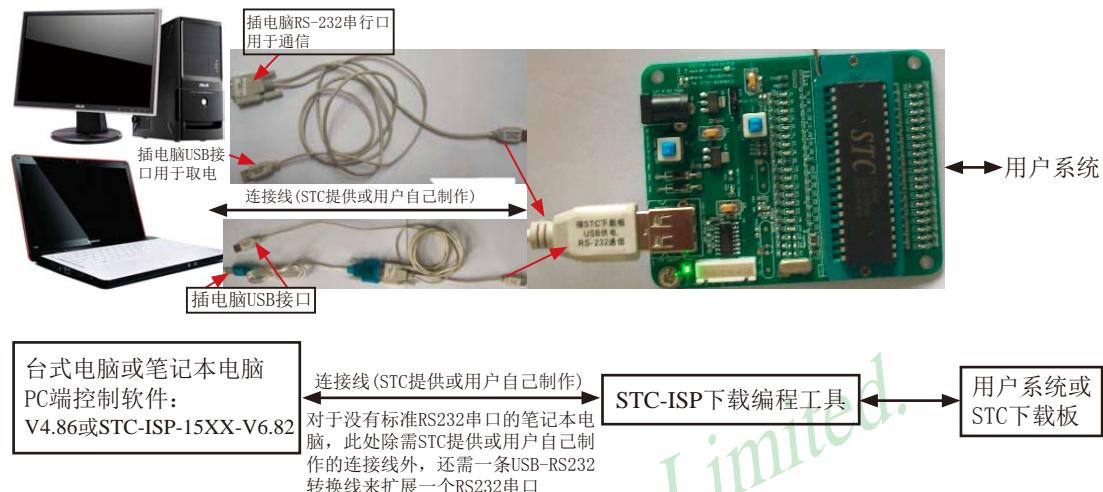


13.3.4 STC-ISP下载编程工具硬件——STC-ISP下载板

下面是STC12/11/10/89/90系列40-pin单片机专用ISP下载编程硬件工具——STC-ISP下载板的布局:



STC-ISP下载编程工具其实就是单片机通过RS-232转换器连接到电脑完成下载编程用户程序工作的。



有些笔记本电脑没有标准RS-232串行口，需一条USB-RS232转换线来扩展一个RS-232串行口。市场上有很多种USB-RS232转换线，有的是不能与STC下载板或电脑操作系统兼容的。请尽量选择用CH340/CH341做的USB-RS232转换线或让STC帮你购买经过测试的转换线。如果是用PL2303或CP2102制作的USB-RS232转换线，请尝试安装不同版本的驱动程序解决它们的不兼容问题。

关于硬件连接:

- (1). MCU/单片机 RXD(P3.0) --- RS-232转换器 --- 电脑 TXD(COM Port Pin3)
- (2). MCU/单片机 TXD(P3.1) --- RS-232转换器 --- 电脑 RXD(COM Port Pin2)
- (3). MCU/单片机 GND ----- 电脑 GND(COM Port Pin5)
- (4). 如果您的系统P3.0/P3.1连接到RS-485电路，推荐

在选项里选择“下次冷启动需要[P1.0, P1.1] = [0, 0]才可下载用户程序”

这样冷启动后如[P1.0, P1.1]不同时为[0, 0]单片机直接运行用户程序，免得由于RS-485总线上的乱码造成单片机反复判断乱码是否为合法，浪费几百mS的时间，其实如果你的系统本身[P3.0, P3.1]就是做串口使用，也建议选择[P1.0, P1.1] = [0, 0]才可下载用户程序，以便下次冷启动直接运行用户程序。

- (5). RS-232转换器可选用MAX232/SP232(4.5~5.5V), MAX3232/SP3232(3V~5.5V).

STC-ISP下载板连接电脑的具体方式:

(1). 根据单片机的工作电压在STC-ISP下载板上选择单片机电源电压

- A). 5V单片机, 将MCU-VCC和+5V电源管脚短接
- B). 3V单片机, 将MCU-VCC和3.3V电源管脚短接



(2). 将STC-ISP下载板连接到电脑端

根据用户所使用的电脑是否有RS-232串行口选择连接电脑的方式。

- A). 如果用户电脑有RS-232串行口, 参照下图连接。

下面是STC-ISP下载板连接有RS-232串行口电脑的方式:



连接线(STC提供或用户自己制作)的连接方法:

- ①. 将一端有9芯连接座的插头插入电脑RS-232串行接口插座用于通信;
- ②. 将连接线的“从电脑USB口取电”的USB插头插入电脑USB接口用于取电;
- ③. 将连接线中“接STC下载板”的USB插头插入STC-ISP下载编程工具的PCB板USB1插座用于RS-232通信和供电

- B). 如果用户电脑没有RS-232串行口, 参照下图连接。

下面是STC-ISP下载板连接没有RS-232串行口电脑(需一条USB-RS232转换线扩展一个RS232串行口)的方式:



连接线(STC提供或用户自己制作)和USB-RS232转换线的连接方法:

- ①. 将连接线中一端有9芯连接座的插头插入USB-RS232转换线的相应插座中;
- ②. 将连接线的“从电脑USB口取电”的USB插头插入电脑USB接口用于取电;
- ③. 将USB-RS232转换线中的USB插头插入电脑USB接口用于通信
- ④. 将连接线中“接STC下载板”的USB插头插入STC-ISP下载编程工具的PCB板USB1插座用于RS-232通信和供电

- (3). 其他插座不需连接
- (4). “系统电源开关Power ON”开关处于非按下状态，此时MCU-VCC Power灯不亮，没有给单片机通电
- (5). “[P1.0, P1.1](对于STC15系列为[P3.2, P3.3])同时为[0, 0]的控制开关“
处于非按下状态， [P1.0, P1.1] = [1, 1], 不短接到地；
处于按下状态， [P1.0, P1.1] = [0, 0], 短接到地。
如果单片机已被设成“下次冷启动[P1.0, P1.1] = [0, 0]才判P3.0有无合法下载命令流”就必须将此开关处于按下状态，让单片机的[P1.0, P1.1]短接到地
- (6). 将单片机插进锁紧座，锁紧单片机，注意单片机是8-Pin/20-Pin/28-Pin/32-Pin/40-Pin的，锁紧座是40-Pin，我们的设计是**靠下插**，单片机地线(Gnd)对准锁紧座的地线(Gnd)插。

13.3.5 针对USB-RS232转换线不兼容问题的几点说明

有些新式笔记本电脑没有标准RS-232串行口，则需要一条USB-RS232转换线来扩展一个RS-232串行口。但有些USB-RS232转换线与STC下载板或电脑操作系统是不能兼容的，这里针对这些不兼容问题提出几点解决方法：

- (1) 请尽量选择用CH340/CH341制作的USB-RS232转换线
- (2) 对于市场上有些用PL2303或CP2102制作的USB-RS232转换线，尝试安装不同版本的驱动程序解决它的不兼容问题。
- (3) 尝试在STC-ISP控制下载软件中将最高波特率和最低波特率设置为相等且都为2400，重新连接。



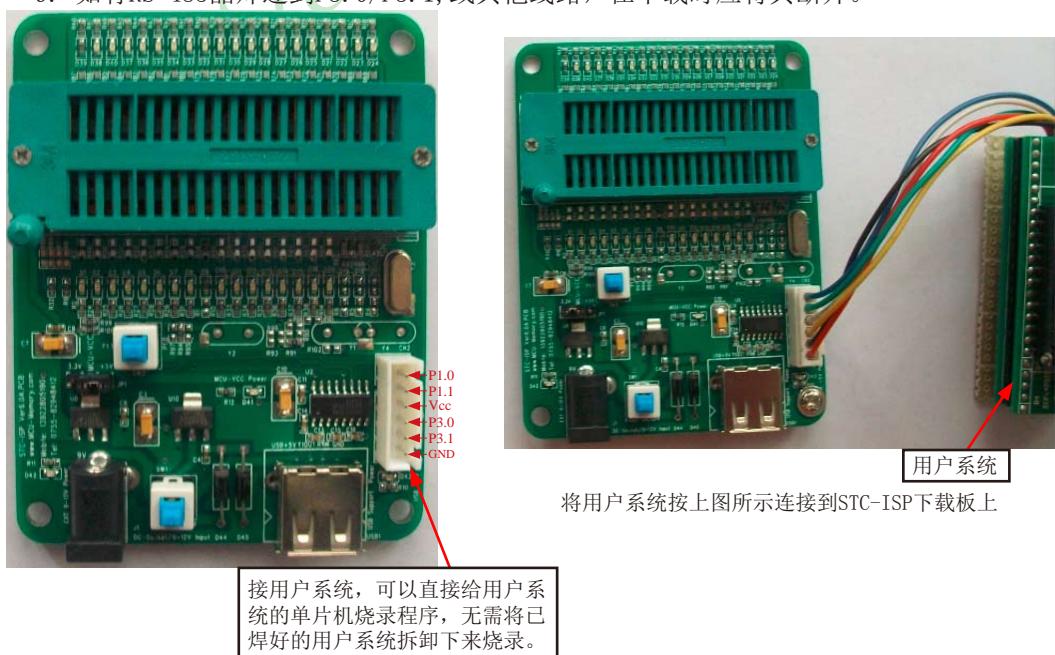
- (4) 让STC帮您购买经过测试的转换线。

13.3.6 如何用STC-ISP下载板给在用户系统上的单片机烧录用户程序

利用STC系列ISP下载编程工具(其实就是单片机通过RS-232转换器连接到电脑)进行RS-232转换。

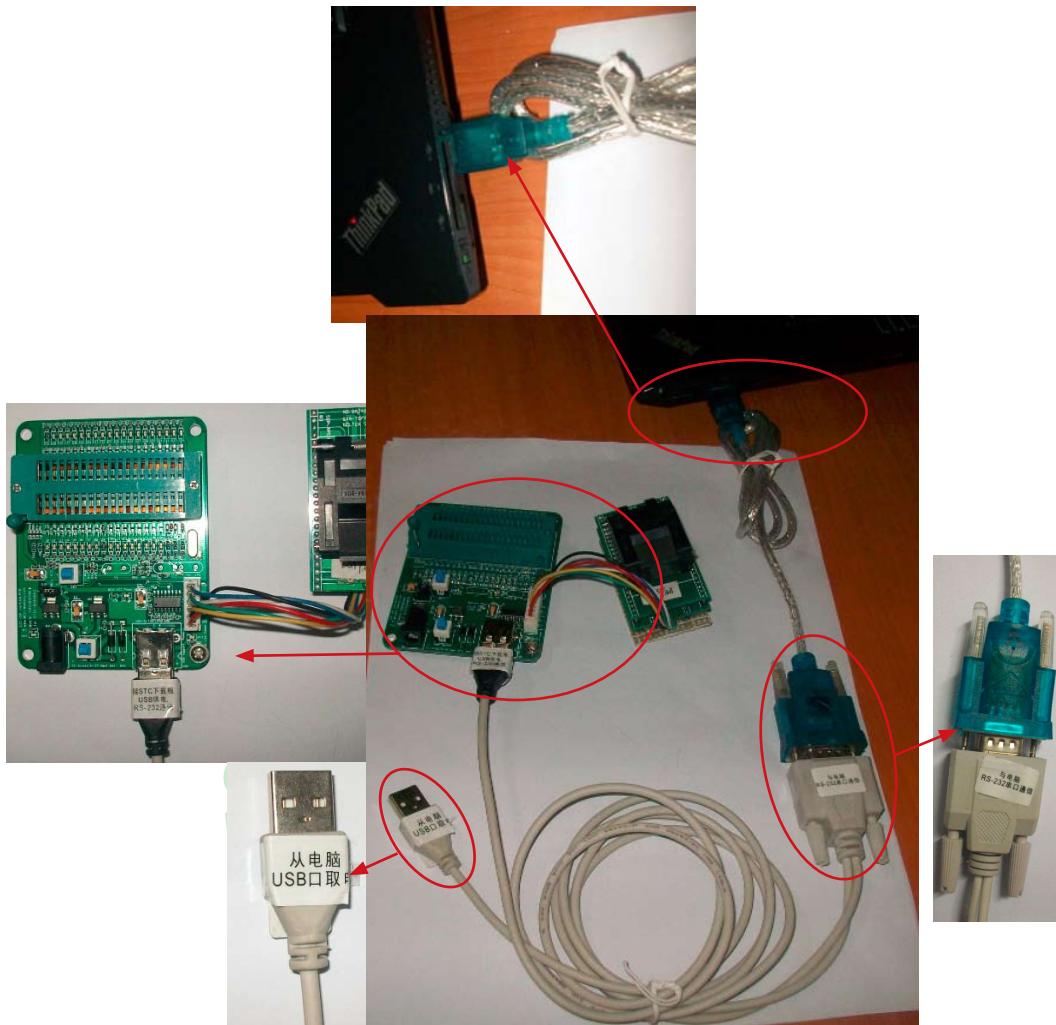
单片机在用户自己的板上完成下载/烧录:

1. U1-Socket锁紧座不得插入单片机
2. 将用户系统上的电源(MCU-VCC,GND)及单片机的[P3.0, P3.1]接入转换板的“白色六芯插座”，如下图所示，这样用户系统上的单片机就具备了与电脑进行通信的能力
3. 将用户系统的单片机的[P1.0, P1.1] (对于STC15系列为[P3.2, P3.3]) 接入转换板“白色六芯插座”(如果需要的话)
4. 如须[P1.0, P1.1]=[0, 0], 短接到地，可在用户系统上将其短接到地，或将[P1.0, P1.1]也从用户系统引到STC系列ISP下载编程工具(其实就是单片机通过RS-232转换器连接到电脑)上，将“控制[P1.0, P1.1]同时为[0, 0]的开关”按下，则[P1.0, P1.1]=[0, 0]。
5. 将STC-ISP下载板连接到电脑上进行RS232通信(具体连接方式见下页图)
6. 给单片机上电复位(注意是从用户系统自供电，不要从电脑USB取电，电脑USB座不插)
7. 关于软件：选择“Download/下载”
8. 下载程序时，如用户板有外部看门狗电路，不得启动，单片机必须有正确的复位，但不能在ISP下载程序时被外部看门狗复位，如有，可将外部看门狗电路WDI端/或WDO端浮空。
9. 如有RS-485晶片连到P3.0/P3.1,或其他线路，在下载时应将其断开。



将用户系统按上图所示连接到STC-ISP下载板上

接用户系统，可以直接给用户系统的单片机烧录程序，无需将已焊好的用户系统拆卸下来烧录。



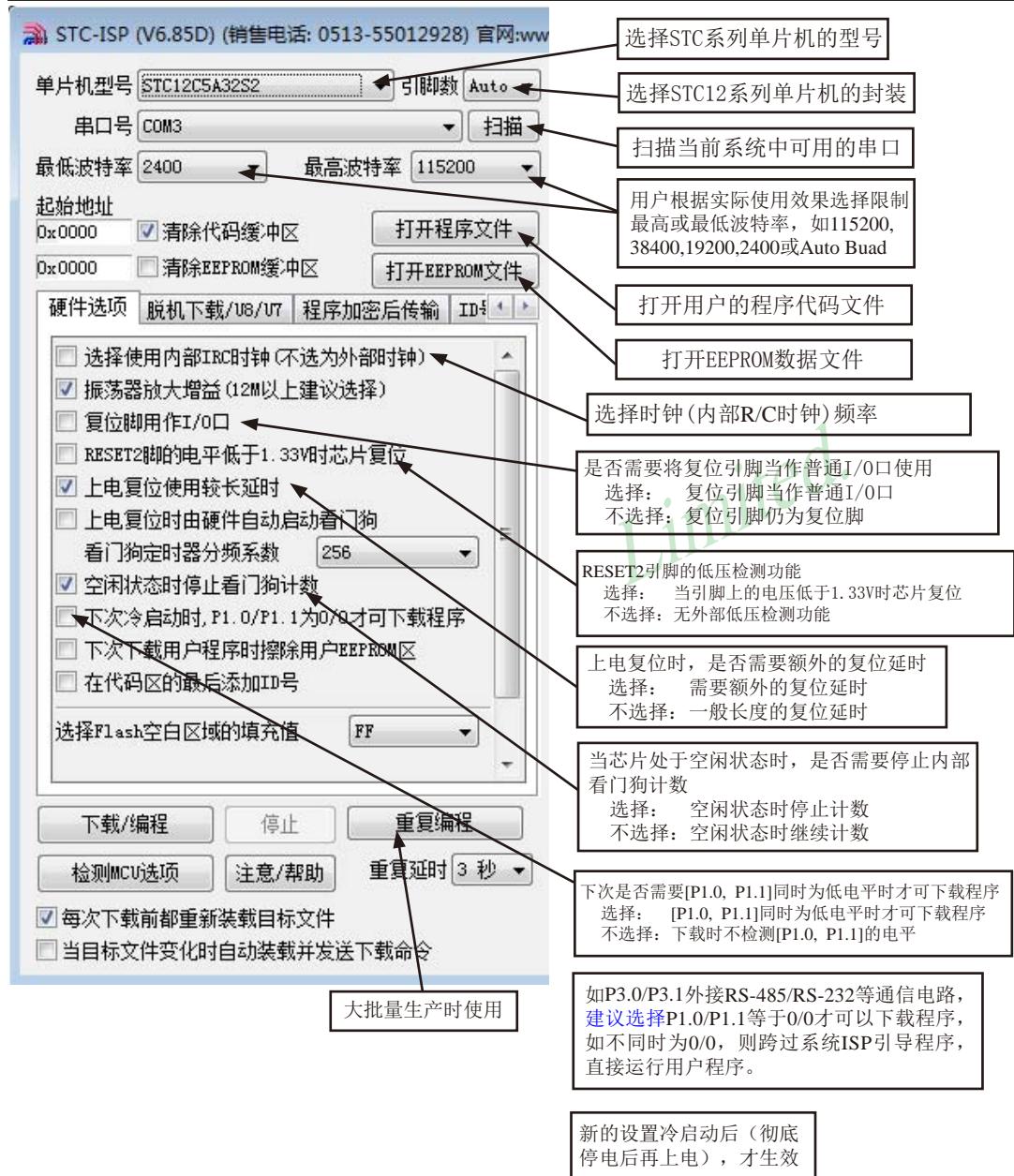
将连有用户系统的STC-ISP下载板按左图所示连接到电脑上，注意以下几点：

- (1) STC-ISP下载板的锁紧座不得插入单片机；
- (2) “从电脑USB口取电”的USB插头悬空，不要插入电脑，因为是从用户系统自供电的。
- (3) 接STC下载板的USB插头仅用于RS232通信。

13.3.7 电脑端的STC-ISP控制软件(Ver6.85)的界面使用说明



最新的ISP下载控制软件V6.85的界面如上图所示。该软件新增了许多新功能(如扫描当前系统中可用的串口、波特率计算器、软件延时计算器、选型/价格/样品表等)。下文将详细介绍该STC-ISP-V6.85软件的各个功能。



Step1/步骤1：选择你所使用的单片机型号，如STC12C5A60S2等

Step2/步骤2：打开文件，要烧录用户程序，必须调入用户的程序代码 (*.bin, *.hex)

Step3/步骤3：选择串行口，你所使用的电脑串口，如串行口1--COM1, 串行口2--COM2, ...

有些新式笔记本电脑没有RS-232串行口，可买一条USB-RS232转接器，人民币50元左右。

有些USB-RS232转接器，不能兼容，可让STC帮你购买经过测试的转换器。

Step4/步骤4：选择下次冷启动后，时钟源为“内部R/C振荡器”还是“外部晶体或时钟”

Step5/步骤5：选择“[Download/下载](#)”按钮下载用户的程序进单片机内部，可重复执行

Step5/步骤5，也可选择“[Re-Download/重复下载](#)”按钮

下载时注意看提示，主要看是否要给单片机上电或复位，下载速度比一般通用编程器快。

一定要先选择“[Download/下载](#)”按钮，然后再给单片机上电复位(先彻底断电)，而不要先上电，先上电，检测不到合法的下载命令流，单片机就直接跑用户程序了。

关于硬件连接：

(1). MCU/单片机 RXD(P3.0) --- RS-232转换器 --- PC/电脑 TXD(COM Port Pin3)

(2). MCU/单片机 TXD(P3.1) --- RS-232转换器 --- PC/电脑 RXD(COM Port Pin2)

(3). MCU/单片机 GND ----- PC/电脑 GND(COM Port Pin5)

(4). [如果您的系统P3.0/P3.1连接到RS-485电路，推荐](#)

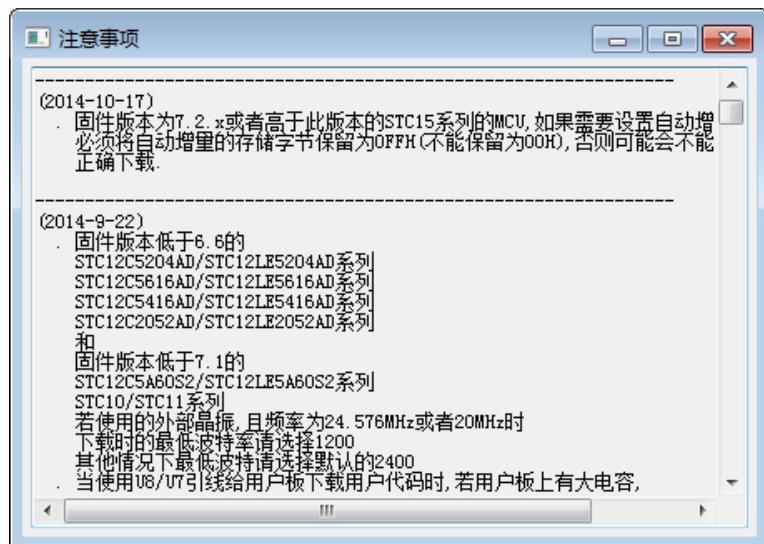
[在选项里选择“下次冷启动需要P1.0/P1.1 = 0,0才可以下载用户程序”](#)

这样冷启动后如 P1.0, P1.1不同时为0, 单片机直接运行用户程序，免得由于RS-485总线上的乱码造成单片机反复判断乱码是否为合法，浪费几百mS的时间，其实如果你的系统本身P3.0, P3.1就是做串口使用，也建议选择P1.0/P1.1 = 0/0才可下载用户程序，以便下次冷启动直接运行用户程序。

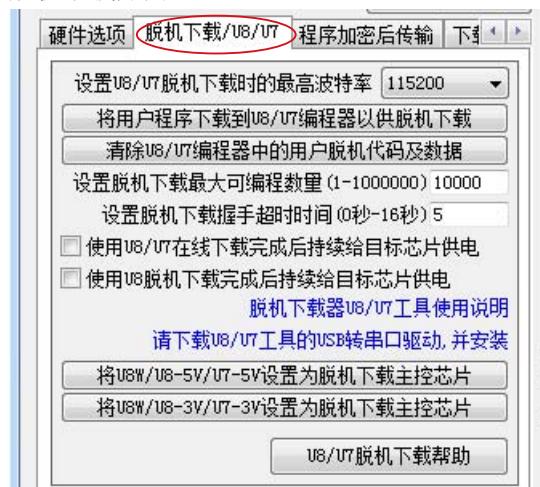
(5). RS-232转换器可选用MAX232/SP232(4.5~5.5V), MAX3232/SP3232(3V~5.5V).

STC MCU Limited.

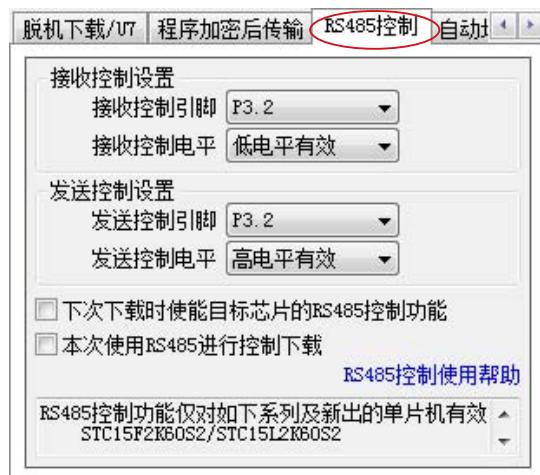
点击界面上的注意/帮助按钮后出现下面的对话框:



脱机下载界面:



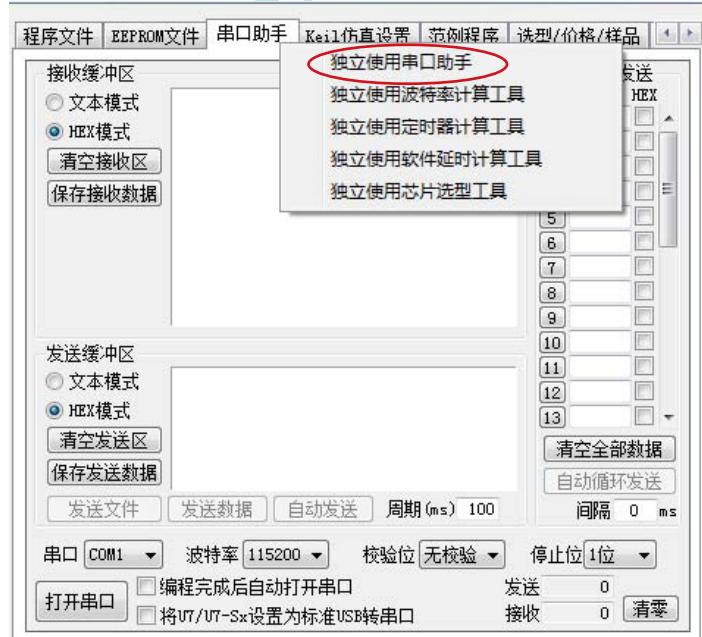
RS485控制界面:



串口助手界面:



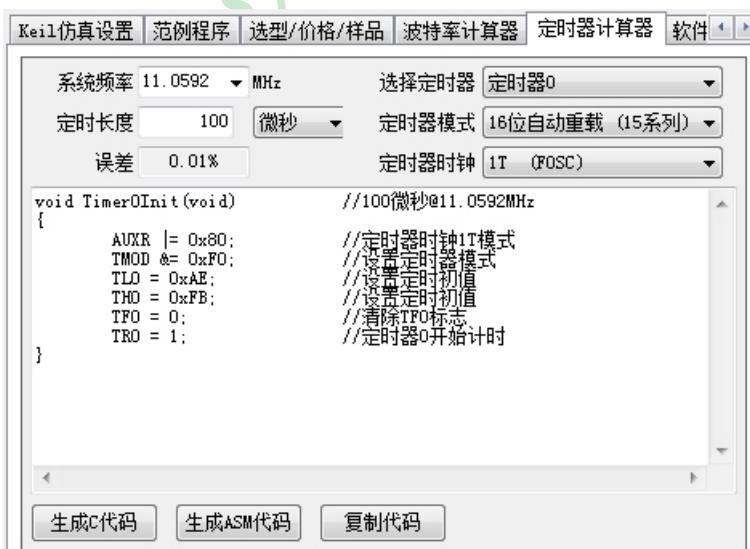
在串口助手工具选择页上单击鼠标右键进行选择，可以将串行口助手从STC-ISP下载编程软件的主界面中独立出来(如下所示)，关闭独立使用的工具可以再次返回主界面。



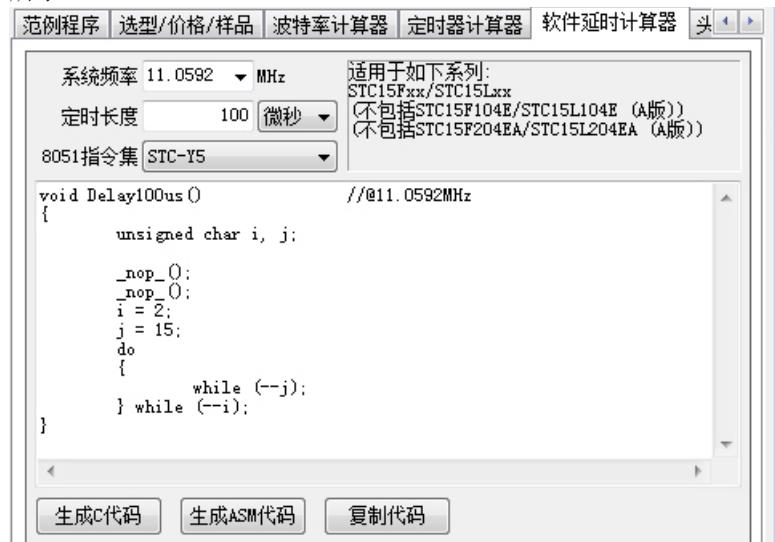
最新的STC-ISP-V6.85软件集成了波特率计算器，利用波特率计算器可以很方便地求出波特率，并可以生成相应的代码(C或ASM代码)。波特率计算器界面如下所示：



最新的STC-ISP-V6.85软件还集成了定时器计算器，定时器计算器也可以生成相应的代码(C或ASM代码)，根据用户的设置对定时器的各相关寄存器进行初始化。定时器计算器界面如下所示：

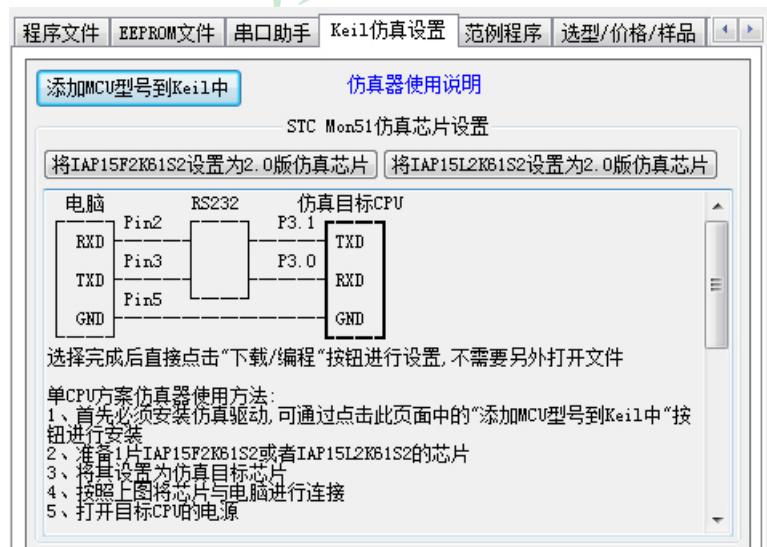


另外，最新的STC-ISP-V6.85软件还集成了软件延时计算器，软件延时计算器也可以生成相应的代码(C或ASM代码)，根据用户的设置可以生成相应的延时子函数。软件延时计算器界面如下所示：



除串口助手外，波特率计算器、定时器计算器、软件延时计算器都可以从STC-ISP下载编程软件的主界面中独立出来，关闭独立使用的工具可以再次返回主界面。

最新的STC-ISP-V6.85软件还设计了“Keil仿真设置”选项，如下图所示



最新的STC-ISP-V6.85软件还包含了头文件，供用户查询和复制。头文件如下所示：

```

单片机系列 STC15F4Kxx/STC15L4Kxx/IAP15F4K61S2/IAP15L4K61S2 Series

//包含本头文件后,不用另外再包含"REG51.H"
//内核特殊功能寄存器      // 复位值   描述
sfr ACC      = 0x00; //0000,0000 累加器Accumulator
sfr B        = 0xF0; //0000,0000 B寄存器
sfr PSW      = 0x00; //0000,0000 程序状态字
sbit CY     = PSW^7;
sbit AC     = PSW^6;
sbit FO     = PSW^5;
sbit RS1    = PSW^4;
sbit RSO    = PSW^3;
sbit OV     = PSW^2;
sbit P      = PSW^0;
sfr SP      = 0x81; //0000,0111 堆栈指针
sfr DPL    = 0x82; //0000,0000 数据指针低字节
sfr DPH    = 0x83; //0000,0000 数据指针高字节

//I/O 口特殊功能寄存器

```

III

保存文件 复制代码 添加MCU型号到Keil中

另外，用户还可以在最新的STC-ISP-V6.85软件中查询STC系列单片机的选型和价格。

型号	工作电压(V)	程序空间	SRAM	EEPROM	I/O	定时器	晶振
STC15F2K08S2	5.5-3.8	8K	2048	53K	42	6	
STC15F2K16S2	5.5-3.8	16K	2048	45K	42	6	
STC15F2K24S2	5.5-3.8	24K	2048	37K	42	6	
STC15F2K32S2	5.5-3.8	32K	2048	29K	42	6	
STC15F2K40S2	5.5-3.8	40K	2048	21K	42	6	
STC15F2K48S2	5.5-3.8	48K	2048	13K	42	6	
STC15F2K56S2	5.5-3.8	56K	2048	5K	42	6	
STC15F2K60S2	5.5-3.8	60K	2048	1K	42	6	
IAP15F2K61S2	5.5-3.8	61K	2048	IAP	42	6	
STC15L2K08S2	3.6-2.4	8K	2048	53K	42	6	
STC15L2K16S2	3.6-2.4	16K	2048	45K	42	6	
STC15L2K24S2	3.6-2.4	24K	2048	37K	42	6	

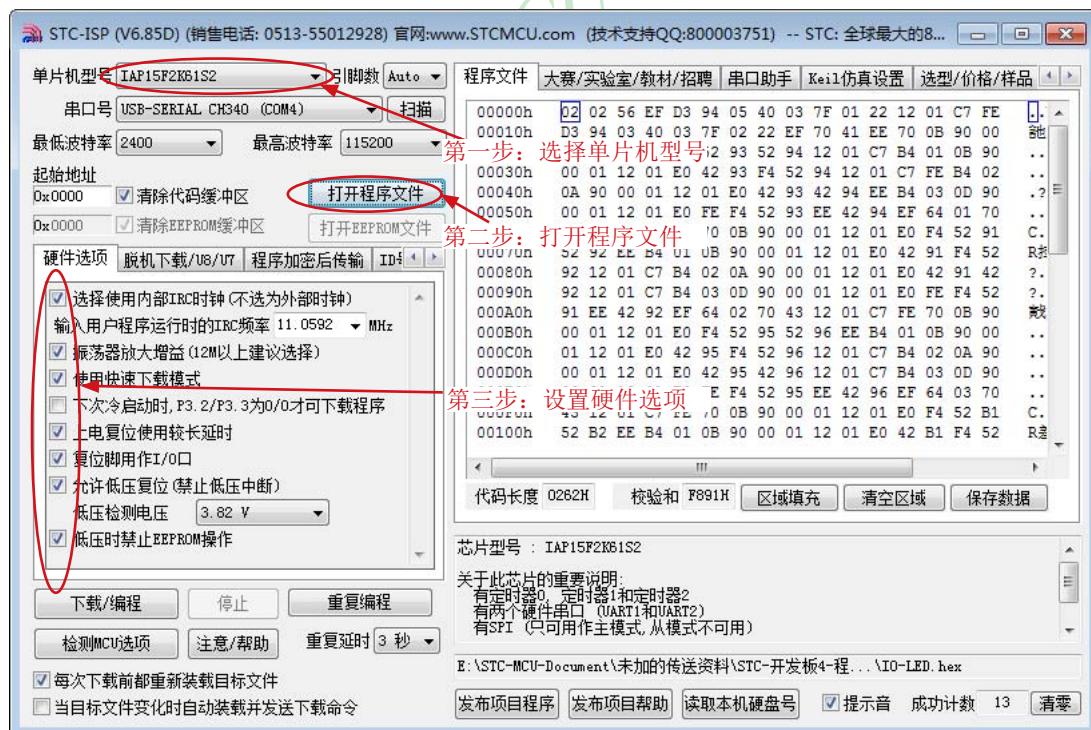
10.3.8 STC-ISP控制软件(Ver6.85)发布项目程序使用说明

发布项目程序功能主要是将用户的程序代码与相关的选项设置打包成为一个可以直接对目标芯片进行下载编程的超级简单的用户自己界面的可执行文件。

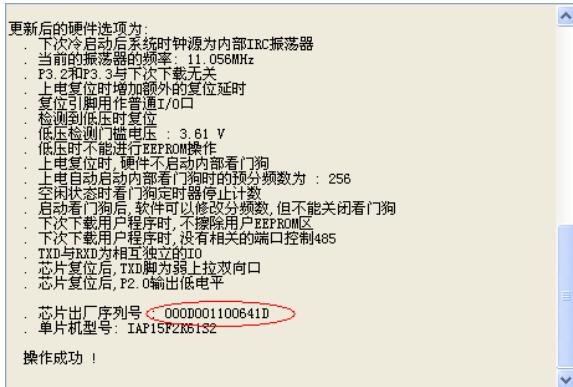
关于界面，用户可以自己进行定制（用户可以自行修改发布项目程序的标题、按钮名称以及帮助信息），同时用户还可以指定目标电脑的硬盘号和目标芯片的ID号，指定目标电脑的硬盘号后，便可以控制发布应用程序只能在指定的电脑上运行(防止烧录人员将程序轻易从电脑盗走,如通过网络发走,如通过U盘拷走,防不胜防,当然盗走你的电脑那就没办法那,所以STC的脱机下载工具比电脑烧录安全,能限制可烧录芯片数量,让前台文员小姐烧,让老板娘烧都可以)，拷贝到其它电脑，应用程序不能运行。同样的，当指定了目标芯片的ID号后，那么用户代码只能下载到具有相应ID号的目标芯片中(对于一台设备要卖几千万的产品特别有用---坦克,可以发给客户自己升级,不需冒着生命危险跑到战火纷飞的伊拉克升级软件啦)，对于ID号不一致的其它芯片，不能进行下载编程。

发布项目程序详细的操作步骤如下：

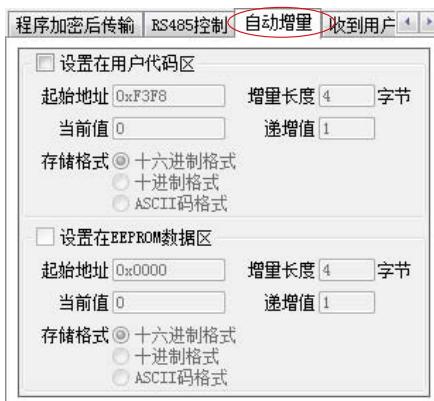
- 1、首先选择目标芯片的型号
- 2、打开程序代码文件
- 3、设置好相应的硬件选项



4、试烧一下芯片，并记下目标芯片的ID号，如下图所示，该芯片的ID号即为“000D001100641D”（如不需要对目标芯片的ID号进行校验，可跳过此步）



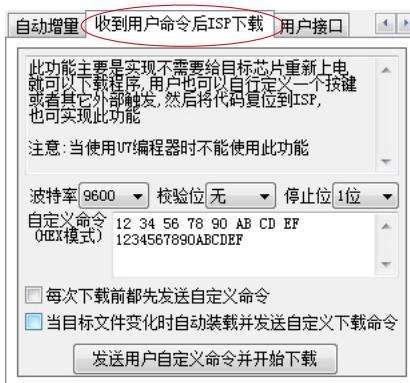
5、设置自动增量（如不需要自动增量，可跳过此步）



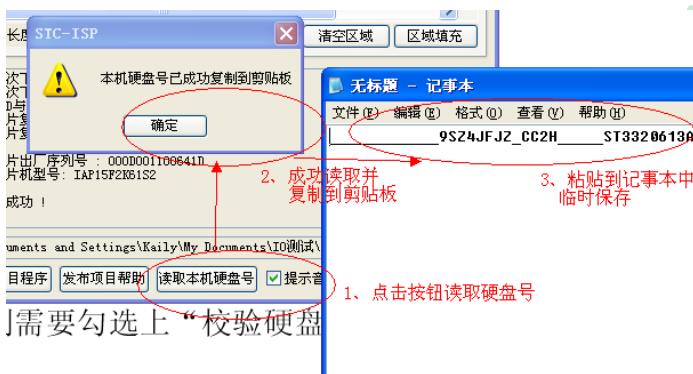
6、设置RS485控制信息（如不需要RS485控制，可跳过此步）



7、设置“收到用户命令后ISP下载”（如不需要此功能，可跳过此步）



8、点击界面上的“读取本机硬盘号”按钮，并记下目标电脑的硬盘号（如不需要对目标电脑的硬盘号进行校验，可跳过此步）

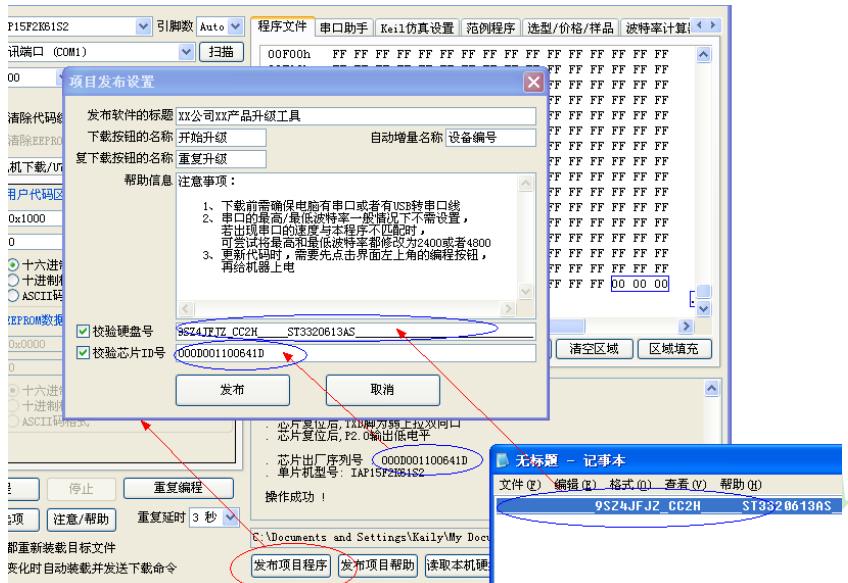


9、点击“发布项目程序”按钮，进入发布应用程序的设置界面。

10、根据各自的需要，修改发布软件的标题、下载按钮的名称、重复下载按钮的名称、自动增量的名称以及帮助信息

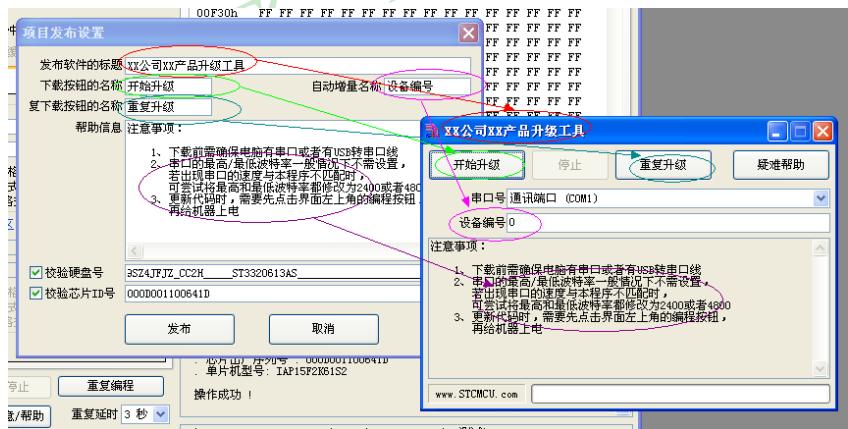
11、若需要校验目标电脑的硬盘号，则需要勾选上“校验硬盘号”，并在后面的文本框内输入前面所记下的目标电脑的硬盘号

12、若需要校验目标芯片的ID号，则需要勾选上“校验芯片ID号”，并在后面的文本框内输入前面所记下的目标芯片的ID号



校验目标电脑的硬盘号，则需要勾选上“校验硬盘号”

13、最后点击发布按钮，将项目发布程序保存，即可得到相应的可执行文件。如下图，设置界面中所定制的内容与发布文件是一一对应的。



注意：

校验硬盘号与校验目标芯片ID号的功能仅对如下系列及新出的单片机有效：
 STC15F2K60S2/STC15L2K60S2
 IAP15F2K61S2/IAP15L2K61S2
 STC15F101W/STC15L101W
 IAP15F105W/STC15L105W
 STC15W104SW/IAP15W105W

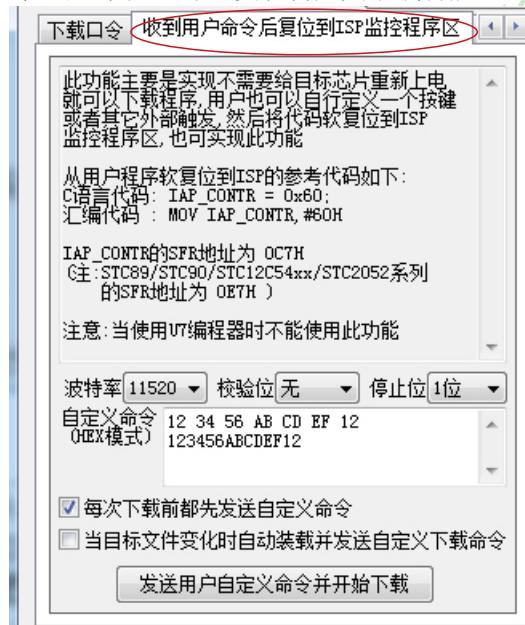
10.3.9 运行用户程序时收到用户命令后自动启动ISP下载(不停电)

“运行用户程序时收到用户命令后自动启动ISP下载”（即软件中的“收到用户命令后ISP下载”）与“程序加密后传输”是两种完全不同功能。相对“程序加密后传输”的功能而言，“运行用户程序时收到用户命令后自动启动ISP下载”的功能要简单一些。

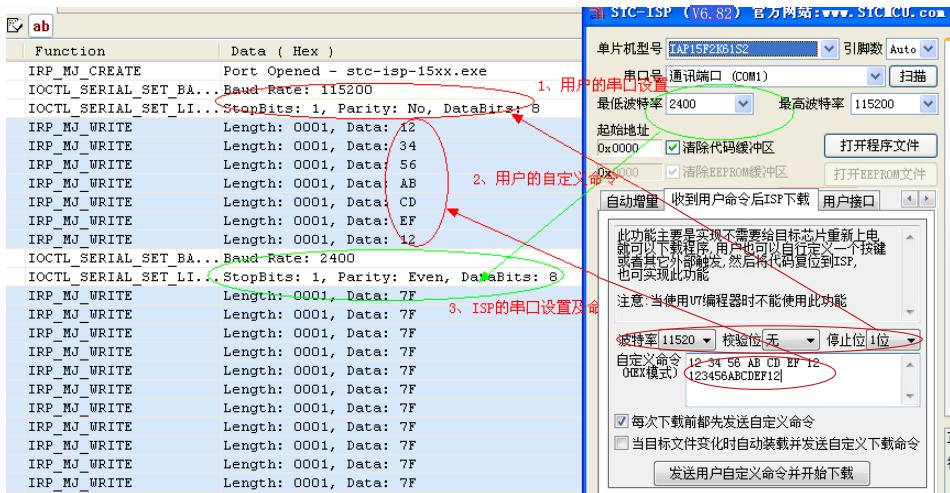
具体的功能为：电脑或脱机下载板在开始发送真正的ISP下载编程握手命令前，先发送用户自定义的一串命令（关于这一串串口命令，用户可以根据自己在应用程序中的串口设置来设置波特率、校验位以及停止位），然后再立即发送ISP下载编程握手命令。

“运行用户程序时收到用户命令后自动启动ISP下载”这一功能主要是在项目的早期开发阶段，实现不断电（不用给目标芯片重新上电）即可下载用户代码。具体的实现方法是：用户需要在自己的程序中加入一段检测自定义命令的代码，当检测到后，执行一句“MOV IAP_CONTR,#60H”的汇编代码或者“IAP_CONTR = 0x60;”的C语言代码，MCU就会自动复位到ISP区域执行ISP代码。

如下图所示，将自定义命令设置为波特率为115200、无校验位、一位停止位的命令序列：0x12、0x34、0x56、0xAB、0xCD、0xEF、0x12。当勾选上“每次下载前都先发送自定义命令”的选项后，即可实现自定义下载功能



点击“发送用户自定义命令开始下载”或者点击界面左下角的“下载/编程”按钮，应用程序便会发送如下所示的串口数据



10.3.10 用户接口

STC-ISP-V6.85下载编程软件新增了用户接口软件，如下图所示。用户接口功能主要实现了保留用户芯片中的重要信息（如：序列号）不被破坏的作用。



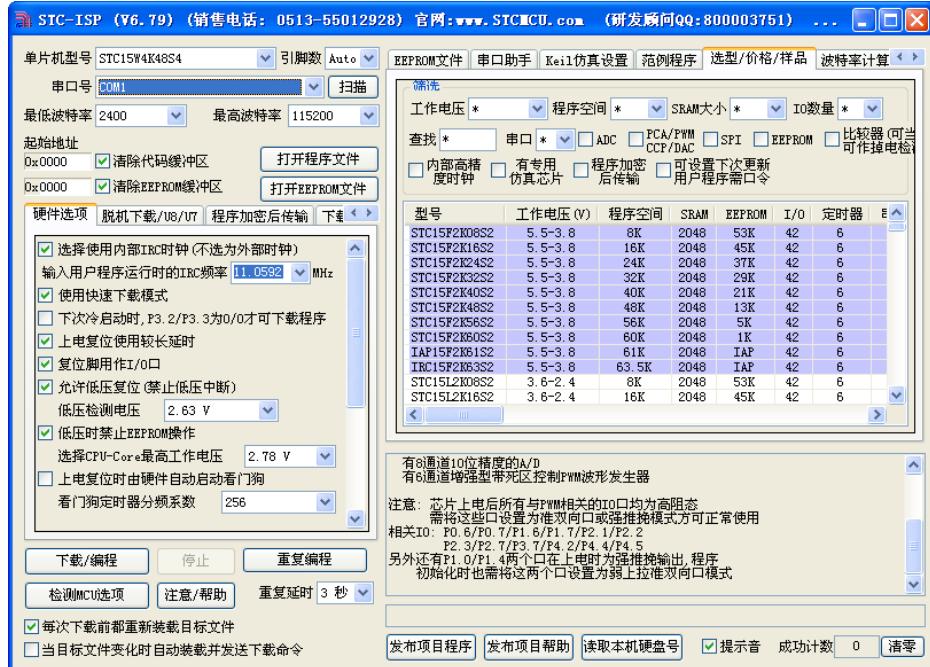
使用用户接口功能时，PC机或者U7编程器首先与用户单片机通讯，将单片机的重要信息（如：序列号等）读取出来并保存，然后用户可以设置发送给用户代码的自定义命令（如设置发送给用户代码的读数据命令或复位命令），用户代码可以接收自定义命令。当用户代码收到复位命令后可以控制目标单片机自动复位，若用户未设置复位命令，则用户需手动给目标单片机重新上电，当目标单片机上电复位后，就开始更新代码了，此时更新的代码包括上述PC机或U7编程器所保存的重要信息和用户新代码，即将PC机或U7编程器所保存的重要信息和用户新代码一并写入了目标单片机中，从而实现了保留目标单片机中的重要信息不被破坏的目的。

注意：只有使用普通串口或USB转串口直接对单片机进行在线下载或者使用U8编程器进行脱机下载时，用户接口功能才可用；当使用U8编程器在线联机下载时，用户接口功能并不可用。

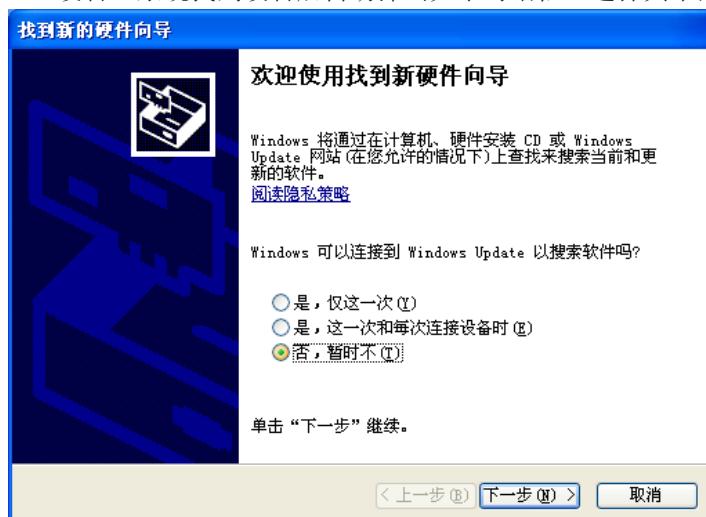
13.3.11 STC-USB驱动程序安装说明

13.3.11.1 Windows XP操作系统下的STC-USB驱动程序安装说明

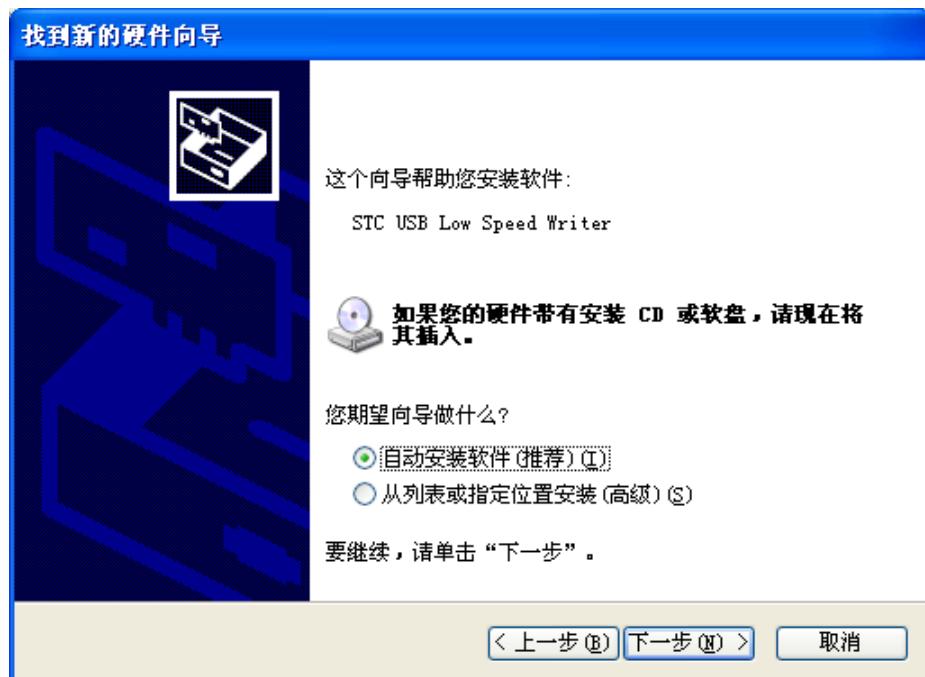
打开V6.82版（或者更新的版本）的STC-ISP下载软件，下载软件会自动将驱动文件复制到相关的系统目录。



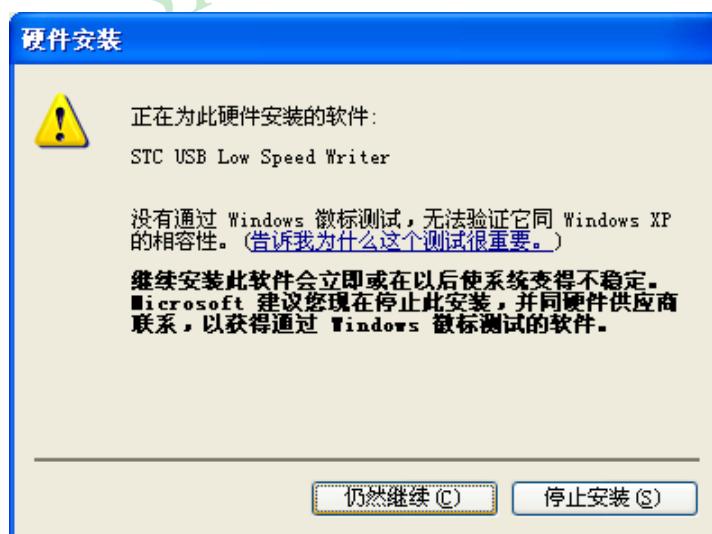
插入USB设备，系统找到设备后自动弹出如下对话框，选择其中的“否，暂时不”项



在下面的对话框中选择“自动安装软件(推荐)”项



在弹出的下列对话框中, 选择“仍然继续”按钮



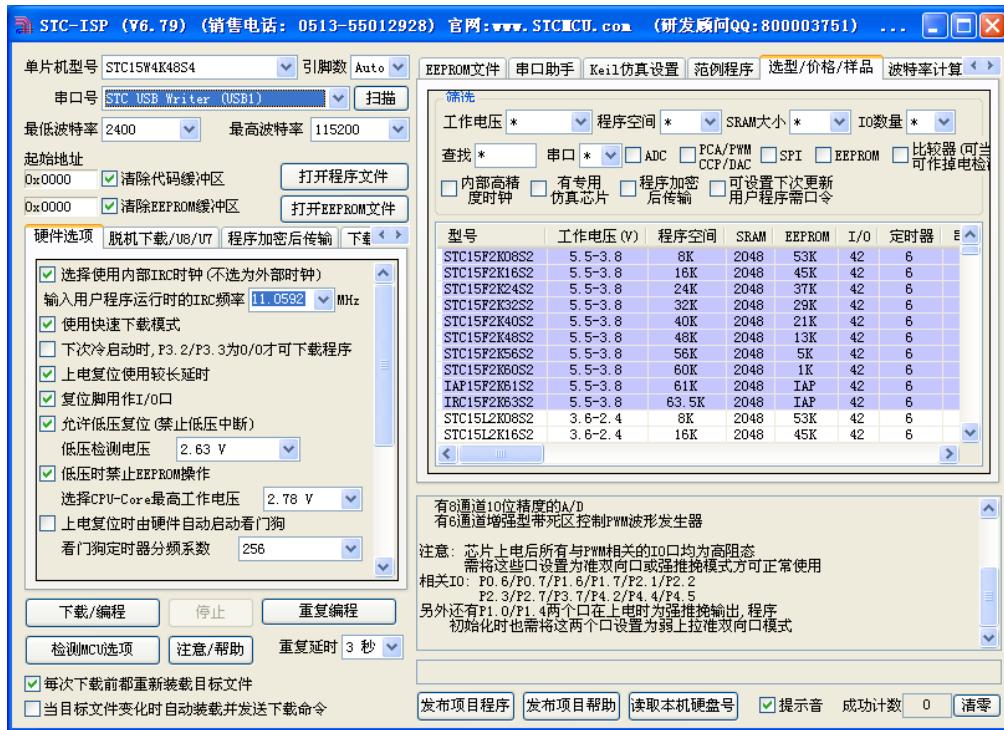
接着系统会自动安装驱动, 如下图



出现下面的对话框表示驱动安装完成

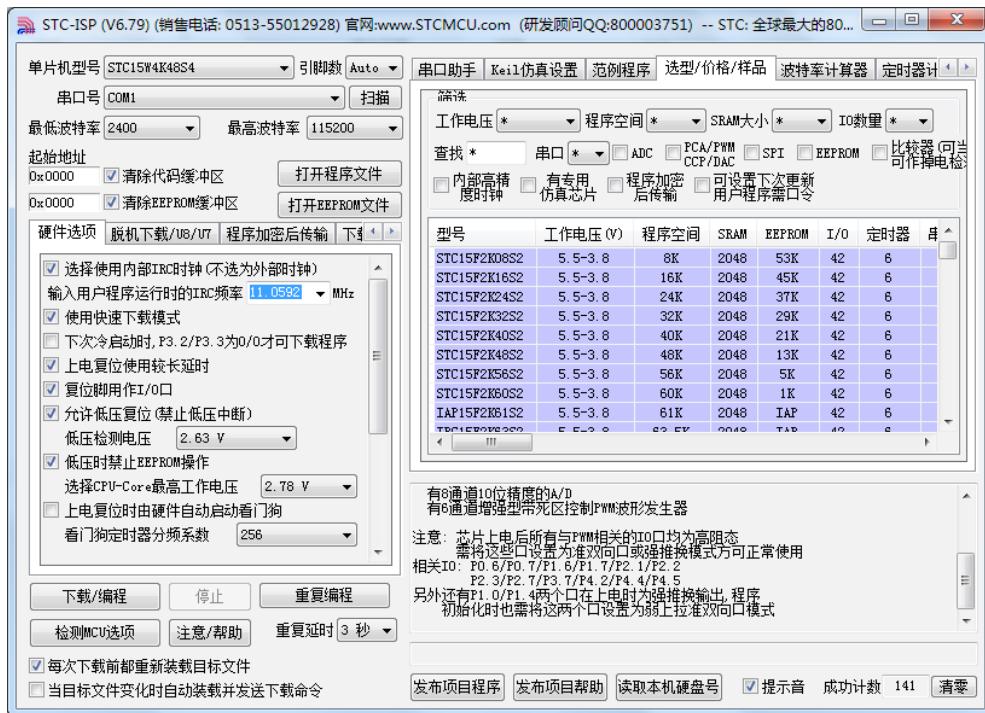


此时，之前打开的STC-ISP下载软件中的串口号列表会自动选择所插入的USB设备，并显示设备名称为“STC USB Writer (USB1)”，如下图：



13.3.11.2 Windows 7 (32位) 操作系统下的STC-USB驱动程序安装说明

打开V6.82版（或者更新的版本）的STC-ISP下载软件，下载软件会自动将驱动文件复制到相关的系统目录



插入USB设备，系统找到设备后会自动安装驱动。安装完成后会有如下的提示框。



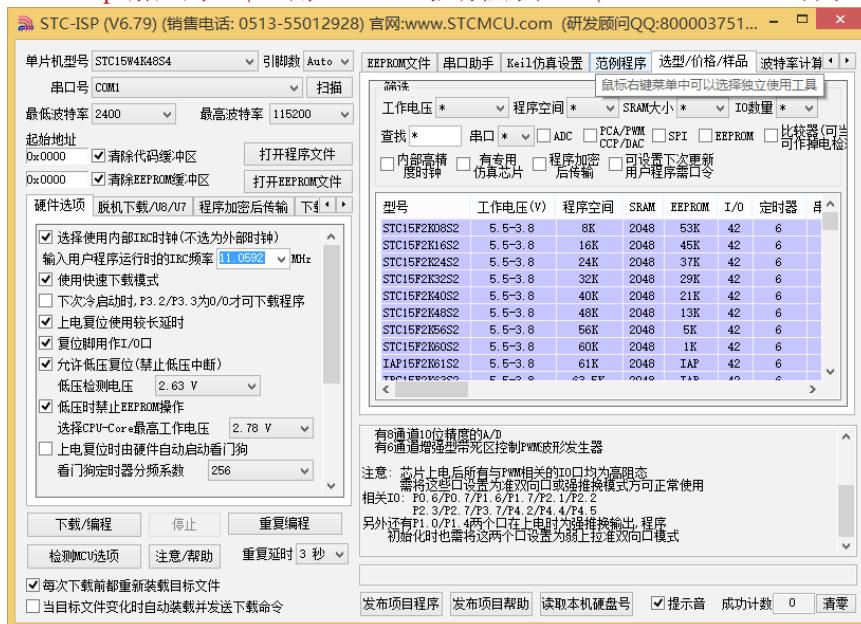
此时，之前打开的STC-ISP下载软件中的串口号列表会自动选择所插入的USB设备，并显示设备名称为“STC USB Writer (USB1)”，如下图：



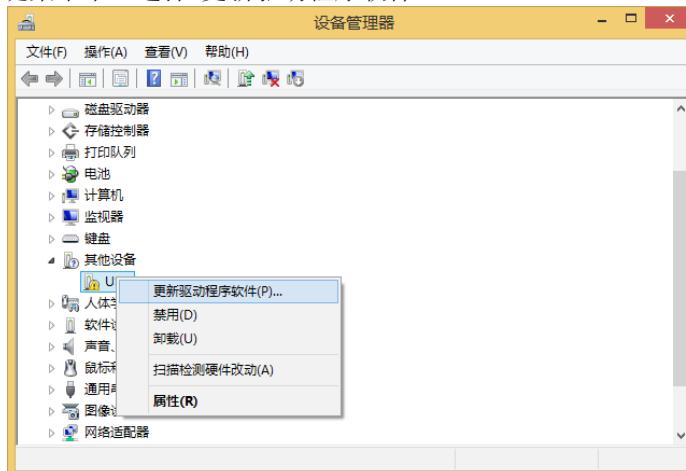
注：若Windows 7下，系统并没有自动安装驱动，则驱动的安装方法请参考Windows 8（32位）的安装方法

13.3.11.3 Windows 8 (32位) 操作系统下的STC-USB驱动程序安装说明

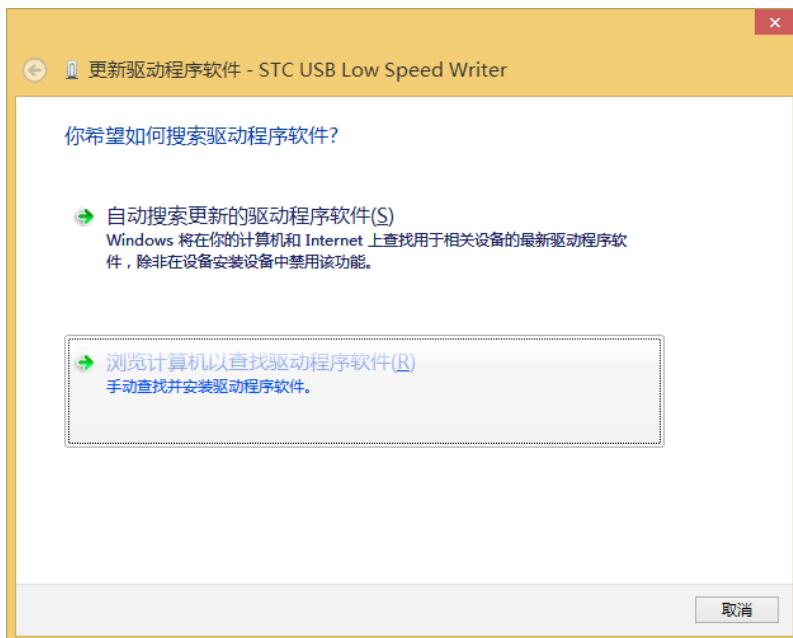
打开V6.82版（或者更新的版本）的STC-ISP下载软件（由于权限的原因，在Windows 8中下载软件不会将驱动文件复制到相关的系统目录，需要用户手动安装。首先从STC官方网站下载“stc-isp-15xx-V6.82.zip”（或更新版本），下载后解压到本地磁盘，则STC-USB的驱动文件也会被解压到当前解压目录中的“STC-USB Driver”中（例如将下载的压缩文件“stc-isp-15xx-V6.82.zip”解压到“F:\”，则STC-USB驱动程序在“F:\STC-USB Driver”目录中））



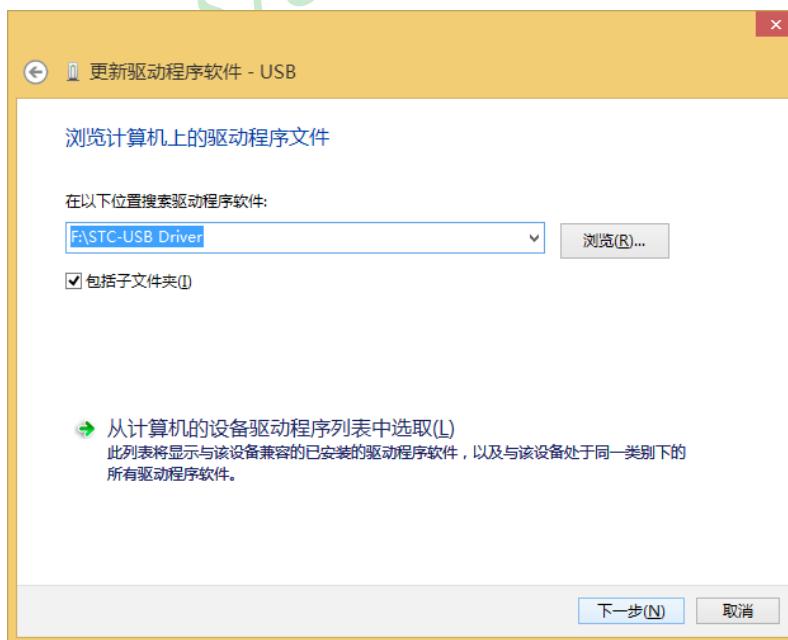
插入USB设备，并打开“设备管理器”。找到设备列表中带黄色感叹号的USB设备，在设备的右键菜单中，选择“更新驱动程序软件”



在下面的对话框中选择“浏览计算机以查找驱动程序软件”



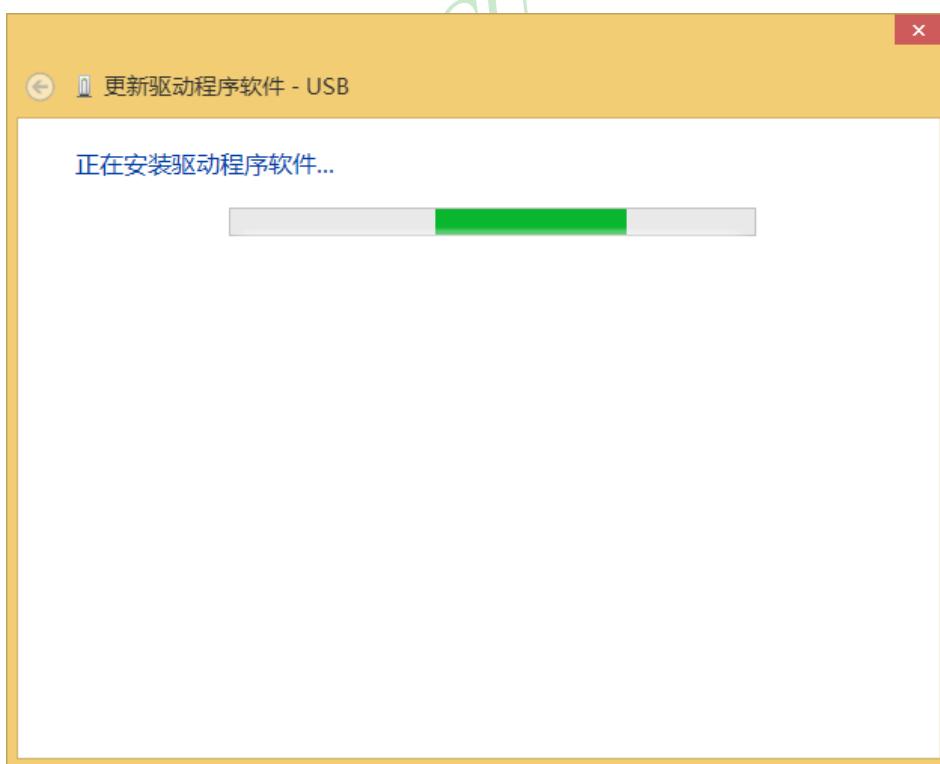
单击下面对话框中的“浏览”按钮，找到之前STC-USB驱动程序的存放目录（例如：之前的示例目录为“F:\STC-USB Driver”，用户将路径定位到实际的解压目录）



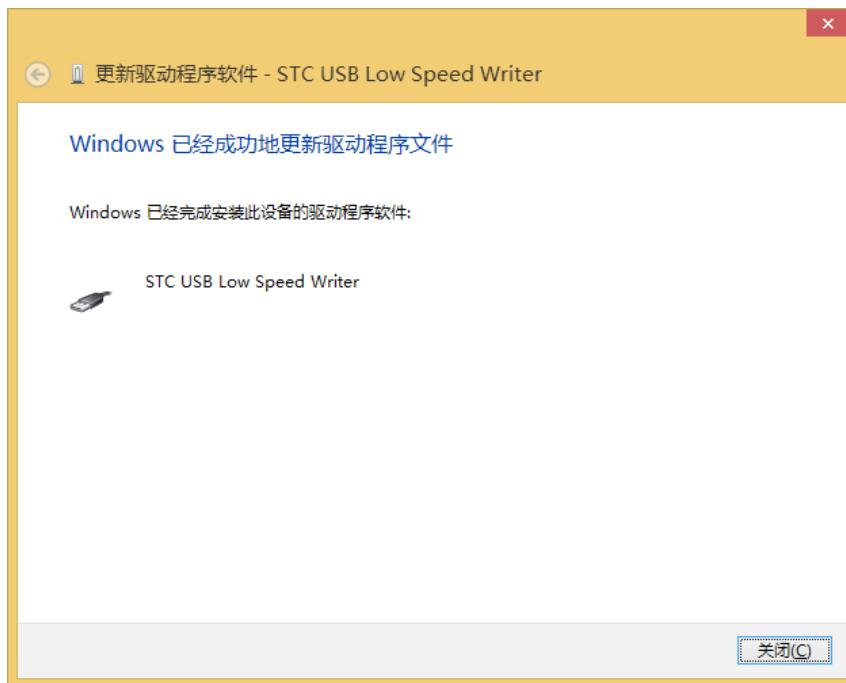
驱动程序开始安装时，会弹出如下对话框，选择“始终安装此驱动程序软件”



接下来，系统会自动安装驱动，如下图



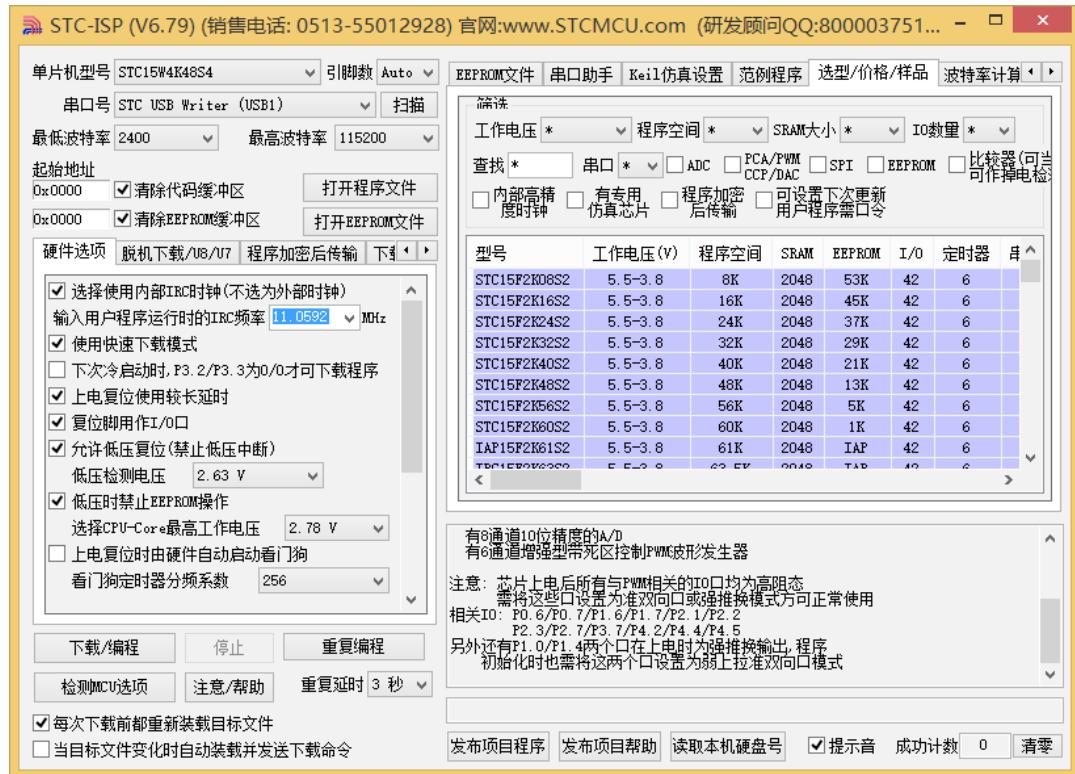
出现下面的对话框表示驱动安装完成



此时在设备管理器中，之前带有黄色感叹号的设备，此时会显示为“STC USB Low Speed Writer”的设备名



在之前打开的STC-ISP下载软件中的串口号列表会自动选择所插入的USB设备，并显示设备名称为“STC USB Writer (USB1)”，如下图：



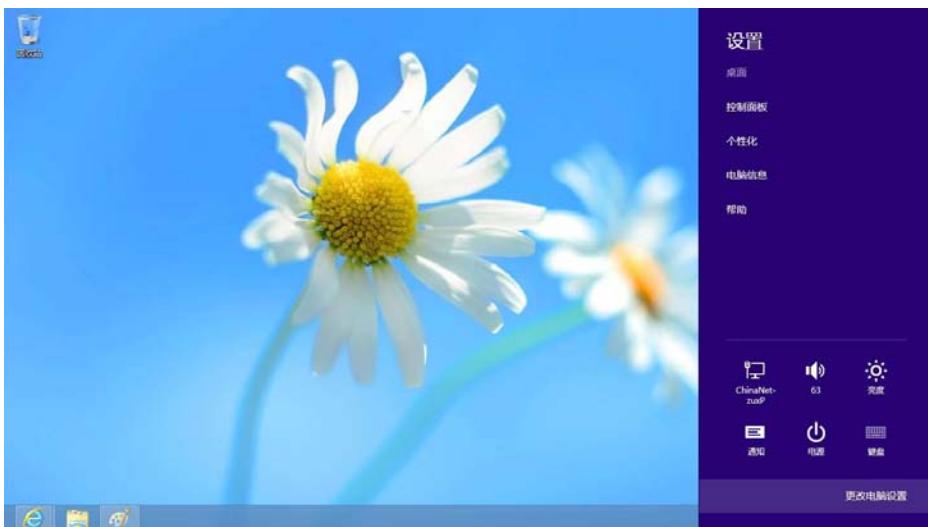
13.3.11.4 Windows 8 (64位) 操作系统下的STC-USB驱动程序安装说明

由于Windows8 64位操作系统在默认状态下，对于没有数字签名的驱动程序是不能安装成功的。所以在安装STC-USB驱动前，需要按照如下步骤，暂时跳过数字签名，即可顺利安装成功。

首先将鼠标移动到屏幕的右下角，选择其中的“设置”按钮



然后在设置界面中选择“更改电脑设置”项



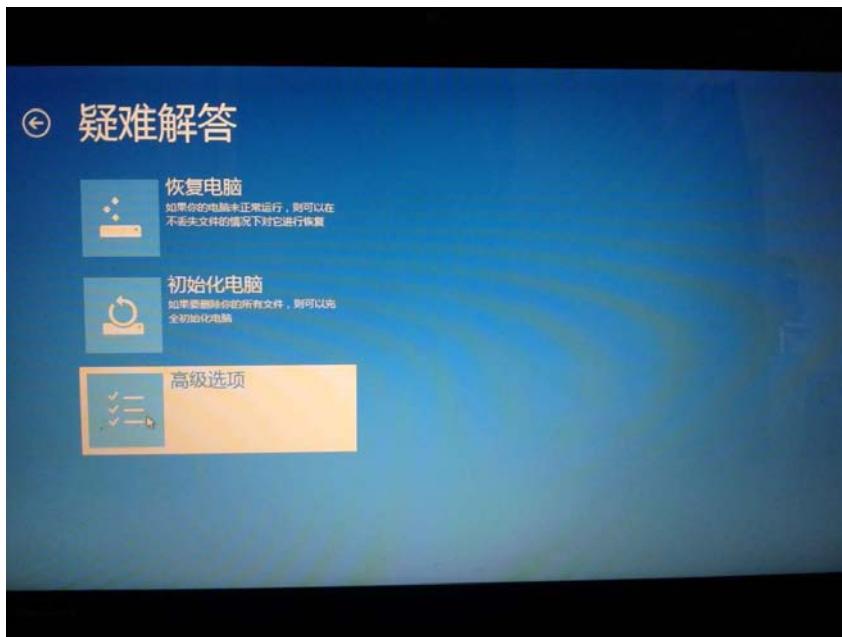
在电脑设置中，选择“常规”属性页中“高级启动”项下面的“立即启动”按钮



在下面的界面中，选择“疑难解答”项



然后选择“疑难解答”中的“高级选项”



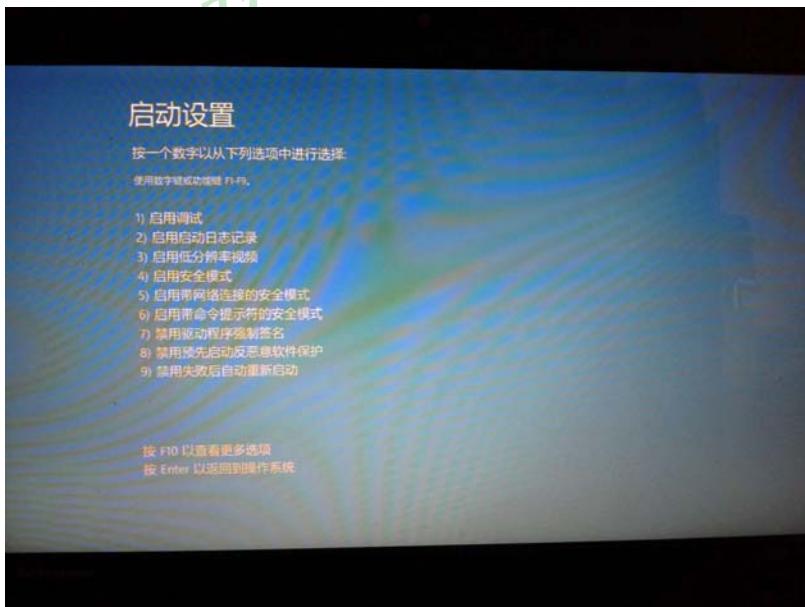
在下面的“高级选项”界面中，选择“启动设置”



在下面的“启动设置”界面中，单击“重启”按钮对电脑进行重新启动



在电脑重新启动后会自动进入如下图所示的“启动设置”界面，按数字键“7”或者按功能键“F7”选择“禁用驱动程序强制签名”进行启动



启动到Windows 8后，按照[Windows 8（32位）的安装说明](#)即可完成驱动的安装

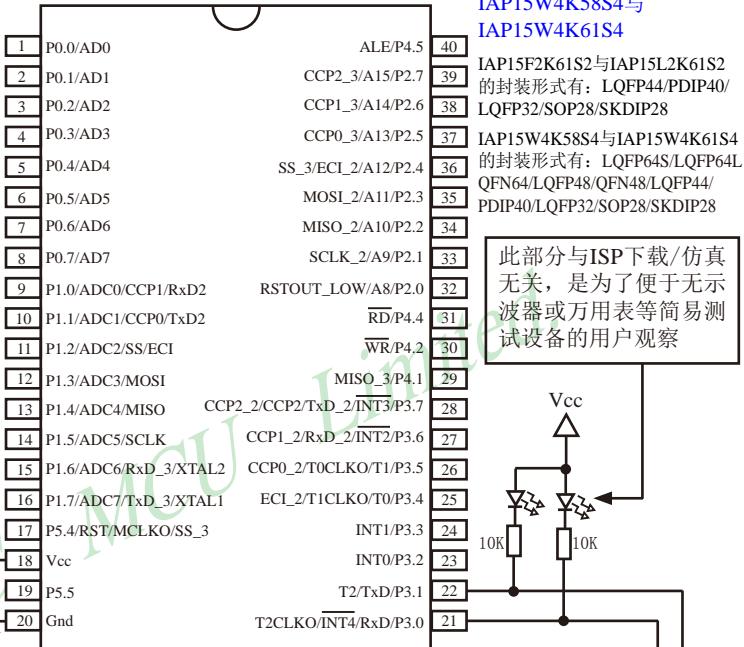
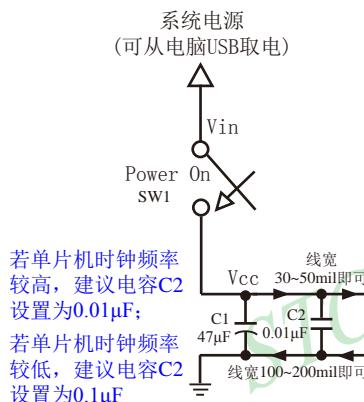
13.4 STC仿真器说明指南(建议串口放在P3.6/P3.7或P1.6/P1.7上)

1. 仿真器的参考硬件图

(1) 利用RS-232转换器连接电脑的的仿真应用线路图

特别注意： P0 口可复用为地址(Address)/数据(Data)总线使用，不是作A/D转换使用。A/D转换通道在P1口。

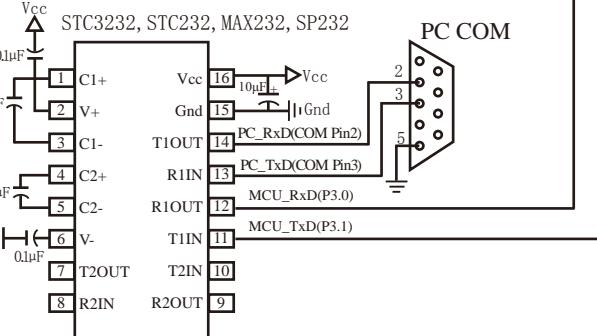
因此：管脚图中P0.x/ADx是指P0.x管脚可作为地址(Address)/数据(Data)总线使用，而P1.x/ADCx才是指P1.x管脚可作为A/D转换通道使用。



开始仿真前, 须先给目标芯片上电, 再点击Keil菜单栏中的Debug->Start/Stop Debug或按“Ctrl+F5”开始调试

注意：因[P3.0, P3.1]作下载/仿真用(下载/仿真接口仅可用[P3.0, P3.1])，故建议用户将串口1放在[P3.6/RxD_2, P3.7/TxD_2]或[P1.6/RxD_3, P1.7/TxD_3]上；若用户未将串口1切换到[P3.6/RxD_2, P3.7/TxD_2]或[P1.6/RxD_3, P1.7/TxD_3]，而是将[P3.0/RxD, P3.1/TxD]用作串口1，则务必在ISP编程时在STC-ISP软件的硬件选项中勾选“下次冷启动时, P3.2/P3.3为0/0时才可以下载程序”

STC 单片机仿真应用线路图



内部高可靠复位，可彻底省掉外部复位电路，当然也可以使用外部复位电路

P5.4/RST/MCLKO脚出厂时默认为I/O口，可以通过STC-ISP编程器将其设置为RST复位脚(高电平复位)。

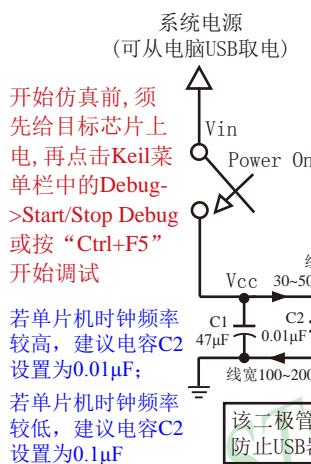
内部集成高精度R/C时钟($\pm 0.3\%$)， $\pm 1\%$ 温飘(-40°C ~ +85°C)，常温下温飘 $\pm 0.6\%$ (-20°C ~ +65°C)，5MHz~35MHz宽范围可设置，可彻底省掉外部昂贵的晶振，当然也可以使用外部晶振

建议在Vcc和Gnd之间就近加上电源去耦电容C1(47μF), C2(0.01μF), 可去除电源线噪声，提高抗干扰能力

(2) 利用USB转串口连接电脑的仿真典型应用线路图

特别注意: P0口可复用为地址(Address)/数据(Data)总线使用, 不是作A/D转换使用。A/D转换通道在P1口。

因此: 管脚图中P0.x/ADx是指P0.x管脚可作为地址(Address)/数据(Data)总线使用, 而P1.x/ADCx才是指P1.x管脚可作为A/D转换通道使用。



建议选用CH340G(管脚与CH341不兼容, 但成本更低, 价格低于RMB¥1.1元), 也可以选择PL2303(价格低于RMB¥1.0元), 详情请查询www.wch.cn

PL2303的生产厂家过多, 兼容性不一致, 建议尽量选用CH340G

注意: 因[P3.0, P3.1]作下载/仿真用(下载/仿真接口仅可用[P3.0, P3.1]), 故建议用户将串口1放在[P3.6/RxD_2, P3.7/TxD_2]或[P1.6/RxD_3, P1.7/TxD_3]上; 若用户未将串口1切换到[P3.6/RxD_2, P3.7/TxD_2]或[P1.6/RxD_3, P1.7/TxD_3], 而是将[P3.0/RxD, P3.1/TxD]用作串口1, 则务必在ISP编程时在STC-ISP软件的硬件选项中勾选“下次冷启动时, P3.2/P3.3为0/0时才可以下载程序”

内部高可靠复位, 可彻底省掉外部复位电路

P5.4/RST/MCLK0脚出厂时默认为I/O口, 可以通过STC-ISP编程器将其设置为RST复位脚(高电平复位).

内部集成高精度R/C时钟($\pm 0.3\%$), $\pm 1\%$ 温飘(-40°C ~ +85°C), 常温下温飘 $\pm 0.6\%$ (-20°C ~ +65°C), 5MHz~35MHz宽范围可设置, 可彻底省掉外部昂贵的晶振

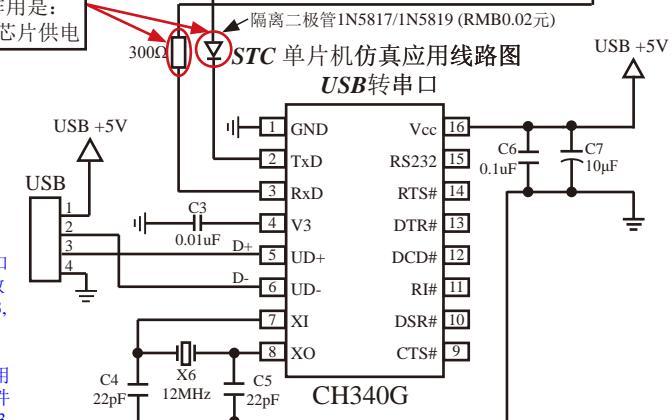
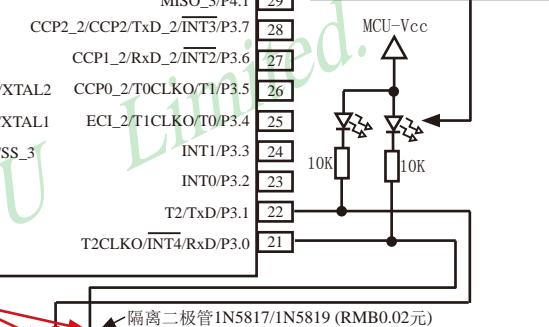
建议在Vcc和Gnd之间就近加上电源去耦电容C1(47μF), C2(0.01μF), 可去除电源线噪声, 提高抗干扰能力

目前支持仿真的芯片只有IAP15F2K61S2, IAP15L2K61S2, IAP15W4K58S4与IAP15W4K61S4

IAP15F2K61S2与IAP15L2K61S2的封装形式有: LQFP44/PDIP40/LQFP32/SOP28/SKIDIP28

IAP15W4K58S4与IAP15W4K61S4的封装形式有: LQFP64S/LQFP64/QFN64/LQFP48/QFN48/LQFP44/PDIP40/LQFP32/SOP28/SKIDIP28

此部分与ISP下载/仿真无关, 是为了便于示波器或万用表等简易测试设备的用户观察



2. 软件环境

对于汇编语言程序,复位入口的程序必须是长跳转指令,可使用如下语句

```
ORG    0000H          ;复位入口地址
LJMP   RESET          ;使用LJMP指令
...
ORG    100H          ;其它中断向量
...
ORG    100H          ;用户代码地址
RESET:               ;复位入口
...
...                 ;用户代码
```

3. 仿真代码占用的资源

程序空间 :仿真代码占用了程序区最后6K字节的空间

如果用IAP15F2K61S2/IAP15L2K61S2单片机仿真时, 用户程序只能占55K (0x0000~0xDBFF) 空间, 用户程序不要使用从0xDC00到0xF3FF的6K字节空间
常规RAM (data,idata) : 0字节

XRAM(xdata) : 768字节(0x0400 – 0x06FF, 用户在程序中不要使用)

I/O : P3.0 / P3.1

用户在程序中不得操作P3.0/P3.1, 不要使用INT4/T2CLK0/P3.0, 不要使用T2/P3.1
不要使用外部中断INT4, 不要使用T2的时钟输出功能, 不要使用T2的外部计数功能

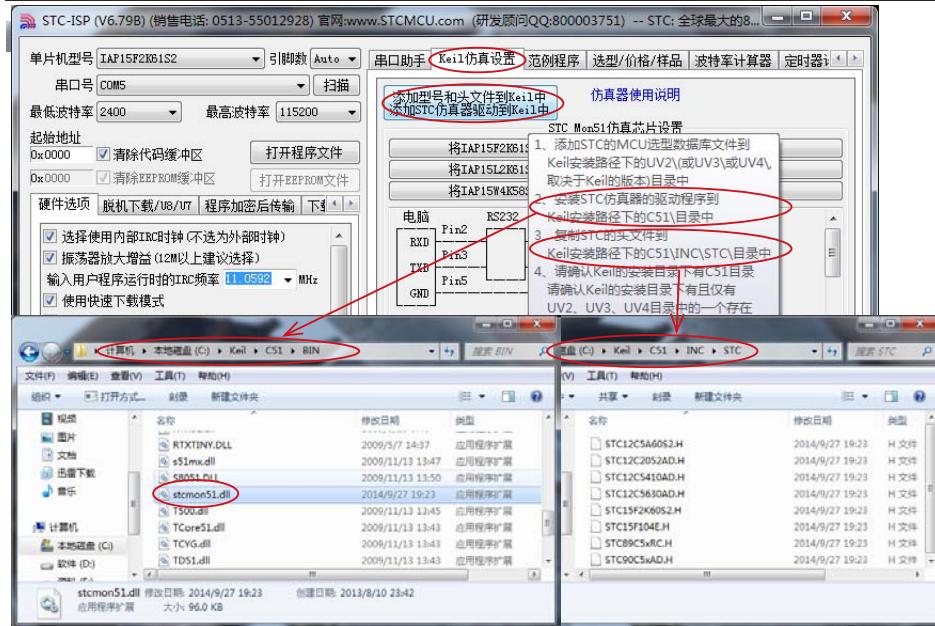
**对于IAP型号单片机, 对EEPROM的操作是通过对多余不用的
程序区进行IAP模拟实现的, 此部分要修改程序(IAP起始地址)。**

如IAP15F2K61S2单片机的EEPROM区的位置如右图所示。



4. 仿真器操作步骤

(1) 安装Keil版本的仿真驱动, 如下图所示:

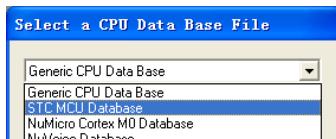


如上图，首先选择“Keil仿真设置”页面，点击“添加MCU型号到Keil中”，在出现的如下的目录选择窗口中，定位到Keil的安装目录(一般可能为“C:\Keil\”)，“确定”后出现下图中右边所示的提示信息，表示安装成功。添加头文件的同时也会安装STC的Monitor51仿真驱动STCMON51.DLL，驱动与头文件的安装目录如上图所示。

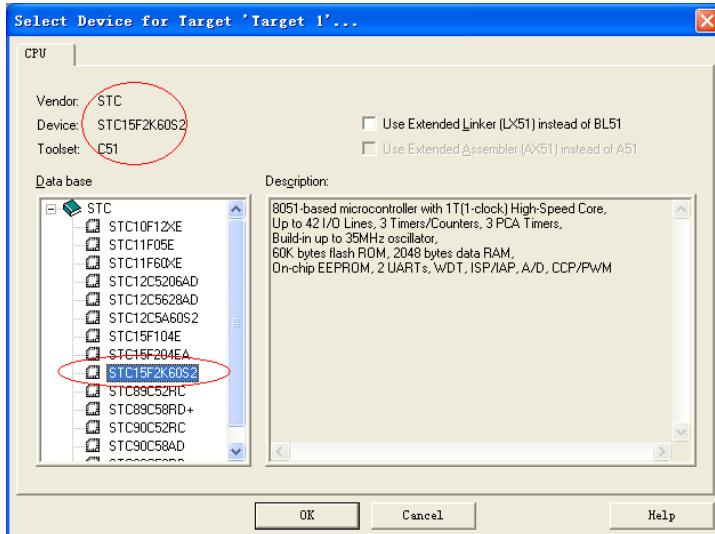


(2) 在Keil中创建项目

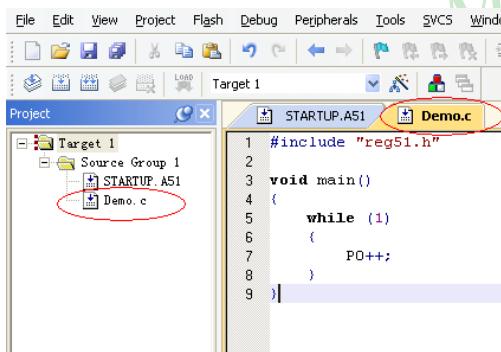
若第一步的驱动安装成功，则在Keil中新建项目时选择芯片型号时，便会有“STC MCU Database”的选择项，如下图



然后从列表中选择响应的MCU型号（目前STC支持仿真的型号只有STC15F/L2K60S2, IAP15W4K58S4和IAP15W4K61S4），我们在此选择“STC15F2K60S2”的型号，点击“确定”完成选择



添加源代码文件到项目中，如下图：



保存项目，若编译无误，则可以进行下面的项目设置了

附加说明一点：

当创建的是C语言项目，且有将启动文件“STARTUP.A51”添加到项目中时，里面有一个命名为“IDATALEN”的宏定义，它是用来定义IDATA大小的一个宏，默认值是128，即十六进制的80H，同时它也是启动文件中需要初始化为0的IDATA的大小。所以当IDATA定义为80H，那么STARTUP.A51里面的代码则会将IDATA的00-7F的RAM初始化为0；同样若将IDATA定义为0FFH，则会将IDATA的00-FF的RAM初始化为0。

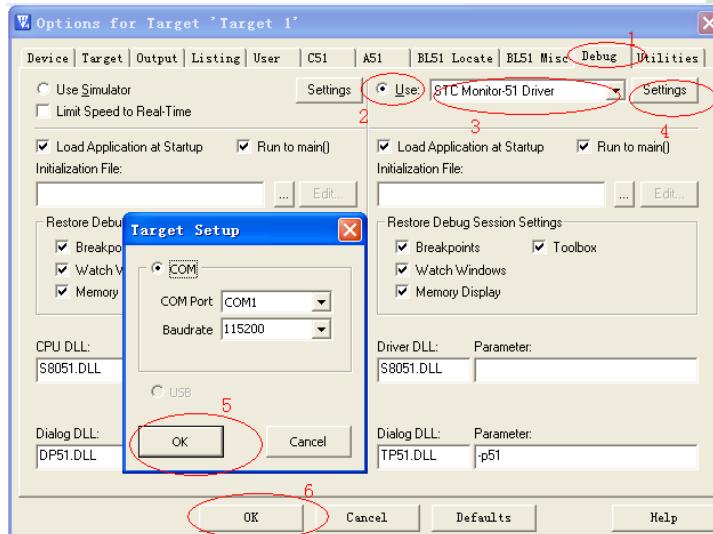
```

026 ;
027 : <o> IDATALEN: IDATA memory size
028 :     <i> Note: The absolute start
029 :     <i> address of the IDATA space o
030 IDATALEN    EQU    80H
031 ;
032 : <o> XDATASTART: XDATA memory st
033 :     <i> The absolute start addre
034 XDATASTART    EQU    0
035 ;
036 : <o> XDATALEN: XDATA memory size
037 :     <i> The length of XDATA memo

```

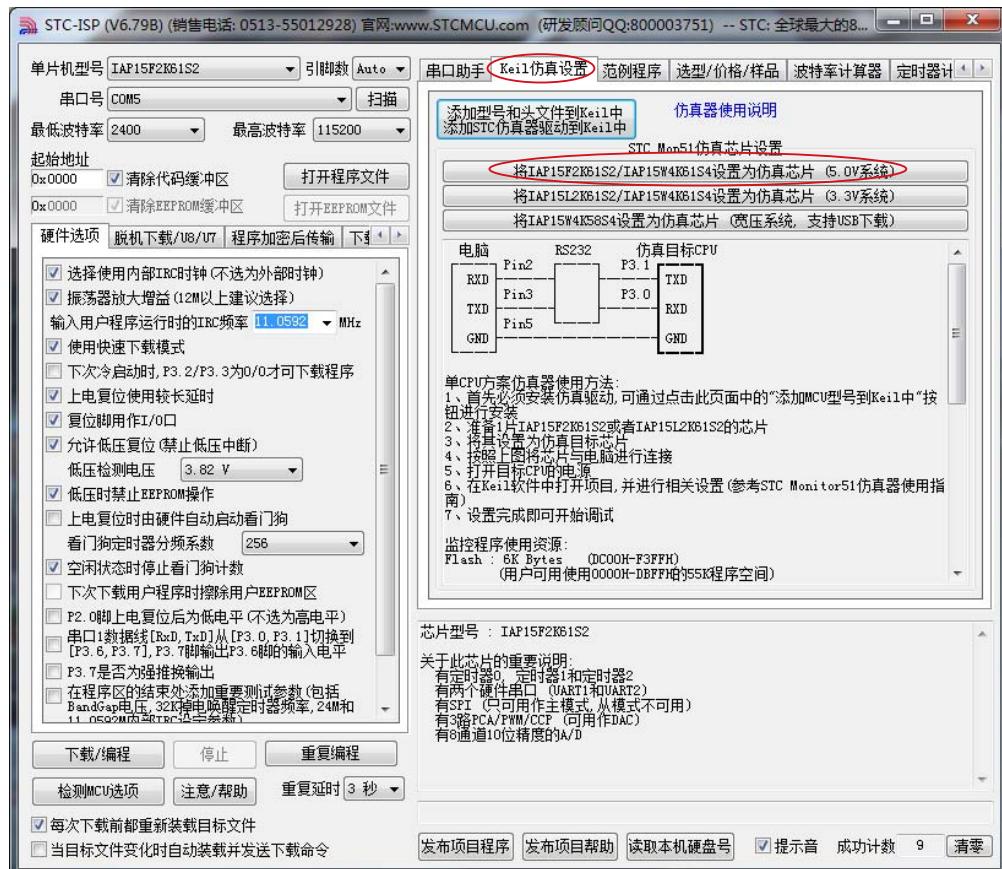
虽然STC15F2K60S2系列的单片机的IDATA大小为256字节（00-7F的DATA和80H-FFH的IDATA），但由于STC15F2K60S2在RAM的最后17个字节有写入ID号以及相关的测试参数，若用户在程序中需要使用这一部分数据，则一定不要将IDATALEN定义为256。

(3) 项目设置，选择STC仿真驱动



如上图，首先进入到项目的设置页面，选择“Debug”设置页，第2步选择右侧的硬件仿真“Use ...”，第3步，在仿真驱动下拉列表中选择“STC Monitor-51 Driver”项，然后点击“Settings”按钮，进入下面的设置画面，对串口的端口号和波特率进行设置，波特率一般选择115200或者57600。到此设置便完成了。

(4) 创建仿真芯片



准备一颗IAP15F2K61S2或者IAP15L2K61S2的芯片，并通过下载板连接到电脑的串口，然后如上图，选择正确的芯片型号，然后进入到“Keil仿真设置”页面，点击“将IAP15F2K61S2设置为2.0版仿真芯片”按钮或者“将IAP15L2K61S2设置为2.0版仿真芯片”按钮，当程序下载完成后仿真器便制作完成了。

(5) 开始仿真

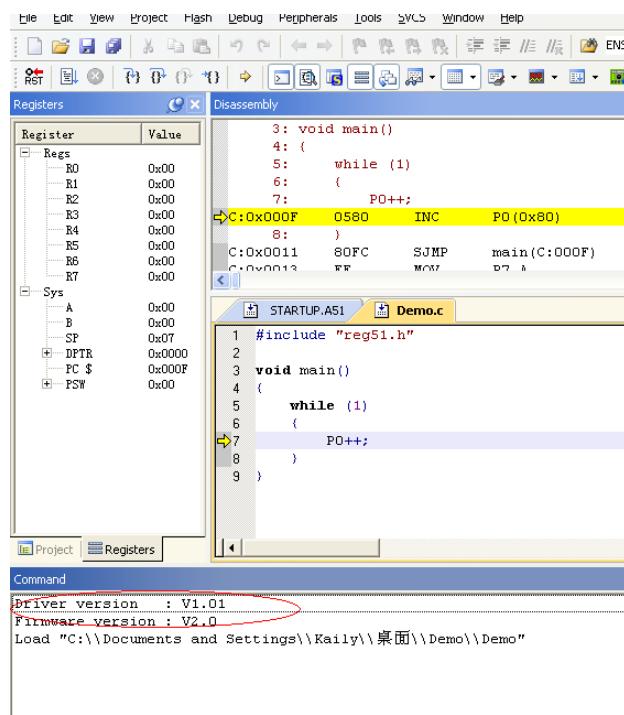
将制作完成的仿真芯片通过串口与电脑相连接，并给目标芯片上电。

将前面我们所创建的项目编译至没有错误后，按“Ctrl+F5”开始调试。

若硬件连接无误的话，将会进入到类似于下面的调试界面，并在命令输出窗口显示当前的仿真驱动版本号和当前仿真监控代码固件的版本号

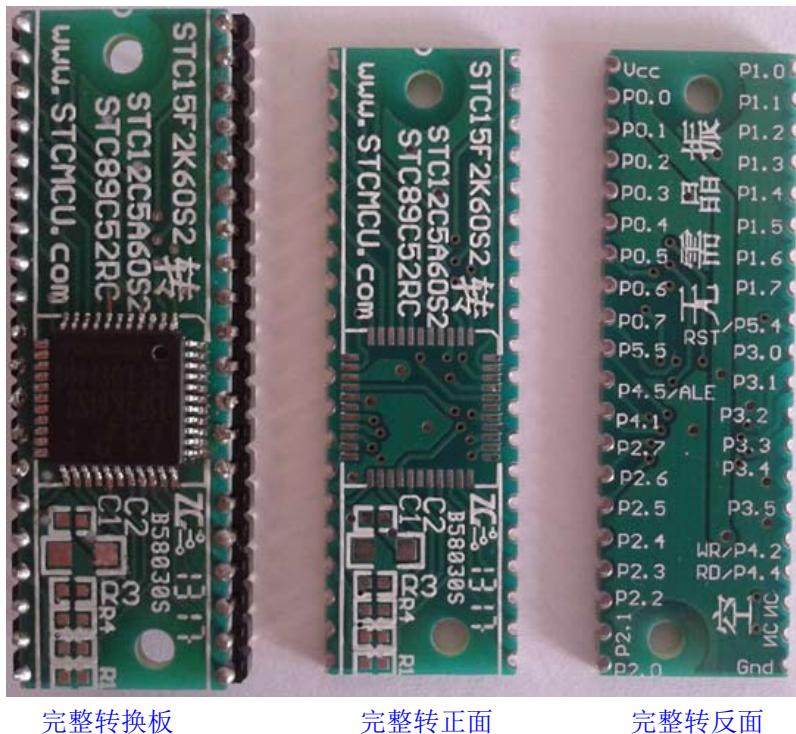
断点设置的个数目前最大允许20个（理论上可设置任意个，但是断点设置得过多会影响调试的速度）。

注意：开始仿真前，须先给目标芯片上电，再点击Keil菜单栏中的Debug->Start/Stop Debug或按“Ctrl+F5”开始调试



13.5 如何让传统的8051单片机学习板可仿真

传统的8051单片机学习板不具有仿真功能，让传统的8051单片机学习板可仿真需要借助转换板，转换板的实物图如下图所示，转换后的引脚排布与传统8051的脚位基本一致，从而可以实现标准8051学习板的仿真功能。



完整转换板

完整转正面

完整转反面

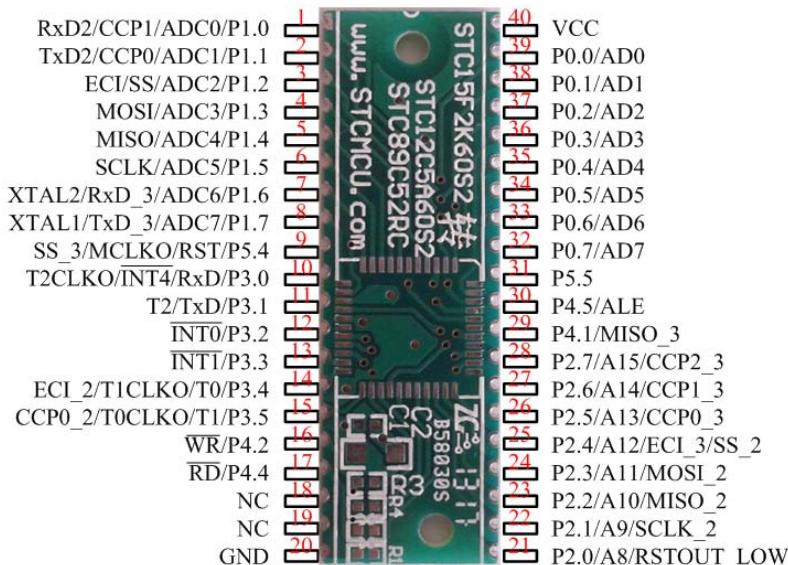
该转换板可进行IAP15F2K61S2/STC15F2K60S2转STC89C52RC/STC89C58RD+系列仿真用、IAP15F2K61S2/STC15F2K60S2转STC90C52RC/STC90C58RD+系列仿真用、IAP15F2K61S2/STC15F2K60S2转STC10F08XE/STC11F60XE系列仿真用、及IAP15F2K61S2/STC15F2K60S2转STC12C5A60S2系列仿真用。

目前，我公司只是小批量生产此转换板，供客户快速验证用，如需要我们提供样板，售价为：空板：1元人民币；

转换板+主控芯片（IAP15F2K61S2/STC15F2K60S2）：6元人民币。

若用户自己批量生产此板，成本价可控制在0.40元以下。新产品开发请直接使用STC15F2K60S2/IAP15F2K61S2系列来开发

下图为转换板功能示意图（IAP15F2K61S2转STC89C52/90C52/12C5A60S2仿真用转换板）



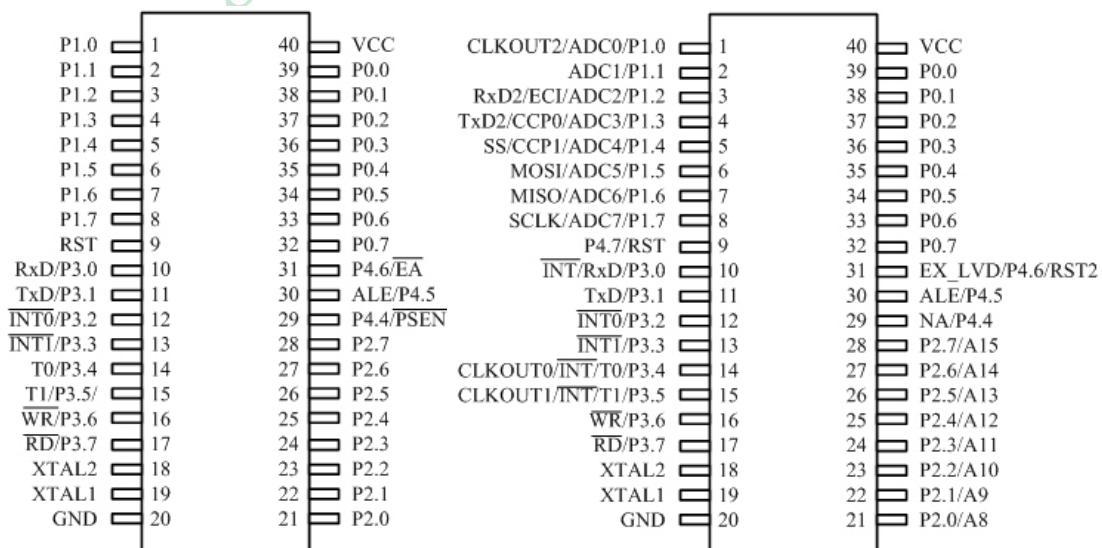
注意：

由于内置高精准R/C时钟(5MHz ~ 40MHz可设)，因此不需要外部晶振；

XTAL1和XTAL2是空的

WR和RD是(WR/P4.2和RD/P4.4)，而不是传统的(WR/P3.6和RD/P3.7)

下面为STC89C52RC和STC12C5A60S2的脚位分布图



STC89C52RC-PDIP40

STC12C5A60S2-PDIP40

13.6 若无仿真器，如何调试/开发用户程序

STC单片机部分系列无仿真器，如STC89xx系列、STC90xx系列、STC12xx系列、STC11xx系列等，但长沙菊阳微电子有限公司以及南京伟福实业有限公司均有通用的STC89xx、STC90xx系列、STC12xx系列、STC11xx系列单片机仿真器购买。当然部分STC单片机也有自己的仿真器，如最新的STC15系列。

现介绍在没有仿真器的情况下如何调试和开发用户程序，具体操作步骤如下：

1. 首先参照本手册当中的“用定时器1做波特率发生器”，调通串口程序，这样，要观察变量就可以自己写一小段测试程序将变量通过串口输出到电脑端的STC-ISP.EXE的“串口调试助手”来显示，也很方便。
2. 调通按键扫描程序(到处都有大量的参考程序)
3. 调通用户系统的显示电路程序，此时变量/寄存器也可以通过用户系统的显示电路显示了
4. 调通A/D检测电路(我们用户手册里面有完整的参考程序)
5. 调通PWM等电路(我们用户手册里面有完整的参考程序)

这样分步骤模块化调试用户程序，有些系统，熟练的8051用户，三天就可以调通了，难度不大的系统，一般一到二周就可以调通。

用户的串口输出显示程序可以在输出变量/寄存器的值之后，继续全速运行用户程序，也可以等待串口送来的“继续运行命令”，方可继续运行用户程序，这就相当于断点。这种断点每设置一个地方，就必须调用一次该显示寄存器/变量的程序，有点麻烦，但却很实用。

附录A：汇编语言编程

INTRODUCTION

Assembly language is a computer language lying between the extremes of machine language and high-level language like Pascal or C use words and statements that are easily understood by humans, although still a long way from "natural" language. Machine language is the binary language of computers. A machine language program is a series of binary bytes representing instructions the computer can execute.

Assembly language replaces the binary codes of machine language with easy to remember "mnemonics" that facilitate programming. For example, an addition instruction in machine language might be represented by the code "10110011". It might be represented in assembly language by the mnemonic "ADD". Programming with mnemonics is obviously preferable to programming with binary codes.

Of course, this is not the whole story. Instructions operate on data, and the location of the data is specified by various "addressing modes" embedded in the binary code of the machine language instruction. So, there may be several variations of the ADD instruction, depending on what is added. The rules for specifying these variations are central to the theme of assembly language programming.

An assembly language program is not executable by a computer. Once written, the program must undergo translation to machine language. In the example above, the mnemonic "ADD" must be translated to the binary code "10110011". Depending on the complexity of the programming environment, this translation may involve one or more steps before an executable machine language program results. As a minimum, a program called an "assembler" is required to translate the instruction mnemonics to machine language binary codes. A further step may require a "linker" to combine portions of program from separate files and to set the address in memory at which the program may execute. We begin with a few definitions.

An assembly language program is a program written using labels, mnemonics, and so on, in which each statement corresponds to a machine instruction. Assembly language programs, often called source code or symbolic code, cannot be executed by a computer.

A machine language program is a program containing binary codes that represent instructions to a computer. Machine language programs, often called object code, are executable by a computer.

An assembler is a program that translates an assembly language program into a machine language program. The machine language program (object code) may be in "absolute" form or in "relocatable" form. In the latter case, "linking" is required to set the absolute address for execution.

A linker is a program that combines relocatable object programs (modules) and produces an absolute object program that is executable by a computer. A linker is sometimes called a "linker/locator" to reflect its separate functions of combining relocatable modules (linking) and setting the address for execution (locating).

A segment is a unit of code or data memory. A segment may be relocatable or absolute. A relocatable segment has a name, type, and other attributes that allow the linker to combine it with other partial segments, if required, and to correctly locate the segment. An absolute segment has no name and cannot be combined with other segments.

A module contains one or more segments or partial segments. A module has a name assigned by the user. The module definitions determine the scope of local symbols. An object file contains one or more modules. A module may be thought of as a "file" in many instances.

A program consists of a single absolute module, merging all absolute and relocatable segments from all input modules. A program contains only the binary codes for instructions (with address and data constants) that are understood by a computer.

ASSEMBLER OPERATION

There are many assembler programs and other support programs available to facilitate the development of applications for the 8051 microcontroller. Intel's original MCS-51 family assembler, ASM51, is no longer available commercially. However, it set the standard to which the others are compared.

ASM51 is a powerful assembler with all the bells and whistles. It is available on Intel development systems and on the IBM PC family of microcomputers. Since these "host" computers contain a CPU chip other than the 8051, ASM51 is called a cross assembler. An 8051 source program may be written on the host computer (using any text editor) and may be assembled to an object file and listing file (using ASM51), but the program may not be executed. Since the host system's CPU chip is not an 8051, it does not understand the binary instruction in the object file. Execution on the host computer requires either hardware emulation or software simulation of the target CPU. A third possibility is to download the object program to an 8051-based target system for execution.

ASM51 is invoked from the system prompt by

ASM51 source_file [assembler_controls]

The source file is assembled and any assembler controls specified take effect. The assembler receives a source file as input (e.g., PROGRAM.SRC) and generates an object file (PROGRAM.OBJ) and listing file (PROGRAM.LST) as output. This is illustrated in Figure 1.

Since most assemblers scan the source program twice in performing the translation to machine language, they are described as two-pass assemblers. The assembler uses a location counter as the address of instructions and the values for labels. The action of each pass is described below.

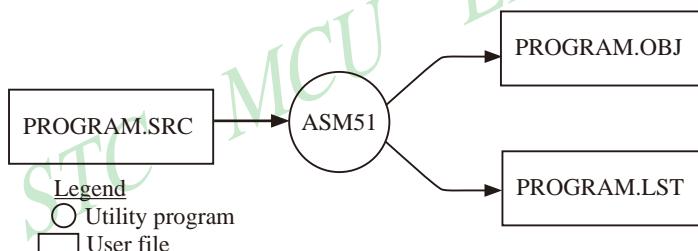


Figure 1 Assembling a source program

Pass one

During the first pass, the source file is scanned line-by-line and a symbol table is built. The location counter defaults to 0 or is set by the ORG (set origin) directive. As the file is scanned, the location counter is incremented by the length of each instruction. Define data directives (DBs or DWs) increment the location counter by the number of bytes defined. Reserve memory directives (DSs) increment the location counter by the number of bytes reserved.

Each time a label is found at the beginning of a line, it is placed in the symbol table along with the current value of the location counter. Symbols that are defined using equate directives (EQUs) are placed in the symbol table along with the "equated" value. The symbol table is saved and then used during pass two.

Pass two

During pass two, the object and listing files are created. Mnemonics are converted to opcodes and placed in the output files. Operands are evaluated and placed after the instruction opcodes. Where symbols appear in the operand field, their values are retrieved from the symbol table (created during pass one) and used in calculating the correct data or addresses for the instructions.

Since two passes are performed, the source program may use "forward references", that is, use a symbol before it is defined. This would occur, for example, in branching ahead in a program.

The object file, if it is absolute, contains only the binary bytes (00H-0FH) of the machine language program. A relocatable object file will also contain a symbol table and other information required for linking and locating. The listing file contains ASCII text codes (02H-7EH) for both the source program and the hexadecimal bytes in the machine language program.

A good demonstration of the distinction between an object file and a listing file is to display each on the host computer's CRT display (using, for example, the TYPE command on MS-DOS systems). The listing file clearly displays, with each line of output containing an address, opcode, and perhaps data, followed by the program statement from the source file. The listing file displays properly because it contains only ASCII text codes. Displaying the object file is a problem, however. The output will appear as "garbage", since the object file contains binary codes of an 8051 machine language program, rather than ASCII text codes.

ASSEMBLY LANGUAGE PROGRAM FORMAT

Assembly language programs contain the following:

- Machine instructions
- Assembler directives
- Assembler controls
- Comments

Machine instructions are the familiar mnemonics of executable instructions (e.g., ANL). Assembler directives are instructions to the assembler program that define program structure, symbols, data, constants, and so on (e.g., ORG). Assembler controls set assembler modes and direct assembly flow (e.g., \$TITLE). Comments enhance the readability of programs by explaining the purpose and operation of instruction sequences.

Those lines containing machine instructions or assembler directives must be written following specific rules understood by the assembler. Each line is divided into "fields" separated by space or tab characters. The general format for each line is as follows:

[label:] mnemonic [operand] [, operand] [...] [;comment]

Only the mnemonic field is mandatory. Many assemblers require the label field, if present, to begin on the left in column 1, and subsequent fields to be separated by space or tab characters. With ASM51, the label field needn't begin in column 1 and the mnemonic field needn't be on the same line as the label field. The operand field must, however, begin on the same line as the mnemonic field. The fields are described below.

Label Field

A label represents the address of the instruction (or data) that follows. When branching to this instruction, this label is used in the operand field of the branch or jump instruction (e.g., SJMP SKIP).

Whereas the term "label" always represents an address, the term "symbol" is more general. Labels are one type of symbol and are identified by the requirement that they must terminate with a colon(:). Symbols are assigned values or attributes, using directives such as EQU, SEGMENT, BIT, DATA, etc. Symbols may be addresses, data constants, names of segments, or other constructs conceived by the programmer. Symbols do not terminate with a colon. In the example below, PAR is a symbol and START is a label (which is a type of symbol).

PAR	EQU	500	;"PAR" IS A SYMBOL WHICH
			;REPRESENTS THE VALUE 500
START:	MOV	A, #0FFH	;"START" IS A LABEL WHICH
			;REPRESENTS THE ADDRESS OF
			;THE MOV INSTRUCTION

A symbol (or label) must begin with a letter, question mark, or underscore (_); must be followed by letters, digit, "?", or "_"; and can contain up to 31 characters. Symbols may use upper- or lowercase characters, but they are treated the same. Reserved words (mnemonics, operators, predefined symbols, and directives) may not be used.

Mnemonic Field

Instruction mnemonics or assembler directives go into mnemonic field, which follows the label field. Examples of instruction mnemonics are ADD, MOV, DIV, or INC. Examples of assembler directives are ORG, EQU, or DB.

Operand Field

The operand field follows the mnemonic field. This field contains the address or data used by the instruction. A label may be used to represent the address of the data, or a symbol may be used to represent a data constant. The possibilities for the operand field are largely dependent on the operation. Some operations have no operand (e.g., the RET instruction), while others allow for multiple operands separated by commas. Indeed, the possibilities for the operand field are numerous, and we shall elaborate on these at length. But first, the comment field.

Comment Field

Remarks to clarify the program go into comment field at the end of each line. Comments must begin with a semi-colon (;). Each lines may be comment lines by beginning them with a semicolon. Subroutines and large sections of a program generally begin with a comment block—several lines of comments that explain the general properties of the section of software that follows.

Special Assembler Symbols

Special assembler symbols are used for the register-specific addressing modes. These include A, R0 through R7, DPTR, PC, C and AB. In addition, a dollar sign (\$) can be used to refer to the current value of the location counter. Some examples follow.

```
SETB    C
INC     DPTR
JNB    TI, $
```

The last instruction above makes effective use of ASM51's location counter to avoid using a label. It could also be written as

```
HERE: JNB    TI, HERE
```

Indirect Address

For certain instructions, the operand field may specify a register that contains the address of the data. The commercial "at" sign (@) indicates address indirection and may only be used with R0, R1, the DPTR, or the PC, depending on the instruction. For example,

```
ADD    A, @R0
MOVC  A, @A+PC
```

The first instruction above retrieves a byte of data from internal RAM at the address specified in R0. The second instruction retrieves a byte of data from external code memory at the address formed by adding the contents of the accumulator to the program counter. Note that the value of the program counter, when the add takes place, is the address of the instruction following MOVC. For both instruction above, the value retrieved is placed into the accumulator.

Immediate Data

Instructions using immediate addressing provide data in the operand field that become part of the instruction. Immediate data are preceded with a pound sign (#). For example,

```
CONSTANT EQU 100
          MOV A, #0FEH
          ORL 40H, #CONSTANT
```

All immediate data operations (except MOV DPTR,#data) require eight bits of data. The immediate data are evaluated as a 16-bit constant, and then the low-byte is used. All bits in the high-byte must be the same (00H or FFH) or the error message "value will not fit in a byte" is generated. For example, the following instructions are syntactically correct:

```
MOV A, #0FF00H
MOV A, #00FFH
```

But the following two instructions generate error messages:

```
MOV A, #0FE00H
MOV A, #01FFH
```

If signed decimal notation is used, constants from -256 to +255 may also be used. For example, the following two instructions are equivalent (and syntactically correct):

```
MOV A, #-256
MOV A, #0FF00H
```

Both instructions above put 00H into accumulator A.

Data Address

Many instructions access memory locations using direct addressing and require an on-chip data memory address (00H to 7FH) or an SFR address (80H to OFFH) in the operand field. Predefined symbols may be used for the SFR addresses. For example,

```
MOV A, 45H
MOV A, SBUF ;SAME AS MOV A, 99H
```

Bit Address

One of the most powerful features of the 8051 is the ability to access individual bits without the need for masking operations on bytes. Instructions accessing bit-addressable locations must provide a bit address in internal data memory (00h to 7FH) or a bit address in the SFRs (80H to OFFH).

There are three ways to specify a bit address in an instruction: (a) explicitly by giving the address, (b) using the dot operator between the byte address and the bit position, and (c) using a predefined assembler symbol. Some examples follow.

SETB 0E7H	;EXPLICIT BIT ADDRESS
SETB ACC.7	;DOT OPERATOR (SAME AS ABOVE)
JNB TI, \$	
JNB 99H, \$;(SAME AS ABOVE)

Code Address

A code address is used in the operand field for jump instructions, including relative jumps (SJMP and conditional jumps), absolute jumps and calls (ACALL, AJMP), and long jumps and calls (LJMP, LCALL).

The code address is usually given in the form of a label.

ASM51 will determine the correct code address and insert into the instruction the correct 8-bit signed offset, 11-bit page address, or 16-bit long address, as appropriate.

Generic Jumps and Calls

ASM51 allows programmers to use a generic JMP or CALL mnemonic. "JMP" can be used instead of SJMP, AJMP or LJMP; and "CALL" can be used instead of ACALL or LCALL. The assembler converts the generic mnemonic to a "real" instruction following a few simple rules. The generic mnemonic converts to the short form (for JMP only) if no forward references are used and the jump destination is within -128 locations, or to the absolute form if no forward references are used and the instruction following the JMP or CALL instruction is in the same 2K block as the destination instruction. If short or absolute forms cannot be used, the conversion is to the long form.

The conversion is not necessarily the best programming choice. For example, if branching ahead a few instructions, the generic JMP will always convert to LJMP even though an SJMP is probably better. Consider the following assembled instructions sequence using three generic jumps.

LOC	OBJ	LINE	SOURCE		
1234		1		ORG	1234H
1234	04	2	START:	INC	A
1235	80FD	3		JMP	START ;ASSEMBLES AS SJMP
12FC		4		ORG	START + 200
12FC	4134	5		JMP	START ;ASSEMBLES AS AJMP
12FE	021301	6		JMP	FINISH ;ASSEMBLES AS LJMP
1301	04	7	FINISH:	INC	A
		8		END	

The first jump (line 3) assembles as SJMP because the destination is before the jump (i.e., no forward reference) and the offset is less than -128. The ORG directive in line 4 creates a gap of 200 locations between the label START and the second jump, so the conversion on line 5 is to AJMP because the offset is too great for SJMP. Note also that the address following the second jump (12FEH) and the address of START (1234H) are within the same 2K page, which, for this instruction sequence, is bounded by 1000H and 17FFH. This criterion must be met for absolute addressing. The third jump assembles as LJMP because the destination (FINISH) is not yet defined when the jump is assembled (i.e., a forward reference is used). The reader can verify that the conversion is as stated by examining the object field for each jump instruction.

ASSEMBLE-TIME EXPRESSION EVALUATION

Values and constants in the operand field may be expressed three ways: (a) explicitly (e.g., #0FFH), (b) with a pre-defined symbol (e.g., ACC), or (c) with an expression (e.g., #2 + 3). The use of expressions provides a powerful technique for making assembly language programs more readable and more flexible. When an expression is used, the assembler calculates a value and inserts it into the instruction.

All expression calculations are performed using 16-bit arithmetic; however, either 8 or 16 bits are inserted into the instruction as needed. For example, the following two instructions are the same:

```
MOV    DPTR, #04FFH + 3
MOV    DPTR, #0502H      :ENTIRE 16-BIT RESULT USED
```

If the same expression is used in a "MOV A,#data" instruction, however, the error message "value will not fit in a byte" is generated by ASM51. An overview of the rules for evaluating expressions follows.

Number Bases

The base for numeric constants is indicated in the usual way for Intel microprocessors. Constants must be followed with "B" for binary, "O" or "Q" for octal, "D" or nothing for decimal, or "H" for hexadecimal. For example, the following instructions are the same:

```
MOV A, #15H
MOV A, #1111B
MOV A, #0FH
MOV A, #17Q
MOV A, #15D
```

Note that a digit must be the first character for hexadecimal constants in order to differentiate them from labels (i.e., "0A5H" not "A5H").

Character Strings

Strings using one or two characters may be used as operands in expressions. The ASCII codes are converted to the binary equivalent by the assembler. Character constants are enclosed in single quotes ('). Some examples follow.

CJNE A, #'Q', AGAIN	
SUBB A, #'0'	; CONVERT ASCII DIGIT TO BINARY DIGIT
MOV DPTR, #'AB'	
MOV DPTR, #4142H	; SAME AS ABOVE

Arithmetic Operators

The arithmetic operators are

+	addition
-	subtraction
*	multiplication
/	division
MOD	modulo (remainder after division)

For example, the following two instructions are same:

```
MOV A, 10 +10H
MOV A, #1AH
```

The following two instructions are also the same:

```
MOV A, #25 MOD 7
MOV A, #4
```

Since the MOD operator could be confused with a symbol, it must be separated from its operands by at least one space or tab character, or the operands must be enclosed in parentheses. The same applies for the other operators composed of letters.

Logical Operators

The logical operators are

OR	logical OR
AND	logical AND
XOR	logical Exclusive OR
NOT	logical NOT (complement)

The operation is applied on the corresponding bits in each operand. The operator must be separated from the operands by space or tab characters. For example, the following two instructions are the same:

```
MOV A, #9' AND 0FH
MOV A, #9
```

The NOT operator only takes one operand. The following three MOV instructions are the same:

THREE	EQU	3
MINUS_THREE	EQU	-3
	MOV	A, # (NOT THREE) + 1
	MOV	A, #MINUS_THREE
	MOV	A, #11111101B

Special Operators

The special operators are

SHR	shift right
SHL	shift left
HIGH	high-byte
LOW	low-byte
()	evaluate first

For example, the following two instructions are the same:

```
MOV A, #8 SHL 1
MOV A, #10H
```

The following two instructions are also the same:

```
MOV A, #HIGH 1234H
MOV A, #12H
```

Relational Operators

When a relational operator is used between two operands, the result is always false (0000H) or true (FFFFH).

The operators are

EQ	=	equals
NE	<>	not equals
LT	<	less than
LE	<=	less than or equal to
GT	>	greater than
GE	>=	greater than or equal to

Note that for each operator, two forms are acceptable (e.g., "EQ" or "="). In the following examples, all relational tests are "true":

```
MOV A, #5 = 5
MOV A, #5 NE 4
MOV A, # 'X' LT 'Z'
MOV A, # 'X' >= 'X'
MOV A, # $ > 0
MOV A, #100 GE 50
```

So, the assembled instructions are equal to

```
MOV A, #0FFH
```

Even though expressions evaluate to 16-bit results (i.e., 0FFFFH), in the examples above only the low-order eight bits are used, since the instruction is a move byte operation. The result is not considered too big in this case, because as signed numbers the 16-bit value FFFFH and the 8-bit value FFH are the same (-1).

Expression Examples

The following are examples of expressions and the values that result:

Expression	Result
'B' - 'A'	0001H
8/3	0002H
155 MOD 2	0001H
4 * 4	0010H
8 AND 7	0000H
NOT 1	FFFEH
'A' SHL 8	4100H
LOW 65535	00FFH
(8 + 1) * 2	0012H
5 EQ 4	0000H
'A' LT 'B'	FFFFH
3 <= 3	FFFFHss

A practical example that illustrates a common operation for timer initialization follows: Put -500 into Timer 1 registers TH1 and TL1. In using the HIGH and LOW operators, a good approach is

```
VALUE EQU -500
MOV TH1, #HIGH VALUE
MOV TL1, #LOW VALUE
```

The assembler converts -500 to the corresponding 16-bit value (FE0CH); then the HIGH and LOW operators extract the high (FEH) and low (0CH) bytes, as appropriate for each MOV instruction.

Operator Precedence

The precedence of expression operators from highest to lowest is

```
( )
HIGH LOW
* / MOD SHL SHR
+ -
EQ NE LT LE GT GE = <> < <= > >=
NOT
AND
OR XOR
```

When operators of the same precedence are used, they are evaluated left to right.

Examples:

Expression	Value
HIGH ('A' SHL 8)	0041H
HIGH 'A' SHL 8	0000H
NOT 'A' - 1	FFBFH
'A' OR 'A' SHL 8	4141H

ASSEMBLER DIRECTIVES

Assembler directives are instructions to the assembler program. They are not assembly language instructions executable by the target microprocessor. However, they are placed in the mnemonic field of the program. With the exception of DB and DW, they have no direct effect on the contents of memory.

ASM51 provides several categories of directives:

Assembler state control (ORG, END, USING)

Symbol definition (SEGMENT, EQU, SET, DATA, IDATA, XDATA, BIT, CODE)

Storage initialization/reservation (DS, DBIT, DB, DW)

Program linkage (PUBLIC, EXTRN, NAME)

Segment selection (RSEG, CSEG, DSEG, ISEG, ESEG, XSEG)

Each assembler directive is presented below, ordered by category.

Assembler State Control

ORG (Set Origin) The format for the ORG (set origin) directive is

ORG expression

The ORG directive alters the location counter to set a new program origin for statements that follow. A label is not permitted. Two examples follow.

ORG 100H ;SET LOCATION COUNTER TO 100H

ORG (\$ + 1000H) AND 0F00H ;SET TO NEXT 4K BOUNDARY

The ORG directive can be used in any segment type. If the current segment is absolute, the value will be an absolute address in the current segment. If a relocatable segment is active, the value of the ORG expression is treated as an offset from the base address of the current instance of the segment.

End The format of the END directive is

END

END should be the last statement in the source file. No label is permitted and nothing beyond the END statement is processed by the assembler.

Using The format of the END directive is

USING expression

This directive informs ASM51 of the currently active register bank. Subsequent uses of the predefined symbolic register addresses AR0 to AR7 will convert to the appropriate direct address for the active register bank. Consider the following sequence:

USING 3

PUSH AR7

USING 1

PUSH AR7

The first push above assembles to PUSH 1FH (R7 in bank 3), whereas the second push assembles to PUSH 0FH (R7 in bank 1).

Note that USING does not actually switch register banks; it only informs ASM51 of the active bank. Executing 8051 instructions is the only way to switch register banks. This is illustrated by modifying the example above as follows:

```

MOV PSW, #00011000B ;SELECT REGISTER BANK 3
USING 3
PUSH AR7 ;ASSEMBLE TO PUSH 1FH
MOV PSW, #00001000B ;SELECT REGISTER BANK 1
USING 1
PUSH AR7 ;ASSEMBLE TO PUSH 0FH

```

Symbol Definition

The symbol definition directives create symbols that represent segment, registers, numbers, and addresses. None of these directives may be preceded by a label. Symbols defined by these directives may not have been previously defined and may not be redefined by any means. The SET directive is the only exception. Symbol definiton directives are described below.

Segment The format for the SEGMENT directive is shown below.

```
symbol SEGMENT segment_type
```

The symbol is the name of a relocatable segment. In the use of segments, ASM51 is more complex than conventional assemblers, which generally support only "code" and "data" segment types. However, ASM51 defines additional segment types to accommodate the diverse memory spaces in the 8051. The following are the defined 8051 segment types (memory spaces):

CODE (the code segment)

XDATA (the external data space)

DATA (the internal data space accessible by direct addressing, 00H–07H)

IDATA (the entire internal data space accessible by indirect addressing, 00H–07H)

BIT (the bit space; overlapping byte locations 20H–2FH of the internal data space)

For example, the statement

```
EPROM SEGMENT CODE
```

declares the symbol EPROM to be a SEGMENT of type CODE. Note that this statement simply declares what EPROM is. To actually begin using this segment, the RSEG directive is used (see below).

EQU (Equate) The format for the EQU directive is

```
Symbol EQU expression
```

The EQU directive assigns a numeric value to a specified symbol name. The symbol must be a valid symbol name, and the expression must conform to the rules described earlier.

The following are examples of the EQU directive:

```

N27 EQU 27 ;SET N27 TO THE VALUE 27
HERE EQU $ ;SET "HERE" TO THE VALUE OF
            ;THE LOCATION COUNTER
CR EQU 0DH ;SET CR (CARRIAGE RETURN) TO 0DH
MESSAGE: DB 'This is a message'
LENGTH EQU $ - MESSAGE ;"LENGTH" EQUALS LENGTH OF "MESSAGE"

```

Other Symbol Definition Directives The SET directive is similar to the EQU directive except the symbol may be redefined later, using another SET directive.

The DATA, IDATA, XDATA, BIT, and CODE directives assign addresses of the corresponding segment type to a symbol. These directives are not essential. A similar effect can be achieved using the EQU directive; if used, however, they evoke powerful type-checking by ASM51. Consider the following two directives and four instructions:

FLAG1	EQU	05H
FLAG2	BIT	05H
	SETB	FLAG1
	SETB	FLAG2
	MOV	FLAG1, #0
	MOV	FLAG2, #0

The use of FLAG2 in the last instruction in this sequence will generate a "data segment address expected" error message from ASM51. Since FLAG2 is defined as a bit address (using the BIT directive), it can be used in a set bit instruction, but it cannot be used in a move byte instruction. Hence, the error. Even though FLAG1 represents the same value (05H), it was defined using EQU and does not have an associated address space. This is not an advantage of EQU, but rather, a disadvantage. By properly defining address symbols for use in a specific memory space (using the directives BIT, DATA, XDATA, etc.), the programmer takes advantage of ASM51's powerful type-checking and avoids bugs from the misuse of symbols.

Storage Initialization/Reservation

The storage initialization and reservation directives initialize and reserve space in either word, byte, or bit units. The space reserved starts at the location indicated by the current value of the location counter in the currently active segment. These directives may be preceded by a label. The storage initialization/reservation directives are described below.

DS (Define Storage) The format for the DS (define storage) directive is

[label:] DS expression

The DS directive reserves space in byte units. It can be used in any segment type except BIT. The expression must be a valid assemble-time expression with no forward references and no relocatable or external references. When a DS statement is encountered in a program, the location counter of the current segment is incremented by the value of the expression. The sum of the location counter and the specified expression should not exceed the limitations of the current address space.

The following statement creates a 40-byte buffer in the internal data segment:

DSEG	AT	30H	;PUT IN DATA SEGMENT (ABSOLUTE, INTERNAL)
LENGTH	EQU	40	
BUFFER:	DS	LENGRH	;40 BYTES RESERVED

The label BUFFER represents the address of the first location of reserved memory. For this example, the buffer begins at address 30H because "AT 30H" is specified with DSEG. The buffer could be cleared using the following instruction sequence:

LOOP:	MOV	R7,	#LENGTH
	MOV	R0,	#BUFFER
	MOV	@R0,	#0
	DJNZ	R7,	LOOP
	(continue)		

To create a 1000-byte buffer in external RAM starting at 4000H, the following directives could be used:

```
XSTART      EQU    4000H
XLENGTH     EQU    1000
              XSEG   AT  XSTART
XBUFFER:    DS     XLENGTH
```

This buffer could be cleared with the following instruction sequence:

```
MOV      DPTR, #XBUFFER
LOOP:   CLR    A
        MOVX   @DPTR, A
        INC    DPTR
        MOV    A,    DPL
        CJNE   A,    #LOW (XBUFFER + XLENGTH + 1), LOOP
        MOV    A,    DPH
        CJNE   A,    #HIGH (XBUFFER + XLENGTH + 1), LOOP
(continue)
```

This is an excellent example of a powerful use of ASM51's operators and assemble-time expressions. Since an instruction does not exist to compare the data pointer with an immediate value, the operation must be fabricated from available instructions. Two compares are required, one each for the high- and low-bytes of the DPTR. Furthermore, the compare-and-jump-if-not-equal instruction works only with the accumulator or a register, so the data pointer bytes must be moved into the accumulator before the CJNE instruction. The loop terminates only when the data pointer has reached XBUFFER + LENGTH + 1. (The "+1" is needed because the data pointer is incremented after the last MOVX instruction.)

DBIT The format for the DBIT (define bit) directive is,

[label:] DBIT expression

The DBIT directive reserves space in bit units. It can be used only in a BIT segment. The expression must be a valid assemble-time expression with no forward references. When the DBIT statement is encountered in a program, the location counter of the current (BIT) segment is incremented by the value of the expression. Note that in a BIT segment, the basic unit of the location counter is bits rather than bytes. The following directives create three flags in an absolute bit segment:

```
BSEG          ;BIT SEGMENT (ABSOLUTE)
KEFLAG:    DBIT    1    ;KEYBOARD STATUS
PRFLAG:    DBIT    1    ;PRINTER STATUS
DKFLAG:    DBIT    1    ;DISK STATUS
```

Since an address is not specified with BSEG in the example above, the address of the flags defined by DBIT could be determined (if one wishes to do so) by examining the symbol table in the .LST or .M51 files. If the definitions above were the first use of BSEG, then KBFLAG would be at bit address 00H (bit 0 of byte address 20H). If other bits were defined previously using BSEG, then the definitions above would follow the last bit defined.

DB (Define Byte) The format for the DB (define byte) directive is,

[label:] DB expression [, expression] [...]

The DB directive initializes code memory with byte values. Since it is used to actually place data constants in code memory, a CODE segment must be active. The expression list is a series of one or more byte values (each of which may be an expression) separated by commas.

The DB directive permits character strings (enclosed in single quotes) longer than two characters as long as they are not part of an expression. Each character in the string is converted to the corresponding ASCII code. If a label is used, it is assigned the address of the first byte. For example, the following statements

```
CSEG AT 0100H
SQUARES: DB 0, 1, 4, 9, 16, 25 ;SQUARES OF NUMBERS 0-5
MESSAGE: DB 'Login:', 0 ;NULL-TERMINATED CHARACTER STRING
```

When assembled, result in the following hexadecimal memory assignments for external code memory:

Address	Contents
0100	00
0101	01
0102	04
0103	09
0104	10
0105	19
0106	4C
0107	6F
0108	67
0109	69
010A	6E
010B	3A
010C	00

DW (Define Word) The format for the DW (define word) directive is

[label:] DW expression [, expression] [...]

The DW directive is the same as the DB directive except two memory locations (16 bits) are assigned for each data item. For example, the statements

```
CSEG AT 200H
DW $, 'A', 1234H, 2, 'BC'
```

result in the following hexadecimal memory assignments:

Address	Contents
0200	02
0201	00
0202	00
0203	41
0204	12
0205	34
0206	00
0207	02
0208	42
0209	43

Program Linkage

Program linkage directives allow the separately assembled modules (files) to communicate by permitting inter-module references and the naming of modules. In the following discussion, a "module" can be considered a "file." (In fact, a module may encompass more than one file.)

Public The format for the PUBLIC (public symbol) directive is

```
PUBLIC      symbol  [, symbol] [...]
```

The PUBLIC directive allows the list of specified symbols to known and used outside the currently assembled module. A symbol declared PUBLIC must be defined in the current module. Declaring it PUBLIC allows it to be referenced in another module. For example,

```
PUBLIC  INCHAR, OUTCHR, INLINE, OUTSTR
```

Extrn The format for the EXTRN (external symbol) directive is

```
EXTRN      segment_type (symbol [, symbol] [...], ...)
```

The EXTRN directive lists symbols to be referenced in the current module that are defined in other modules. The list of external symbols must have a segment type associated with each symbol in the list. (The segment types are CODE, XDATA, DATA, IDATA, BIT, and NUMBER. NUMBER is a type-less symbol defined by EQU.) The segment type indicates the way a symbol may be used. The information is important at link-time to ensure symbols are used properly in different modules.

The PUBLIC and EXTRN directives work together. Consider the two files, MAIN.SRC and MESSAGES.SRC. The subroutines HELLO and GOOD_BYE are defined in the module MESSAGES but are made available to other modules using the PUBLIC directive. The subroutines are called in the module MAIN even though they are not defined there. The EXTRN directive declares that these symbols are defined in another module.

MAIN.SRC:

```
EXTRN      CODE (HELLO, GOOD_BYE)
...
CALL      HELLO
...
CALL      GOOD_BYE
...
END
```

MESSAGES.SRC:

```
PUBLIC      HELLO, GOOD_BYE
...
HELLO:    (begin subroutine)
...
RET
GOOD_BYE: (begin subroutine)
...
RET
...
END
```

Neither MAIN.SRC nor MESSAGES.SRC is a complete program; they must be assembled separately and linked together to form an executable program. During linking, the external references are resolved with correct addresses inserted as the destination for the CALL instructions.

Name The format for the NAME directive is

```
NAME  module_name
```

All the usual rules for symbol names apply to module names. If a name is not provided, the module takes on the file name (without a drive or subdirectory specifier and without an extension). In the absence of any use of the NAME directive, a program will contain one module for each file. The concept of "modules," therefore, is somewhat cumbersome, at least for relatively small programming problems. Even programs of moderate size (encompassing, for example, several files complete with relocatable segments) needn't use the NAME directive and needn't pay any special attention to the concept of "modules." For this reason, it was mentioned in the definition that a module may be considered a "file," to simplify learning ASM51. However, for very large programs (several thousand lines of code, or more), it makes sense to partition the problem into modules, where, for example, each module may encompass several files containing routines having a common purpose.

Segment Selection Directives

When the assembler encounters a segment selection directive, it diverts the following code or data into the selected segment until another segment is selected by a segment selection directive. The directive may select may select a previously defined relocatable segment or optionally create and select absolute segments.

RSEG (Relocatable Segment) The format for the RSEG (relocatable segment) directive is

RSEG segment_name

Where "segment_name" is the name of a relocatable segment previously defined with the SEGMENT directive. RSEG is a "segment selection" directive that diverts subsequent code or data into the named segment until another segment selection directive is encountered.

Selecting Absolute Segments RSEG selects a relocatable segment. An "absolute" segment, on the other hand, is selected using one of the directives:

CSEG	(AT address)
DSEG	(AT address)
ISEG	(AT address)
BSEG	(AT address)
XSEG	(AT address)

These directives select an absolute segment within the code, internal data, indirect internal data, bit, or external data address spaces, respectively. If an absolute address is provided (by indicating "AT address"), the assembler terminates the last absolute address segment, if any, of the specified segment type and creates a new absolute segment starting at that address. If an absolute address is not specified, the last absolute segment of the specified type is continued. If no absolute segment of this type was previously selected and the absolute address is omitted, a new segment is created starting at location 0. Forward references are not allowed and start addresses must be absolute.

Each segment has its own location counter, which is always set to 0 initially. The default segment is an absolute code segment; therefore, the initial state of the assembler is location 0000H in the absolute code segment. When another segment is chosen for the first time, the location counter of the former segment retains the last active value. When that former segment is reselected, the location counter picks up at the last active value. The ORG directive may be used to change the location counter within the currently selected segment.

ASSEMBLER CONTROLS

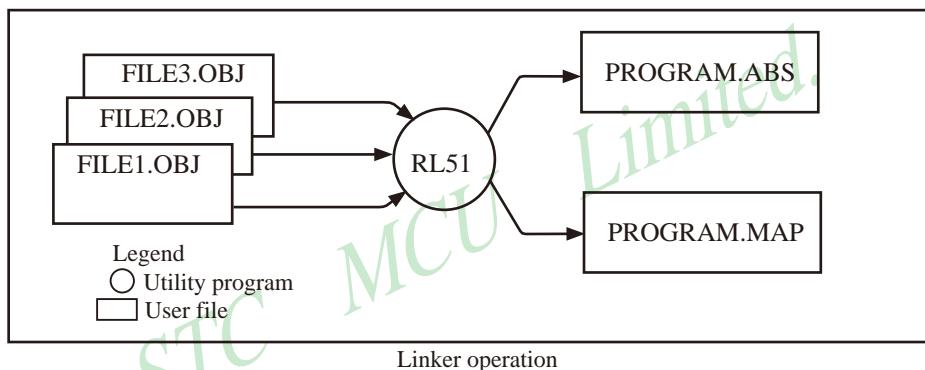
Assembler controls establish the format of the listing and object files by regulating the actions of ASM51. For the most part, assembler controls affect the look of the listing file, without having any affect on the program itself. They can be entered on the invocation line when a program is assembled, or they can be placed in the source file. Assembler controls appearing in the source file must be preceded with a dollar sign and must begin in column 1.

There are two categories of assembler controls: primary and general. Primary controls can be placed in the invocation line or at the beginning of the source program. Only other primary controls may precede a primary control. General controls may be placed anywhere in the source program.

LINKER OPERATION

In developing large application programs, it is common to divide tasks into subprograms or modules containing sections of code (usually subroutines) that can be written separately from the overall program. The term "modular programming" refers to this programming strategy. Generally, modules are relocatable, meaning they are not intended for a specific address in the code or data space. A linking and locating program is needed to combine the modules into one absolute object module that can be executed.

Intel's RL51 is a typical linker/locator. It processes a series of relocatable object modules as input and creates an executable machine language program (PROGRAM, perhaps) and a listing file containing a memory map and symbol table (PROGRAM.M51). This is illustrated in following figure.



As relocatable modules are combined, all values for external symbols are resolved with values inserted into the output file. The linker is invoked from the system prompt by

```
RL51      input_list      [T0  output_file]      [location_controls]
```

The input_list is a list of relocatable object modules (files) separated by commas. The output_list is the name of the output absolute object module. If none is supplied, it defaults to the name of the first input file without any suffix. The location_controls set start addresses for the named segments.

For example, suppose three modules or files (MAIN.OBJ, MESSAGES.OBJ, and SUBROUTINES.OBJ) are to be combined into an executable program (EXAMPLE), and that these modules each contain two relocatable segments, one called EPROM of type CODE, and the other called ONCHIP of type DATA. Suppose further that the code segment is to be executable at address 4000H and the data segment is to reside starting at address 30H (in internal RAM). The following linker invocation could be used:

```
RS51      MAIN.OBJ, MESSAGES.OBJ, SUBROUTINES.OBJ TO EXAMPLE & CODE
          (EPROM (4000H) DATA (ONCHIP (30H)))
```

Note that the ampersand character "&" is used as the line continuation character.

If the program begins at the label START, and this is the first instruction in the MAIN module, then execution begins at address 4000H. If the MAIN module was not linked first, or if the label START is not at the beginning of MAIN, then the program's entry point can be determined by examining the symbol table in the listing file EXAMPLE.M51 created by RL51. By default, EXAMPLE.M51 will contain only the link map. If a symbol table is desired, then each source program must have used the SDEBUG control. The following table shows the assembler controls supported by ASM51.

Assembler controls supported by ASM51				
NAME	PRIMARY/ GENERAL	DEFAULT	ABBREV.	MEANING
DATE (date)	P	DATE()	DA	Place string in header (9 char. max.)
DEBUG	P	NODEBUG	DB	Outputs debug symbol information to object file
EJECT	G	not applicable	EJ	Continue listing on next page
ERRORPRINT (file)	P	NOERRORPRINT	EP	Designates a file to receive error messages in addition to the listing file (defaults to console)
NOERRORPRINT	P	NOERRORPRINT	NOEP	Designates that error messages will be printed in listing file only
GEN	G	GENONLY	GO	List only the fully expanded source as if all lines generated by a macro call were already in the source file
GENONLY	G	GENONLY	NOGE	List only the original source text in the listing file
INCLUDED(file)	G	not applicable	IC	Designates a file to be included as part of the program
LIST	G	LIST	LI	Print subsequent lines of source code in listing file
NOLIST	G	LIST	NOLI	Do not print subsequent lines of source code in listing file
MACRO (men_pcurrent)	P	MACRO(50)	MR	Evaluate and expand all macro calls. Allocate percentage of free memory for macro processing
NOMACRO	P	MACRO(50)	NOMR	Do not evaluate macro calls
MOD51	P	MOD51	MO	Recognize the 8051-specific predefined special function registers
NOMOD51	P	MOD51	NOMO	Do not recognize the 8051-specific predefined special function registers
OBJECT(file)	P	OBJECT(source.OBJ)	OJ	Designates file to receive object code
NOOBJECT	P	OBJECT(source.OBJ)	NOOJ	Designates that no object file will be created
PAGING	P	PAGING	PI	Designates that listing file be broken into pages and each will have a header
NOPAGING	P	PAGING	NOPI	Designates that listing file will contain no page breaks
PAGELENGTH (N)	P	PAGELENGTH(60)	PL	Sets maximum number of lines in each page of listing file (range=10 to 65536)
PAGE WIDTH (N)	P	PAGEWIDTH(120)	PW	Set maximum number of characters in each line of listing file (range = 72 to 132)
PRINT(file)	P	PRINT(source.LST)	PR	Designates file to receive source listing
NOPRINT	P	PRINT(source.LST)	NOPR	Designates that no listing file will be created
SAVE	G	not applicable	SA	Stores current control settings from SAVE stack
RESTORE	G	not applicable	RS	Restores control settings from SAVE stack
REGISTERBANK (rb,...)	P	REGISTERBANK(0)	RB	Indicates one or more banks used in program module
NOREGISTER- BANK	P	REGISTERBANK(0)	NORB	Indicates that no register banks are used
SYMBOLS	P	SYMBOLS	SB	Creates a formatted table of all symbols used in program
NOSYMBOLS	P	SYMBOLS	NOSB	Designates that no symbol table is created
TITLE(string)	G	TITLE()	TT	Places a string in all subsequent page headers (max.60 characters)
WORKFILES (path)	P	same as source	WF	Designates alternate path for temporary workfiles
XREF	P	NOXREF	XR	Creates a cross reference listing of all symbols used in program
NOXREF	P	NOXREF	NOXR	Designates that no cross reference list is created

MACROS

The macro processing facility (MPL) of ASM51 is a "string replacement" facility. Macros allow frequently used sections of code be defined once using a simple mnemonic and used anywhere in the program by inserting the mnemonic. Programming using macros is a powerful extension of the techniques described thus far. Macros can be defined anywhere in a source program and subsequently used like any other instruction. The syntax for macro definition is

```
%*DEFINE      (call_pattern)      (macro_body)
```

Once defined, the call pattern is like a mnemonic; it may be used like any assembly language instruction by placing it in the mnemonic field of a program. Macros are made distinct from "real" instructions by preceding them with a percent sign, "%". When the source program is assembled, everything within the macro-body, on a character-by-character basis, is substituted for the call-pattern. The mystique of macros is largely unfounded. They provide a simple means for replacing cumbersome instruction patterns with primitive, easy-to-remember mnemonics. The substitution, we reiterate, is on a character-by-character basis—nothing more, nothing less.

For example, if the following macro definition appears at the beginning of a source file,

```
%*DEFINE      (PUSH_DPTR)
              (PUSH    DPH
               PUSH    DPL
              )
```

then the statement

```
%PUSH_DPTR
```

will appear in the .LST file as

```
PUSH    DPH
PUSH    DPL
```

The example above is a typical macro. Since the 8051 stack instructions operate only on direct addresses, pushing the data pointer requires two PUSH instructions. A similar macro can be created to POP the data pointer.

There are several distinct advantages in using macros:

A source program using macros is more readable, since the macro mnemonic is generally more indicative of the intended operation than the equivalent assembler instructions.

The source program is shorter and requires less typing.

Using macros reduces bugs

Using macros frees the programmer from dealing with low-level details.

The last two points above are related. Once a macro is written and debugged, it is used freely without the worry of bugs. In the PUSH_DPTR example above, if PUSH and POP instructions are used rather than push and pop macros, the programmer may inadvertently reverse the order of the pushes or pops. (Was it the high-byte or low-byte that was pushed first?) This would create a bug. Using macros, however, the details are worked out once—when the macro is written—and the macro is used freely thereafter, without the worry of bugs.

Since the replacement is on a character-by-character basis, the macro definition should be carefully constructed with carriage returns, tabs, ect., to ensure proper alignment of the macro statements with the rest of the assembly language program. Some trial and error is required.

There are advanced features of ASM51's macro-processing facility that allow for parameter passing, local labels, repeat operations, assembly flow control, and so on. These are discussed below.

Parameter Passing

A macro with parameters passed from the main program has the following modified format:

```
%*DEFINE      (macro_name (parameter_list))  (macro_body)
```

For example, if the following macro is defined,

```
%*DEFINE      (CMPA# (VALUE))
(CJNE  A, #% VALUE, $ + 3
)
```

then the macro call

```
%CMPA# (20H)
```

will expand to the following instruction in the .LST file:

```
CJNE  A, #20H, $ + 3
```

Although the 8051 does not have a "compare accumulator" instruction, one is easily created using the CJNE instruction with "\$+3" (the next instruction) as the destination for the conditional jump. The CMPA# mnemonic may be easier to remember for many programmers. Besides, use of the macro unburdens the programmer from remembering notational details, such as "\$+3."

Let's develop another example. It would be nice if the 8051 had instructions such as

```
JUMP  IF ACCUMULATOR GREATER THAN X
JUMP  IF ACCUMULATOR GREATER THAN OR EQUAL TO X
JUMP  IF ACCUMULATOR LESS THAN X
JUMP  IF ACCUMULATOR LESS THAN OR EQUAL TO X
```

but it does not. These operations can be created using CJNE followed by JC or JNC, but the details are tricky. Suppose, for example, it is desired to jump to the label GREATER_THAN if the accumulator contains an ASCII code greater than "Z" (5AH). The following instruction sequence would work:

```
CJNE  A, #5BH, $÷3
JNC   GREATER_THAN
```

The CJNE instruction subtracts 5BH (i.e., "Z" + 1) from the content of A and sets or clears the carry flag accordingly. CJNE leaves C=1 for accumulator values 00H up to and including 5AH. (Note: 5AH-5BH<0, therefore C=1; but 5BH-5BH=0, therefore C=0.) Jumping to GREATER_THAN on the condition "not carry" correctly jumps for accumulator values 5BH, 5CH, 5DH, and so on, up to FFH. Once details such as these are worked out, they can be simplified by inventing an appropriate mnemonic, defining a macro, and using the macro instead of the corresponding instruction sequence. Here's the definition for a "jump if greater than" macro:

```
%*DEFINE      (JGT (VALUE, LABEL))
(CJNE  A, #% VALUE+1, $+3    ;JGT
JNC   %LABEL
)
```

To test if the accumulator contains an ASCII code greater than "Z," as just discussed, the macro would be called as

```
%JGT  ('Z', GREATER_THAN)
```

ASM51 would expand this into

```
CJNE  A, #5BH, $+3    ;JGT
JNC   GREATER_THAN
```

The JGT macro is an excellent example of a relevant and powerful use of macros. By using macros, the programmer benefits by using a meaningful mnemonic and avoiding messy and potentially bug-ridden details.

Local Labels

Local labels may be used within a macro using the following format:

```
%*DEFINE      (macro_name [(parameter_list)])
              [LOCAL list_of_local_labels] (macro_body)
```

For example, the following macro definition

```
%*DEFINE  (DEC_DPTR) LOCAL SKIP
          (DEC    DPL           ;DECREMENT DATA POINTER
           MOV    A,    DPL
           CJNE   A,    #0FFH, %SKIP
           DEC    DPL
%SKIP:      )
```

would be called as

```
%DEC_DPTR
```

and would be expanded by ASM51 into

```
DEC    DPL           ;DECREMENT DATA POINTER
MOV    A,    DPL
CJNE   A,    #0FFH, SKIP00
DEC    DPH
SKIP00:
```

Note that a local label generally will not conflict with the same label used elsewhere in the source program, since ASM51 appends a numeric code to the local label when the macro is expanded. Furthermore, the next use of the same local label receives the next numeric code, and so on.

The macro above has a potential "side effect." The accumulator is used as a temporary holding place for DPL. If the macro is used within a section of code that uses A for another purpose, the value in A would be lost. This side effect probably represents a bug in the program. The macro definition could guard against this by saving A on the stack. Here's an alternate definition for the DEC_DPTR macro:

```
%*DEFINE  (DEC_DPTR) LOCAL SKIP
          (PUSHACC
           DEC    DPL           ;DECREMENT DATA POINTER
           MOV    A,    DPL
           CJNE   A,    #0FFH, %SKIP
           DEC    DPH
%SKIP:      POP    ACC
          )
```

Repeat Operations

This is one of several built-in (predefined) macros. The format is

```
%REPEAT      (expression)      (text)
```

For example, to fill a block of memory with 100 NOP instructions,

```
%REPEAT  (100)
(NOP
)
```

Control Flow Operations

The conditional assembly of section of code is provided by ASM51's control flow macro definition. The format is

```
%IF (expression) THEN (balanced_text)
[ELSE (balanced_text)] FI
```

For example,

```
INTRENAL EQU 1 ;1 = 8051 SERIAL I/O DRIVERS
              ;0 = 8251 SERIAL I/O DRIVERS
.
.
.
%IF (INTERNAL) THEN
(INCHAR: . ;8051 DRIVERS
.
.
.
OUTCHR: . )
) ELSE
(INCHAR: . ;8251 DRIVERS
.
.
.
OUTCHR: . )
)
```

In this example, the symbol INTERNAL is given the value 1 to select I/O subroutines for the 8051's serial port, or the value 0 to select I/O subroutines for an external UART, in this case the 8251. The IF macro causes ASM51 to assemble one set of drivers and skip over the other. Elsewhere in the program, the INCHAR and OUTCHR subroutines are used without consideration for the particular hardware configuration. As long as the program is assembled with the correct value for INTERNAL, the correct subroutine is executed.

附录B：C语言编程

ADVANTAGES AND DISADVANTAGES OF 8051 C

The advantages of programming the 8051 in C as compared to assembly are:

- Offers all the benefits of high-level, structured programming languages such as C, including the ease of writing subroutines
- Often relieves the programmer of the hardware details that the compiler handles on behalf of the programmer
- Easier to write, especially for large and complex programs
- Produces more readable program source codes

Nevertheless, 8051 C, being very similar to the conventional C language, also suffers from the following disadvantages:

- Processes the disadvantages of high-level, structured programming languages.
- Generally generates larger machine codes
- Programmer has less control and less ability to directly interact with hardware

To compare between 8051 C and assembly language, consider the solutions to the Example—Write a program using Timer 0 to create a 1KHz square wave on P1.0.

A solution written below in 8051 C language:

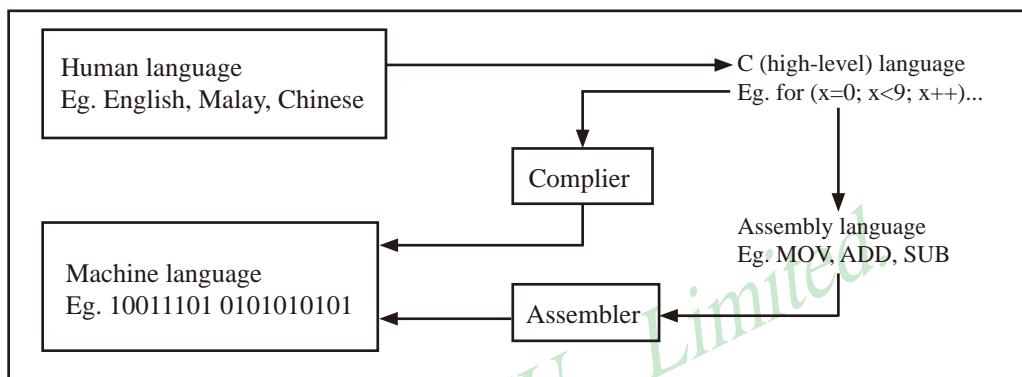
```
sbit portbit = P1^0;           /*Use variable portbit to refer to P1.0*/
main ()
{
    TMOD = 1;
    while (1)
    {
        TH0 = 0xFE;
        TL0 = 0xC;
        TR0 = 1;
        while (TF0 !=1);
        TR0 = 0;
        TF0 = 0;
        portbit = !(P1.^0);
    }
}
```

A solution written below in assembly language:

ORG	8100H	
MOV	TMOD, #01H	;16-bit timer mode
LOOP:	MOV TH0, #0FEH	;:-500 (high byte)
	MOV TL0, #0CH	;:-500 (low byte)
	SETB TR0	;start timer
WAIT:	JNB TF0, WAIT	;wait for overflow
	CLR TR0	;stop timer
	CLR TF0	;clear timer overflow flag
	CPL P1.0	;toggle port bit
	SJMP LOOP	;repeat
	END	

Notice that both the assembly and C language solutions for the above example require almost the same number of lines. However, the difference lies in the readability of these programs. The C version seems more human than assembly, and is hence more readable. This often helps facilitate the human programmer's efforts to write even very complex programs. The assembly language version is more closely related to the machine code, and though less readable, often results in more compact machine code. As with this example, the resultant machine code from the assembly version takes 83 bytes while that of the C version requires 149 bytes, an increase of 79.5%!

The human programmer's choice of either high-level C language or assembly language for talking to the 8051, whose language is machine language, presents an interesting picture, as shown in following figure.



Conversion between human, high-level, assembly, and machine language

8051 C COMPILERS

We saw in the above figure that a complier is needed to convert programs written in 8051 C language into machine language, just as an assembler is needed in the case of programs written in assembly language. A complier basically acts just like an assembler, except that it is more complex since the difference between C and machine language is far greater than that between assembly and machine language. Hence the complier faces a greater task to bridge that difference.

Currently, there exist various 8051 C complier, which offer almost similar functions. All our examples and programs have been compiled and tested with Keil's μ Vision 2 IDE by Keil Software, an integrated 8051 program development environment that includes its C51 cross compiler for C. A cross compiler is a compiler that normally runs on a platform such as IBM compatible PCs but is meant to compile programs into codes to be run on other platforms such as the 8051.

DATA TYPES

8051 C is very much like the conventional C language, except that several extensions and adaptations have been made to make it suitable for the 8051 programming environment. The first concern for the 8051 C programmer is the data types. Recall that a data type is something we use to store data. Readers will be familiar with the basic C data types such as int, char, and float, which are used to create variables to store integers, characters, or floating-points. In 8051 C, all the basic C data types are supported, plus a few additional data types meant to be used specifically with the 8051.

The following table gives a list of the common data types used in 8051 C. The ones in bold are the specific 8051 extensions. The data type **bit** can be used to declare variables that reside in the 8051's bit-addressable locations (namely byte locations 20H to 2FH or bit locations 00H to 7FH). Obviously, these bit variables can only store bit values of either 0 or 1. As an example, the following C statement:

`bit flag = 0;`

declares a bit variable called flag and initializes it to 0.

Data types used in 8051 C language

Data Type	Bits	Bytes	Value Range
bit	1		0 to 1
signed char	8	1	-128 to +127
unsigned char	8	1	0 to 255
enum	16	2	-32768 to +32767
signed short	16	2	-32768 to +32767
unsigned short	16	2	0 to 65535
signed int	16	2	-32768 to +32767
unsigned int	16	2	0 to 65535
signed long	32	4	-2,147,483,648 to +2,147,483,647
unsigned long	32	4	0 to 4,294,967,295
float	32	4	$\pm 1.175494E-38$ to $\pm 3.402823E+38$
sbit	1		0 to 1
sfr	8	1	0 to 255
sfr16	16	2	0 to 65535

The data type **sbit** is somewhat similar to the bit data type, except that it is normally used to declare 1-bit variables that reside in special function registres (SFRs). For example:

```
sbit P = 0xD0;
```

declares the **sbit** variable P and specifies that it refers to bit address D0H, which is really the LSB of the PSW SFR. Notice the difference here in the usage of the assignment ("=") operator. In the context of **sbit** declarations, it indicates what address the **sbit** variable resides in, while in **bit** declarations, it is used to specify the initial value of the **bit** variable.

Besides directly assigning a bit address to an **sbit** variable, we could also use a previously defined **sfr** variable as the base address and assign our **sbit** variable to refer to a certain bit within that **sfr**. For example:

```
sfr PSW = 0xD0;
sbit P = PSW^0;
```

This declares an **sfr** variable called PSW that refers to the byte address D0H and then uses it as the base address to refer to its LSB (bit 0). This is then assigned to an **sbit** variable, P. For this purpose, the carat symbol (^) is used to specify bit position 0 of the PSW.

A third alternative uses a constant byte address as the base address within which a certain bit is referred. As an illustration, the previous two statements can be replaced with the following:

```
sbit P = 0xD0 ^ 0;
```

Meanwhile, the **sfr** data type is used to declare byte (8-bit) variables that are associated with SFRs. The statement:

```
sfr IE = 0xA8;
```

declares an **sfr** variable IE that resides at byte address A8H. Recall that this address is where the Interrupt Enable (IE) SFR is located; therefore, the **sfr** data type is just a means to enable us to assign names for SFRs so that it is easier to remember.

The **sfr16** data type is very similar to **sfr** but, while the **sfr** data type is used for 8-bit SFRs, **sfr16** is used for 16-bit SFRs. For example, the following statement:

```
sfr16 DPTR = 0x82;
```

declares a 16-bit variable DPTR whose lower-byte address is at 82H. Checking through the 8051 architecture, we find that this is the address of the DPL SFR, so again, the **sfr16** data type makes it easier for us to refer to the SFRs by name rather than address. There's just one thing left to mention. When declaring **sbit**, **sfr**, or **sfr16** variables, remember to do so outside main, otherwise you will get an error.

In actual fact though, all the SFRs in the 8051, including the individual flag, status, and control bits in the bit-addressable SFRs have already been declared in an include file, called reg51.h, which comes packaged with most 8051 C compilers. By using reg51.h, we can refer for instance to the interrupt enable register as simply IE rather than having to specify the address A8H, and to the data pointer as DPTR rather than 82H. All this makes 8051 C programs more human-readable and manageable. The contents of reg51.h are listed below.

```
/*
REG51.H
Header file for generic 8051 microcontroller.
*/
/* BYTE Register */
sfr P0      = 0x80;
sfr P1      = 0x90;
sfr P2      = 0xA0;
sfr P3      = 0xB0;
sfr PSW     = 0xD0;
sfr ACC      = 0xE0;
sfr B       = 0xF0;
sfr SP      = 0x81;
sfr DPL     = 0x82;
sfr DPH     = 0x83;
sfr PCON    = 0x87;
sfr TCON    = 0x88;
sfr TMOD    = 0x89;
sfr TL0      = 0x8A;
sfr TL1      = 0x8B;
sfr TH0      = 0x8C;
sfr TH1      = 0x8D;
sfr IE       = 0xA8;
sfr IP       = 0xB8;
sfr SCON    = 0x98;
sfr SBUF    = 0x99;
/* BIT Register */
/* PSW */
sbit CY     = 0xD7;
sbit AC     = 0xD6;
sbit F0     = 0xD5;
sbit RS1    = 0xD4;
sbit RS0    = 0xD3;
sbit OV     = 0xD2;
sbit P      = 0xD0;
/* TCON */
sbit TF1    = 0x8F;
sbit TR1    = 0x8E;
sbit TF0    = 0x8D;
sbit TR0    = 0x8C;
sbit IE1    = 0x8B;
sbit IT1    = 0x8A;
sbit IE0    = 0x89;
sbit IT0    = 0x88;
/* IE */
sbit EA     = 0xAF;
sbit ES     = 0xAC;
sbit ET1    = 0xAB;
sbit EX1    = 0xAA;
sbit ET0    = 0xA9;
sbit EX0    = 0xA8;
/* IP */
sbit PS     = 0xBC;
sbit PT1   = 0xBB;
sbit PX1   = 0xBA;
sbit PT0   = 0xB9;
sbit PX0   = 0xB8;
/* P3 */
sbit RD     = 0xB7;
sbit WR     = 0xB6;
sbit T1     = 0xB5;
sbit T0     = 0xB4;
sbit INT1  = 0xB3;
sbit INT0  = 0xB2;
sbit TXD   = 0xB1;
sbit RXD   = 0xB0;
/* SCON */
sbit SM0   = 0x9F;
sbit SM1   = 0x9E;
sbit SM2   = 0x9D;
sbit REN   = 0x9C;
sbit TB8   = 0x9B;
sbit RB8   = 0x9A;
sbit TI    = 0x99;
sbit RI    = 0x98;
```

MEMORY TYPES AND MODELS

The 8051 has various types of memory space, including internal and external code and data memory. When declaring variables, it is hence reasonable to wonder in which type of memory those variables would reside. For this purpose, several memory type specifiers are available for use, as shown in following table.

Memory types used in 8051 C language	
Memory Type	Description (Size)
code	Code memory (64 Kbytes)
data	Directly addressable internal data memory (128 bytes)
idata	Indirectly addressable internal data memory (256 bytes)
bdata	Bit-addressable internal data memory (16 bytes)
xdata	External data memory (64 Kbytes)
pdata	Paged external data memory (256 bytes)

The first memory type specifier given in above table is **code**. This is used to specify that a variable is to reside in code memory, which has a range of up to 64 Kbytes. For example:

```
char      code      errmsg[ ] = "An error occurred";
```

declares a char array called errmsg that resides in code memory.

If you want to put a variable into data memory, then use either of the remaining five data memory specifiers in above table. Though the choice rests on you, bear in mind that each type of data memory affect the speed of access and the size of available data memory. For instance, consider the following declarations:

```
signed int  data   num1;
bit bdata    numbit;
unsigned int xdata  num2;
```

The first statement creates a signed int variable num1 that resides in internal **data** memory (00H to 7FH). The next line declares a bit variable numbit that is to reside in the bit-addressable memory locations (byte addresses 20H to 2FH), also known as **bdata**. Finally, the last line declares an unsigned int variable called num2 that resides in external data memory, **xdata**. Having a variable located in the directly addressable internal data memory speeds up access considerably; hence, for programs that are time-critical, the variables should be of type **data**. For other variants such as 8052 with internal data memory up to 256 bytes, the **idata** specifier may be used. Note however that this is slower than data since it must use indirect addressing. Meanwhile, if you would rather have your variables reside in external memory, you have the choice of declaring them as **pdata** or **xdata**. A variable declared to be in **pdata** resides in the first 256 bytes (a page) of external memory, while if more storage is required, **xdata** should be used, which allows for accessing up to 64 Kbytes of external data memory.

What if when declaring a variable you forget to explicitly specify what type of memory it should reside in, or you wish that all variables are assigned a default memory type without having to specify them one by one? In this case, we make use of **memory models**. The following table lists the various memory models that you can use.

Memory models used in 8051 C language	
Memory Model	Description
Small	Variables default to the internal data memory (data)
Compact	Variables default to the first 256 bytes of external data memory (pdata)
Large	Variables default to external data memory (xdata)

A program is explicitly selected to be in a certain memory model by using the C directive, #pragma. Otherwise, the default memory model is **small**. It is recommended that programs use the small memory model as it allows for the fastest possible access by defaulting all variables to reside in internal data memory.

The **compact** memory model causes all variables to default to the first page of external data memory while the **large** memory model causes all variables to default to the full external data memory range of up to 64 Kbytes.

ARRAYS

Often, a group of variables used to store data of the same type need to be grouped together for better readability. For example, the ASCII table for decimal digits would be as shown below.

ASCII table for decimal digits	
Decimal Digit	ASCII Code In Hex
0	30H
1	31H
2	32H
3	33H
4	34H
5	35H
6	36H
7	37H
8	38H
9	39H

To store such a table in an 8051 C program, an array could be used. An array is a group of variables of the same data type, all of which could be accessed by using the name of the array along with an appropriate index.

The array to store the decimal ASCII table is:

```
int      table [10] =
{0x30, 0x31, 0x32, 0x33, 0x34, 0x35, 0x36, 0x37, 0x38, 0x39};
```

Notice that all the elements of an array are separated by commas. To access an individual element, an index starting from 0 is used. For instance, table[0] refers to the first element while table[9] refers to the last element in this ASCII table.

STRUCTURES

Sometime it is also desired that variables of different data types but which are related to each other in some way be grouped together. For example, the name, age, and date of birth of a person would be stored in different types of variables, but all refer to the person's personal details. In such a case, a structure can be declared. A structure is a group of related variables that could be of different data types. Such a structure is declared by:

```
struct  person {
    char name;
    int age;
    long DOB;
};
```

Once such a structure has been declared, it can be used like a data type specifier to create structure variables that have the member's name, age, and DOB. For example:

```
struct  person  grace = {"Grace", 22, 01311980};
```

would create a structure variable grace to store the name, age, and date of birth of a person called Grace. Then in order to access the specific members within the person structure variable, use the variable name followed by the dot operator (.) and the member name. Therefore, grace.name, grace.age, grace.DOB would refer to Grace's name, age, and date of birth, respectively.

POINTERS

When programming the 8051 in assembly, sometimes register such as R0, R1, and DPTR are used to store the addresses of some data in a certain memory location. When data is accessed via these registers, indirect addressing is used. In this case, we say that R0, R1, or DPTR are used to point to the data, so they are essentially pointers.

Correspondingly in C, indirect access of data can be done through specially defined pointer variables. Pointers are simply just special types of variables, but whereas normal variables are used to directly store data, pointer variables are used to store the addresses of the data. Just bear in mind that whether you use normal variables or pointer variables, you still get to access the data in the end. It is just whether you go directly to where it is stored and get the data, as in the case of normal variables, or first consult a directory to check the location of that data before going there to get it, as in the case of pointer variables.

Declaring a pointer follows the format:

```
data_type *pointer_name;
```

where

data_type	refers to which type of data that the pointer is pointing to
*	denotes that this is a pointer variable
pointer_name	is the name of the pointer

As an example, the following declarations:

```
int * numPtr
int num;
numPtr = &num;
```

first declares a pointer variable called numPtr that will be used to point to data of type int. The second declaration declares a normal variable and is put there for comparison. The third line assigns the address of the num variable to the numPtr pointer. The address of any variable can be obtained by using the address operator, &, as is used in this example. Bear in mind that once assigned, the numPtr pointer contains the address of the num variable, not the value of its data.

The above example could also be rewritten such that the pointer is straightaway initialized with an address when it is first declared:

```
int num;
int * numPtr = &num;
```

In order to further illustrate the difference between normal variables and pointer variables, consider the following, which is not a full C program but simply a fragment to illustrate our point:

```
int num = 7;
int * numPtr = &num;
printf ("%d\n", num);
printf ("%d\n", numPtr);
printf ("%d\n", &num);
printf ("%d\n", *numPtr);
```

The first line declare a normal variable, num, which is initialized to contain the data 7. Next, a pointer variable, numPtr, is declared, which is initialized to point to the address of num. The next four lines use the printf() function, which causes some data to be printed to some display terminal connected to the serial port. The first such line displays the contents of the num variable, which is in this case the value 7. The next displays the contents of the numPtr pointer, which is really some weird-looking number that is the address of the num variable. The third such line also displays the addresss of the num variable because the address operator is used to obtain num's address. The last line displays the actual data to which the numPtr pointer is pointing, which is 7. The * symbol is called the indirection operator, and when used with a pointer, indirectly obtains the data whose address is pointed to by the pointer. Therefore, the output display on the terminal would show:

```
7
13452 (or some other weird-looking number)
13452 (or some other weird-looking number)
7
```

A Pointer's Memory Type

Recall that pointers are also variables, so the question arises where they should be stored. When declaring pointers, we can specify different types of memory areas that these pointers should be in, for example:

```
int * xdata numPtr = & num;
```

This is the same as our previous pointer examples. We declare a pointer numPtr, which points to data of type int stored in the num variable. The difference here is the use of the memory type specifier **xdata** after the *. This is specifies that pointer numPtr should reside in external data memory (**xdata**), and we say that the pointer's memory type is **xdata**.

Typed Pointers

We can go even further when declaring pointers. Consider the example:

```
int data * xdata numPtr = &num;
```

The above statement declares the same pointer numPtr to reside in external data memory (**xdata**), and this pointer points to data of type int that is itself stored in the variable num in internal data memory (**data**). The memory type specifier, **data**, before the * specifies the *data memory type* while the memory type specifier, **xdata**, after the * specifies the pointer memory type.

Pointer declarations where the data memory types are explicitly specified are called typed pointers. Typed pointers have the property that you specify in your code where the data pointed by pointers should reside. The size of typed pointers depends on the data memory type and could be one or two bytes.

Untyped Pointers

When we do not explicitly state the data memory type when declaring pointers, we get untyped pointers, which are generic pointers that can point to data residing in any type of memory. Untyped pointers have the advantage that they can be used to point to any data independent of the type of memory in which the data is stored. All untyped pointers consist of 3 bytes, and are hence larger than typed pointers. Untyped pointers are also generally slower because the data memory type is not determined or known until the complied program is run at runtime. The first byte of untyped pointers refers to the data memory type, which is simply a number according to the following table. The second and third bytes are,respectively,the higher-order and lower-order bytes of the address being pointed to.

An untyped pointer is declared just like normal C, where:

```
int * xdata numPtr = &num;
```

does not explicitly specify the memory type of the data pointed to by the pointer. In this case, we are using untyped pointers.

Data memory type values stored in first byte of untyped pointers	
Value	Data Memory Type
1	idata
2	xdata
3	pdata
4	data/bdata
5	code

FUNCTIONS

In programming the 8051 in assembly, we learnt the advantages of using subroutines to group together common and frequently used instructions. The same concept appears in 8051 C, but instead of calling them subroutines, we call them **functions**. As in conventional C, a function must be declared and defined. A function definition includes a list of the number and types of inputs, and the type of the output (return type), plus a description of the internal contents, or what is to be done within that function.

The format of a typical function definition is as follows:

```
return_type function_name (arguments) [memory] [reentrant] [interrupt] [using]
{
    ...
}
```

where

return_type	refers to the data type of the return (output) value
function_name	is any name that you wish to call the function as
arguments	is the list of the type and number of input (argument) values
memory	refers to an explicit memory model (small, compact or large)
reentrant	refers to whether the function is reentrant (recursive)
interrupt	indicates that the function is actually an ISR
using	explicitly specifies which register bank to use

Consider a typical example, a function to calculate the sum of two numbers:

```
int sum (int a, int b)
{
    return a + b;
}
```

This function is called sum and takes in two arguments, both of type int. The return type is also int, meaning that the output (return value) would be an int. Within the body of the function, delimited by braces, we see that the return value is basically the sum of the two arguments. In our example above, we omitted explicitly specifying the options: memory, reentrant, interrupt, and using. This means that the arguments passed to the function would be using the default small memory model, meaning that they would be stored in internal data memory. This function is also by default non-recursive and a normal function, not an ISR. Meanwhile, the default register bank is bank 0.

Parameter Passing

In 8051 C, parameters are passed to and from functions and used as function arguments (inputs). Nevertheless, the technical details of where and how these parameters are stored are transparent to the programmer, who does not need to worry about these technicalities. In 8051 C, parameters are passed through the register or through memory. Passing parameters through registers is faster and is the default way in which things are done. The registers used and their purpose are described in more detail below.

Registers used in parameter passing				
Number of Argument	Char / 1-Byte Pointer	INT / 2-Byte Pointer	Long/Float	Generic Pointer
1	R7	R6 & R7	R4–R7	R1–R3
2	R5	R4 & R5	R4–R7	
3	R3	R2 & R3		

Since there are only eight registers in the 8051, there may be situations where we do not have enough registers for parameter passing. When this happens, the remaining parameters can be passed through fixed memory locations. To specify that all parameters will be passed via memory, the NOREGPARMs control directive is used. To specify the reverse, use the REGPARMs control directive.

Return Values

Unlike parameters, which can be passed by using either registers or memory locations, output values must be returned from functions via registers. The following table shows the registers used in returning different types of values from functions.

Registers used in returning values from functions		
Return Type	Register	Description
bit	Carry Flag (C)	
char/unsigned char/1-byte pointer	R7	
int/unsigned int/2-byte pointer	R6 & R7	MSB in R6, LSB in R7
long/unsigned long	R4–R7	MSB in R4, LSB in R7
float	R4–R7	32-bit IEEE format
generic pointer	R1–R3	Memory type in R3, MSB in R2, LSB in R1

附录C：STC12C5A60S2系列单片机电气特性

Absolute Maximum Ratings

Parameter	Symbol	Min	Max	Unit
Srotage temperature	TST	-55	+125	°C
Operating temperature (I)	TA	-40	+85	°C
Operating temperature (C)	TA	0	+70	°C
DC power supply (5V)	VDD - VSS	-0.3	+5.5	V
DC power supply (3V)	VDD - VSS	-0.3	+3.6	V
Voltage on any pin	-	-0.3	VCC + 0.3	V

DC Specification (5V MCU)

Sym	Parameter	Specification				Test Condition
		Min.	Typ	Max.	Unit	
V _{DD}	Operating Voltage	3.3	5.0	5.5	V	
I _{PD}	Power Down Current	-	< 0.1	-	uA	5V
I _{IDL}	Idle Current	-	3.0	-	mA	5V
I _{CC}	Operating Current	-	4	20	mA	5V
V _{IL1}	Input Low (P0,P1,P2,P3)	-	-	0.8	V	5V
V _{IH1}	Input High (P0,P1,P2,P3)	2.0	-	-	V	5V
V _{IH2}	Input High (RESET)	2.2	-	-	V	5V
I _{OL1}	Sink Current for output low (P0,P1,P2,P3)	-	20	-	mA	5V@Vpin=0.45V
I _{OH1}	Sourcing Current for output high (P0,P1,P2,P3) (Quasi-output)	150	230	-	uA	5V
I _{OH2}	Sourcing Current for output high (P0,P1,P2,P3) (Push-Pull, Strong-output)	-	20	-	mA	5V@Vpin=2.4V
I _{IL}	Logic 0 input current (P0,P1,P2,P3)	-	-	50	uA	Vpin=0V
I _{TL}	Logic 1 to 0 transition current (P0,P1,P2,P3)	100	270	600	uA	Vpin=2.0V

DC Specification (3V MCU)

Sym	Parameter	Specification				Test Condition
		Min.	Typ	Max.	Unit	
V _{DD}	Operating Voltage	2.2	3.3	3.6	V	
I _{PD}	Power Down Current	-	<0.1	-	uA	3.3V
I _{IDL}	Idle Current	-	2.0	-	mA	3.3V
I _{CC}	Operating Current	-	4	10	mA	3.3V
V _{IL1}	Input Low (P0,P1,P2,P3)	-	-	0.8	V	3.3V
V _{IH1}	Input High (P0,P1,P2,P3)	2.0	-	-	V	3.3V
V _{IH2}	Input High (RESET)	2.2	-	-	V	3.3V
I _{OL1}	Sink Current for output low (P0,P1,P2,P3)	-	20	-	mA	3.3V@Vpin=0.45V
I _{OH1}	Sourcing Current for output high (P0,P1,P2,P3) (Quasi-output)	40	70	-	uA	3.3V
I _{OH2}	Sourcing Current for output high (P0,P1,P2,P3) (Push-Pull)	-	20	-	mA	3.3V
I _{IL}	Logic 0 input current (P0,P1,P2,P3)	-	8	50	uA	Vpin=0V
I _{TL}	Logic 1 to 0 transition current (P0,P1,P2,P3)	-	110	600	uA	Vpin=2.0V

附录D：内部常规256字节RAM间接寻址测试程序

```

; /* --- STC International Limited ----- */
; /* --- STC 姚永平 2006/1/6 V1.0 ----- */
; /* --- STC12C5A60S2 系列单片机 内部常规RAM间接寻址测试程序----- */
; /* --- Mobile: 13922805190 ----- */
; /* --- Fax: 0755-82905966 ----- */
; /* --- Tel: 0755-82948409 ----- */
; /* --- Web: www.STCMCU.com ----- */
; /* --- 本演示程序在STC-ISP Ver 3.0A. PCB的下载编程工具上测试通过 ----- */
; /* --- 如果要在程序中使用该程序, 请在程序中注明使用了STC的资料及程序 --- */
; /* --- 如果要在文章中引用该程序, 请在文章中注明使用了STC的资料及程序 --- */

TEST_CONST EQU 5AH
;TEST_RAM EQU 03H
    ORG 0000H
    LJMP INITIAL

    ORG 0050H
INITIAL:
    MOV R0, #253

    MOV R1, #3H
TEST_ALL_RAM:
    MOV R2, #0FFH
TEST_ONE_RAM:
    MOV A, R2
    MOV @R1, A
    CLR A
    MOV A, @R1

    CJNE A, 2H, ERROR_DISPLAY
    DJNZ R2, TEST_ONE_RAM
    INC R1
    DJNZ R0, TEST_ALL_RAM
OK_DISPLAY:
    MOV P1, #11111110B
Wait1:
    SJMP Wait1

ERROR_DISPLAY:
    MOV A, R1
    MOV P1, A
Wait2:
    SJMP Wait2
END

```

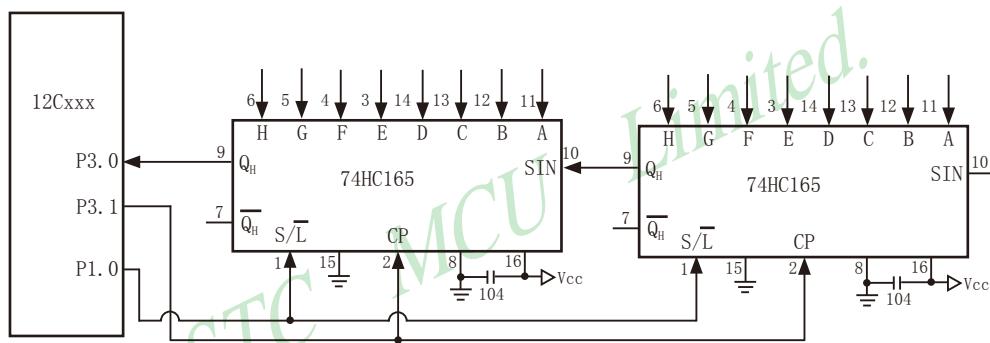
附录E：用串口扩展I/O接口

STC12C5A60S2系列单片机串行口的方式0可用于I/O扩展。如果在应用系统中，串行口未被占用，那么将它用来扩展并行I/O口是一种经济、实用的方法。

在操作方式0时，串行口作同步移位寄存器，其波特率是固定的，为SYSclk/12（SYSclk为系统时钟频率）。数据由RXD端（P3.0）出入，同步移位时钟由TXD端（P3.1）输出。发送、接收的是8位数据，低位在先。

一、用74HC165扩展并行输入口

下图是利用两片74HC165扩展二个8位并行输入口的接口电路图。



74HC165是8位并行置入移位寄存器。当移位/置入端(S/L)由高到低跳变时，并行输入端的数据置入寄存器；当S/L=1，且时钟禁止端（第15脚）为低电平时，允许时钟输入，这时在时钟脉冲的作用下，数据将由Q_A到Q_H方向移位。

上图中，TXD(P3.1)作为移位脉冲输出端与所有74HC165的移位脉冲输入端CP相连；RXD(P3.0)作为串行输入端与74HC165的串行输出端Q_H相连；P1.0用来控制74HC165的移位与置入而同S/L相连；74HC165的时钟禁止端（15脚）接地，表示允许时钟输入。当扩展多个8位输入口时，两芯片的首尾（Q_H与SIN）相连。

下面的程序是从16位扩展口读入5组数据（每组二个字节），并把它们转存到内部RAM 20H开始的单元中。

```

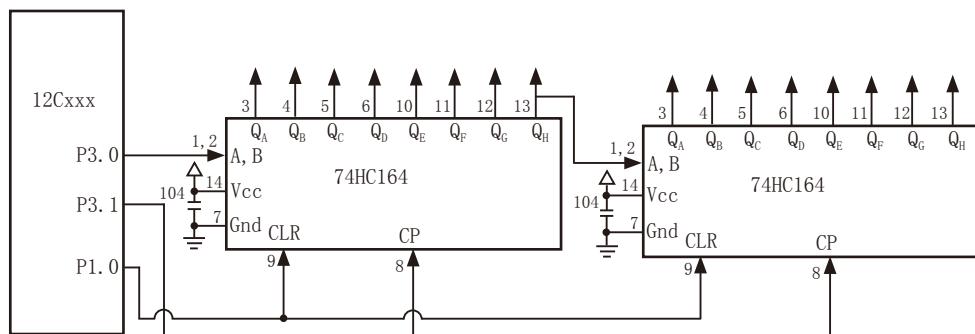
MOV    R7, #05H          ; 设置读入组数
MOV    R0, #20H          ; 设置内部RAM数据区首址
START: CLR    P1.0        ; 并行置入数据, S/L=0
        SETB   P1.0        ; 允许串行移位S/L=1
        MOV    R1, #02H        ; 设置每组字节数, 即外扩74LS165的个数
RXDATA: MOV    SCON, #00010000B ; 设串行方式0, 允许接收, 启动接收过程
WAIT:  JNB    RI, WAIT    ; 未接收完一帧, 循环等待
        CLR    RI           ; 清RI标志, 准备下次接收
        MOV    A, SBUF        ; 读入数据
        MOV    @R0, A          ; 送至RAM缓冲区
        INC    R0           ; 指向下一个地址
        DJNZ   R1, RXDATA    ; 为读完一组数据, 继续
        DJNZ   R7, START      ; 5组数据未读完重新并行置入
        .....                ; 对数据进行处理

```

上面的程序对串行接收过程采用的是查询等待的控制方式, 如有必要, 也可改用中断方式。从理论上讲, 按上图方法扩展的输入口几乎是无限的, 但扩展的越多, 口的操作速度也就越慢。

二、用74HC164扩展并行输出口

74HC164是8位串入并出移位寄存器。下图是利用74HC164扩展二个8位输出口的接口电路。

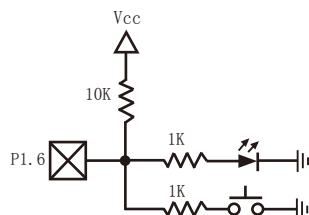
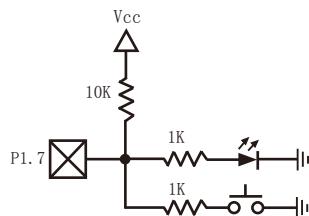


当单片机串行口工作在方式0的发送状态时，串行数据由P3.0（RXD）送出，移位时钟由P3.1（TXD）送出。在移位时钟的作用下，串行口发送缓冲器的数据一位一位地移入74HC164中。需要指出的是，由于74HC164无并行输出控制端，因而在串行输入过程中，其输出端的状态会不断变化，故在某些应用场合，在74HC164的输出端应加接输出三态门控制，以便保证串行输入结束后再输出数据。

下面是将RAM缓冲区30H、31H的内容串行口由74HC164并行输出的子程序。

```
START: MOV      R7, #02H          ; 设置要发送的字节个数
        MOV      R0, #30H          ; 设置地址指针
        MOV      SCON, #00H         ; 设置串行口方式0
SEND:  MOV      A, @R0
        MOV      SBUF, A           ; 启动串行口发送过程
WAIT: JNB     TI, WAIT          ; 一帧数据未发送完，循等待
        CLR     TI
        INC     R0
DJNZ:  DJNZ    R7, SEND          ; 取下一个数
        RET
```

附录F：一个I/O口驱动发光二极管并扫描按键



利用STC12C5A60S2系列单片机的I/O口可被设置成弱上拉, 强上拉(推挽)输出, 仅为输入(高阻), 开漏等四种工作模式的特性, 可以将STC12C5A60S2系列单片机的I/O口同时作为发光二极管驱动及按键检测用, 这样可以大幅节省I/O口。

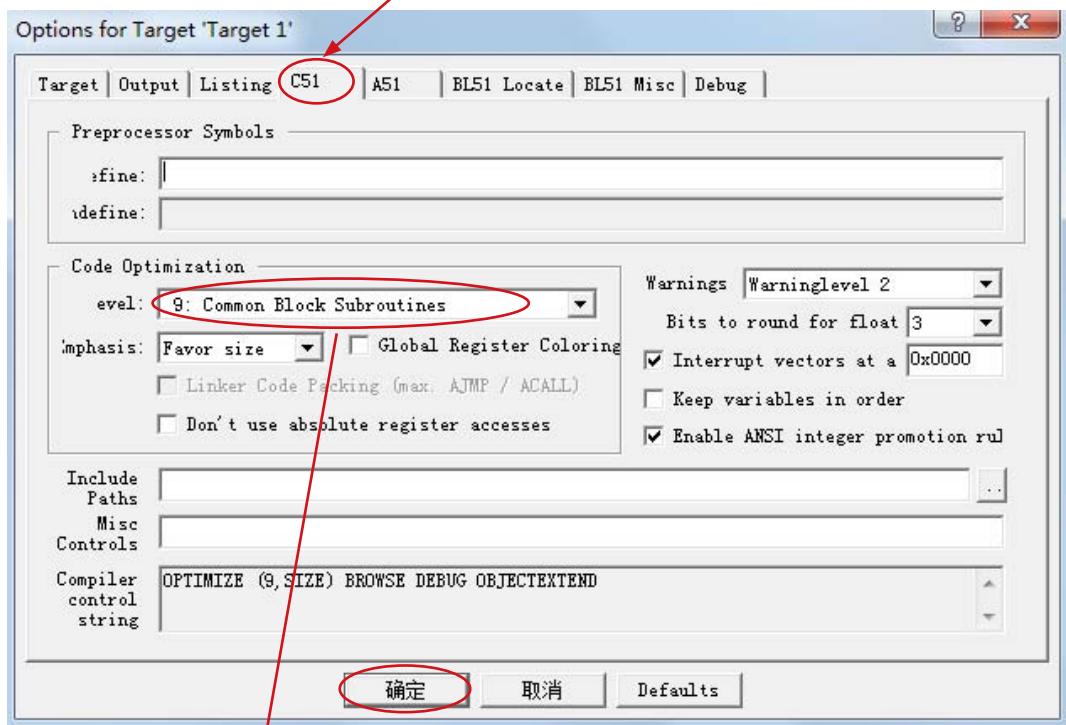
当驱动发光二极管时, 将该I/O口设置成强推挽输出, 输出高即可点亮发光二极管。

当检测按键时, 将该I/O口设置成弱上拉输入, 再读外部口的状态, 即可检测按键。

附录G：如何利用Keil C软件减少代码长度

在Keil C软件中选择作如下设置，能将原代码长度最大减少10K。

1. 在“Project”菜单中选择“Options for Target”
2. 在“Options for Target”中选择“C51”



3. 选择按空间大小，9级优化程序
4. 点击“确定”后，重新编译程序即可。

附录H：STC12系列单片机取代传统8051注意事项

STC12C5A60S2系列单片机的定时器0/定时器1与传统8051完全兼容，上电复位后，定时器部分缺省还是除12再计数的，而串口由定时器1控制速度，所以定时器/串口完全兼容。

增加了独立波特率发生器，省去了传统8052的定时器2，如是用T2做波特率的，请改用独立波特率发生器做波特率发生器。

传统8051的111条指令执行速度全面提速，最快的指令快24倍，最慢的指令快3倍。靠软件延时实现精确延时的程序需要调整。

其它需注意的细节：

ALE：

传统8051单片机的ALE脚对系统时钟进行6分频输出，可对外提供时钟，STC12C5Axx系列不对外输出时钟，如果传统设计利用ALE脚对外输出时钟，请利用STC12C5Axx系列的可编程时钟输出脚对外输出时钟(CLKOUT0/CLKOUT1/CLKOUT2)或XTAL2脚串一个200欧姆电阻对外输出时钟。

传统8051单片机时钟频率较高时，ALE脚是一个干扰源，所以STC89系列单片机增加了AUXR特殊功能寄存器，其中的Bit0/ALEOFF位允许禁止ALE对系统时钟分频输出。而STC12C5Axx系列单片机直接禁止ALE脚对系统时钟进行6分频输出，彻底清除此干扰源。也有利于系统的抗干扰设计。请自行比较如下的寄存器。

STC89系列的AUXR寄存器：

Mnemonic	Add	Name	7	6	5	4	3	2	1	0	Reset value
AUXR	8EH	Auxiliary Register 0	-	-	-	-	-	-	EXTRAM	ALEOFF	xxxx,xx00

ALEOFF 0：ALE脚对系统时钟进行6分频输出

1：ALE脚仅在对外部64K数据总线进行MOVX指令时才有地址锁存信号输出

STC12C5A60S2系列的AUXR寄存器：

Mnemonic	Add	Name	7	6	5	4	3	2	1	0	Reset Value
AUXR	8EH	Auxiliary Register	T0x12	T1x12	UART_M0x6	BRTR	S2SMOD	BRTx12	EXTRAM	S1BRS	0000,0000

S1BRS： 0， 缺省，串口1波特率发生器选择定时器1， S1BRS是串口1波特率发生器选择位

1， 独立波特率发生器作为串口1的波特率发生器，此时定时器1与串口无关

PSEN:

传统8031/8032有PSEN信号可以跑外部程序, 可以外扩外部程序存储器. 现在STC12系列单片机由于是系统晶片概念, 内部有大容量程序存储器, 不需外扩外部程序存储器, 所以直接将PSEN信号去除, 可以当普通I/O口使用.

普通I/O口既作为输入又作为输出:

传统8051单片机执行I/O口操作, 由高变低或由低变高, 以及读外部状态都是12个时钟, 而现在STC12系列单片机执行相应的操作是4个时钟. 传统8051单片机如果对外输出为低, 直接读外部状态是读不对的. 必须先将I/O口置高才能够读对, 而传统8051单片机由低变高的指令是12个时钟, 该指令执行完成后, 该I/O口也确实已变高. 故可以紧跟着由低变高的指令后面, 直接执行读该I/O口状态指令. 而STC12系列单片机由于执行由低变高的指令是4个时钟, 太快了, 相应的指令执行完以后, I/O口还没有变高, 要再过一个时钟之后, 该I/O口才可以变高. 故建议此状况下增加2个空操作延时指令再读外部口的状态.

P4口:

最新STC12系列单片机P4口地址在C0H, 有完整的P4口(P4.0-P4.7), 未扩展外部INT2/INT3中断

传统STC89系列单片机的P4口地址在E8H, P4口只有一半(P4.0-P4.3), P4有扩展外部INT2/INT3中断.

I/O口驱动能力:

最新STC12系列单片机I/O口的灌电流是20mA, 驱动能力超强, 驱动大电流时, 不容易烧坏.

传统STC89CXX系列单片机I/O口的灌电流是6mA, 驱动能力不够强, 不能驱动大电流, 建议使用STC12系列.

看门狗:

最新STC12系列单片机的看门狗寄存器WDT_CONTR的地址在C1H, 增加了看门狗复位标志位

Mnemonic	Add	Name	7	6	5	4	3	2	1	0	Reset value
WDT_CONTR	C1h	Watch-Dog-Timer Control register	WDT_FLAG	-	EN_WDT	CLR_WDT	IDLE_WDT	PS2	PS1	PS0	xx00,0000

传统STC89系列增强型单片机看门狗寄存器WDT_CONTR的地址在E1H, 没有看门狗复位标志位

Mnemonic	Add	Name	7	6	5	4	3	2	1	0	Reset value
WDT_CONTR	E1h	Watch-Dog-Timer Control register	-	-	EN_WDT	CLR_WDT	IDLE_WDT	PS2	PS1	PS0	xx00,0000

最新STC12C5A60S2系列单片机的看门狗在ISP烧录程序可设置上电复位后直接启动看门狗, 而传统STC89系列单片机无此功能. 故最新STC12C5A60S2系列单片机看门狗更可靠.

EEPROM

STC12C5Axx单片机ISP/IAP控制寄存器地址和STC89xx系列单片机ISP/IAP控制寄存器地址不同如下:											
Mnemonic	Add	Name	7	6	5	4	3	2	1	0	Reset Value
STC12C5Axx系列 IAP_DATA STC89xx 系列 ISP_DATA	C2h E2h	ISP/IAP Flash Data Register									1111,1111
STC12C5Axx系列 IAP_ADDRH STC89xx 系列 ISP_ADDRH	C3h E3h	ISP/IAP Flash Address High									0000,0000
STC12C5Axx系列 IAP_ADDRL STC89xx 系列 ISP_ADDRL	C4h E4h	ISP/IAP Flash Address Low									0000,0000
STC12C5Axx系列 IAP_CMD STC89xx 系列 ISP_CMD	C5h E5h	ISP/IAP Flash Command Register	-	-	-	-	-	-	MS1	MS0	xxxx,xx00
STC12C5Axx系列 IAP_TRIG STC89xx 系列 ISP_TRIGGER	C6h E6h	ISP/IAP Flash Command Trigger									xxxx,xxxx
STC12C5Axx系列 IAP CONTR STC89xx 系列 ISP CONTR	C7h E7h	ISP/IAP Control Register	IAPEN	SWBS	SWRST	CMD_FAIL	-	WT2	WT1	WT0	0000,x000

ISP/IAP_TRIGGER寄存器有效启动IAP操作, 需顺序送入的数据不一样:

STC12C5Axx系列单片机的ISP/IAP命令要生效, 要对IAP_TRIGGER寄存器按顺序先送5Ah, 再送A5h方可
STC89xx 系列单片机的ISP/IAP命令要生效, 要对IAP_TRIGGER寄存器按顺序先送46h, 再送B9h方可

EEPROM起始地址不一样:

STC12C5Axx系列单片机的EEPROM起始地址全部从0000h开始, 每个扇区512字节

STC89xx系列单片机的EEPROM起始地址分别有从1000h/2000h/4000h/8000h开始的, 程序兼容性不够好.

外部时钟和内部时钟:

最新STC12C5Axx系列单片机有内部R/C振荡器作为系统时钟,一般情况下,44/40脚封装单片机出厂时的设置是使用外部时钟,20/18/16脚封装单片机出厂时的设置是使用内部R/C振荡器作为系统时钟,用户可在ISP烧录用户程序时任意选择使用内部R/C时钟或外部晶体/时钟.

传统STC89系列单片机只能使用外部晶体或时钟作为系统时钟.

功耗:

功耗由2部分组成,晶体振荡器放大电路的功耗和单片机的数字电路功耗组成,

晶体振荡器放大电路的功耗: 最新STC12C5Axx系列单片机比STC89xx系列低.

单片机的数字电路功耗:时钟频率越高,功耗越大,最新STC12C5Axx系列单片机在相同工作频率下,指令执行速度比传统STC89系列单片机快3~24倍,故可用较低的时钟频率工作,这样功耗更低.建议低功耗设计系统外接4~6MHz的晶体或用内部R/C振荡器作为系统时钟,并利用内部的时钟分频器对时钟进行分频,以较低的频率工作,这样单片机的功耗更低

掉电唤醒:

最新STC12C5Axx系列单片机支持外部中断模式是下降沿就下降沿唤醒,是低电平就低电平唤醒,传统STC89系列单片机是外部中断口只要是低电平就唤醒,另最新STC11xx系列还有内部专用掉电唤醒定时器可唤醒,另外,STC12C5Axx系列掉电唤醒延时时间可选:32768/16384/8192/4096个时钟,STC89系列固定是1024个时钟

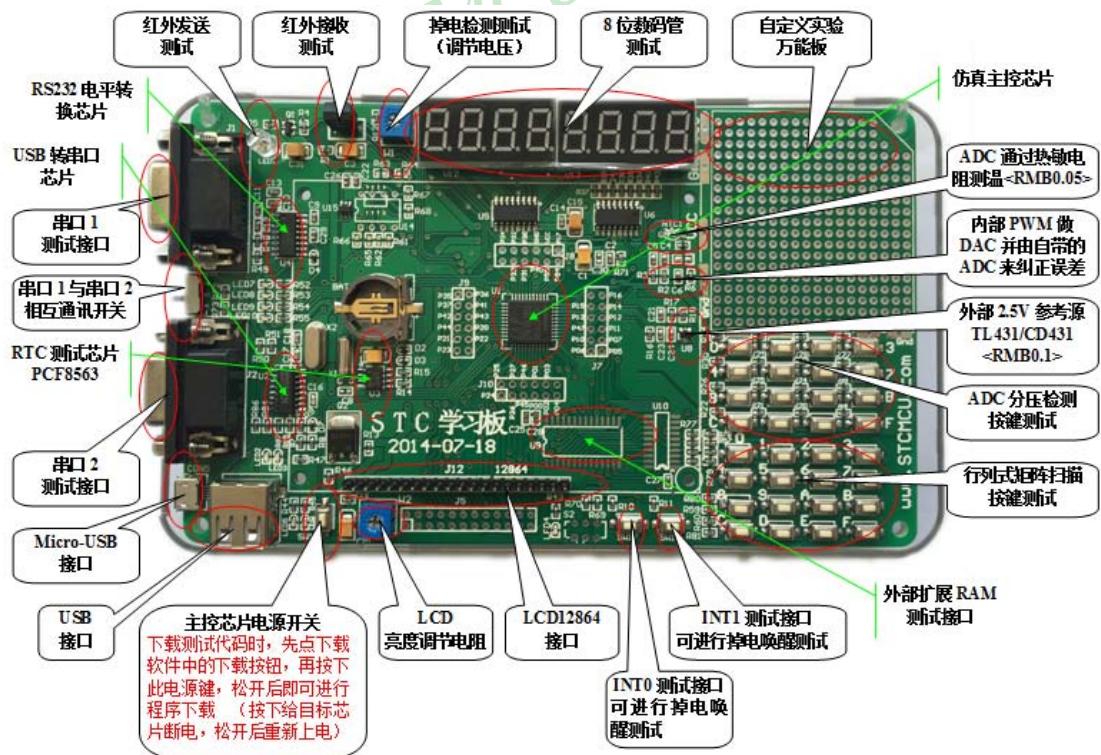
附录I: STC实验箱4使用说明

I.1 实验箱4外观图



打开方式: 双手捏住如图红圈所示的实验箱的把手处, 双手分别向两边用力即可打开实验箱。

I.2 实验板布局图



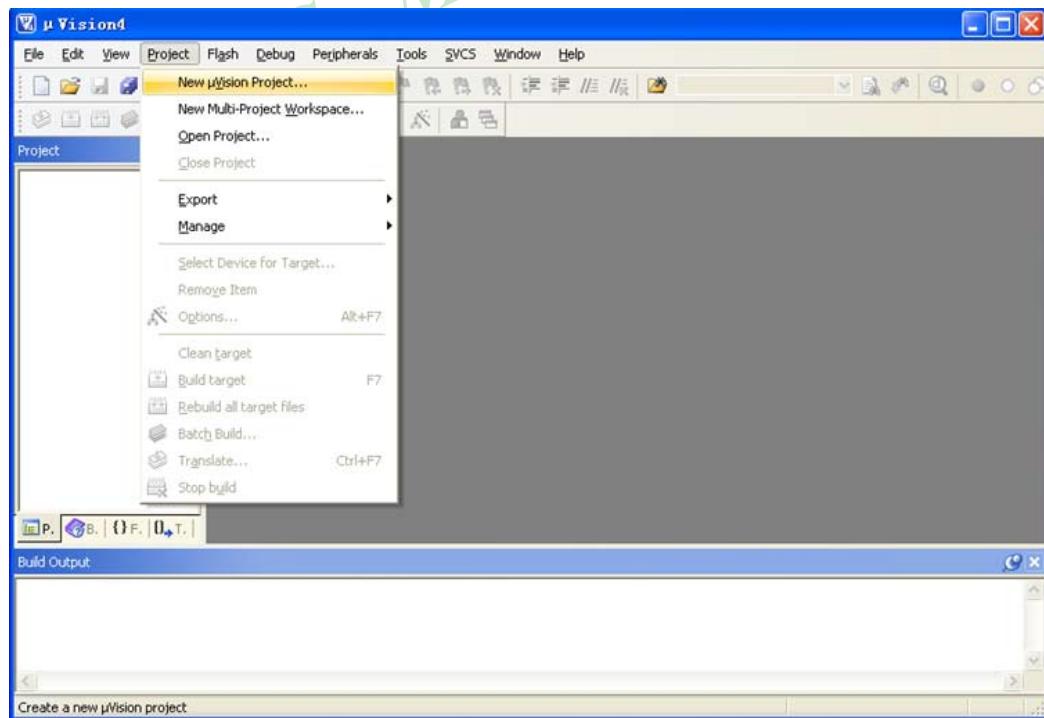
在此，需要对“主控芯片电源开关”进行说明。“主控芯片电源开关”按钮的原理是按住此开关时主控芯片将会处于停电状态，放开此开关时主控芯片会被重新上电而进行上电复位。而对于STC的单片机，要想进行ISP下载，则必须是在上电复位时接收到串口命令才会开始执行ISP程序，所以下载程序到实验箱4的正确步骤为：

- 1、使用USB线将实验箱4与电脑进行连接；
- 2、打开STC的ISP下载软件；
- 3、选择单片机型号为“**IAP15W4K58S4**”；
- 4、选择实验箱4所对应的串口；
- 5、打开目标文件（HEX格式或者BIN格式）；
- 6、点击ISP下载软件中的“**下载/编程**”按钮；
- 7、按下实验箱4上的“**主控芯片电源开关**”，然后松开即可开始下载。

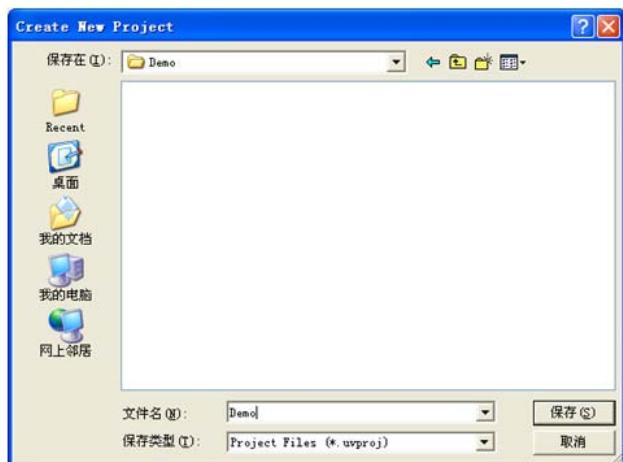
I.3 新建Keil项目

（由于Keil的版本比较多，本说明书将只使用Keil的uVersion4为例进行介绍，Keil的其他版本与之类似）

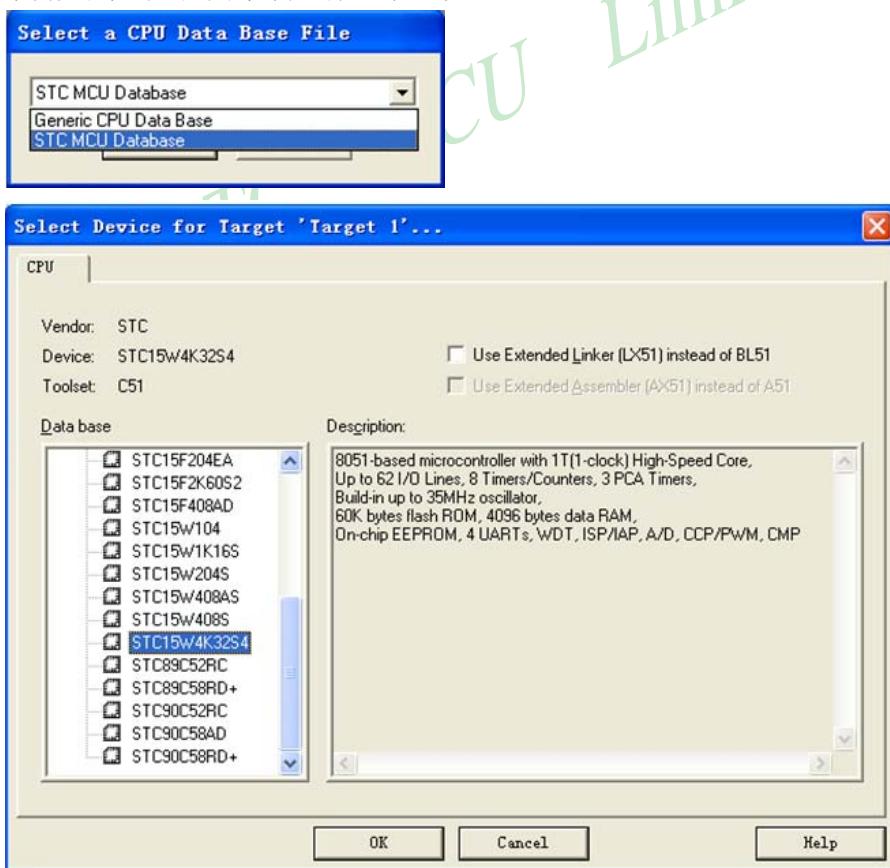
首先打开Keil软件，并打开“Project”菜单中的“New uVersion Project ...”项



在下面的对话框中输入新建的项目名称，然后保存



接下来需要在如下的对话框内选择芯片型号

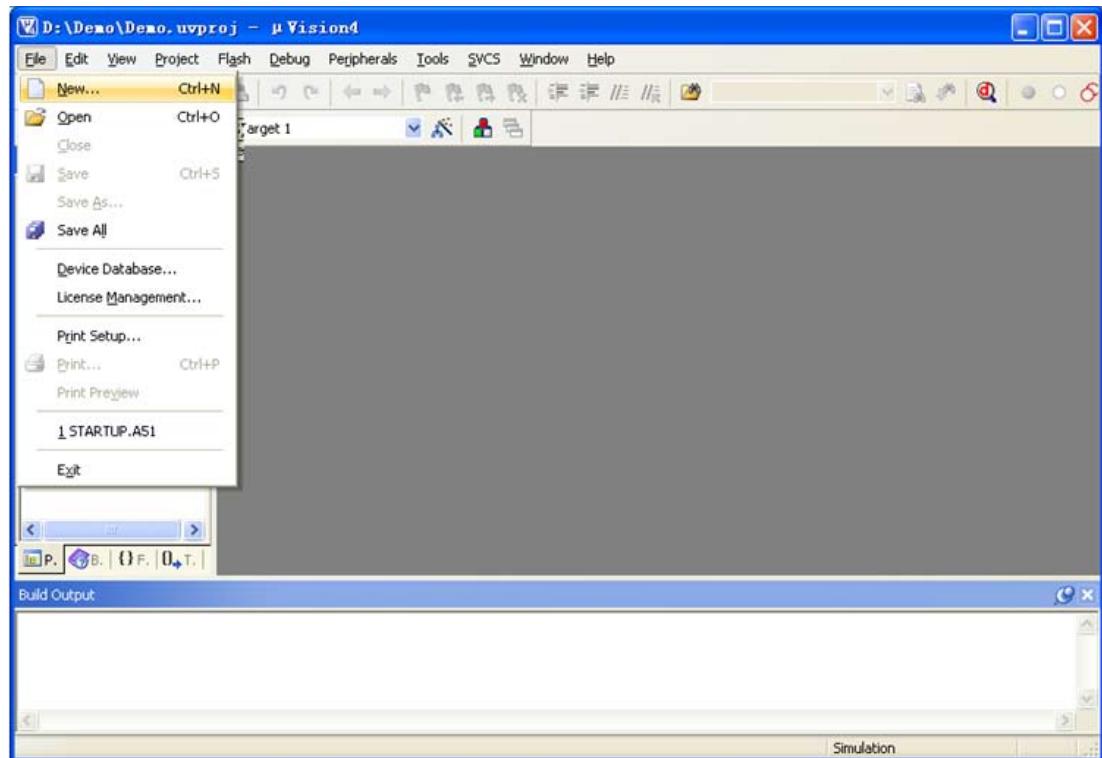


型号确定后，Keil会弹出下面的对话框，问是否需要将启动代码文件添加到项目中。
一般建议选择“是”（也可选择“否”）

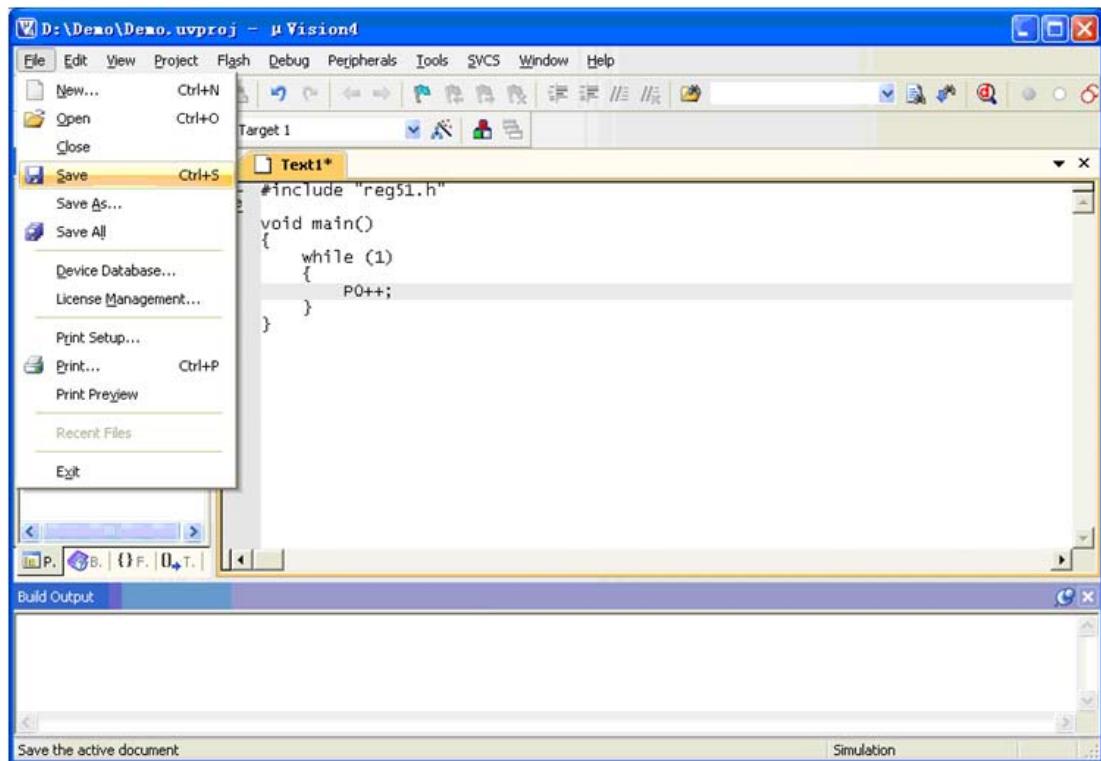


至此，基本的项目文件已基本建立。

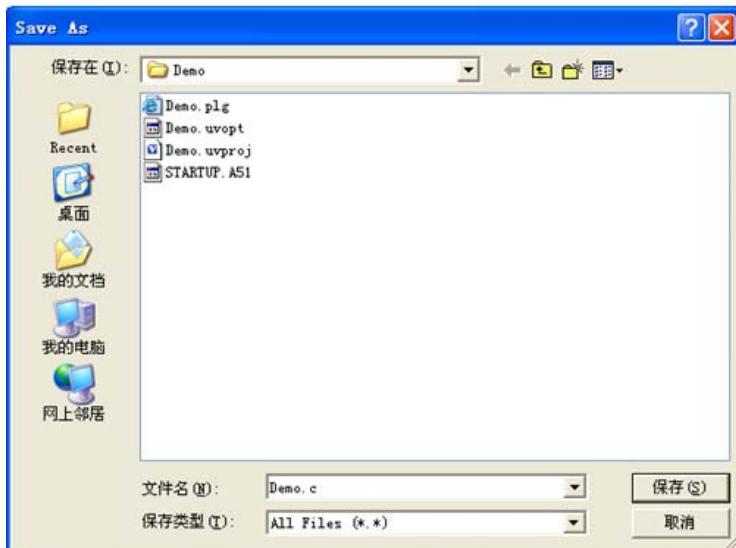
接下来需要新建源代码文件，打开“File”菜单中的“New ...”项



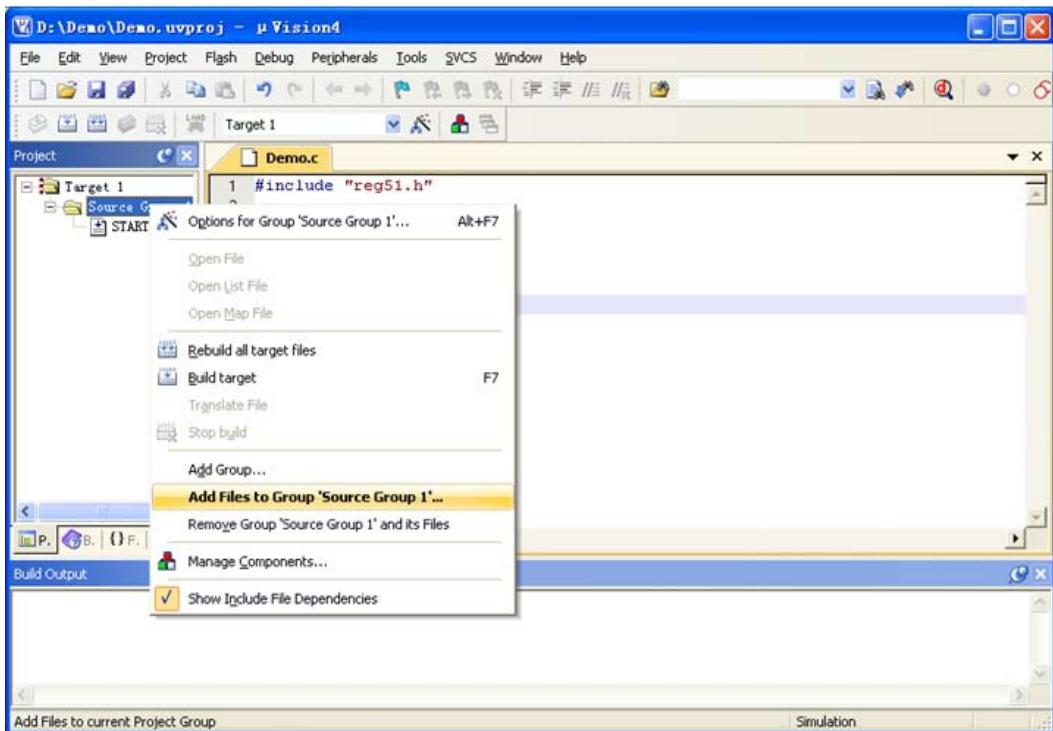
在新建的文件中输入相应的源代码，然后选择“File”菜单中的“Save”项对文件进行保存



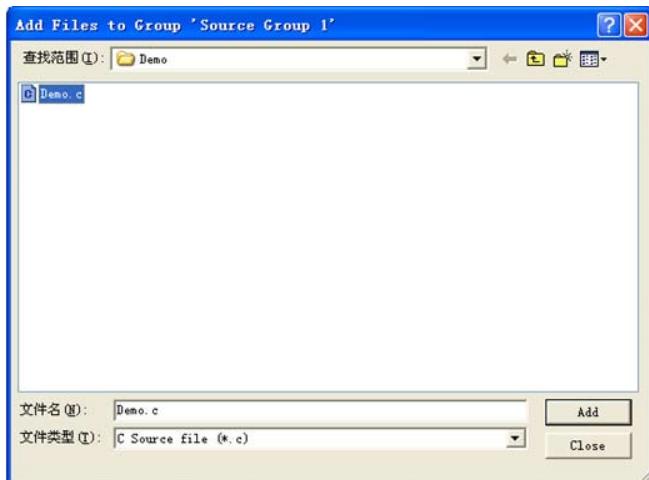
如下图



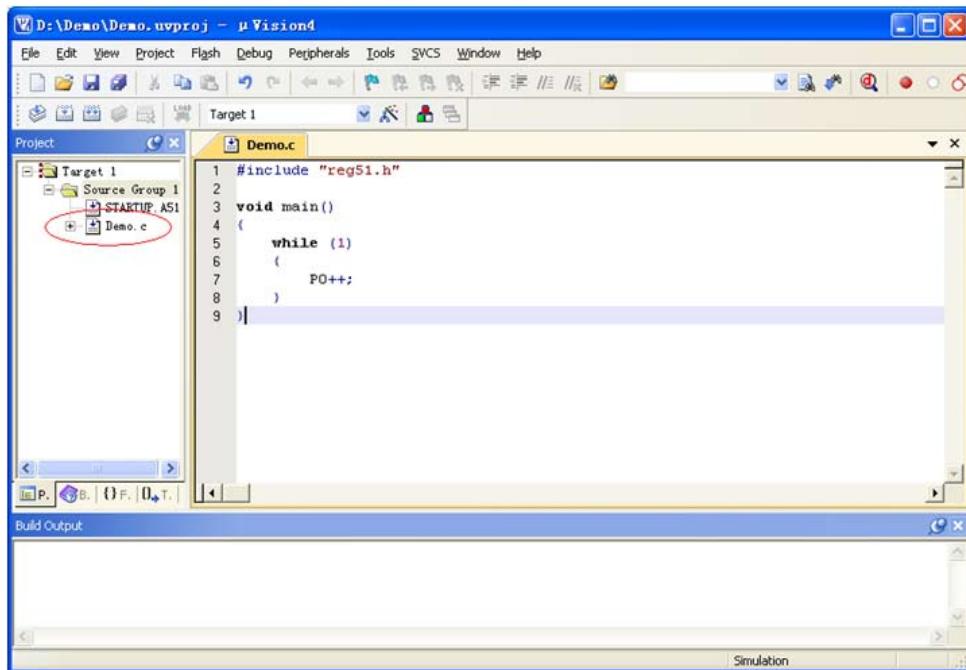
文件保存完成后需要使用下面的操作将源代码文件添加到项目中来，具体的操作方法是：使用鼠标右键单击“Project”列表中的“Source Group 1”项，在出现的右键菜单中选择“Add Files to Group ‘Source Group 1’”项目



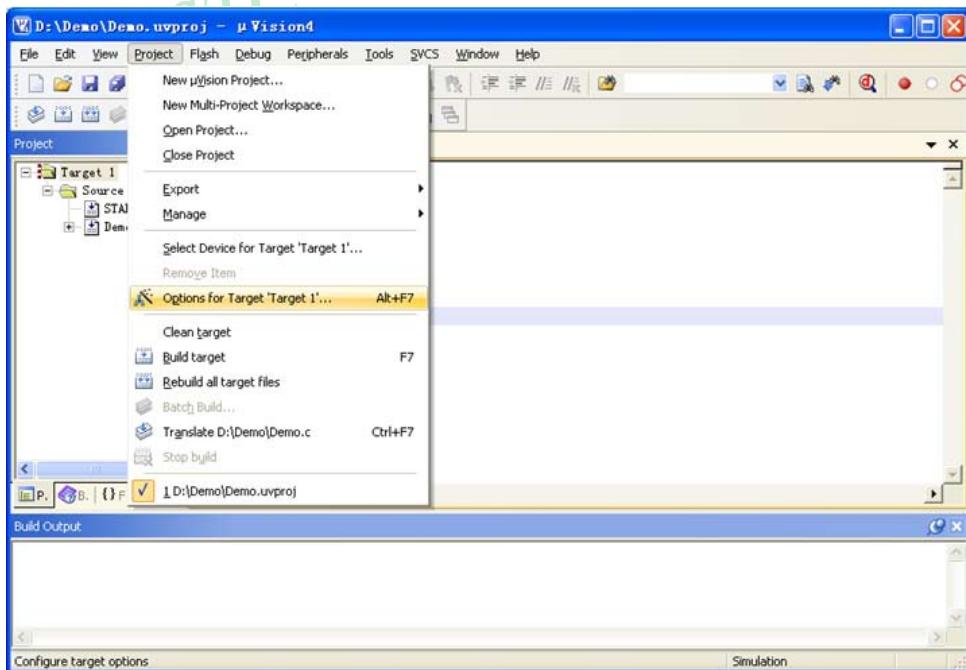
在下面的对话框中选择我们刚才保存的文件，并点击“Add”按钮即可将文件添加到项目中，完成后按下“Close”按钮关闭对话框



此时我们可以看到在项目中已经多了我们刚才添加的代码文件

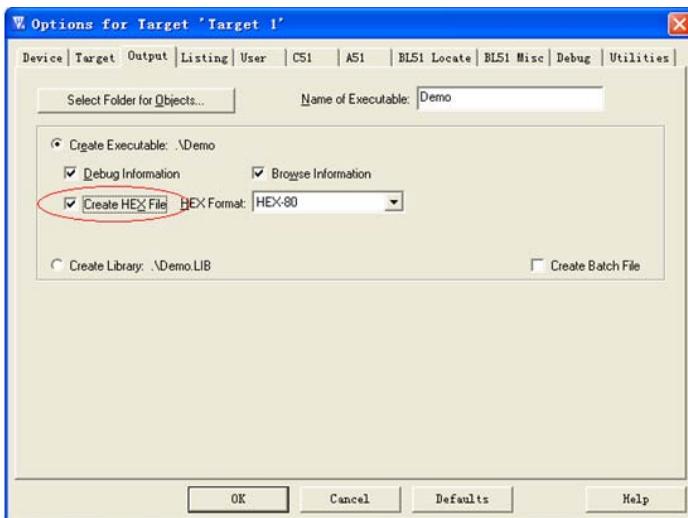


按下快捷键“Alt+F7”或者选择菜单“Project”中的“Option for Target ‘Target1’”

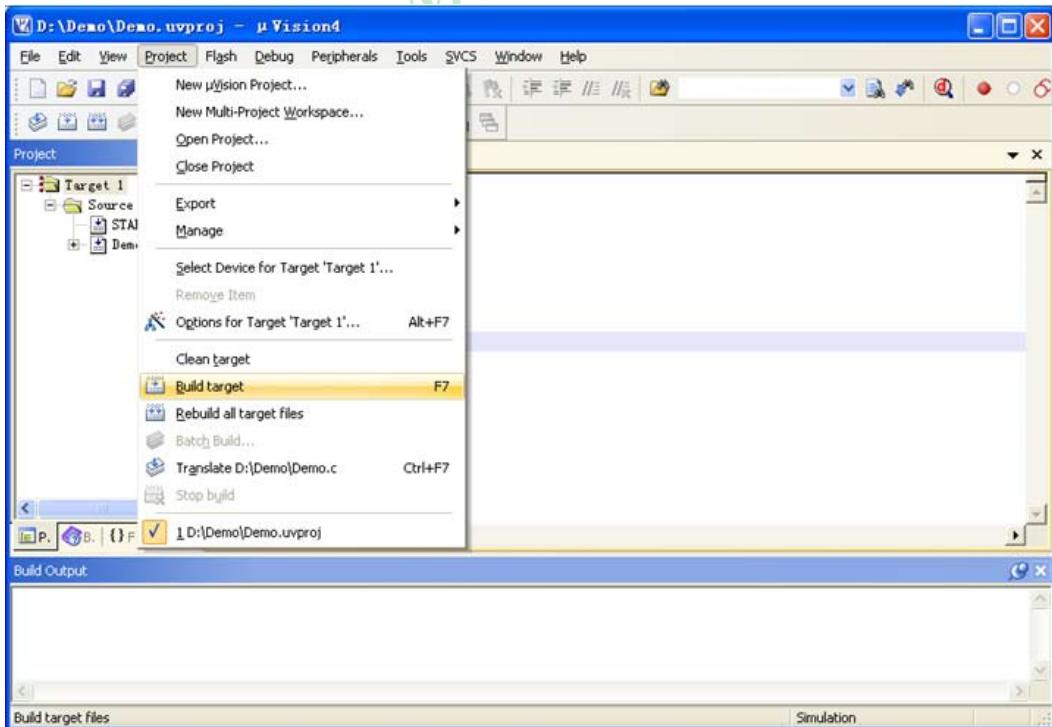


在如下的对话框中对项目进行配置：

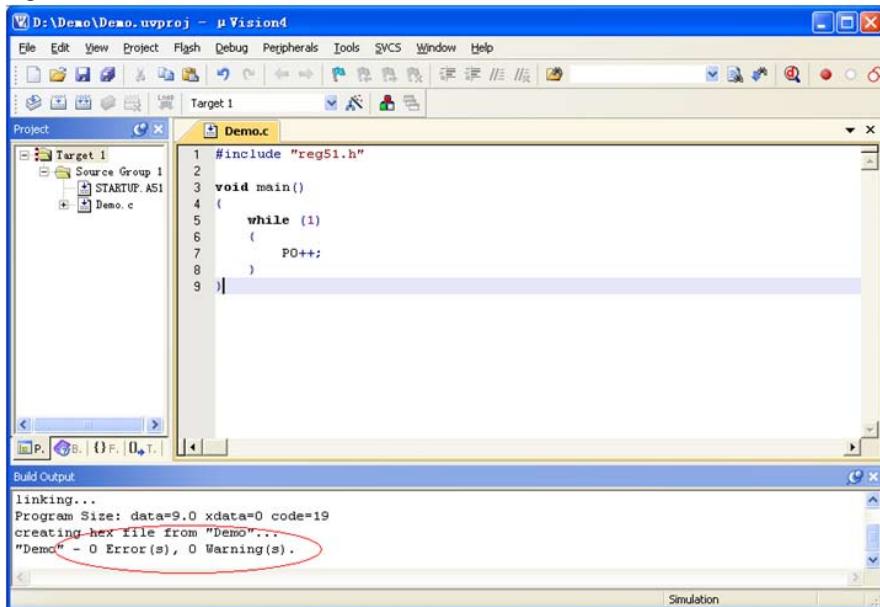
在“Output”属性页中，将“Create HEX File”选项打上勾，即可在项目编译完成后自动生成HEX格式的目标文件，按“OK”保存。



按下快捷键“F7”或者选择菜单“Project”中的“Build Target”项对当前项目进行编译

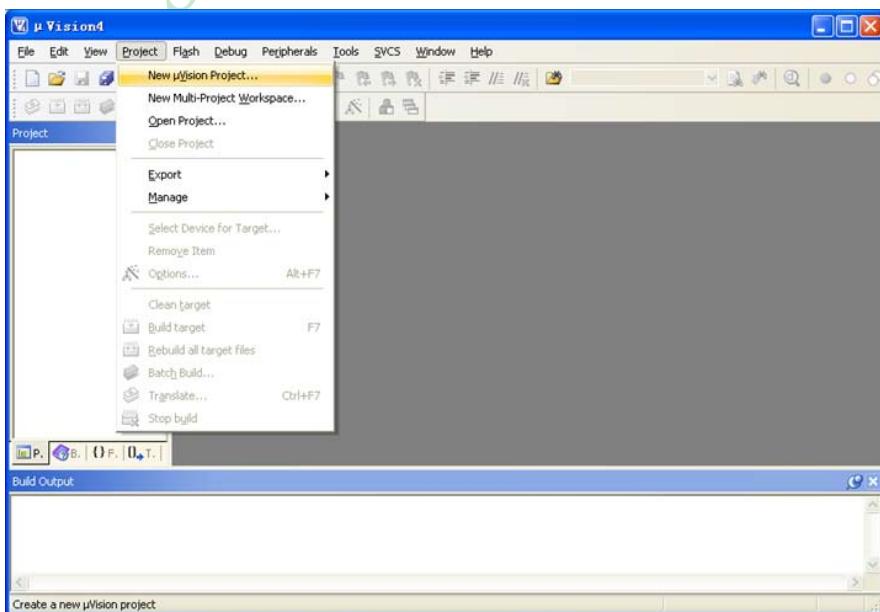


若代码中没有错误，编译完成后则会在“Build Output”的信息输出框中显示“0 Error(s), 0 Warning(s)”，同时也会生成HEX的执行文件。到此创建项目完成。

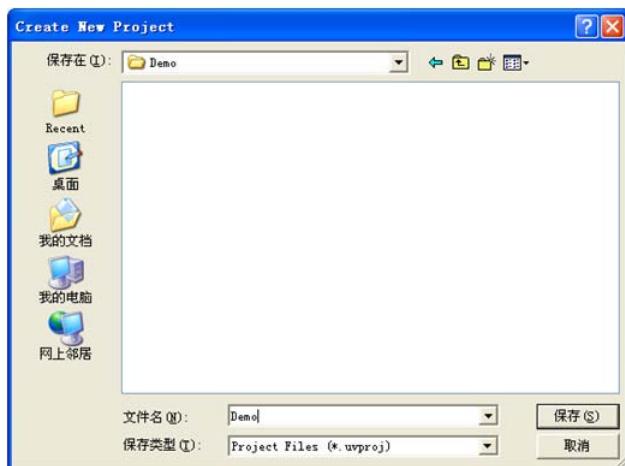


I.4 保存STC-ISP范例程序到Keil项目

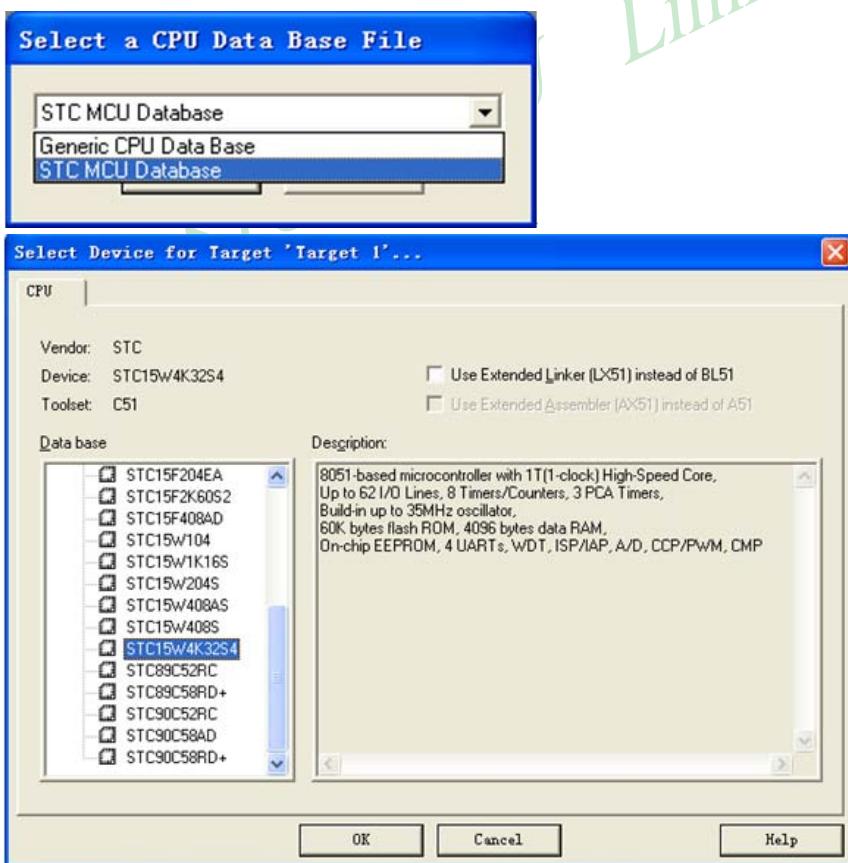
首先打开Keil软件，并打开“Project”菜单中的“New uVersion Project ...”项



在下面的对话框中输入新建的项目名称，然后保存



接下来需要在如下的对话框内选择芯片型号



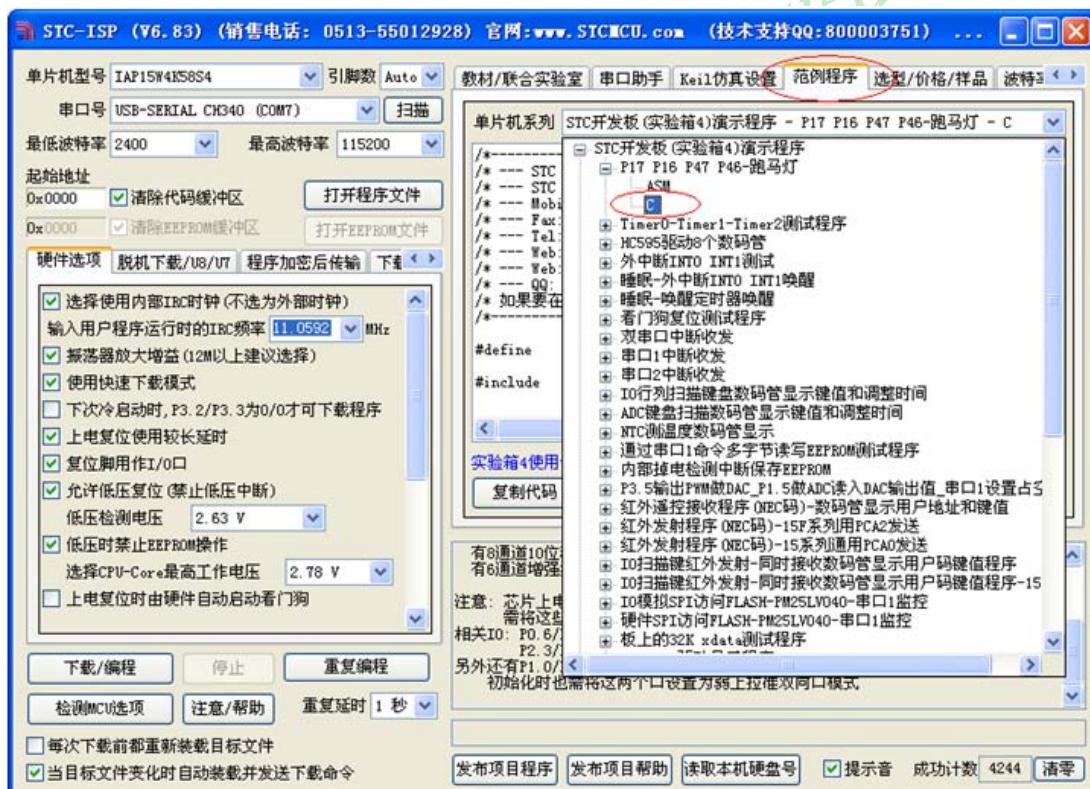
型号确定后, Keil会弹出下面的对话框, 问是否需要将启动代码文件添加到项目中。一般建议选择“是”(也可选择“否”)



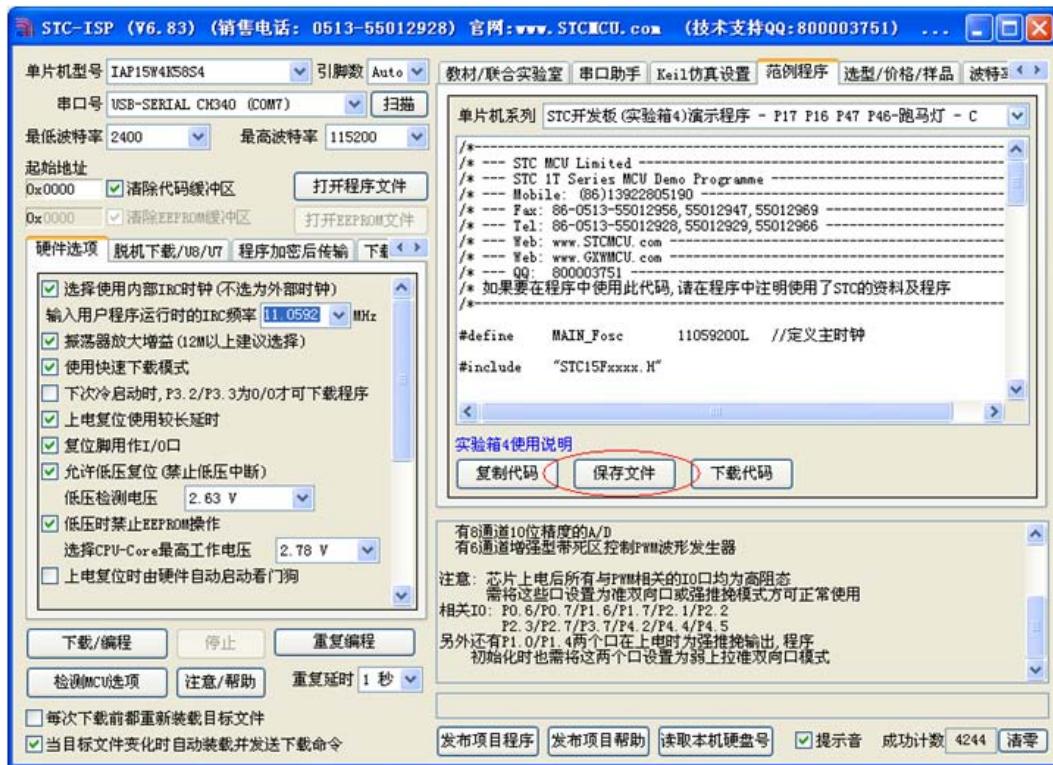
至此, 基本的项目文件已基本建立。

接下来打开STC的ISP下载软件, 如下图:

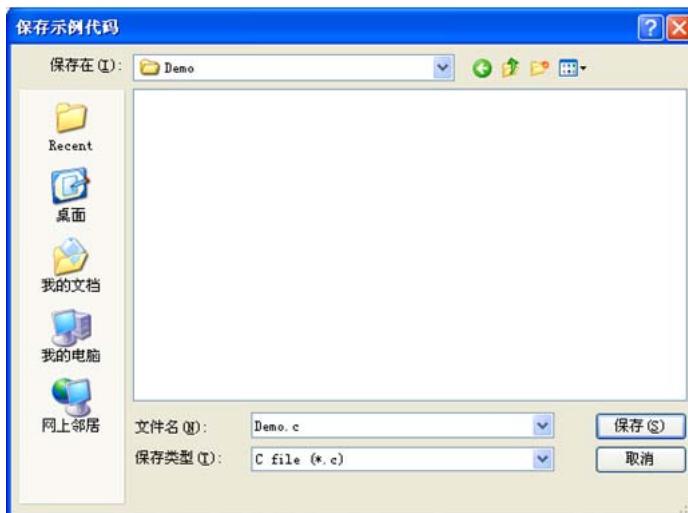
选择软件右边功能模块中的“范例程序”页, 然后在下列列表中选择一个范例
(我们以“STC开发板(实验箱4)演示程序”中“P17 P16 P47 P46-跑马灯”的C语言代码为例)



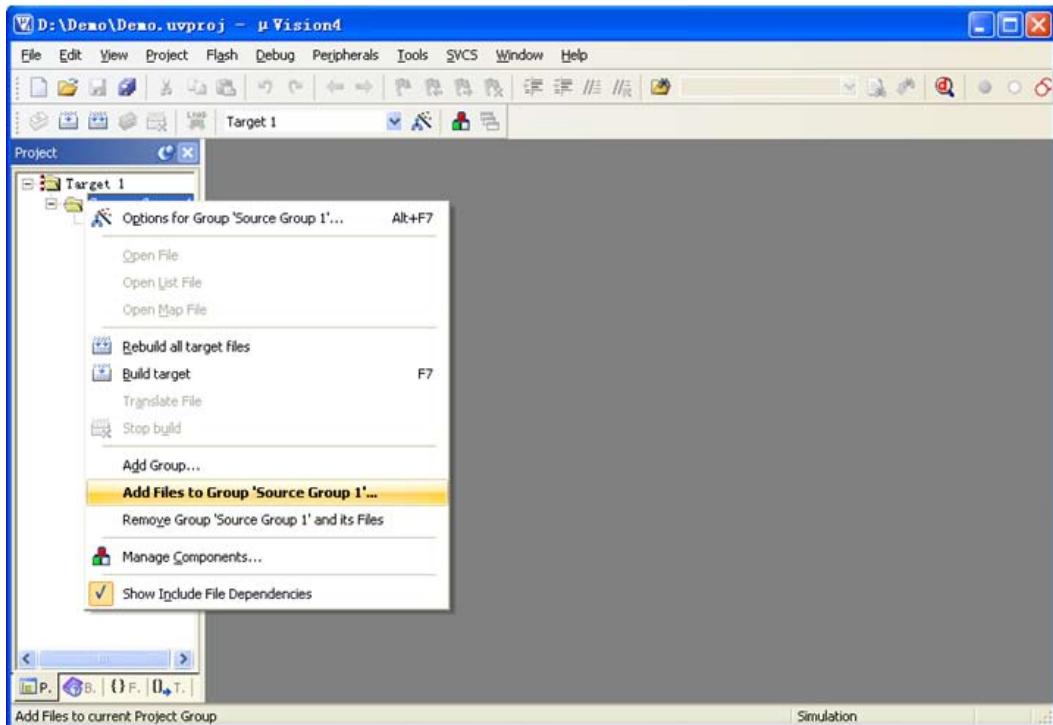
选择完成后点击“范例程序”页中的“保存文件”按钮对文件进行保存，如下图：



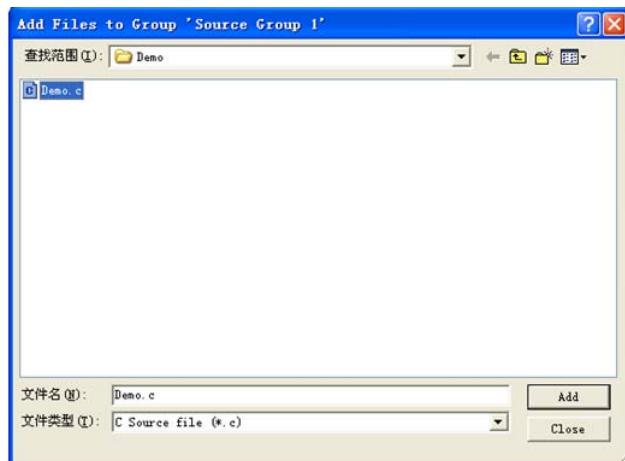
将文件保存到我们前面所建项目的目录中



文件保存完成后需要使用下面的操作将源代码文件添加到项目中来，具体的操作方法是：使用鼠标右键单击“Project”列表中的“Source Group 1”项，在出现的右键菜单中选择“Add Files to Group ‘Source Group 1’”项目



在下面的对话框中选择我们刚才保存的文件，并点击“Add”按钮即可将文件添加到项目中，完成后按下“Close”按钮关闭对话框



此时我们可以看到在项目中已经多了我们刚才添加的代码文件，打开文件即可看到我们刚才从ISP下载软件中保存的文件，如下图

```

D:\Demo\Demo.uvproj - μVision4
File Edit View Project Flash Debug Peripherals Tools SVCS Window Help
Project Target 1 Demo.c
01 /* --- STC MCU International Limited -----
02 /* --- STC 1T Series MCU Demo Programme -----
03 /* --- Mobile: (86)13922805190 -----
04 /* --- Fax: 86-0513-55012956,55012947,55012969 -----
05 /* --- Tel: 86-0513-55012928,55012929,55012966 -----
06 /* --- Web: www.GXWMCU.com -----
07 /* --- QQ: 800003751 -----
08 /* 如果要在程序中使用此代码,请在程序中注明使用了宏晶科技的资料及程序 -----
09 /*
10 */
11 #define MAIN_Fosc 22118400L //定义主时钟
12 #include "STC15Fxxxx.H"
13
14 /***** 功能说明 *****/
15
16 程序使用P4.7 P4.6 P1.6 P1.7 来演示跑马灯, 输出低驱动。
17 *****/
18 void delay_ms(u8 ms);
19
20 *****/
21
22 /***** 主函数 *****/
23
24
25

```

按下快捷键“Alt+F7”或者选择菜单“Project”中的“Option for Target ‘Target1’”

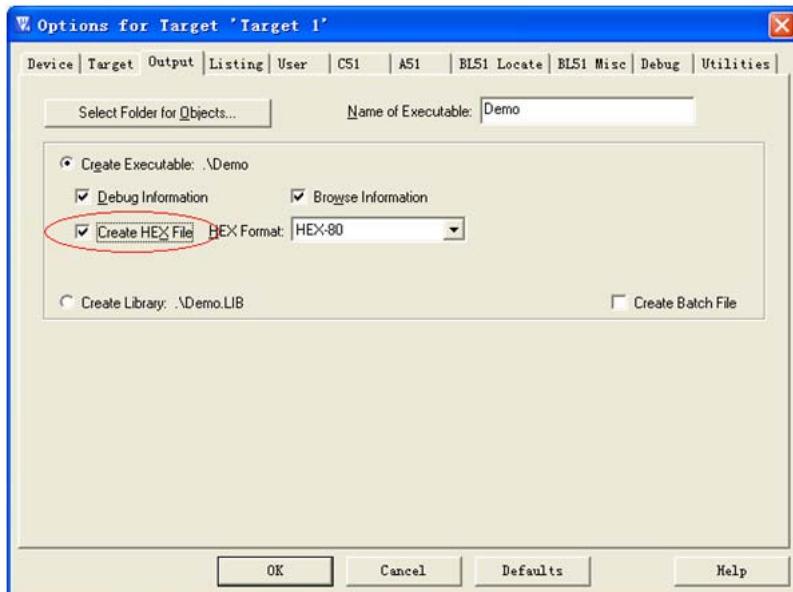
```

D:\Demo\Demo.uvproj - μVision4
File Edit View Project Flash Debug Peripherals Tools SVCS Window Help
New μvision Project...
New Multi-Project Workspace...
Open Project...
Close Project
Export
Manage
Select Device for Target 'Target 1'...
Remove Item
Options for Target 'Target 1...' Alt+F7
Clean target
Build target F7
Rebuild all target files
Batch Build...
Translate D:\Demo\Demo.c Ctrl+F7
Stop build
1 D:\Demo\Demo.uvproj
Configure target options

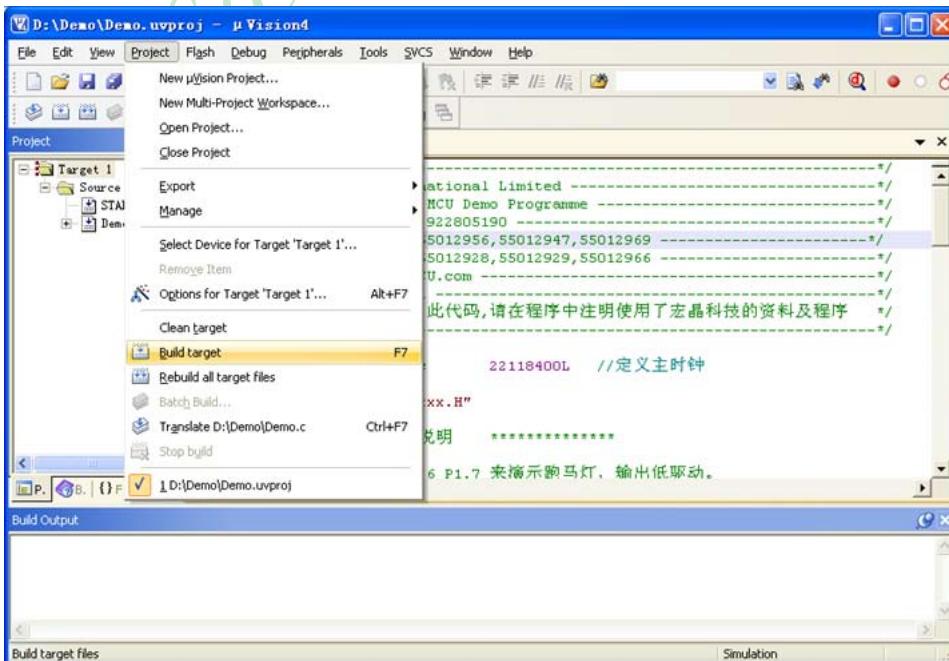
```

在如下的对话框中对项目进行配置:

在“Output”属性页中，将“Create HEX File”选项打上勾，即可在项目编译完成后自动生成HEX格式的目标文件，按“OK”保存。

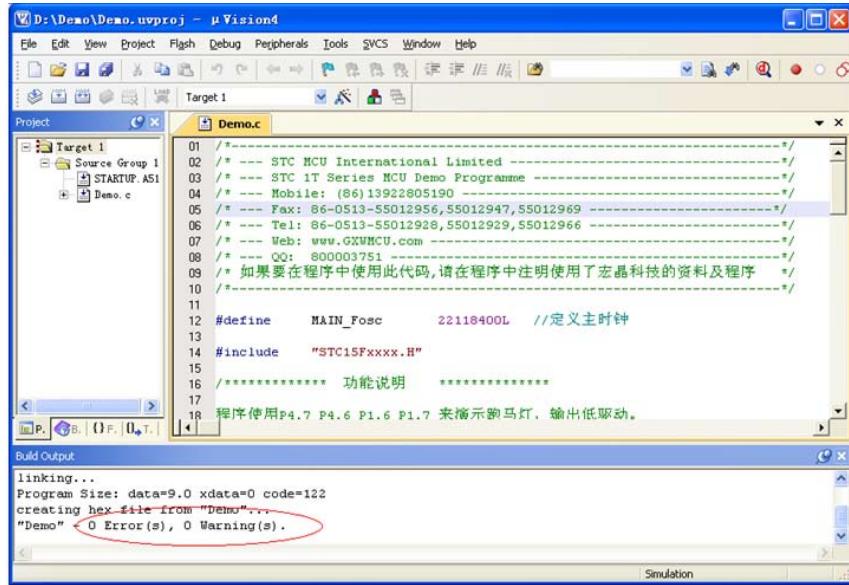


按下快捷键“F7”或者选择菜单“Project”中的“Build Target”项对当前项目进行编译



若代码中没有错误，编译完成后则会在“Build Output”的信息输出框中显示

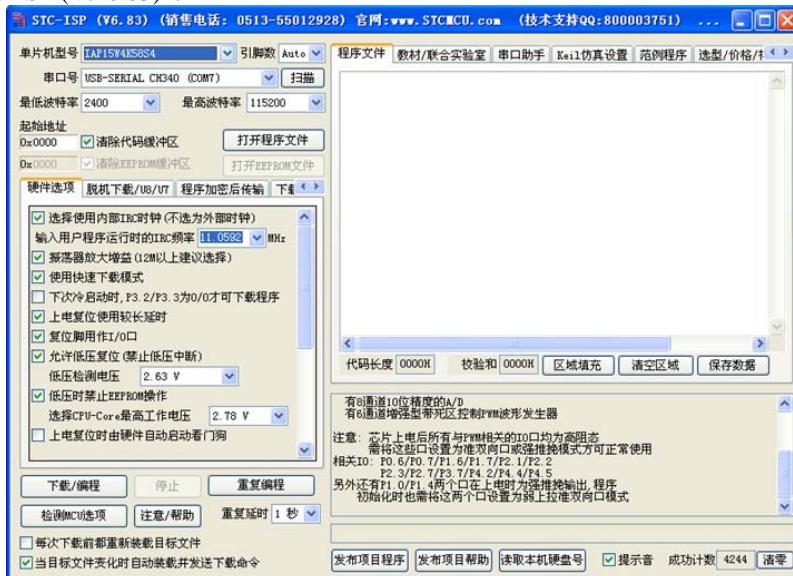
“0 Error(s), 0 Warning(s)”，同时也会生成HEX的执行文件。到此创建项目完成。



I.5 下载用户程序到STC实验箱4

下面我们以刚才新建的项目“Demo”为例，将编译后生成的HEX文件下载到STC实验箱4。

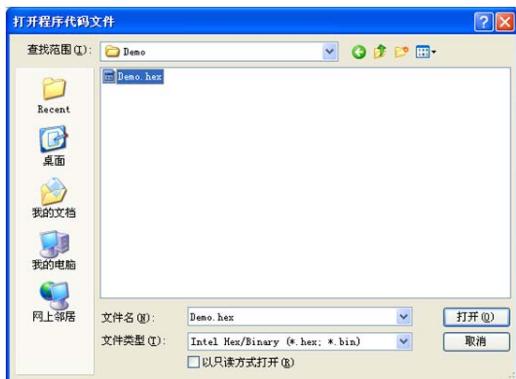
首先使用USB线将STC实验箱4与电脑正确连接，然后打开STC的ISP下载软件（例如：“STC-ISP (Ver.6.83)”）



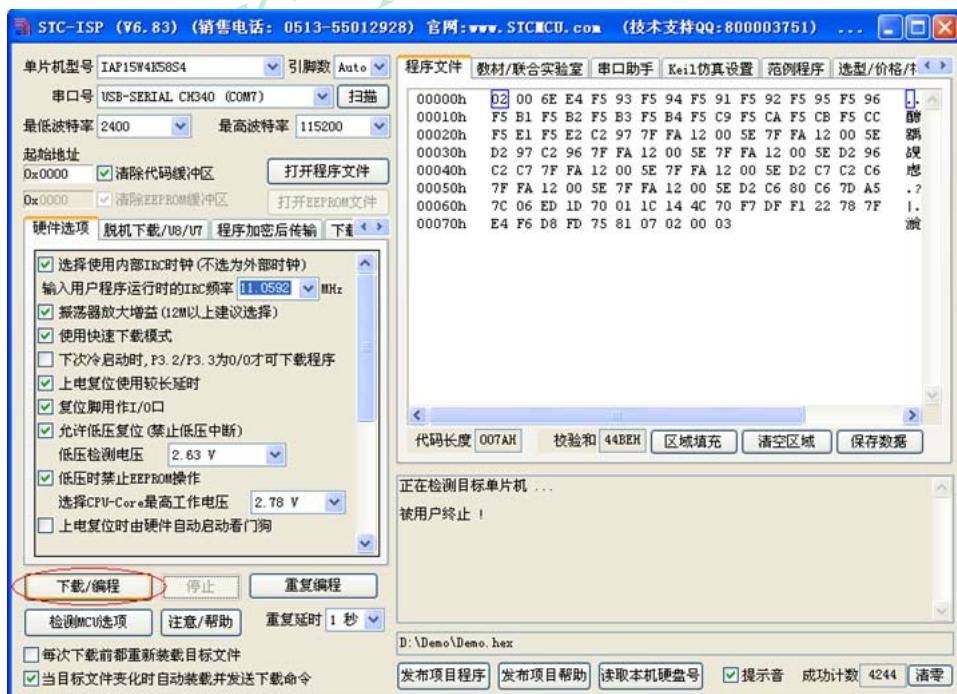
在上面的界面中，下面几点需要注意：

- 1、单片机型号必须选择“IAP15W4K58S4”(因为实验箱4中的主控芯片都是IAP15W4K58S4)
- 2、串口号必须选择实验箱4所对应的串口号（当实验箱4与电脑正确连接后，软件会自动扫描并识别名称为“USB-SERIAL CH340 (COMx)”串口，具体的COM编号会因电脑不同而不同）。当有多个CH340类型的USB转串端口与电脑相连时，则必须手动选择。

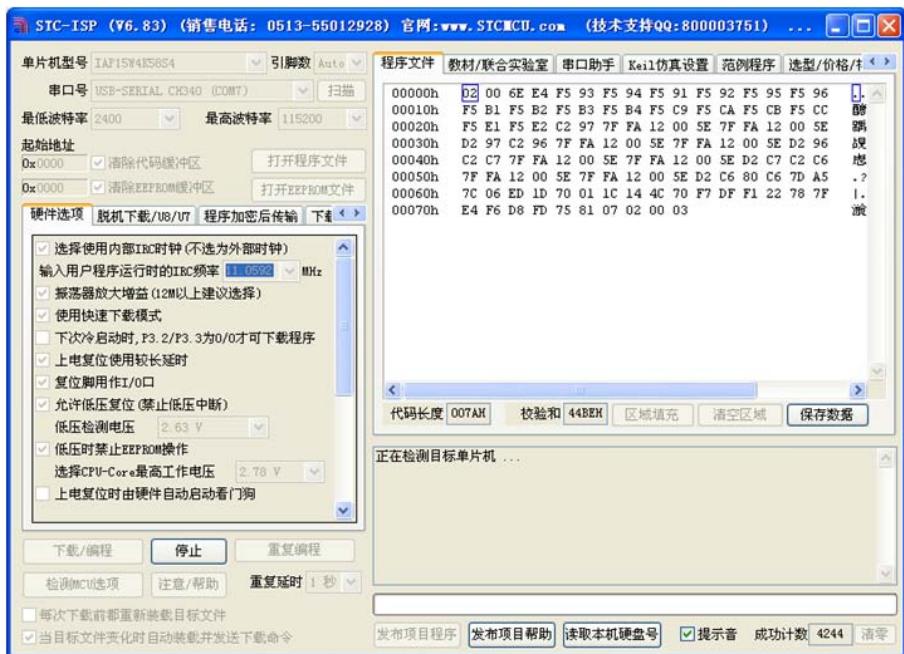
点击界面中的“打开程序文件”按钮，在出现的打开程序代码文件的对话框中选择需要下载的文件（这里以我们前面所建立的项目为例）



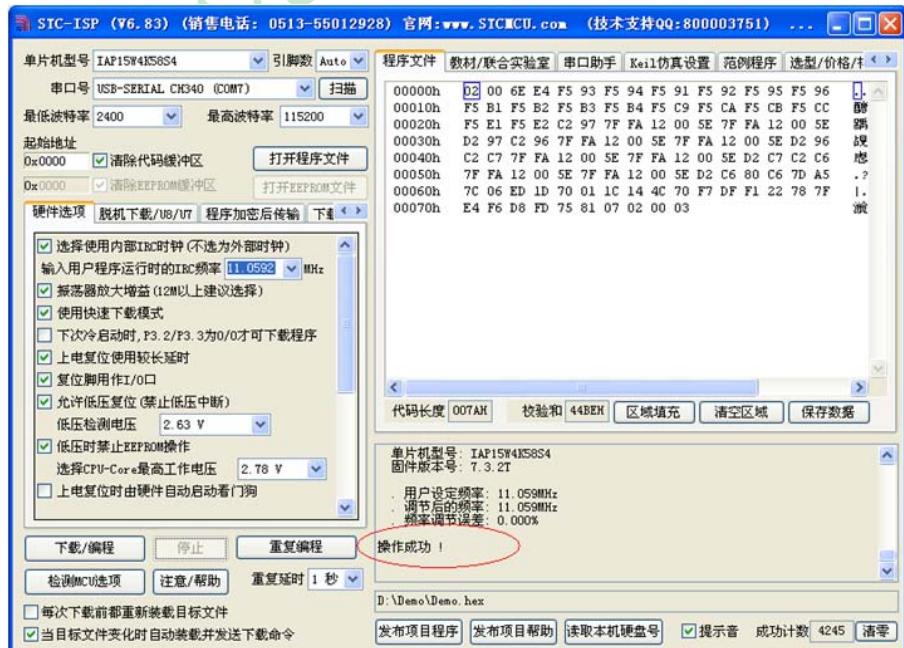
文件正确打开后，点击界面中的“下载/编程”按钮开始下载代码



如下图:

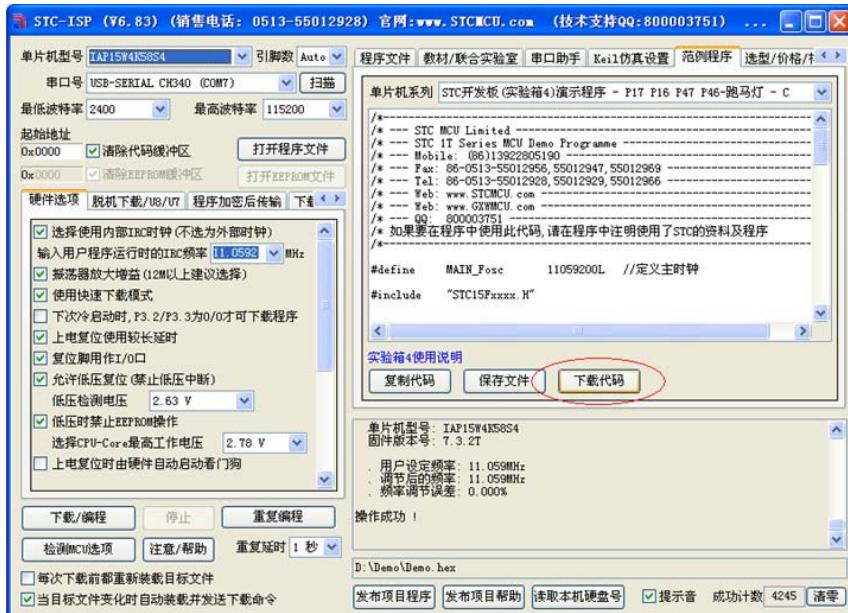


接下来需要按下实验箱4上的“主控芯片电源开关”，然后松开即可开始下载。若下载成功，会出现如下的画面。

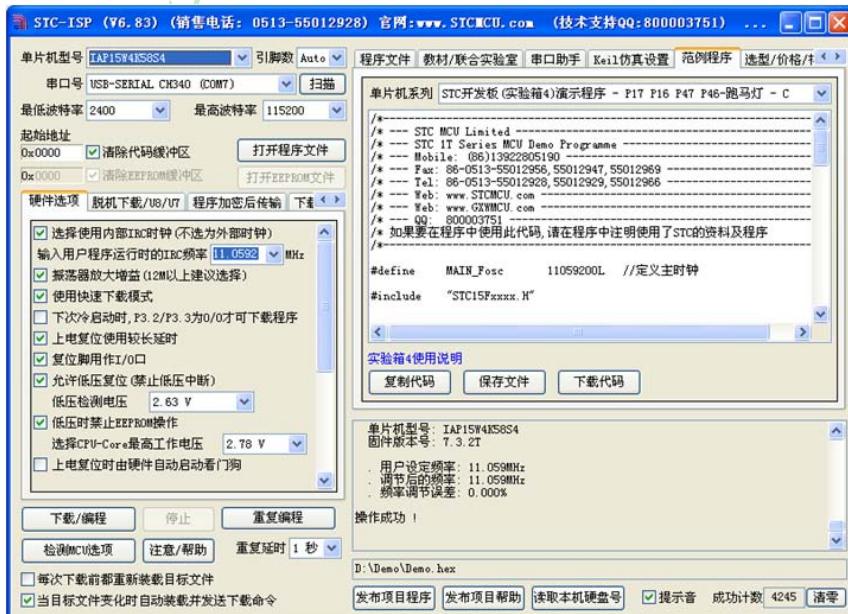


I.6 直接下载STC-ISP范例程序到STC实验箱4

STC的ISP软件中，支持对软件中的范例程序进行直接下载，直接下载按钮如下图所示



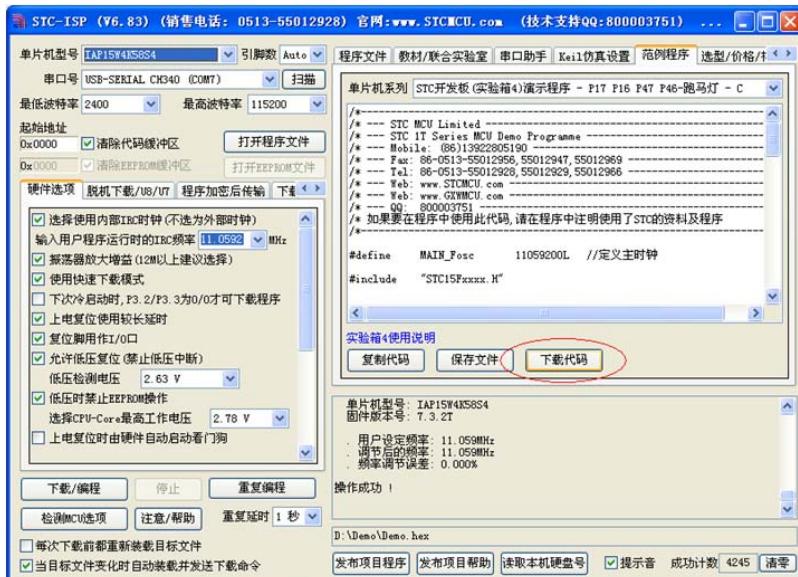
在下载之前依然需要进行如下步骤的操作：首先使用USB线将STC实验箱4与电脑正确连接，然后打开STC的ISP下载软件（例如：“STC-ISP (Ver6.83)”）



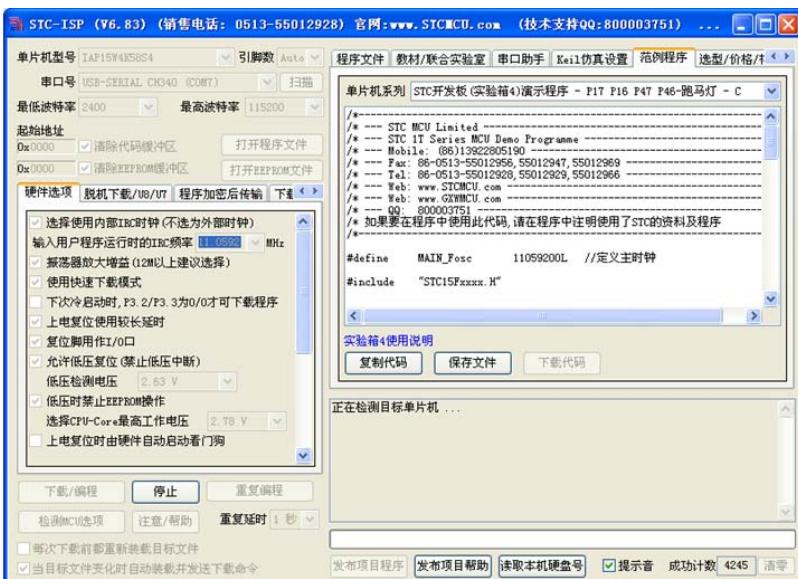
在上面的界面中，下面几点需要注意：

- 1、单片机型号必须选择“IAP15W4K58S4”（因为实验箱4中的主控芯片都是IAP15W4K58S4）
- 2、串口号必须选择实验箱4所对应的串口号（当实验箱4与电脑正确连接后，软件会自动扫描并识别名称为“USB-SERIAL CH340 (COMx)”串口，具体的COM编号会因电脑不同而不同）。当有多个CH340类型的USB转串端口与电脑相连时，则必须手动选择。

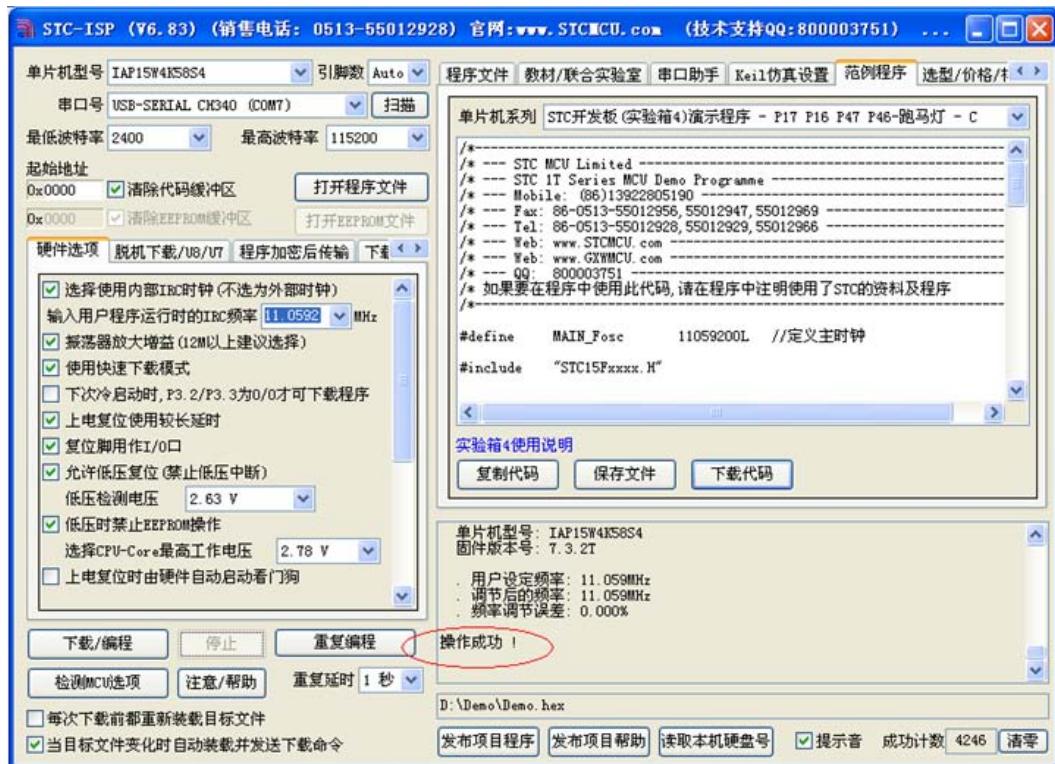
然后点击界面中“范例程序”页面中的“下载代码”按钮开始下载代码



如下图



接下来需要按下实验箱4上的“主控芯片电源开关”，然后松开即可开始下载。若下载成功，会出现如下的画面：



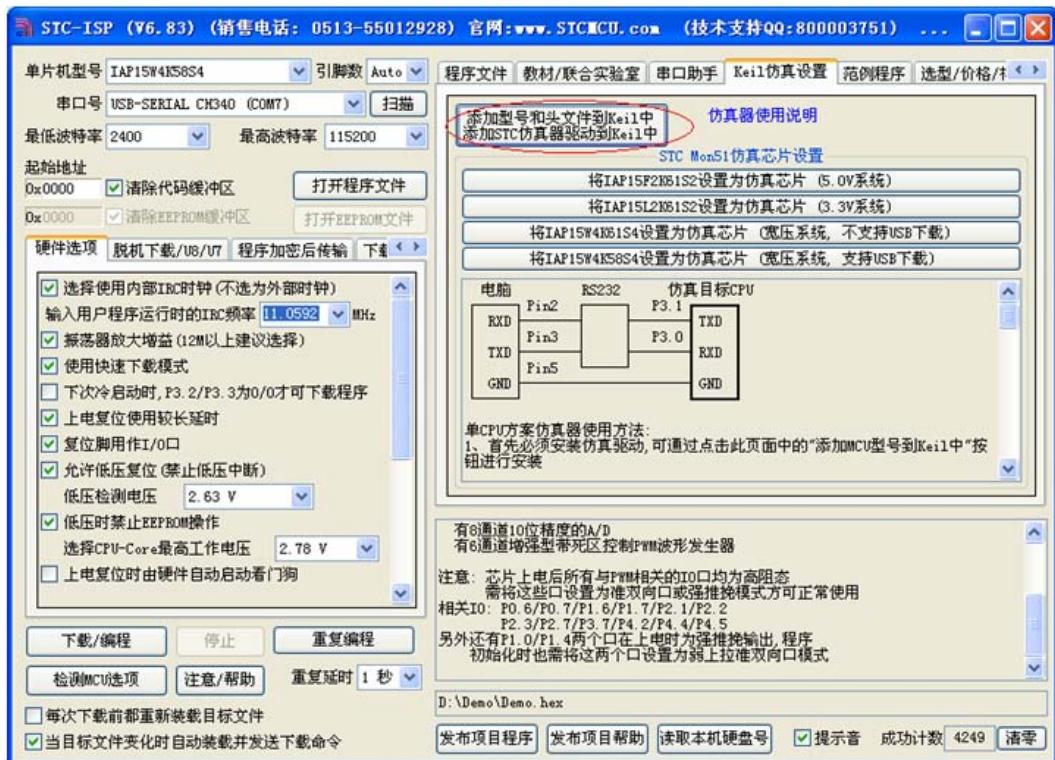
I.7 使用STC实验箱4仿真用户代码

目前STC的仿真都是基于Keil环境的，所以若需要使用STC实验箱4仿真用户代码，则必须要安装Keil软件。Keil的uVersion2、uVersion3和uVersion4都可以（uVersion5好像不支持8051）。建议安装使用uVersion4。

Keil软件安装完成后，还需要安装STC的仿真驱动。STC的仿真驱动的安装步骤如下：

首先开STC的ISP下载软件；

然后在软件右边功能区的“Keil 仿真设置”页面中点击“将IAP15W4K58S4设置为仿真芯片”按钮。



按下后会出现如下画面



将目录定位到Keil软件的安装目录，然后确定。
安装成功后会弹出如右图的提示框

在Keil的相关目录中可以看到如下的文件，即表示驱动正确安装了



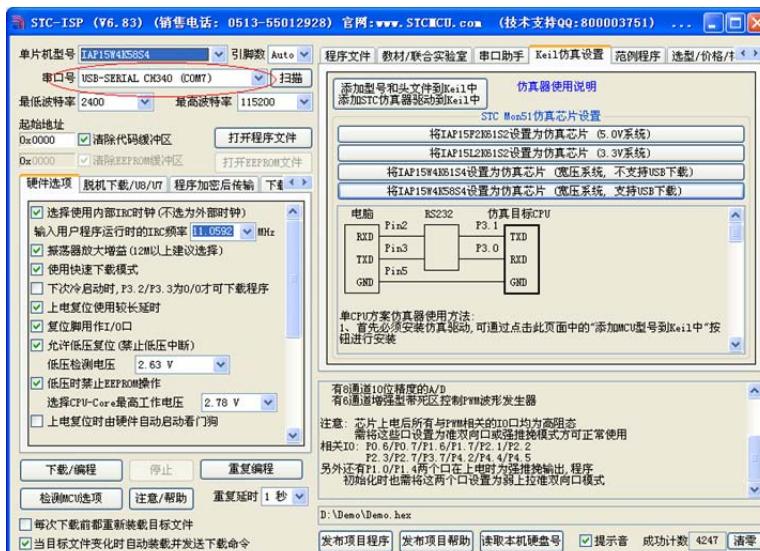
由于在默然状态下，实验箱4的主控芯片并不是一颗仿真芯片，不具有仿真功能，所以若需要使用实验箱4进行仿真，则还需要将实验箱4的主控芯片设置为仿真芯片。

制作仿真芯片步骤如下：

首先使用USB线将实验箱4与电脑进行连接；

然后打开STC的ISP下载软件，并在串口号的下拉列表中选择实验箱4所对应的串口号。

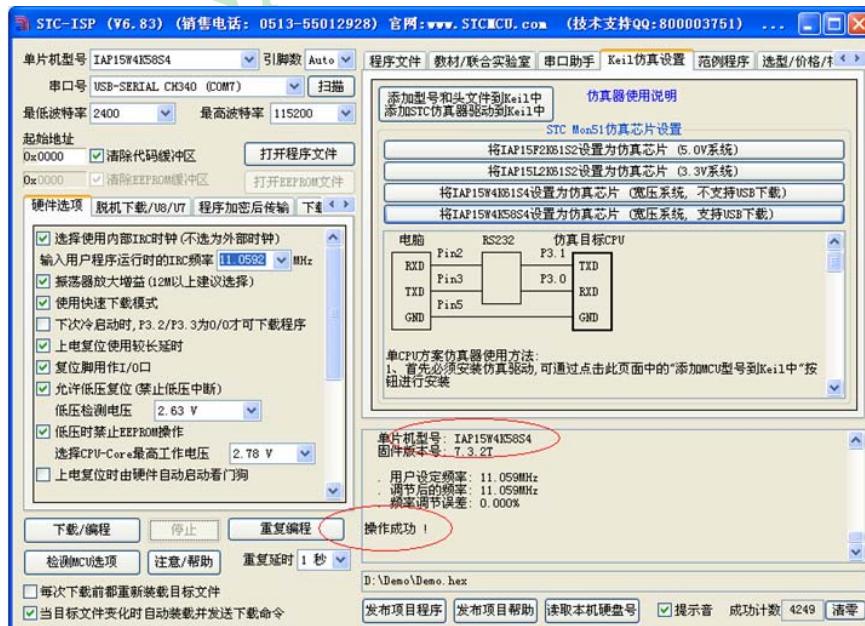
单片机型号可以不进行选择，在制作仿真芯片时，软件会自动选择“**IAP15W4K58S4**”型号。



然后在软件右边功能区的“Keil 仿真设置”页面中点击“将IAP15W4K58S4设置为仿真芯片”按钮，按下后会出现如下画面

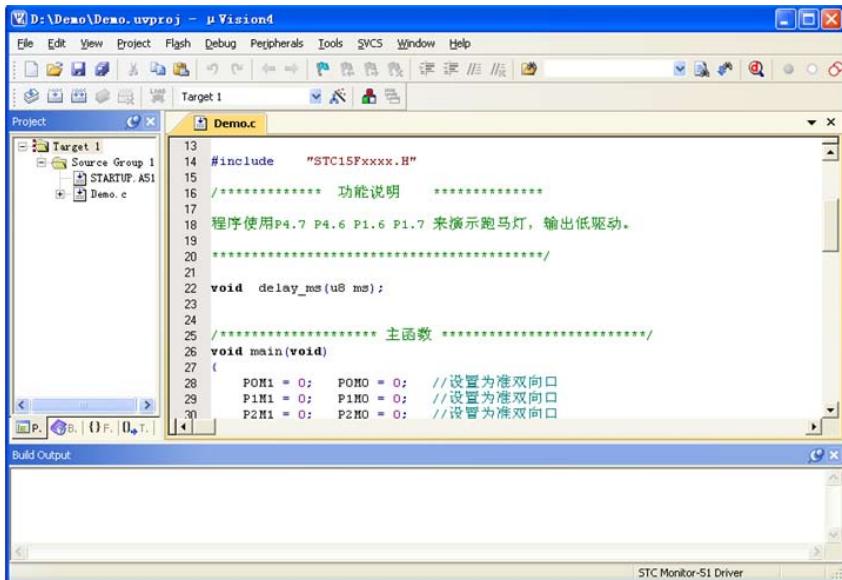


接下来需要按下实验箱4上的“主控芯片电源开关”，然后松开即可开始制作仿真芯片。若设置成功，会出现如下的画面



到此，仿真芯片便制作成功了。

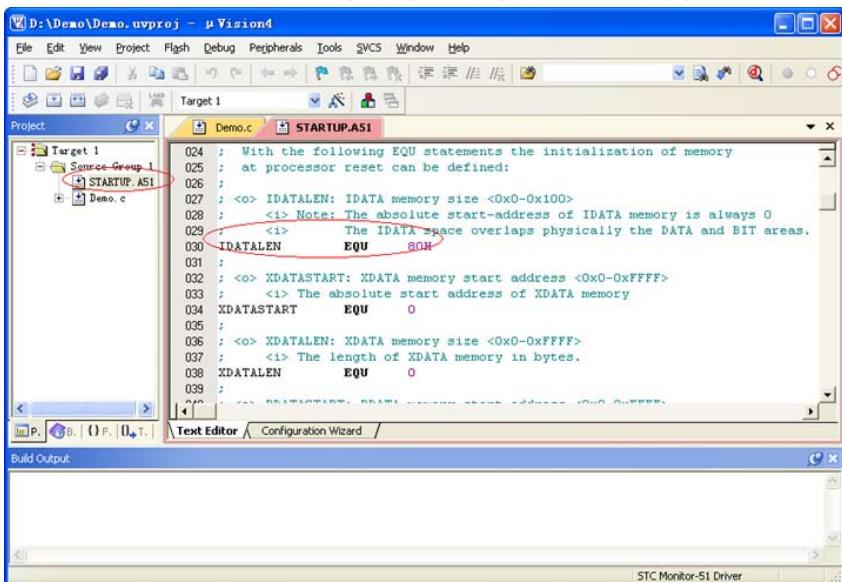
接下来我们打开之前建立的项目



然后进行下面的项目设置

附加说明一点：

当创建的是C语言项目，且有将启动文件“STARTUP.A51”添加到项目中时，里面有一个命名为“IDATALEN”的宏定义，它是用来定义IDATA大小的一个宏，默认值是128，即十六进制的80H，同时它也是启动文件中需要初始化为0的IDATA的大小。所以当IDATA定义为80H，那么STARTUP.A51里面的代码则会将IDATA的00~7F的RAM初始化为0；同样若将IDATA定义为OFFH，则会将IDATA的00~FF的RAM初始化为0。



我们所选的STC15W4K32S4系列的单片机的IDATA大小为256字节（00-7F的DATA和80H-FFH的IDATA），但由于在RAM的最后17个字节有写入ID号以及相关的测试参数，若用户在程序中需要使用这一部分数据，则一定不要将IDATALEN定义为256。

按下快捷键“Alt+F7”或者选择菜单“Project”中的“Option for Target ‘Target1’”，在“Option for Target ‘Target1’”对话框中对项目进行配置

第1步、进入到项目的设置页面，选择“Debug”设置页

第2步、选择右侧的硬件仿真“Use ...”

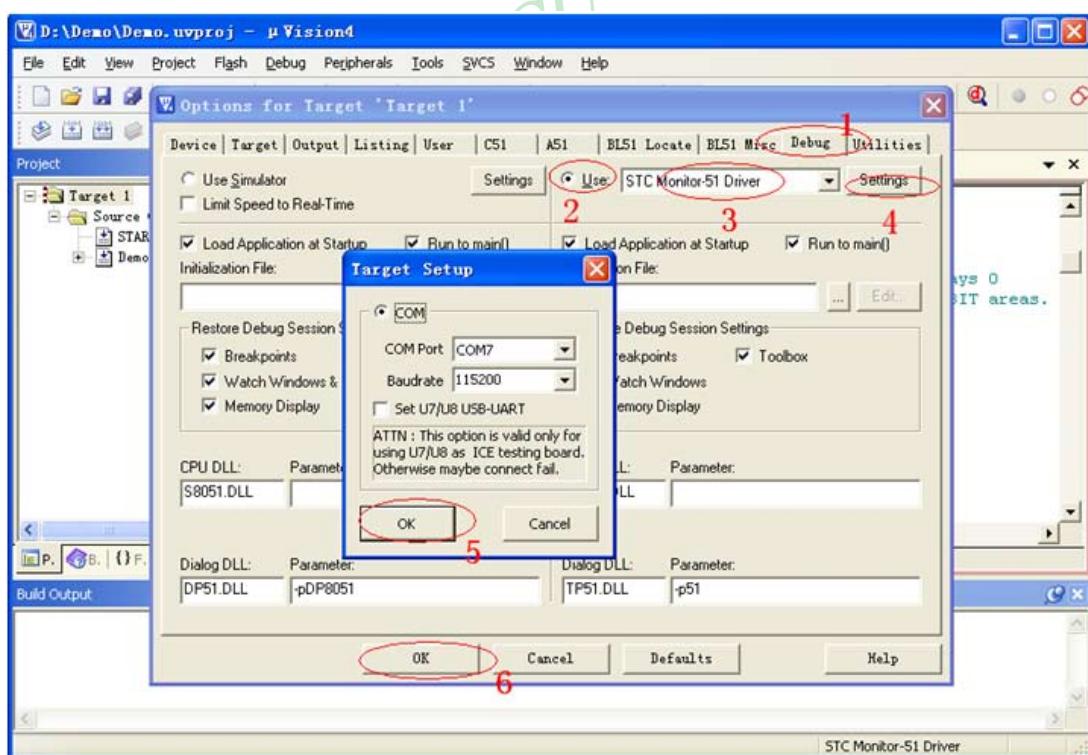
第3步、在仿真驱动下拉列表中选择“STC Monitor-51 Driver”项

第4步、点击“Settings”按钮，进入串口的设置画面

第5步、对串口的端口号和波特率进行设置，串口号要选择实验箱4所对应的串口，波特率一般选择115200或者57600。

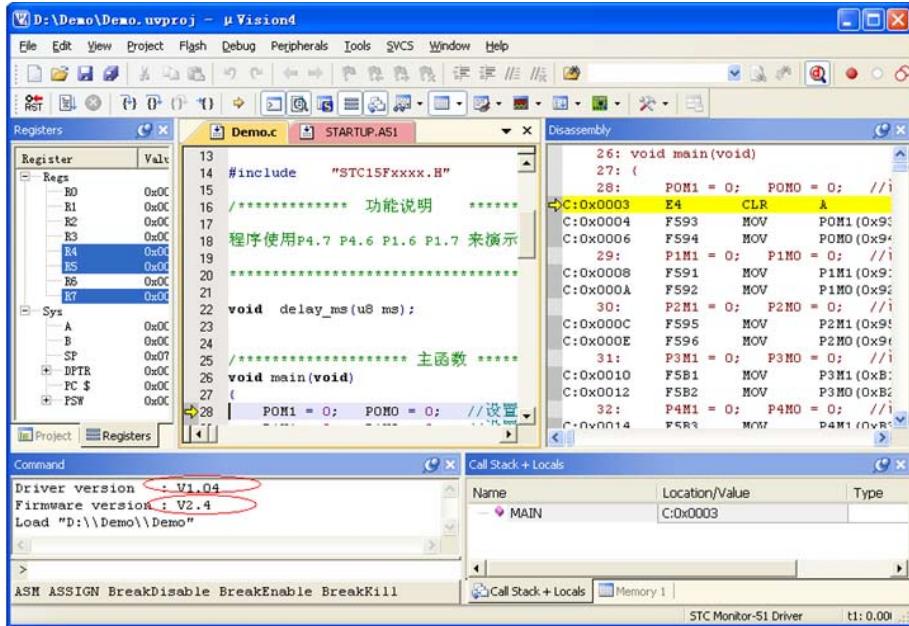
第6步、点击“确定”完成仿真设置。

详细步骤如下图所示：

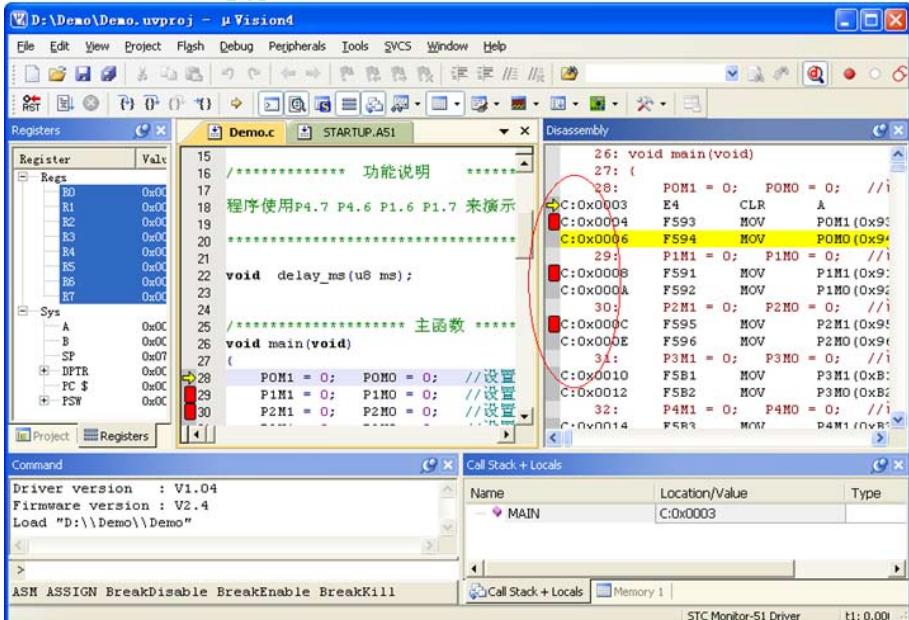


完成了上面所有的工作后，即可在Keil软件中按“Ctrl+F5”开始仿真调试。

若硬件连接无误的话，将会进入到类似于下面的调试界面，并在命令输出窗口显示当前的仿真驱动版本号和当前仿真监控代码固件的版本号，如下图所示：



仿真调试过程中，可执行复位、全速运行、单步运行、设置断点等多中操作。



如上图所示，可在程序中设置多个断点，断点设置的个数目前最大允许20个（理论上可设置任意个，但是断点设置得过多会影响调试的速度）。

I.8 STC实验箱4参考线路图

说明：

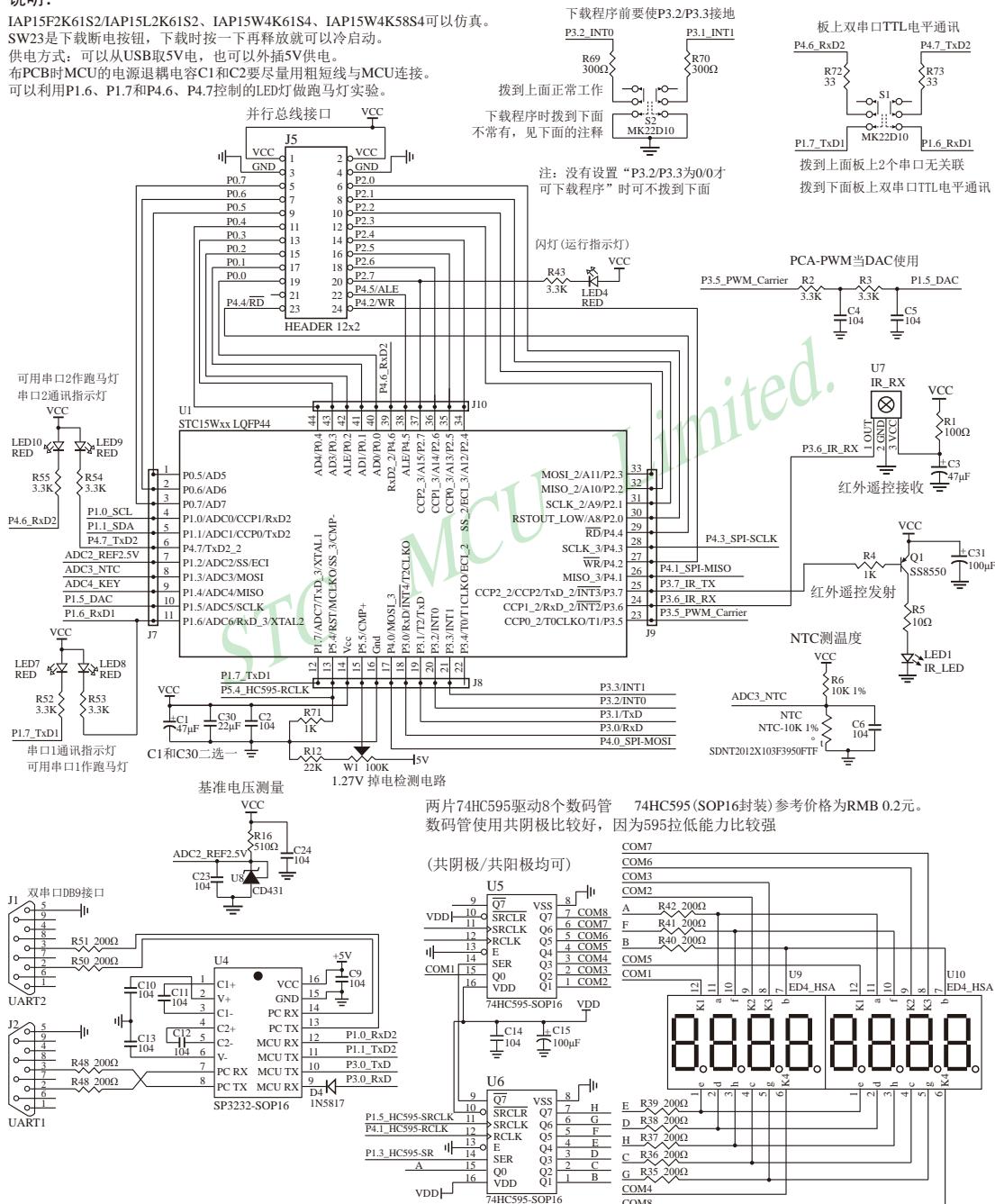
JAP15E2K61S2/JAP15J2K61S2、JAP15W4K61S4、JAP15W4K58S4可以仿真。

SW23是下载断电按钮，下载时按一下再释放就可以冷启动。

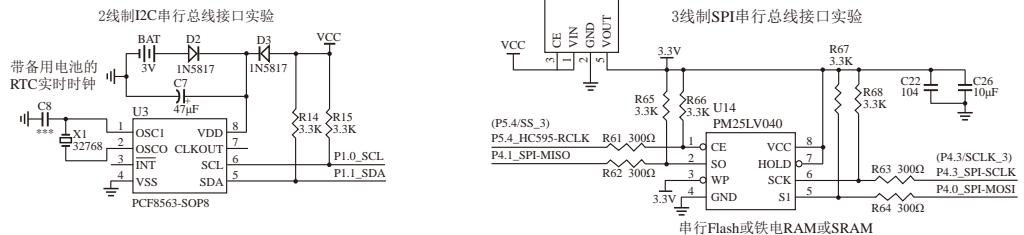
SW23是下载断电按钮，下载时按一下再释放就可以提供电方式：可以从USB取5V电，也可以外接5V供电。

供电方式：可以从USB取5V电，也可以外插5V供电。
布PCB时MCU的电源退耦由容C1和C2要尽量用粗短线与MCU连接

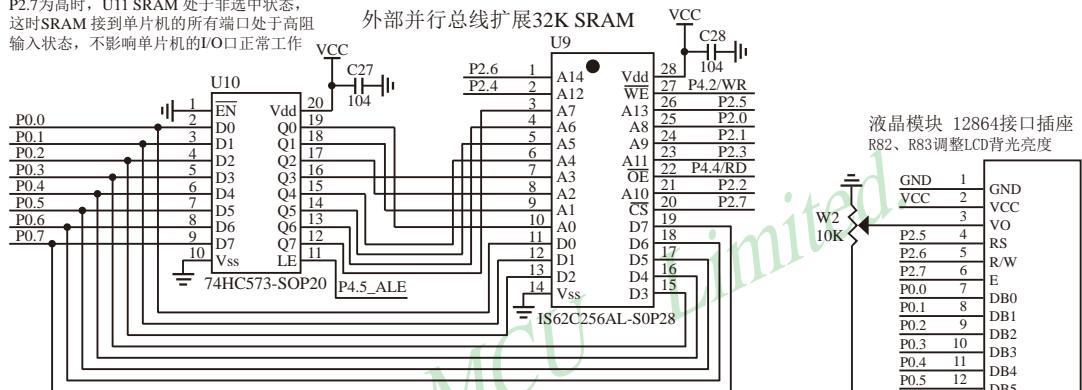
布PCB时MCU的电源退耦电容C1和C2要尽量用粗短线与MCU引脚相连，可以利用P1.6、P1.7和P4.6、P4.7控制的LED灯做跑马灯实验。



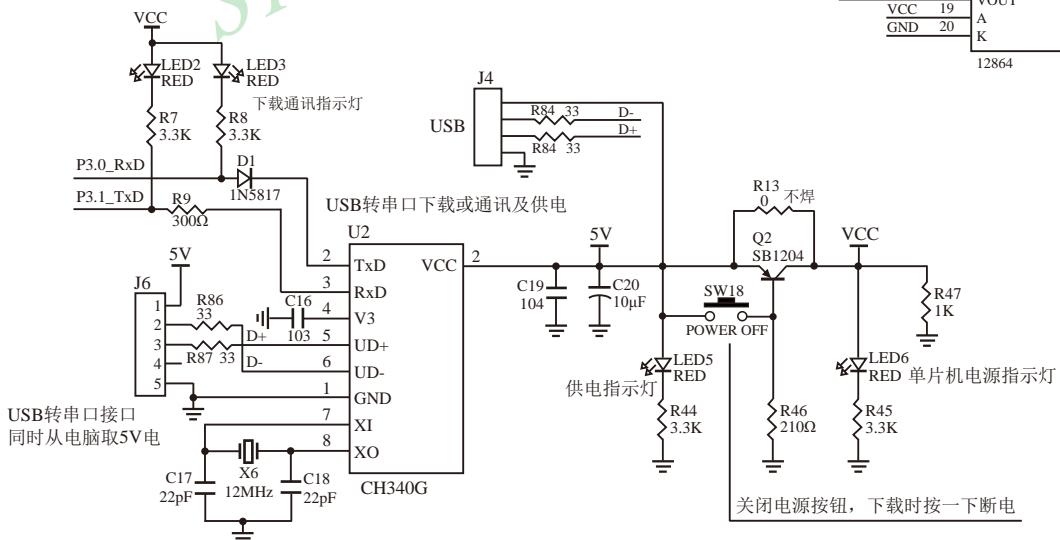
STC实验箱4参考线路图续



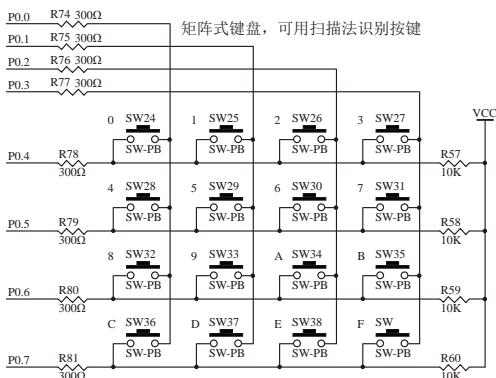
P2.7为高时，U11 SRAM 处于非选中状态，这时SRAM 接到单片机的所有端口处于高输入状态，不影响单片机的I/O口正常工作。



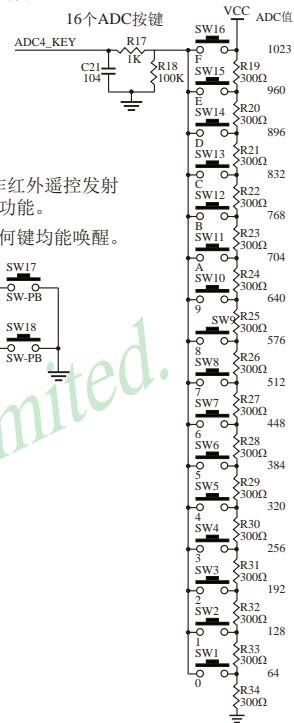
注意：由于历史原因，IS62C256AL-SOP28封装比STC的SOP28封装要宽



STC实验箱4参考线路图续

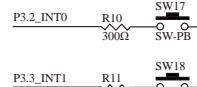


读ADC键的方法:
每隔10ms左右读一次ADC值, 并且保存最后3次的读数, 其变化比较小时再判断键。判断键有效时, 允许一定的偏差, 比如±16个字的偏差。

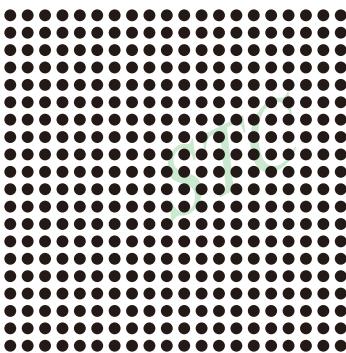


2个可唤醒按键, 可作红外遥控发射或接收学习, 或别的功能。

进入睡眠之后按下任何键均能唤醒。



PCB板上根据情况留一些过孔焊盘方便做实验(图例20x20)



附录J：STC大学计划—联合实验室

STC创始人决定投入巨资在全国高校建立1000所"STC高性能单片机联合实验室", 第一批院校300所,主要面向一本/二本院校,申请院校满足:

- 1.每年有100名以上新生学习STC可仿真的1T 8051单片机
- 2.采用STC推荐的基于可仿真芯片的教材<或您自己编写>
- 3.有固定场所挂牌作为"STC高性能单片机联合实验室"
- 4.学院盖章提供基本情况证明
- 5.即可按4:1的比率获赠基于STC可仿真的IAP15F2K61S2单片机学习实验箱<学生4:实验箱1>
- 6.如愿意导入STC制定/教育部EITP中心推广的MCU考试标准<我们免费提供考题,学校自己考>,将可获得长期赞助

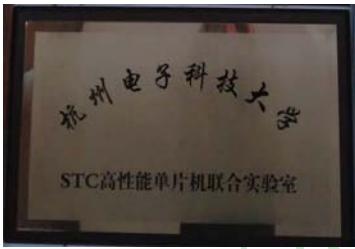
联系邮箱: STC13922805190@qq.com

联系电话:13922805190,下面是推荐教材和实验箱资料

在国内多所大学建立了联合实验室, 已建或在建STC高性能单片机联合实验室高校名单:

上海交通大学、复旦大学、同济大学、浙江大学、南京大学、东南大学、吉林大学、中山大学、山东大学、四川大学、中南大学、湖南大学、哈尔滨工业大学、南开大学、天津大学、东北大学、厦门大学、兰州大学、西安交通大学、西北工业大学、西北农林科技大学、中国农业大学、中国海洋大学、中央民族大学、北京航空航天大学、南京航空航天大学、沈阳航空航天大学、南昌航空大学、北京理工大学、大连理工大学、南京理工大学、武汉理工大学、华东理工大学、太原理工大学、上海理工大学、东华理工大学、哈尔滨理工大学、哈尔滨工程大学、合肥工业大学、天津工业大学、河南工业大学、北京工业大学、北京化工大学、北京工商大学、华北电力大学、西南交通大学、东华大学、上海大学、长安大学、南昌大学、福州大学、安徽大学、苏州大学、江南大学、河海大学、扬州大学、南通大学、宁波大学、深圳大学、东北林业大学、大连海事大学、杭州电子科技大学、桂林电子科技大学、成都电子科技大学、南京邮电大学、西安邮电大学、天津财经大学、中国石油大学、中国矿业大学等国内著名高校。上海交通大学/西安交通大学/浙江大学/山东大学/成都电子科技大学等著名高校的多位知名教授使用STC 1T 8051创作的全新教材也在陆续推出中。多所高校每年都有用STC单片机进行的全校创新竞赛, 如杭州电子科技大学/湖南大学/东南大学/山东大学等。





附录K：逻辑代数的基础

——无微机原理基础的用户请从本章开始学习

这一章主要讲述的内容有：①在数字设备中进行算术运算的基本知识——数制和编码；②数字电路中一些常用逻辑运算及其图形符号。它们是学习单片机这门课程的基础。对于没有微机原理基础的用户和同学，请从这章开始学习。

K.1 数制与编码

数制是人们利用符号进行计数的科学方法。数制有很多种，常用的数制有：二进制，十进制和十六进制。

进位计数制是把数划分为不同的位数，逐位累加，加到一定数量之后，再从零开始，同时向高位进位。进位计数制有三个要素：数码符号、进位规律和计数基数。下表是各常用数制的总体介绍。

常用的数制	表示符号	数码符号	进制规律	计数基数
二进制	B	0, 1	逢二进一	2
十进制	D	0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9	逢十进一	10
十六进制	H	0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, A, B, C, D, E, F	逢十六进一	16

我们日常生活中计数一般采用十进制。计算机中采用的是二进制，因为二进制具有运算简单，易实现且可靠，为逻辑设计提供了有利的途径、节省设备等优点。为区别于其它进制数，二进制数的书写通常在数的右下方注上基数2，或加后面加B表示。二进制数中每一位仅有0和1两个可能的数码，所以计数基数为2。二进制数的加法和乘法运算如下：

$$\begin{array}{lll} 0+0=0 & 0+1=1+0=1 & 1+1=10 \\ 0\times 0=0 & 0\times 1=1\times 0=0 & 1\times 1=1 \end{array}$$

由于二进制数在使用中位数太长，不容易记忆，为了便于描述，又常用十六进制作为二进制的缩写。十六进制通常在表示时用尾部标志H或下标16以示区别。

K.1.1 数制转换

现在我们来介绍这些常用数制之间的转换。

一：二进制 — 十进制转换

方法：将二进制数按权(如下式)展开，然后将各项的数值按十进制数相加，就得到相应的等值十进制数。

例如：N=(1101.101)B，那么N所对应的十进制数时多少呢？

$$\text{按权展开 } N = 1 \times 2^3 + 1 \times 2^2 + 0 \times 2^1 + 1 \times 2^0 + 1 \times 2^{-1} + 0 \times 2^{-2} + 1 \times 2^{-3} = 8 + 4 + 0 + 1 + 0.5 + 0 + 0.125 = (13.625)D$$

二：十进制 — 二进制转换

方法：分两部分进行即整数部分和小数部分。

①整数部分转换(基数除法)：

★ 把我们要转换的数除以二进制的基数(二进制的基数为2)，把余数作为二进制的最低位；

★ 把上一次得的商在除以二进制基数(即2)，把余数作为二进制的次低位；

★ 继续上一步，直到最后的商为零，这时的余数就是二进制的最高位。

②小数部分转换(基数乘法)：

★ 把要转换数的小数部分乘以二进制的基数(二进制的基数为2)，把得到的整数部分作为二进制小数部分的最高位；

★ 把上一步得的小数部分再乘以二进制的基数(即2)，把整数部分作为二进制小数部分的次高位；

★ 继续上一步，直到小数部分变成零为止。或者达到预定的要求也可以。

例如：将 $(213.8125)_{10}$ 化为二进制数可按如下进行：

先化整数部分：

$$\begin{array}{r}
 2 | 213 & \dots \text{余数}=1=k_0 \\
 2 | 106 & \dots \text{余数}=0=k_1 \\
 2 | 53 & \dots \text{余数}=1=k_2 \\
 2 | 26 & \dots \text{余数}=0=k_3 \\
 2 | 13 & \dots \text{余数}=1=k_4 \\
 2 | 6 & \dots \text{余数}=0=k_5 \\
 2 | 3 & \dots \text{余数}=1=k_6 \\
 2 | 1 & \dots \text{余数}=1=k_7 \\
 0
 \end{array}$$

于是整数部分 $(213)_{10}=(11010101)_2$

再化小数部分：

$$\begin{array}{r}
 0.8125 \\
 \times \quad 2 \\
 \hline
 1.6250 & \dots \text{整数部分}=1=k_{-1} \\
 0.6250 \\
 \times \quad 2 \\
 \hline
 1.2500 & \dots \text{整数部分}=1=k_{-2} \\
 0.2500 \\
 \times \quad 2 \\
 \hline
 0.5000 & \dots \text{整数部分}=0=k_{-3} \\
 0.5000 \\
 \times \quad 2 \\
 \hline
 1.0000 & \dots \text{整数部分}=1=k_{-4}
 \end{array}$$

于是小数部分 $(0.8125)_{10}=(0.1101)_2$

综上所述，十进制数 $213.8125=(11010101.1101)_2=(11010101.1101)B$

三：二进制 — 十六进制转换

方法：二进制和十六进制之间满足 2^4 的关系，因此把要转换的二进制从低位到高位每4位一组，高位不足时在有效位前面添“0”，然后把每组二进制数转换成十六进制即可。

例如，将(010111011110.11010010)B转换为十六进制数：

$$\begin{array}{c} (0101\ 1101\ 1110\ .\ 1101\ 0010)B \\ \downarrow \quad \downarrow \quad \downarrow \quad \downarrow \quad \downarrow \\ = (5\ D\ E\ B\ 2)H \end{array}$$

于是，(010111011110.11010010)B=(5DE.B2)H

四：十六进制 — 二进制转换

方法：十六进制转换为二进制时，把上面二进制转换十六进制的过程反过来，即转换时只需将十六进制的每一位用等值的4位二进制代替就行了。

例如：将(C1B.C6)H转换为二进制数：

$$\begin{array}{c} (C\ 1\ B\ .\ C\ 6)H \\ \downarrow \quad \downarrow \quad \downarrow \quad \downarrow \quad \downarrow \\ = (1100\ 0001\ 1011\ 1100\ 0110)B \end{array}$$

于是，(C1B.C6)H=(110000011011.11000110)B

五：十六进制 — 十进制转换

方法：将十六进制数按权(如下式)展开，然后将各项的数值按十进制数相加，就得到相应的等值十进制数。

例如：N=(2A.7F)H，那么N所对应的十进制数时多少呢？

$$\text{按权展开 } N = 2 \times 16^1 + 10 \times 16^0 + 7 \times 16^{-1} + 15 \times 16^{-2} = 32 + 10 + 0.4375 + 0.05859375 = (42.49609375)D$$

于是，(2A.7F)H=(42.49609375)D

六：十进制 — 十六进制转换

方法：将十进制数转换为十六进制数时，可以先将十进制数转换为二进制数，然后再将得到的二进制数转换为等值的十六进制数。

K.1.2 原码、反码及补码

在生活中，数有正负之分，在计算机中是怎样表示数的正负符号呢？

在生活中表示数的时候一般都是把正数前面加一个“+”，负数前面加一个“-”，但是计算机是不认识这些的，通常在二进制数前面增加一位符号位。符号位为“0”表示“+”，符号位为“1”表示“-”。这种形式的二进制数称为原码。如果原码为正数，则原码的反码和补码都与原码相同。如果原码为负数，则将原码(除符号位外)按位取反，所得的新二进制数称为原码的反码，反码加1为其补码。

原码、反码、补码这三种形式的总结如下表所示：

	真值	原码	反码	补码
正数	+N	0N	0N	0N
负数	-N	1N	$(2^n-1)+N$	2^n+N

例1：求+18和-18八位原码、反码、补码形式。

真值	原码	反码	补码
+18	00010010	00010010	00010010
-18	10010010	11101101	11101110

K.1.3 常用编码

指定某一组二进制数去代表某一指定的信息，就称为编码。

一：十进制编码

用二进制码表示的十进制数，称为十进制编码。它具有二进制的形式，还具有十进制的特点它可作为人们与数字系统的联系的一种间表示。十进制编码有很多种，最常用的一种是BCD码，又称8421码。

下面我们用表列出几种常见的十进制编码：

十进制数 \ 编码种类	8421码 (BCD码)	余3码	2421码	5211码	7321码
0	0000	0011	0000	0000	0000
1	0001	0100	0001	0001	0001
2	0010	0101	0010	0100	0010
3	0011	0110	0011	0101	0011
4	0100	0111	0100	0111	0101
5	0101	1000	1011	1000	0110
6	0110	1001	1100	1001	0111
7	0111	1010	1101	1100	1000
8	1000	1011	1110	1101	1001
9	1001	1100	1111	1111	1010
权	8421		2421	5211	7321

十进制编码分为有权和无权编码。有权编码码是指每一位十进制数符均用一组四位二进制码来表示，而且二进制码的每一位都有固定权值。无权编码码是指二进制码中每一位都没有固定的权值。上表中8421码(即BCD码)、2421码、5211码、7321码都是有权编码，而余3码是无权编码。

二：奇偶校验码

在数据的存取、运算和传送过程中，难免会发生错误，把“1”错成“0”或把“0”错成“1”。奇偶校验码是一种能检验这种错误的代码。它分为两部分；信息位和奇偶校验位。有奇数个“1”称为奇校验，有偶数个“1”则称为偶校验。

STC MCU Limited.

K.2 几种常用的逻辑运算及其图形符号

逻辑代数中常用的运算有：与(AND)、或(OR)、非(NOT)、与非(NAND)、或非(NOR)、与或非(AND-NOR)、异或(EXCLUSIVE OR)、同或(EXCLUSIVE NOR)等。其中与(AND)、或(OR)、非(NOT)运算时三种最基本的运算。

一：与运算及与门

与运算：决定事件结果的全部条件同时具备时，事件才发生。

逻辑变量A和B进行与运算时可写成： $Y=A \cdot B$

真值表		
A	B	Y
0	0	0
0	1	0
1	0	0
1	1	1

与门：实行与逻辑运算的单元电路。

与门图形符号：

二：或运算及或门

或运算：决定事件结果的各条件下只要有任何一个满足，事件就会发生。

逻辑变量A和B进行或运算时可写成： $Y=A+B$

真值表		
A	B	Y
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	1

或门：实行或逻辑运算的单元电路。

或门图形符号：

三：非运算及非门

非运算：条件具备时，事件不会发生；条件不具备时，事件才会发生。

逻辑变量A进行非运算时可写成： $Y=A'$

真值表	
A	Y
0	1
1	0

非门：实行非逻辑运算的单元电路。

非门图形符号：

四：与非运算及与非图形符号

与非运算：先进行与运算，然后将结果求反，最后得到的即为与非运算结果。

逻辑变量A和B进行与非运算时可写成： $Y=(A \cdot B)'$

真值表		
A	B	Y
0	0	1
0	1	1
1	0	1
1	1	0

与非图形符号：

五：或非运算及或非图形符号

或非运算：先进行或运算，然后将结果求反，最后得到的即为或非运算结果。

逻辑变量A和B进行或非运算时可写成： $Y=(A+B)'$

真值表		
A	B	Y
0	0	1
0	1	0
1	0	0
1	1	0

或非图形符号：

六：与或非运算及与或非图形符号

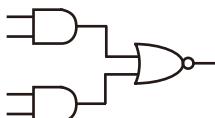
与或非运算：在与或非逻辑运算中有4个逻辑变量A、B、C、D。假设A和B为一组，C和D为一组，A、B之间以及C、D之间都是与的关系，只要A、B或C、D任何一组同时为1，输出Y就是0。只有当每一组输入都不全是1时，输出Y才是1。

逻辑变量A和B进行或非运算时可写成： $Y=(A \cdot B+C \cdot D)'$

真值表				
A	B	C	D	Y
0	0	0	0	1
0	0	0	1	1
0	0	1	0	1
0	0	1	1	0
0	1	0	0	1
0	1	0	1	1
0	1	1	0	1
0	1	1	1	0
1	0	0	0	1
1	0	0	1	1

1	0	1	0	1
1	0	1	1	0
1	1	0	0	0
1	1	0	1	0
1	1	1	0	0
1	1	1	1	0

(接上表)



与或非图形符号:



七：异或运算及异或图形符号

异或运算：当A、B不同时，输出Y为1；而当A、B相同时，输出Y为0。

逻辑变量A和B进行异或运算时可写成： $Y = A \oplus B = (A \cdot B') + (A' \cdot B)$

真值表		
A	B	Y
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	0

异或图形符号:



八：同或运算及同或图形符号

同或运算：当A、B不同时，输出Y为0；而当A、B相同时，输出Y为1。

逻辑变量A和B进行同或运算时可写成： $Y = A \odot B = (A \cdot B) + (A' \cdot B')$

真值表		
A	B	Y
0	0	1
0	1	0
1	0	0
1	1	1

同或图形符号:



附录L：STC对单片机相关学科群部分课程改革呼吁

工信部一位对推动中国单片机教学改革有兴趣的朋友约我对这方面提一点看法，与高校及企业合作多年的经验，我确实也深有感触。

STC自成立起就一直专注于国内流行的8051单片机的研发工作，和各高校以及企业保持着密切的联系和紧密的合作。根据我们STC与高校及企业合作多年的经验，我们深刻感受到当前大学里单片机课程教育存在的弊端，主要是开设的时间和顺序以及完整性，不需要增加教学时间，还可适当减少课时，当前单片机课程教育的改革迫在眉睫。对此我们提出以下建议。

单片机相关课程教学之最小系统课程：

《C语言程序设计》	大学一年级第一学期
《数字电路基础》	大学一年级第一学期
《微机原理及单片机应用》	大学一年级第二学期
《数据结构》	大学一年级第二学期
《实时操作系统》	大学二年级第一学期
《模拟电路》	大学二年级第一学期

首先，我们建议《C语言程序设计》课程必须保证在大学一年级第一学期开设，很多高校已这样做了，但还有部分学校滞后了，我的观念晚学不如早学，工科非工科都应将此门课作为进入信息时代的计算机扫盲课（word/excel/打字就由学生自学吧），学好了《C语言程序设计》课程就打好了单片机学习中的部分软件基础。相对于用汇编语言开发程序，C语言也将程序开发难度降低了很多，对开发人员来说，效率得到极大的提高，打个不恰当的比方，

大专生就相当于本科生的能力了，本科生就相当于研究生的能力了。

其次，我们强烈建议将《数字电路》课程提前放在大学一年级第一学期开设，《数字电路》能帮助学生理解微机原理和基本的数字系统，并能设计一些简单的硬件电路系统，是单片机学习的硬件基础。

再次，就是要学习《微机原理及单片机应用》了，我们强烈建议将《微机原理及单片机应用》课程提前到大学一年级第二学期开设。许多学校的相关工科专业都是在大学三年级第二学期才开设这门课程。由于接触单片机的时间晚，学生根本没时间认真学习和研究单片机，更没时间应用所学的知识开发一些单片机项目。在许多学生只学到一些单片机皮毛的情况下，他们便匆匆步入社会进入了相关行业。这种情况往往导致很多学生不能胜任自己的岗位，工作起来很吃力，而且极容易被淘汰。这就有了“学生抱怨就业难，企业却反映招不到人才”的怪现象。如果将《微机原理及单片机应用》课程提前至大学一年级第二学期开设，学生及早接触单片机的话，那么对单片机有兴趣或以后想从事相关行业的同学在意识到单片机的重要性后，仍然有充足的时间去研究单片机，从而将单片机系统设计搞熟。这样在他们毕业以后进入相关行

业及企业工作就会很快能胜任。单片机课程不是一门纯理论性的课程，更多的需要学生去动手实践和开发，所以学习单片机以及开发单片机项目能提高学生的创新能力，如果学得太晚就很难学以致用。其实很多工科的专业课程都如此，很多学生在学习完这些专业课程后之所以云里雾里、不知所云，就是因为没有花时间或没有足够的时间去研究和实践应用所学的内容。如果这些动手实践型的专业课程开设的太晚，学生在学习完之后根本没有时间去动手应用的话，那么这些课程就会形同虚设，对学生以后的就业将起不到应有的帮助作用。

另外，为了使学生在开发程序时，能得心应手，我们建议在大学一年级第二学期应再开设《数据结构》课程，提高开发效率，降低开发难度，同时如果《C语言程序设计》没学好，通过对《数据结构》的学习，也可算对《C语言程序设计》的复习，为单片机开发打好软件基础。还是那个不恰当的比方，有《数据结构》作为基础比没有《数据结构》作为基础的，大专生就相当于本科生的能力了，本科生就相当于研究生的能力了。

最后，我们建议在大学二年级第一学期开设《实时操作系统》和《模拟电路》等后续课程。这些课程是对前面所学课程的补充和提高，如果《数据结构》没学好，学习《实时操作系统》也可算对《数据结构》的复习，为单片机开发打好软件基础。基于实时操作系统的单片机开发，对开发者的能力要求可大幅降低，能较容易开发出大型、复杂的单片机项目。还是那个不恰当的比方，有《实时操作系统》作为基础比没有《实时操作系统》作为基础的，大专生就相当于本科生的能力了，本科生就相当于研究生的能力了。

有了以上基础，相信大学生创新竞赛会更有价值！

乘风破浪会有时，直挂云帆济沧海。

相信单片机课程教育的改革会给当前的单片机教育和科技创新开创一片新的天地，相信各高校一定能培养出更多、更专业、更符合社会需求的优秀人才。

附录M：STC对单片机课程教育改革的贡献

当前绝大部分高校都以8051单片机作为单片机课程教育的基础，但普通的8051单片机诞生与上世纪70年代，不可避免地面临着落伍的危险。为此，STC宏晶科技对8051单片机进行了全面的技术升级与创新，对当前单片机课程教育的改革有巨大的贡献。

宏晶科技STC单片机设计公司是全球最大的8051单片机设计公司，致力于开发设计1T增强型8051单片机，速度平均比普通8051快7~12倍，指令代码完全兼容普通8051单片机。STC单片机全部采用Flash技术(可反复编程10万次以上)和ISP/IAP(在系统可编程/在应用可编程)技术，并对传统8051进行了全面提速，指令最快提高了24倍。另外，STC针对抗干扰进行了专门设计，针对加密进行了特别加密设计，如宏晶STC15系列超强抗干扰，现无法解密。其次，STC单片机大幅提高了集成度，如集成了A/D、CCP/PCA/PWM(PWM还可当D/A使用)、高速同步串行通信端口SPI、高速异步串行通信端口UART(如宏晶STC15F2K60S2系列集成了两个串行口，分时复用可当5组串口使用)、定时器(宏晶STC15F2K60S2系列最多可达到6个定时器)、看门狗、高可靠复位电路(可彻底省掉外部复位)、内部高精准时钟(-40℃ ~ +85℃之间最大只有±1%的温飘，可彻底省掉外部昂贵的晶振)、大容量SRAM(如宏晶STC15F2K60S2系列集成了2K字节的SRAM)、大容量EEPROM、大容量Flash程序存储器等。STC单片机几乎包含了数据采集和控制中所需要的所有单元模块，可称得上是一个真正的片上系统(**SysTem Chip或SysTem on Chip, 简写为STC, 这是宏晶科技STC名称的由来**)。可以说，STC单片机来源于普通8051单片机，却又高于普通8051单片机。如果学生或单片机爱好者以STC单片机作为学习的工具，将会有个更全面更透彻的掌握。

STC单片机除对普通8051单片机的技术进行升级外，还对普通8051单片机一些复杂难懂的知识点进行了简化。例如，对初学者而言，定时器T0/T1的四种工作模式只需学习其中的模式0(16位自动重装载模式)，定时器0的模式3(不可屏蔽中断的16位自动重装载模式)还可作实时操作系统节拍定时器，定时器2也只需学习一种模式。另外，串行口的波特率计算公式也比普通8051的计算公式简单的多。例如，我们用定时器2作为串行口的波特率发生器，则串行口的波特率计数公式为：

$$\text{串行口的波特率} = (\text{定时器T2的溢出率}) / 4 ; \quad \text{注意：此波特率与SMOD无关}$$

……对教学而言，这些简化减少了教学的课时，从而大大减轻了教学压力。

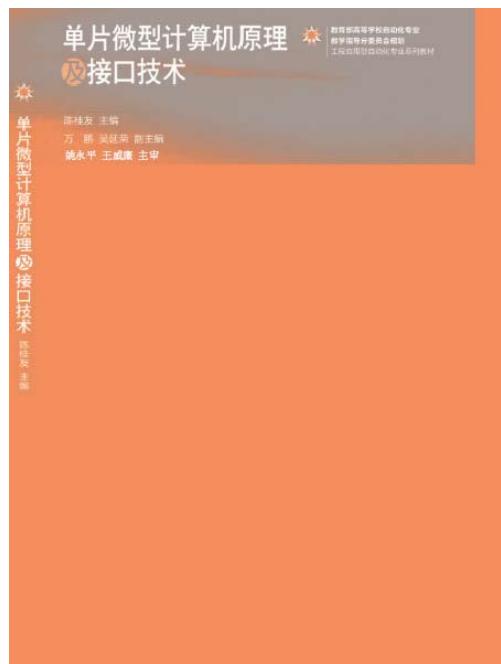
STC公司设计生产的一些辅助工具，如STC-ISP下载编程工具，能够更好地帮助学生和单片机爱好者更容易地学习和理解STC单片机。对于单片机学习者而言，波特率的计算、定时器的计算、头文件的编写等一直是重点和难点，很多学习者在学习完单片机后不知道如何计算波特率、定时器的参数等等。最新的STC15系列ISP下载编程工具集成了波特率计算器、定时器计算器、软件延时器、头文件等有用的工具，所以使用STC单片机的用户再也不用担心不会计算波特率、定时器等参数了。

从宏晶科技STC单片机设计公司多年的发展来看，使用STC单片机的用户越来越多，可见STC对高校课程教育改革乃至对社会贡献的巨大。

附录N：STC推荐的单片机教材

N.1 两本基于可仿真的STC15F2K60S2系列单片机的本科教材

一、《单片微型计算机原理及接口技术》，作者陈桂友，高等教育出版社出版



《单片微型计算机原理及接口技术》，山东大学陈桂友教授主编，姚永平、王威廉主审，由原教育部副部长吴启迪教授和教育部高等学校自动化专业分委员会主任、中国工程院院士清华大学吴澄教授共同作序，高等教育出版社出版，于2012年4月出版，受到热烈欢迎，至今已第三次印刷，得到了国内众多高校的教师普遍认可，计划2014年推出第二版。

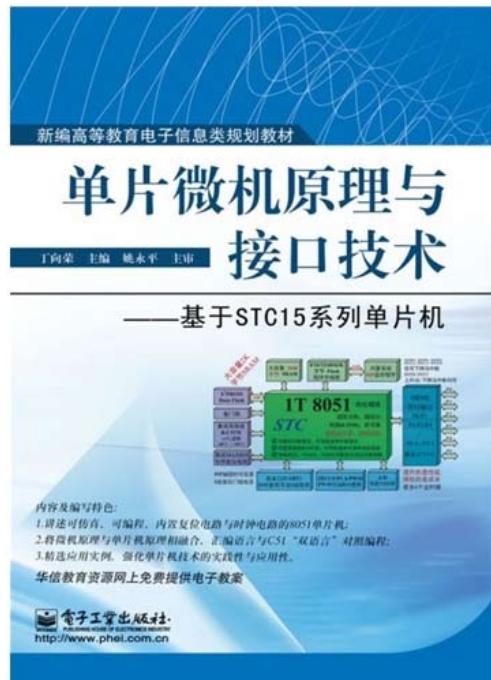
此教材以可仿真的STC15F2K60S2系列单片机为背景，从介绍微型计算机的基本结构和工作原理入手，介绍单片微型计算机（单片机）的构成、各个模块的工作过程、接口原理、应用电路设计、汇编语言和C语言程序设计，精选应用实例，强化单片机技术的实践性与应用性，内容尽可能地选择了目前实际工程中常用的新技术、新器件，力图达到学以致用的根本目的。

全书共分12章，第1章简要介绍微型计算机的发展历史及应用；第2章介绍微型计算机的基础知识，包括数制编码、微型计算机的常见电路、常见技术术语等；第3章介绍计算机系统的组成与工作原理，介绍模型机的构成及工作过程，并介绍单片机的内部结构及典型系统构成；第4章介绍单片机的指令系统及汇编语言程序设计，介绍单片机程序仿真调试和下载的方法；第5章介绍单片机的C语言程序设计与调试，介绍C语言与单片机汇编语言之间的联系；第6章介绍中断的概念和单片机的中断系统；第7章介绍定时器计数器与可编程计数器阵列；第8章介绍数据通信技术，主要介绍常用的并行接口和串行接口工作原理、接口方法以及常用的数据接口芯片及其使用实例；第9章是模数转换器与数模转换器，分别介绍两种转换器的原理和典型芯片的应用；第10章介绍人机交互接口设计，人机交互接口是单片机应用系统必不可少的接口应用；第11章介绍单片机系统的看门狗技术、时钟选择及省电方式的原理和技术；第12章介绍应用系统的设计实例，从硬件和软件两个方面介绍应用系统的设计。每章都有配套的习题，所举例程均经调试通过，很多程序均来自科研和实际应用系统。为了便于学习，开发了与教材配套的综合教学实验平台，该平台提供了20余种实验供学生选用学习，也为善于思考、乐于动手实践的学生提供了自学习实验手段。

本书深入浅出，层次分明，实例丰富，通俗易懂，突出实用，可操作性强，特别适合于作为普通高校计算机类、电子类、电气自动化及机械专业的教学用书。还可作为高职高专以及培训班的教材使用。同时，也可作为从事单片机应用领域的工程技术人员的参考书。

网上订购：当当网、京东商城、亚马逊等

二、《单片微机原理及接口技术》——基于可仿真的STC15系列单片机，作者丁向荣



《单片微机原理与接口技术(ASM+C) -----基于STC15系列单片机》，作者丁向荣，本教材于2012年9月出版，于2013年8月第二次印刷，使用本教材的大学有中国矿业大学、深圳大学、河海大学、九江学院、苏州大学、北方理工大学、东北石油大学、北方工业大学等。

此教材选用可在线仿真、在线编程、内置复位电路与时钟电路的STC15系列单片机；将微机原理与单片机技术有机结合，汇编语言与C语言“双语言”对照编程；精选应用实例，强化单片机技术的实践性与应用性。

在全国各大书店和当当网、京东商城、亚马逊等网店有售

该书内容简介：

STC15系列增强型8051单片机集成了上电复位电路与高精准R/C振荡器，给单片机芯片加上电源就可跑程序；集成了大容量的程序存储器、数据存储器以及EEPRM，集成了A/D、PWM、SPI等高功能接口部件，可大大地简化单片机应用系统的外围电路，促使单片机应用系统的设计更加简捷，系统性能更加高效、可靠。本教材以STC15F2K60S2单片机为主线，系统地介绍了STC15F2K60S2单片机的硬件结构、指令系统与应用编程，系统地介绍了单片机应用系统的开发流程与接口设计，同时，提出多种实践模式：Keil C集成开发环境、Proteus仿真软件以及实物运行开发环境，使得单片机的学习与应用变得更简单、更清晰。

本书可作为普通高校计算机类、电子信息类、电气自动化与机电一体化等专业的教学用书，基础较好的高职高专也可选用本书。此外，可作为电子设计竞赛、电子设计工程师考证的培训教材。也是传统8051单片机应用工程师升级转型的重要参考书籍。

N.2 一本基于可仿真的STC15系列单片机的高职高专教材



《增强型单片机8051单片机原理与系统开发(C51版)》，作者丁向荣，于2013年9月清华大学出版。本教材可作为高职或应用本科计算机类、电子信息类、电气自动化与机电一体化等专业的教学用书。此外，本书可作为电子设计竞赛、电子设计工程师考证的培训教材，也是传统8051单片机应用工程师升级转型的重要参考书。

此教材基于可在线仿真、在线编程、内置复位电路与时钟电路的STC15系列单片机，工学结合，采用任务驱动模式组织教材内容，将教学内容嵌入到一个个单片机应用系统中，学习单片机就是在做单片机应用系统，可实施“教、学、做”一体化教学模式，能有效提高单片机应用实践能力与编程能力。

本教材在当当网、京东商城、亚马逊等网店有售。

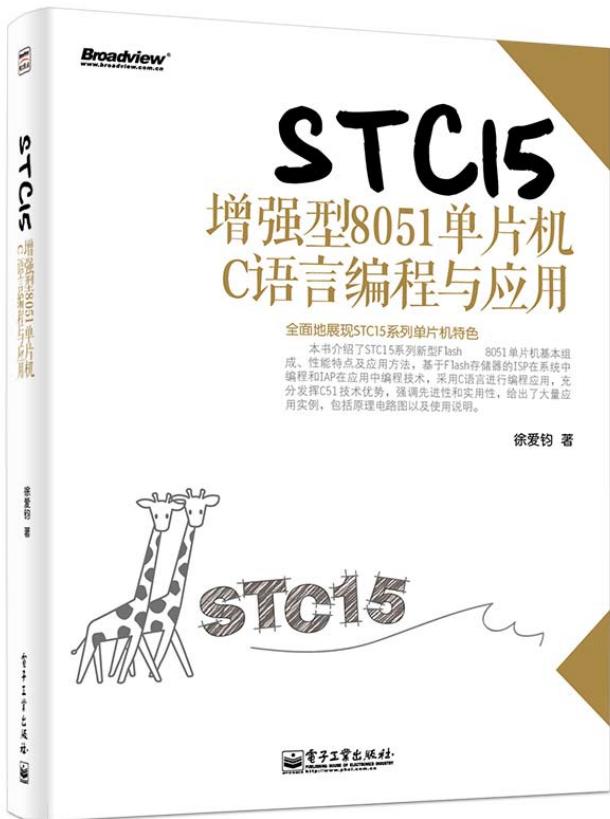
STC15F2K60S2系列增强型8051单片机集成了上电复位电路与高精准RC振荡器，给单片机芯片加上电源就可以运行程序；集成了大容量的程序存储器、数据存储器以及E2PROM，集成了A/D、PWM、SPI等高功能接口部件，可大大地简化单片机应用系统的外围电路，促使单片机应用系统的设计更加简便、快捷，系统性能更加高效、可靠。

STC15F2K60S2单片机的可仿真技术是STC系列单片机的一大创举，它可自定义为仿真芯片或目标应用芯片，仿真时无需增加任何电路，使得单片机仿真变得简单而实用。

本教材按照“教、学、做”一体化教学模式组织教学内容，分基础篇与应用篇，共17个项目，42个任务，兼顾少学时与多学时教学体系。

本书可作为高职或应用本科计算机类、电子信息类、电气自动化与机电一体化等专业的教学用书。此外，本书可作为电子设计竞赛、电子设计工程师考证的培训教材，也是传统8051单片机应用工程师升级转型的重要参考书。

N.3 一本基于STC15系列增强型8051单片机的软件研发参考用书



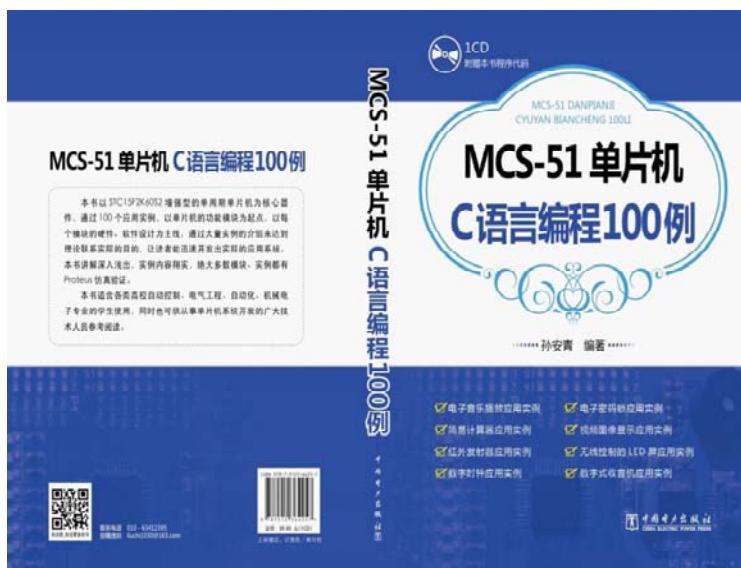
《STC15增强型单片机8051单片机C语言编程与应用》，**基于可仿真的STC15F2K60S2系列单片机**，研发人员第一手必备资料，从工程师到资深研发经理的葵花宝典，中国最资深的C51单片机教育专家徐爱钧教授历时20年倾力之作，电子工业出版社于2014年10月出版。

Keil创始人1994年在香港委托徐教授将C51引入中国，STC创始人姚永平看着徐老师的书长大，2004年STC横空出世，2006年STC一统8051江湖，2014年徐老师最新巨著来贺中国创造，历时20年，我们已走完“别人欺负我们中国，不卖单片机/MCU给中国，到可以卖，但只卖落后的MCU，到我们只喜欢国产STC单片机，因为STC抗干扰全球最强”的历程，祖国强大，人人有责。

本书详细介绍了宏晶科技有限公司研发的STC15系列新型Flash 8051单片机基本组成、性能特点及应用方法，基于Flash存储器的ISP在系统中编程和IAP在应用中编程技术，结合目前流行的Keil C51编译器环境，对STC15系列单片机采用C语言进行编程应用，充分发挥C51技术优势，全面地展现STC15系列单片机本身特色，如片内晶体振荡器时钟调整、将芯片配置成为具有仿真功能的单片机、Keil uVision4环境下在线仿真调试、1T单周期指令高速执行、I2C、SPI、ADC等片内资源以及多种片外扩展应用，为读者快速上手提供方便。

本书的特点是强调先进性和实用性，给出了大量应用实例，包括原理电路图以及使用说明，并配套一张CD-ROM光盘，其中包括Keil公司提供的C51全功能评估软件包及全书各章所有程序代码。本书适合于从事单片机应用系统开发研制的广大工程技术人员阅读，也可以作为高等院校相关专业大学生或研究生的教学参考书。本书在当当网、京东商城、亚马逊、电子工业出版社官网等网店有售。

N.4 一本基于STC15系列增强型8051单片机的实用范例参考用书



《MCS-51单片机C语言编程100例》，作者孙安青，中国电力出版社出版。本书以STC15F2K60S2增强型的单周期单片机为核心器件，通过100个应用实例，以单片机的功能模块为起点，以每个模块的硬件、软件设计为主线，通过大量实例的介绍来达到理论联系实际的目的，让读者能迅速开发出实际的应用系统。

本书讲解深入浅出，实例内容翔实，绝大多数模、实例都有Proteus仿真验证。

本书适合各类高校自动控制、电气工程、自动化、机械电子专业的学生使用，同时也可供从事单片机系统开发的广大技术人员参考阅读。

本书在全国各大书店和当当网、京东商城、亚马逊等网店有售。

附录O：每日更新内容的备忘录

2015-5-11更新内容:

1. 更新了附录“STC彩色宣传资料”；
2. 新增“U8W/U8W-Mini联机/脱机下载工具功能说明”；
3. 新增附录H“STC实验箱4的使用说明”
4. 新增附录I“STC大学计划——联合实验室”

2015-1-12更新内容:

1. 更新了附录“STC彩色宣传资料”；
2. 更新了13章“编译器（汇编器）/ISP编程器(烧录)/仿真器说明”；
3. 修正9.2节“EEPROM空间大小及地址”中的错误；
4. 更新了附录M“STC推荐的单片机教材”；
5. 更新了STC12C5A60S2系列单片机的选型一览表；
6. 更新了4.3节“I/O口工作模式”；

2013-12-30更新内容:

1. 修正了6.5节“外部中断”中的介绍错误；
2. 更新了13章“编译器（汇编器）/ISP编程器(烧录)/仿真器说明”；
3. 更新了附录O“STC彩色宣传资料”；
4. 新增了附录K“STC对单片机相关学科群部分课程改革呼吁”；
5. 新增了附录L“STC对单片机课程教育改革的贡献”；
6. 新增了附录M“STC推荐的单片机教材”；

2013-10-18更新内容:

1. 更新了附录“STC彩色宣传资料”
2. 修正了附录G“一个I/O驱动发光二极管并按键扫描”中图的错误；
3. 更正了12.2节“STC12C5A60S2系列单片机EEPROM空间大小及地址”中的错误；
4. 更新了13章“编译器（汇编器）/编程器(烧录)/仿真器”的介绍；
5. 增加“利用USB转串口的在系统可编程(ISP)典型应用线路图”
6. 新增技术支持QQ: 800003751；
7. 新增官方网站: www.GXWMCU.com
8. 修正了5.3.1节及5.3.2节“传统8051单片机指令定义详解”中的错误；

2012-5-13更新内容:

1. 增加了附录“STC彩色宣传资料”

2. 调整的第二章“时钟、复位及省电模式”的章节顺序；
3. 修改了“多机通信”中的错误；
4. 更正了SPI章节“作为主机/从机的额外注意事项”中的错误；
5. 更正了SPI章节“数据模式”中的错误；
6. 将文中“请求中断标志位”的错误更正为“中断请求标志位”；
7. 将研发顾问的号码更改为了13922805190；
8. 第三章的标题改为“存储器和特殊功能寄存器(SFRs)”。

2011-11-20更新内容：

1. 增加了“附录J：逻辑代数基础”，对于无微机原理基础的用户或同学，请从这一章开始学习。
2. 5.2节标题名改为“完整指令集对照表(与传统8051单片机对照)，共111条指令，每条指令的详细执行时间”
4. 增加了“4.12节STC12系列单片机I/O口软件模拟I²C接口的测试程序(主机模式+从机模式)”
5. 增加了“13.1.6节如何解决VB版本的ISP下载工具在XP或者WIN7下由于控件版本过期或者不能注册而导致不能下载的问题”

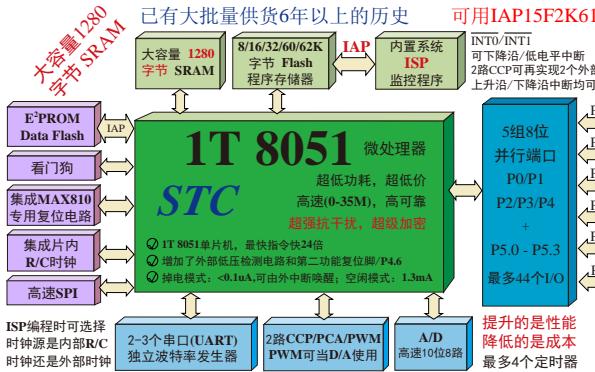
2011-11-13更新内容：

去掉了“13.1.3节电脑端的ISP控制软件界面使用说明”的步骤4中的错误（STC12系列单片机只有内部R/C振荡时钟）

附录P：STC彩色宣传资料

- P.1 STC12C5A60S2系列彩色宣传资料
- P.2 STC15系列彩色宣传资料
- P.3 STC15F2K60S2系列彩色宣传资料
- P.4 STC15W1K16S系列彩色宣传资料
- P.5 STC15W401AS系列彩色宣传资料
- P.6 STC15W10x系列彩色宣传资料
- P.7 STC11/10系列带外部数据总线的彩色宣传资料
- P.8 STC11/10系列无外部数据总线的彩色宣传资料
- P.9 STC12C5201AD系列彩色宣传资料
- P.10 STC12C5620AD系列彩色宣传资料
- P.11 STC12C5410AD/STC12C2052AD系列彩色宣传资料
- P.12 STC89C51/STC90C51系列彩色宣传资料
- P.13 STC15W4K60S4系列彩色宣传资料

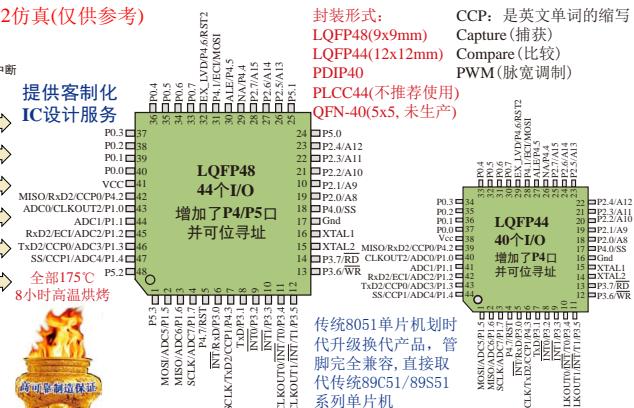
STC12C5A60S2系列 1T 8051 单片机，2-3个串口，2路CCP/PCA/PWM，高速A/D



我们直销，所以低价，以上单价为200K/M起定量，以上价格运费由客户承担，零售10片起，如对价格不满，可来电要求降价

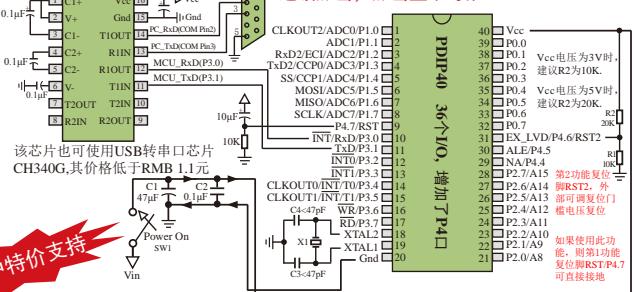
宏晶·STC12C5A60S2系列主要性能：

- 高速：1个时钟/机器周期，增强型8051内核，速度比普通8051快6~12倍
 - 宽电压：5.5~4.0V, 2.1~3.6V (STC12LE5A60S2系列)
 - 增加第二复位功能脚P4.6(高可靠复位，可调整复位门槛电压，频率<12MHz时，无需外部复位管脚)
 - 增加外部掉电检测电路/P4.6，可在掉电时，及时将数据保存进EEPROM，正常工作时无需操作EEPROM
 - 低功耗设计：空闲模式(可由任意一个中断唤醒)
 - 低功耗设计：掉电模式(可由外部中断唤醒)，可支持下降沿/上升沿和远程唤醒
 - 支持掉电唤醒的管脚：P3.2/INT0, P3.3/INT1, T0/P3.4, T1/P3.5, RXD/P3.0, P1.3/CCP0(或P4.2/CCP0), P1.4/CCP1(或P4.3/CCP1), EX_LVD/P4.6
 - 工作频率：0~35MHz，相当于普通8051：0~420MHz
 - 时钟：外部晶体或内部RC振荡器可选，在ISP下编程用户程序时设置
 - 8/16/32/40/48/56/60/62K字节片内Flash程序存储器，擦写次数10万次以上
 - 1280字节片内RAM数据存储器
 - 大容量片内EEPROM功能，擦写次数10万次以上
 - ISP/IAP，在系统可编程/在应用可编程，无需编程器/仿真器
 - 8通道，10位高速ADC，速度可达25万次/秒，2路PWM还可当2路D/A使用
 - 2通道捕获/比较单元(CCP/PCA/PWM)，
---也可用来自再实现2个定时器或2个外部中断(支持上升沿/下降沿中断)
 - 2个16位定时器(兼容普通8051定时器T0/T1)，2路PCA可再实现2个定时器
 - 可编程时钟输出功能(T0在P3.4输出时钟，T1在P3.5输出时钟，BRT在P1.0输出时钟)
 - 硬件看门狗(WDT)
 - 独立波特率发生器
 - SPI高速同步串行通信接口
 - 双串口，全双工异步串行口(UART)，兼容普通8051串口，分时复用可当3组使用
 - 先进的指令集结构，兼容普通8051指令集，有硬件乘法/除法指令
 - 通用I/O口(36/40/44个)，复位后为：准双向口/弱上拉(普通8051传统I/O口)
可设置成四种模式：准双向口/弱上拉，强推挽/强上拉，仅为输入/高阻，开漏
每个I/O口驱动能力均可达到20mA。但建议整个芯片不要超过120mA



传统8051单片机划时代升级换代产品，管脚完全兼容，直接取代传统89C51/89S51系列单片机

强烈推荐选择LQFP44, LQFP48贴片封装
每片单片机具有全球唯一身份证号码 (ID号)
超级加密, 加密坚不可摧



大陆本土宏晶STC姚永平独立创新设计，请不要再抄袭我们的设计、规格和管脚！

- 如果I/O口不够用可以用3根普通I/O端口外接74HC595(¥0.21元)来扩展I/O口，并可多芯片级群扩展几十个I/O口。还可用A/D作按键扫描来节省I/O口。

选择宏晶·STC12C5A60S2系列单片机理由：

- ★ 超级加密，采用宏晶第六代加密技术
 - ★ 超强抗干扰，超强抗静电，整机轻松过2万伏静电测试
 - ★ 速度快，1个小时/机器周期，可用低频晶振，大幅降低EMI
——出口欧美的有力保证
 - ★ 输入/输出口多，最多有44个I/O，A/D做按键扫描还可以节省很多I/O
 - ★ 超低功耗：
掉电模式：外部中断唤醒功耗<0.1uA，支持下降沿/上升沿/低电平和远程唤醒
适用于电池供电系统，如水表、气表、便携设备等。
空闲模式：典型功耗<1.3mA，
正常工作模式：2mA-7mA
 - ★ 在系统可编程，无需编程器，无需仿真器，可远程升级
 - ★ 可送USB型联机脱机下载烧录工具STC-U8(人民币100元)，1万片/人/天，有自动烧录接口
 - ★ 内部集成高可靠复位电路，外部复位电路可彻底省掉，当然也可以继续用外部复位电路
 - ★ 全部175℃，8小时高温烘烤，高可靠制造保证

宏晶科技，中国大陆本土第一家战胜全球所有竞争对手的MCU设计公司，北京加油！

STC15F2K60S2系列1T 8051单片机，2K字节SRAM，超高速双串口，高速A/D

不需外部晶振的单片机
 不需外部复位的单片机



采用宏晶第八代加密技术，现悬赏10万元人民币请专家帮忙查找加密有无漏洞

STC15F100W系列，大批量供货中，RMB0.89元起(STC15F100W)

ISP编程时可设置
 8级复位门槛电压

| 型号 | (V) | 工作电压(V) | 大容量Flash字节(M字节) | 程序存储器(S) | 行(A) | 复位(R) | 定时器(T) | I/O口(M) | 内部(P) | 外部(D) | 看门狗(W) | EEPROM(E) | I2C(T) | I2C(P) | I2C(M) | I2C(S) | I2C(L) | I2C(H) | I2C(F) | I2C(G) | I2C(K) | I2C(J) | I2C(N) | I2C(O) | I2C(P) | I2C(Q) | I2C(R) | I2C(S) | I2C(T) | I2C(U) | I2C(V) | I2C(W) | I2C(X) | I2C(Y) | I2C(Z) | I2C(A) | I2C(B) | I2C(C) | I2C(D) | I2C(E) | I2C(F) | I2C(G) | I2C(H) | I2C(I) | I2C(J) | I2C(K) | I2C(L) | I2C(M) | I2C(N) | I2C(O) | I2C(P) | I2C(Q) | I2C(R) | I2C(S) | I2C(T) | I2C(U) | I2C(V) | I2C(W) | I2C(X) | I2C(Y) | I2C(Z) | I2C(A) | I2C(B) | I2C(C) | I2C(D) | I2C(E) | I2C(F) | I2C(G) | I2C(H) | I2C(I) | I2C(J) | I2C(K) | I2C(L) | I2C(M) | I2C(N) | I2C(O) | I2C(P) | I2C(Q) | I2C(R) | I2C(S) | I2C(T) | I2C(U) | I2C(V) | I2C(W) | I2C(X) | I2C(Y) | I2C(Z) | I2C(A) | I2C(B) | I2C(C) | I2C(D) | I2C(E) | I2C(F) | I2C(G) | I2C(H) | I2C(I) | I2C(J) | I2C(K) | I2C(L) | I2C(M) | I2C(N) | I2C(O) | I2C(P) | I2C(Q) | I2C(R) | I2C(S) | I2C(T) | I2C(U) | I2C(V) | I2C(W) | I2C(X) | I2C(Y) | I2C(Z) | I2C(A) | I2C(B) | I2C(C) | I2C(D) | I2C(E) | I2C(F) | I2C(G) | I2C(H) | I2C(I) | I2C(J) | I2C(K) | I2C(L) | I2C(M) | I2C(N) | I2C(O) | I2C(P) | I2C(Q) | I2C(R) | I2C(S) | I2C(T) | I2C(U) | I2C(V) | I2C(W) | I2C(X) | I2C(Y) | I2C(Z) | I2C(A) | I2C(B) | I2C(C) | I2C(D) | I2C(E) | I2C(F) | I2C(G) | I2C(H) | I2C(I) | I2C(J) | I2C(K) | I2C(L) | I2C(M) | I2C(N) | I2C(O) | I2C(P) | I2C(Q) | I2C(R) | I2C(S) | I2C(T) | I2C(U) | I2C(V) | I2C(W) | I2C(X) | I2C(Y) | I2C(Z) | I2C(A) | I2C(B) | I2C(C) | I2C(D) | I2C(E) | I2C(F) | I2C(G) | I2C(H) | I2C(I) | I2C(J) | I2C(K) | I2C(L) | I2C(M) | I2C(N) | I2C(O) | I2C(P) | I2C(Q) | I2C(R) | I2C(S) | I2C(T) | I2C(U) | I2C(V) | I2C(W) | I2C(X) | I2C(Y) | I2C(Z) | I2C(A) | I2C(B) | I2C(C) | I2C(D) | I2C(E) | I2C(F) | I2C(G) | I2C(H) | I2C(I) | I2C(J) | I2C(K) | I2C(L) | I2C(M) | I2C(N) | I2C(O) | I2C(P) | I2C(Q) | I2C(R) | I2C(S) | I2C(T) | I2C(U) | I2C(V) | I2C(W) | I2C(X) | I2C(Y) | I2C(Z) | I2C(A) | I2C(B) | I2C(C) | I2C(D) | I2C(E) | I2C(F) | I2C(G) | I2C(H) | I2C(I) | I2C(J) | I2C(K) | I2C(L) | I2C(M) | I2C(N) | I2C(O) | I2C(P) | I2C(Q) | I2C(R) | I2C(S) | I2C(T) | I2C(U) | I2C(V) | I2C(W) | I2C(X) | I2C(Y) | I2C(Z) | I2C(A) | I2C(B) | I2C(C) | I2C(D) | I2C(E) | I2C(F) | I2C(G) | I2C(H) | I2C(I) | I2C(J) | I2C(K) | I2C(L) | I2C(M) | I2C(N) | I2C(O) | I2C(P) | I2C(Q) | I2C(R) | I2C(S) | I2C(T) | I2C(U) | I2C(V) | I2C(W) | I2C(X) | I2C(Y) | I2C(Z) | I2C(A) | I2C(B) | I2C(C) | I2C(D) | I2C(E) | I2C(F) | I2C(G) | I2C(H) | I2C(I) | I2C(J) | I2C(K) | I2C(L) | I2C(M) | I2C(N) | I2C(O) | I2C(P) | I2C(Q) | I2C(R) | I2C(S) | I2C(T) | I2C(U) | I2C(V) | I2C(W) | I2C(X) | I2C(Y) | I2C(Z) | I2C(A) | I2C(B) | I2C(C) | I2C(D) | I2C(E) | I2C(F) | I2C(G) | I2C(H) | I2C(I) | I2C(J) | I2C(K) | I2C(L) | I2C(M) | I2C(N) | I2C(O) | I2C(P) | I2C(Q) | I2C(R) | I2C(S) | I2C(T) | I2C(U) | I2C(V) | I2C(W) | I2C(X) | I2C(Y) | I2C(Z) | I2C(A) | I2C(B) | I2C(C) | I2C(D) | I2C(E) | I2C(F) | I2C(G) | I2C(H) | I2C(I) | I2C(J) | I2C(K) | I2C(L) | I2C(M) | I2C(N) | I2C(O) | I2C(P) | I2C(Q) | I2C(R) | I2C(S) | I2C(T) | I2C(U) | I2C(V) | I2C(W) | I2C(X) | I2C(Y) | I2C(Z) | I2C(A) | I2C(B) | I2C(C) | I2C(D) | I2C(E) | I2C(F) | I2C(G) | I2C(H) | I2C(I) | I2C(J) | I2C(K) | I2C(L) | I2C(M) | I2C(N) | I2C(O) | I2C(P) | I2C(Q) | I2C(R) | I2C(S) | I2C(T) | I2C(U) | I2C(V) | I2C(W) | I2C(X) | I2C(Y) | I2C(Z) | I2C(A) | I2C(B) | I2C(C) | I2C(D) | I2C(E) | I2C(F) | I2C(G) | I2C(H) | I2C(I) | I2C(J) | I2C(K) | I2C(L) | I2C(M) | I2C(N) | I2C(O) | I2C(P) | I2C(Q) | I2C(R) | I2C(S) | I2C(T) | I2C(U) | I2C(V) | I2C(W) | I2C(X) | I2C(Y) | I2C(Z) | I2C(A) | I2C(B) | I2C(C) | I2C(D) | I2C(E) | I2C(F) | I2C(G) | I2C(H) | I2C(I) | I2C(J) | I2C(K) | I2C(L) | I2C(M) | I2C(N) | I2C(O) | I2C(P) | I2C(Q) | I2C(R) | I2C(S) | I2C(T) | I2C(U) | I2C(V) | I2C(W) | I2C(X) | I2C(Y) | I2C(Z) | I2C(A) | I2C(B) | I2C(C) | I2C(D) | I2C(E) | I2C(F) | I2C(G) | I2C(H) | I2C(I) | I2C(J) | I2C(K) | I2C(L) | I2C(M) | I2C(N) | I2C(O) | I2C(P) | I2C(Q) | I2C(R) | I2C(S) | I2C(T) | I2C(U) | I2C(V) | I2C(W) | I2C(X) | I2C(Y) | I2C(Z) | I2C(A) | I2C(B) | I2C(C) | I2C(D) | I2C(E) | I2C(F) | I2C(G) | I2C(H) | I2C(I) | I2C(J) | I2C(K) | I2C(L) | I2C(M) | I2C(N) | I2C(O) | I2C(P) | I2C(Q) | I2C(R) | I2C(S) | I2C(T) | I2C(U) | I2C(V) | I2C(W) | I2C(X) | I2C(Y) | I2C(Z) | I2C(A) | I2C(B) | I2C(C) | I2C(D) | I2C(E) | I2C(F) | I2C(G) | I2C(H) | I2C(I) | I2C(J) | I2C(K) | I2C(L) | I2C(M) | I2C(N) | I2C(O) | I2C(P) | I2C(Q) | I2C(R) | I2C(S) | I2C(T) | I2C(U) | I2C(V) | I2C(W) | I2C(X) | I2C(Y) | I2C(Z) | I2C(A) | I2C(B) | I2C(C) | I2C(D) | I2C(E) | I2C(F) | I2C(G) | I2C(H) | I2C(I) | I2C(J) | I2C(K) | I2C(L) | I2C(M) | I2C(N) | I2C(O) | I2C(P) | I2C(Q) | I2C(R) | I2C(S) | I2C(T) | I2C(U) | I2C(V) | I2C(W) | I2C(X) | I2C(Y) | I2C(Z) | I2C(A) | I2C(B) | I2C(C) | I2C(D) | I2C(E) | I2C(F) | I2C(G) | I2C(H) | I2C(I) | I2C(J) | I2C(K) | I2C(L) | I2C(M) | I2C(N) | I2C(O) | I2C(P) | I2C(Q) | I2C(R) | I2C(S) | I2C(T) | I2C(U) | I2C(V) | I2C(W) | I2C(X) | I2C(Y) | I2C(Z) | I2C(A) | I2C(B) | I2C(C) | I2C(D) | I2C(E) | I2C(F) | I2C(G) | I2C(H) | I2C(I) | I2C(J) | I2C(K) | I2C(L) | I2C(M) | I2C(N) | I2C(O) | I2C(P) | I2C(Q) | I2C(R) | I2C(S) | I2C(T) | I2C(U) | I2C(V) | I2C(W) | I2C(X) | I2C(Y) | I2C(Z) | I2C(A) | I2C(B) | I2C(C) | I2C(D) | I2C(E) | I2C(F) | I2C(G) | I2C(H) | I2C(I) | I2C(J) | I2C(K) | I2C(L) | I2C(M) | I2C(N) | I2C(O) | I2C(P) | I2C(Q) | I2C(R) | I2C(S) | I2C(T) | I2C(U) | I2C(V) | I2C(W) | I2C(X) | I2C(Y) | I2C(Z) | I2C(A) | I2C(B) | I2C(C) | I2C(D) | I2C(E) | I2C(F) | I2C(G) | I2C(H) | I2C(I) | I2C(J) | I2C(K) | I2C(L) | I2C(M) | I2C(N) | I2C(O) | I2C(P) | I2C(Q) | I2C(R) | I2C(S) | I2C(T) | I2C(U) | I2C(V) | I2C(W) | I2C(X) | I2C(Y) | I2C(Z) | I2C(A) | I2C(B) | I2C(C) | I2C(D) | I2C(E) | I2C(F) | I2C(G) | I2C(H) | I2C(I) | I2C(J) | I2C(K) | I2C(L) | I2C(M) | I2C(N) | I2C(O) | I2C(P) | I2C(Q) | I2C(R) | I2C(S) | I2C(T) | I2C(U) | I2C(V) | I2C(W) | I2C(X) | I2C(Y) | I2C(Z) | I2C(A) | I2C(B) | I2C(C) | I2C(D) | I2C(E) | I2C(F) | I2C(G) | I2C(H) | I2C(I) | I2C(J) | I2C(K) | I2C(L) | I2C(M) | I2C(N) | I2C(O) | I2C(P) | I2C(Q) | I2C(R) | I2C(S) | I2C(T) | I2C(U) | I2C(V) | I2C(W) | I2C(X) | I2C(Y) | I2C(Z) | I2C(A) | I2C(B) | I2C(C) | I2C(D) | I2C(E) | I2C(F) | I2C(G) | I2C(H) | I2C(I) | I2C(J) | I2C(K) | I2C(L) | I2C(M) | I2C(N) | I2C(O) | I2C(P) | I2C(Q) | I2C(R) | I2C(S) | I2C(T) | I2C(U) | I2C(V) | I2C(W) | I2C(X) | I2C(Y) | I2C(Z) | I2C(A) | I2C(B) | I2C(C) | I2C(D) | I2C(E) | I2C(F) | I2C(G) | I2C(H) | I2C(I) | I2C(J) | I2C(K) | I2C(L) | I2C(M) | I2C(N) | I2C(O) | I2C(P) | I2C(Q) | I2C(R) | I2C(S) | I2C(T) | I2C(U) | I2C(V) | I2C(W) | I2C(X) | I2C(Y) | I2C(Z) | I2C(A) | I2C(B) | I2C(C) | I2C(D) | I2C(E) | I2C(F) | I2C(G) | I2C(H) | I2C(I) | I2C(J) | I2C(K) | I2C(L) | I2C(M) | I2C(N) | I2C(O) | I2C(P) | I2C(Q) | I2C(R) | I2C(S) | I2C(T) | I2C(U) | I2C(V) | I2C(W) | I2C(X) | I2C(Y) | I2C(Z) | I2C(A) | I2C(B) | I2C(C) | I2C(D) | I2C(E) | I2C(F) | I2C(G) | I2C(H) | I2C(I) | I2C(J) | I2C(K) | I2C(L) | I2C(M) | I2C(N) | I2C(O) | I2C(P) | I2C(Q) | I2C(R) | I2C(S) | I2C(T) | I2C(U) | I2C(V) | I2C(W) | I2C(X) | I2C(Y) | I2C(Z) | I2C(A) | I2C(B) | I2C(C) | I2C(D) | I2C(E) | I2C(F) | I2C(G) | I2C(H) | I2C(I) | I2C(J) | I2C(K) | I2C(L) | I2C(M) | I2C(N) | I2C(O) | I2C(P) | I2C(Q) | I2C(R) | I2C(S) | I2C(T) | I2C(U) | I2C(V) | I2C(W) | I2C(X) | I2C(Y) | I2C(Z) | I2C(A) | I2C(B) | I2C(C) | I2C(D) | I2C(E) | I2C(F) | I2C(G) | I2C(H) | I2C(I) | I2C(J) | I2C(K) | I2C(L) | I2C(M) | I2C(N) | I2C(O) | I2C(P) | I2C(Q) | I2C(R) | I2C(S) | I2C(T) | I2C(U) | I2C(V) | I2C(W) | I2C(X) | I2C(Y) | I2C(Z) | I2C(A) | I2C(B) | I2C(C) | I2C(D) | I2C(E) | I2C(F) | I2C(G) | I2C(H) | I2C(I) | I2C(J) | I2C(K) | I2C(L) | I2C(M) | I2C(N) | I2C(O) | I2C(P) | I2C(Q) | I2C(R) | I2C(S) | I2C(T) | I2C(U) | I2C(V) | I2C(W) | I2C(X) | I2C(Y) | I2C(Z) | I2C(A) | I2C(B) | I2C(C) | I2C(D) | I2C(E) | I2C(F) | I2C(G) | I2C(H) | I2C(I) | I2C(J) | I2C(K) | I2C(L) | I2C(M) | I2C(N) | I2C(O) | I2C(P) | I2C(Q) | I2C(R) | I2C(S) | I2C(T) | I2C(U) | I2C(V) | I2C(W) | I2C(X) | I2C(Y) | I2C(Z) | I2C(A) | I2C(B) | I2C(C) | I2C(D) | I2C(E) | I2C(F) | I2C(G) | I2C(H) | I2C(I) | I2C(J) | I2C(K) | I2C(L) | I2C(M) | I2C(N) | I2C(O) | I2C(P) | I2C(Q) | I2C(R) | I2C(S) | I2C(T) | I2C(U) | I2C(V) | I2C(W) | I2C(X) | I2C(Y) | I2C(Z) | I2C(A) | I2C(B) | I2C(C) | I2C(D) | I2C(E) | I2C(F) | I2C(G) | I2C(H) | I2C(I) | I2C(J) | I2C(K) | I2C(L) | I2C(M) | I2C(N) | I2C(O) | I2C(P) | I2C(Q) | I2C(R) | I2C(S) | I2C(T) | I2C(U) | I2C(V) | I2C(W) | I2C(X) | I2C(Y) | I2C(Z) | I2C(A) | I2C(B) | I2C(C) | I2C(D) | I2C(E) | I2C(F) | I2C(G) | I2C(H) | I2C(I) | I2C(J) | I2C(K) | I2C(L) | I2C(M) | I2C(N) | I2C(O) | I2C(P) | I2C(Q) | I2C(R) | I2C(S) | I2C(T) | I2C(U) | I2C(V) |
<th rowspan="
| --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- |

8051单片机全球第一品牌，全球最大的8051单片机设计公司
全部中国大陆本土独立自主知识产权；品质保证：TSMC上海制造
官方网站：www.STCMCU.com 南通 Tel: 0513-5501 2928 5501 2929
www.GXWMCU.com 深圳 Tel: 0755-8294 8411 8294 8412

STC15W1K16S 系列 1T 8051 单片机，宽电压，超高速串行口，比较器

不需外部晶振的单片机 不需外部复位的单片机

送仿真器

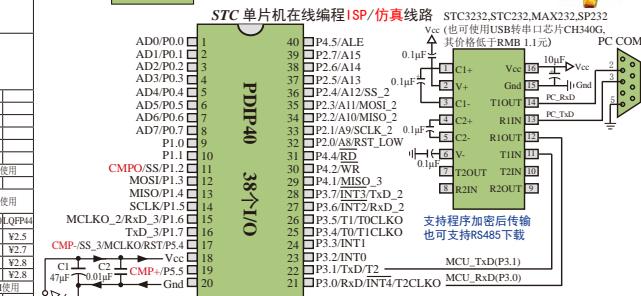
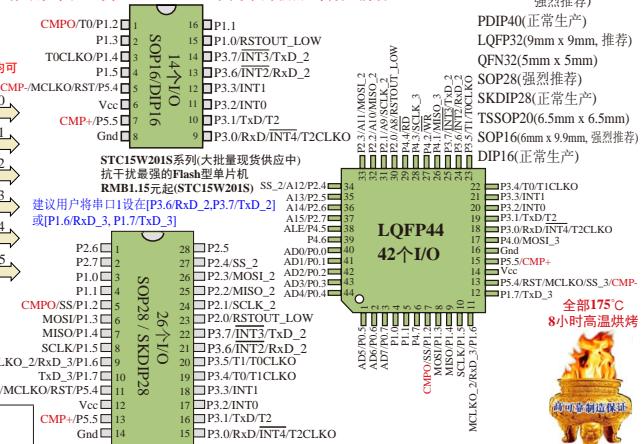
全球第一款真正意义上的单片机
SP/IAP技术全球领导者

采用宏晶第九代加密技术，现悬赏**20**万元人民币

封装形式:



请专家帮忙查找STC15W201S系列单片机加密有无漏洞



STC15W20S1	系列单片机选型表格一覽表,大批量现货供應中	SOP8 SOP16 DIP16
STC15W20S4-5.5S 1K	8M 1K [T0 T2] - 有 5 - 有 4K 有 16位有 有 是	Y1.15 Y1.2 Y1.35
STC15W20S4-5.5S 2K	8M 2K [T0 T2] - 有 5 - 有 8K 有 16位有 有 是	Y1.15 Y1.2 Y1.35
STC15W20S4-5.5S 3K	8M 2.5K [T0 T2] - 有 5 - 有 2K 有 16位有 有 是	Y1.35 Y1.4 Y1.55
STC15W20S4-5.5S 4K	8M 2.5K [T0 T2] - 有 5 - 有 1K 有 16位有 有 是	Y1.35 Y1.4 Y1.55
IAP15W20S4	- 5.5S 5K 256 I/T0 /T2 - 有 5 - 有 IAP 有 16位有 有 是	Y1.35 Y1.4 Y1.55
RCI15W20TS	- 5.5S 5.5K 256 I/T0 /T2 - 有 5 - 有 IAP 有 16位有 有 否	Y1.35 Y1.4 Y1.55
应用说明内部 24MHz时钟		
STC15W40S	系列单片机选型表格一覽表,大批量现货供應中	SOP8 KDP24Q10FQ3N3P2
STC15W40S4-5.5S 4K	5.5K 4K [S12] 1 [T0] 3 - 有 5 - 有 9K 有 16位有 有 是	V2.3 V2.5 V2.4
STC15W40S4-5.5S 8K	5.5K 8K [S12] 1 [T0] 3 - 有 5 - 有 32K 有 16位有 有 是	V2.5 V2.7 V2.6
STC15W40S4-5.5S 10K	5.5K 10K [S12] 1 [T0] 3 - 有 5 - 有 32K 有 16位有 有 是	V2.6 V2.8 V2.7
IAP15W41S4	- 5.5S 13K 8K [S12] 1 [T0] 3 - 有 5 - 有 IAP 有 16位有 有 是	V2.6 V2.8 V2.7
RCI15W41S5	- 5.5S 15K 8K [S12] 1 [T0] 3 - 有 5 - 有 IAP 有 16位有 有 否	V2.6 V2.8 V2.7
应用说明内部 24MHz时钟		
STC15W1K16S	系列单片机选型表格一覽表,大批量现货供應中	TSSOP20 SOD28KDP24Q10FQ3N3P2
STC15W1K16S-6.5S 6.5K 16K [1K] 1 [T0] 3 - 有 5 - 有 13K 有 16位有 有 是	V3.3 V3.5 V3.4	
STC15W1K16S-6.5S 6.5K 24K [1K] 1 [T0] 3 - 有 5 - 有 13K 有 16位有 有 是	V3.6 V3.8 V3.7	
IAP15W1K29S2-6.5S 2.5K 29K 1K [1] 3 - 有 5 - 有 IAP 有 16位有 有 是	V3.6 V3.8 V3.7 V3.65	
RCI15W1K15S	- 6.5S 5.5K 1K [1] 3 - 有 5 - 有 IAP 有 16位有 有 否	V3.6 V3.8 V3.7
应用说明内部 24MHz时钟		

每片单片机具有
全球唯一身份证号码(ID号),

我们直销，所以低价。以上单价为10KMCU起定量，量小每片需加0.1元，以上价格运费由客户承担，零售10片起订，如对价格不满，可来程序加密后传输：程序拥有者产品出厂时将源程序和加密钥匙一起烧录MCU中，以后需要升级软件时，就可将程序加密后再将“程序”功能，生成一个用户自己界面的只有一个升级按钮的简单易用的升级软件，给最终使用者自己升级到您的原始程序。

且不支持“程序加密后传输”功能。

大陆本土宏晶STC姚永平独立创新设计，
请不要更换抄袭我们的设计。侵权和管脚

- 由晶片 STC12C5A1K60S系列之主要性能：

 - 大容量1024字节片内RAM数据存储器
 - 高速：1个时钟/机器周期，增强型8051核，速度比传统8051快7~12倍
速度也比STC早期的IT系列单片机(如STC12/11/10系列)的速度快20%
 - 宽电压：2.6V~5.5V
 - 低功耗设计：低速模式，空闲模式，掉电模式(可由外部中断或内部掉电唤醒定时器唤醒)
 - 不需外部复位的单片机，ISP编程时16级复位门限电压可选，内置高可靠复位电路
 - 不需外部晶振的单片机，ISP编程时内部时钟从5MHz~35MHz可设(相当于普通8051：60~420MHz)
内部高精度RC时钟($\pm 0.3\%$)， $\pm 1\%$ 温漂($-40^{\circ}\text{C} \rightarrow +85^{\circ}\text{C}$)，常温下温漂 $\pm 0.6\%$ ($-20^{\circ}\text{C} \rightarrow +65^{\circ}\text{C}$)
 - 支持掉电唤醒的资源有：INT0/INT1(上升沿/下降沿中断均可)，INT2/INT3/INT4(下降沿中断)；
 RxD/TxD/P管脚 ，**内部掉电唤醒专用定时器**
 - 16/24/29K/31.5K字节片内Flash程序存储器，擦写次数10万次以上
 - 大容量片内EEPROM功能，擦写次数10万次以上
 - ISP/IAP，在系统可编程(在应用可编程，无需编程器/仿真器)
 - 比较器，可当1路ADC使用，并可作掉电检测，支持外部管脚CMP₁与外部管脚CMP₂进行比较，可产生中断，并可在管脚CMP₁上产生输出(可设置极性)，也支持外部管脚CMP₁与内部参考电压进行比较
 - 3个16位可重装载定时/计数器(T0/T1/T2)，其中T0兼容普通的8051的定时器/计数器)，并都可实现可编程时钟输出，另外管脚MCLK0将内部主时钟对分频输出(1/2或1/4或2/4或4)

级联扩展几十个I/O口，还可用A/D作按键扫描采样I/O口

- 选择云鼎STC15W1K16S系列单片机理由：**

 - ★ 不需外部晶振和外部复位，还可对外输出时钟和低电平复位信号
 - ★ 片内容量1024字节SRAM
 - ★ 无线解密，宏晶第九代加密技术，[现优惠20万元人民币](#)请客户帮忙查找STC15W201S系列和STC15W1K16S系列加密有无漏洞
 - ★ 超强抗干扰：
 - 1. 高抗静电(ESD保护)整机轻松过2万伏静电测试
 - 2. 轻松过4kV快速脉冲干扰(EFT测试)
 - 3. 高电压，不怕电源掉电
 - 4. 宽温度范围，-40°C~+85°C
 - ★ 大幅降低EMI：内部可配置时钟，1个时钟/机器周期，可用低频时钟——出口欧盟的有力保证
 - ★ 超低功耗：
 - 1. 拔电模式：外部中断唤醒功耗<0.1uA
 - 2. 空闲模式：典型功耗<1mA
 - 3. 正常工作模式：4mA ~ 6mA
 - 4. 捕获模式可由外部中断或内部掉电唤醒专用定时器唤醒，适用于电池供电系统，如水表、气表、便携设备等
 - ★ 在线仿真可真，在系统可编程，无需专用编程器，无需使用仿真器，可远程升级
 - ★ 可通过USB型联机/断开式烧录工具STC-U8（人民币100元），1万台/片/人，[有自动烧录机接口](#)

宏昆科技 中国大陆本土第一家战胜全球所有竞争对手的 MCU 设计公司 北京加油

宏晶•STC15W10x系列新一代 1T 8051 单片机，宽电压，高可靠，超低价

不需外部晶振的单片机
 不需外部复位的单片机



全球第一款真正意义上的单片机
 ISP/IAP技术全球领导者



采用宏晶第九代加密技术，现悬赏20万元人民币请专家帮忙查找加密有无漏洞

STC15W10x系列，已开始大批量供货，RMB0.99元起 (STC15W100)

全部175°C
8小时高温烘烤



封装形式：
 SOP-8/DIP-8/DFN-8

强烈推荐选择SOP-8贴片封装

型号	工作电压(V)	Flash 程序存储器(byte)	SRAM 字节	EEPROM	I/P	普通定时器计数器 CCP	T0/T2 外部管脚包邮掉电唤醒	标准外部中断支持掉电唤醒	A/D 8路	内部低电压检测中	内部复位门槛电压	对外输出时钟及复位	程序加密密钥烧录	封装 8-Pin SOP-8 / DIP-8 / DFN-8 (6个I/O口)			价格(RMB ¥)
														复位	R/S	复位	
STC15W10x系列单片机选型价格一览表，此系列大批量现货供应中																	
STC15W100	5.5-2.5	512	128	无	无	2	无	有/5个	无/有	有/16级	有/有	有/有	有/有	P0.99	-	-	-
STC15W101	5.5-2.5	1K	128	4K	无	2	无	有/5个	无/有	有/16级	有/有	有/有	有/有	Y1.1	Y1.2	-	-
STC15W102	5.5-2.5	2K	128	3K	无	2	无	有/5个	无/有	有/16级	有/有	有/有	有/有	Y1.2	Y1.3	-	-
STC15W104	5.5-2.5	4K	128	1K	无	2	无	有/5个	无/有	有/16级	有/有	有/有	有/有	Y1.3	Y1.4	Y1.5	-
IAP15W105	5.5-2.5	5K	128	IAP	无	2	无	有/5个	无/有	有/16级	有/有	有/有	有/有	Y1.3	Y1.4	-	-
IRC15W107	5.5-2.5	7K	128	IAP	无	2	无	有/5个	无/有	有/固定	有/有	有/无	有/无	Y1.3	Y1.4	-	-
STC15W100W系列单片机选型价格一览表，该系列低价低功耗(工作电压2.4V-3.6V)建议用STC15W10x系列代替																	
STC15W100W	5.5-3.8	512	128	无	无	2	无	有/5个	无/有	有/8级	有/有	有/有	有/有	P0.89	-	-	-
STC15F101W	5.5-3.8	1K	128	4K	无	2	无	有/5个	无/有	有/8级	有/有	有/有	有/有	P0.99	Y1.1	-	-
STC15F104W	5.5-3.8	4K	128	1K	无	2	无	有/5个	无/有	有/8级	有/有	有/有	有/有	Y1.2	Y1.3	Y1.4	-
IRC15F107W	5.5-3.8	7K	128	IAP	无	2	无	有/5个	无/有	有/固定	有/有	有/无	有/无	Y1.2	Y1.3	-	-
STC15W100W系列单片机默认使用内部4MHz时钟，其内部复位门槛电压为P5.4不可当复位管脚T0使用，P3.2/P3.3与下载无关，且不支持“程序加密后传输”功能。																	

我们直销，所以下价。以上单价为10K起定量，量小每片加0.1元。以上价格运费由客户承担。零售10片起，如需价格优惠，请程序加密后传输：程序持有者将产品出厂时将源程序和加密钥匙一起烧录MCU中，然后需要升级软件时，就将程序加密后再用“发带程序”功能，生成一个用户自己界面的只有一个升级按钮的简单易用的升级软件，给最终使用这个自己升级，而拦截不到你的原始程序。

IRC15W107型号单片机默认使用内部4MHz时钟，其内部复位门槛电压为P5.4不可当复位管脚T0使用，P3.2/P3.3与下载无关，且不支持“程序加密后传输”功能。

宏晶•STC15W10x系列主要性能：

- 高速：1个时钟/机器周期，增强型8051内核，速度比普通8051快6~12倍
 速度也比STC早期的1T系列单片机(如STC12/11/10系列)的速度快20%
- 宽电压：5.5~2.4V
- 低功耗设计：低速模式，空闲模式，掉电模式(可由外部中断或内部掉电唤醒定时器唤醒)
- 不需外部复位的单片机，ISP编程时16级复位门槛电压可选，内置高可靠复位电路
- 不需外部晶振的单片机，ISP编程时内部时钟从5MHz~35MHz可选(相当于是0.1~40MHz)
 内部高精度R/C时钟(±0.3%，±1%温飘(-40°C ~ +85°C)，常温下温飘±0.6% (-20°C ~ +65°C)
- 支持掉电唤醒的资源有：INT0/INT1(上升沿/下降沿中断均可), INT2/INT3/INT4(下降沿中断)；T0/T2管脚；内部掉电唤醒专用定时器
- 1K/2K/3K/4K/5K/7K字节片内Flash程序存储器，擦写次数10万次以上
- 128字节片内RAM数据存储器
- 片内EEPROM功能，擦写次数10万次以上
- ISP/IAP，在系统可编程/在应用可编程，无需编程器/仿真器
- 2个16位可重载定时器T0/T2，并可实现时钟输出功能，另外管脚MCLK0可将内部主时钟对外分频输出(1÷2或1÷4)
- 可编程时钟输出功能(对内部系统时钟或外部管脚的时钟输入进行时钟分频输出)：
 - T0在P3.5输出时钟；T2在P3.0输出时钟；③ 内部主时钟在P3.4/MCLK0对外输出时钟(STC15系列8-pin以上单片机的主时钟在P5.4/MCLK0对外输出时钟)

宏晶科技，中国大陆本土第一家战胜全球所有竞争对手的MCU设计公司，北京加油！

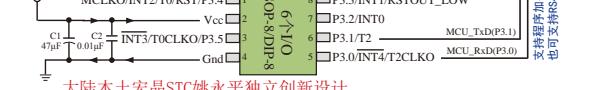
注意：STC15W10x系列与STC15F104E系列是不同的两个系列，STC15W10x系列采用STC-Y5超高速CPU内核，在相同的时钟频率下，速度比STC早期的1T系列单片机(如STC12/STC11/STC10系列)的速度快20%，而STC15F104E系列采用的是STC-Y3 CPU内核，速度没有STC15WF104系列的速度快。

每片单片机具有
 全球唯一身份证号码(ID号)
 无法解密，加密坚不可摧

隆重推出
 RMB 0.89元单片机
 STC15F100W

提供定制化IC设计服务

STC 单片机在线编程/ISP线路，STC RS-232 转换器



大陆本土宏晶STC姚水平独立创新设计，
 请不要再抄袭我们的设计、规格和管脚排列，再抄袭就很无...

- 硬件看门狗(WDT)
- 串口功能可由[P3.0/INT4, P3.1]结合定时器实现
- 先进的指令集结构，兼容普通8051指令集，有硬件乘法/除法指令
- 通用I/O口(8个)，复位后为：准双向口/弱上拉(8051传统I/O口)
 可设置四种模式：准双向口/弱上拉，强推挽/强上拉，仅为输入/高阻，开漏
 每个I/O口驱动能力均可达到20mA，但整个芯片最大不要超过90mA
- 如果I/O口不能用可以3根普通I/O端口外接74HC595(¥0.21元)来扩展I/O口，
 并可多芯片级联扩展几十个I/O口，还可用A/D作按键扫描节省I/O口

选择宏晶•STC15W10x系列单片机理由：

- 不需外部晶振和外部复位，还可对外输出时钟和低电平复位信号
- 不需外部晶振的单片机，内部集成高精度R/C时钟(±0.3%)，
 ±1%温飘(-40°C ~ +85°C)，常温下温飘±0.6% (-20°C ~ +65°C)
- 不需外部复位的单片机，内部集成高可靠复位电路，
 ISP编程时16级复位门槛电压可选，当然也可以继续使用外部复位电路
- 无法解密，宏晶第九代加密技术，现悬赏20万元人民币请专家帮忙查找加密有无漏洞
- 超强抗干扰：

 - 高抗静电(ESD保护)整机轻松过2万伏静电测试
 - 轻松过4KV快速脉冲干扰(EFT测试)
 - 宽温度范围，-40°C ~ +85°C

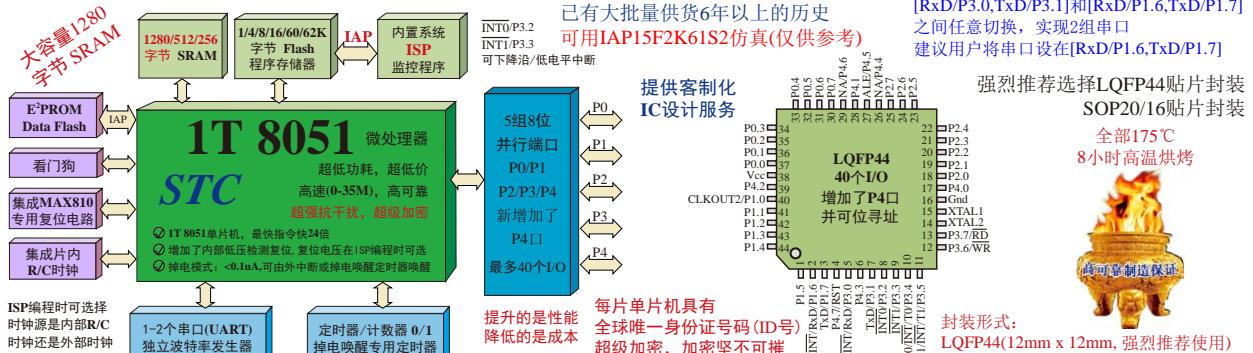
- 超强降EMI，内部可配置时钟，1个时钟/机器周期，可用低频时钟
 ——出口欧美的有力保证
- 超低功耗：

 - 掉电模式：外部中断唤醒功耗<0.2uA
 - 空闲模式：典型功耗<1mA，正常工作模式:4mA-6mA
 - 掉电模式可由外部中断唤醒，适用于电池供电系统，如水表、气表、便携设备等

- 在系统可仿真，在系统可编程，无需专用编程器，无需专用仿真器，可远程升级
- 可送USB型联机/脱机下载烧录工具STC-U8(人民币100元)，1万片/人天，有自动烧录机接口

STC11/10xx系列带外部数据总线的1T 8051单片机，高速，高可靠，1-2个串口

传统8051单片机划时代升级换代产品，管脚完全兼容，直接取代传统89C51/89S51系列单片机

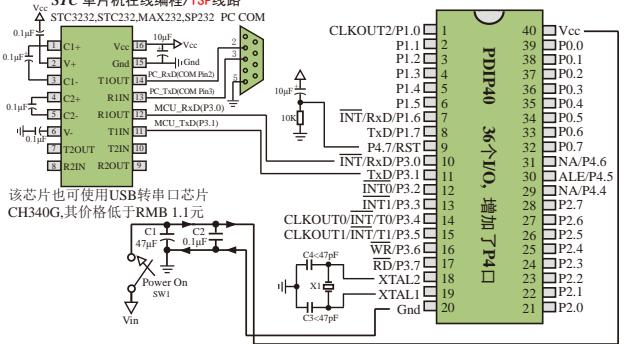
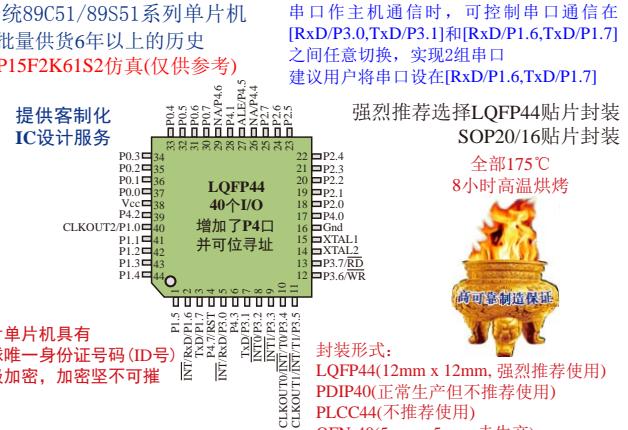


型号	工作电压(V)	Flash程序存储器(byte)	SRAM字节	EEPROM字节	串行口并可掉电唤醒	普通定时器数	外部管脚也能掉电唤醒	CCP	PCA	PWM	支持掉电唤醒	内部复位	LQFP44部分封装(RMB)	PDIPI40	管脚兼容传统落后型号
STC10Fxx系列单片机选型价格一览表，另有STC10L系列(工作电压2.1V-3.6V)															
STC10F04	5.5-3.8/3.4	4K	256	- 1-2	无	有	无	无	有	有	有	有	\$2.4	\$3.0	89C51
STC10F04XE	5.5-3.8/3.4	4K	512	5K	1-2	无	有	无	无	有	有	有	\$2.4	\$3.0	89C51
STC10F08	5.5-3.8/3.4	8K	256	- 1-2	无	有	无	无	有	有	有	有	\$2.6	\$3.0	89C52
STC10F08XE	5.5-3.8/3.4	8K	512	5K	1-2	无	有	无	无	有	有	有	\$2.6	\$3.0	89C52
STC10F10XE	5.5-3.8/3.4	10K	512	3K	1-2	无	有	无	无	有	有	有	\$2.8	\$3.3	89C54
STC10F12XE	5.5-3.8/3.4	12K	512	1K	1-2	无	有	无	无	有	有	有	\$2.8	\$3.3	89C54
IAP10F14X	5.5-3.8	14K	512	IAP	1-2	无	有	无	无	有	有	有	\$2.8	\$3.3	89C54
STC11Fxx系列单片机选型价格一览表，另有STC11L系列(工作电压2.1V-3.6V)															
STC11F16XE	5.5-4.1/3.7	16K	1280	45K	1-2	无	有	无	无	有	有	有	\$4.1	\$4.5	89C54
STC11F17XE	5.5-4.1/3.7	32K	1280	29K	1-2	无	有	无	无	有	有	有	\$4.2	\$4.7	89C58
STC11F56XE	5.5-4.1/3.7	56K	1280	5K	1-2	无	有	无	无	有	有	有	\$4.3	\$4.8	89C516
STC11F60XE	5.5-4.1/3.7	60K	1280	1K	1-2	无	有	无	无	有	有	有	\$4.3	\$4.8	89C516
IAP11F62X	5.5-4.1/3.7	62K	1280	IAP	1-2	无	2	有	有	无	无	有	\$4.3	\$4.8	89C516

我们直销，所以低价，以上单价为200K起定量，以上价格运费由客户承担，零售10片起，如对价格不满，可来电要求降价

宏晶•STC11/10xx系列主要性能：

- 高速：1个时钟/机器周期，增强型8051内核，速度比普通8051快6~12倍
- 宽电压：5.5~4.1V/3.7V, 2.1/2.4~3.6V (STC11/10L系列)
- 低功耗设计：空闲模式(可由任意一个中断唤醒)
- 低功耗设计：掉电模式(可由任意一个外部中断唤醒，可支持下降沿/低电平和远程唤醒，STC11xx系列还可通过内部掉电唤醒专用定时器唤醒)
- 支持掉电唤醒的管脚：P3.2/INTO,P3.3/INT1,T0/P3.4,T1/P3.5,RxD/P3.0 (或RxD/P1.6)
- 内部掉电唤醒专用定时器(只有STC11系列才有，STC10系列无)
- 工作频率：0~35MHz，相当于普通8051：0~420MHz
- 时钟：外部晶体或内部RC振荡器可选，在ISP下载编程用户程序时设置
- 48/12/16/32/48/60/62K字节片内Flash程序存储器，擦写次数10万次以上
- 1280/512/256字节片内RAM数据存储器
- 大容量片内EEPROM功能，擦写次数10万次以上
- ISP/IAP，在系统可编程/在应用可编程，无需编程器/仿真器
- 2个16位定时器，兼容普通8051定时器T0/T1
- 1个独立波特率发生器(故无需T2做波特率发生器)，缺省是T1做波特率发生器
- 可编程时钟输出功能，T0在P3.4输出时钟，T1在P3.5输出时钟，BRT在P1.0输出时钟
- 硬件看门狗(WDT)
- 全双工异步串行口(UART)，兼容普通8051，可当2组串口使用(串口可在P3与P1之间任意切换)
- 先进的指令集结构，兼容普通8051指令集，有硬件乘法/除法指令
- 通用I/O口(36/40个)，复位后为：准双向口/弱上拉(普通8051传统I/O口)
可设置成四种模式：准双向口/弱上拉，强推挽/强上拉，仅为输入/高阻，开漏每个I/O口驱动能力均可达到20mA，44/40管脚的IC建议整个芯片不要超过120mA



大陆本土宏晶STC姚永平独立创新设计，
请不要再抄袭我们的设计、规格和管脚排列，再抄袭就很无...

复位脚：烧录程序时如设置为I/O口，可当I/O口使用或浮空

不用的I/O口：浮空即可

- 如果I/O口不够用可以用3根普通I/O端口外接74HC595(¥0.21元)来扩展I/O口，并可多芯片级联扩展几十个I/O口，还可用A/D作按键扫描来节省I/O口

选择宏晶•STC11/10xx系列单片机理由：

- ★ 超级加密，采用宏晶第六代加密技术
- ★ 超强抗干扰，超强抗静电，整机轻松过2万伏静电测试
- ★ 速度快，1个时钟/机器周期，可用低频晶振，大幅降低EMI
----出口欧美的有力保证
- ★ 输入/输出多，最多有40个I/O，复位脚如当I/O口使用，可省去外部复位电路
- ★ 超低功耗：
掉电模式：外部中断唤醒功耗<0.1uA，支持下降沿/低电平和远程唤醒
STC11xx系列增加了掉电唤醒专用定时器，启动掉电唤醒定时器典型功耗<2μA
适用于电池供电系统，如水表、气表、便携设备等。
- 空闲模式：典型功耗<1.3mA，
正常工作模式：2mA - 7mA
- ★ 在系统可编程，无需编程器，无需仿真器，可远程升级
- ★ 可送USB型联机/脱机下载烧录工具STC-U8(人民币100元)，1万片/人/天，有自动烧录机接口
- ★ 内部集成高可靠复位电路，复位脚设置为I/O口使用时，复位脚可浮空

宏晶科技，中国大陆本土第一家战胜全球所有竞争对手的MCU设计公司，北京加油！

STC11xx系列无外部数据总线 1T 8051 单片机，高速，高可靠，1-2个串口

传统8051单片机划时代升级换代产品，管脚完全兼容，直接取代传统89C51/89S51系列单片机

全球最低价：宏晶·STC11F01E-SOP16 RMB 2.00元，STC11F04E RMB 2.3元

宏晶·STC11F02E-SOP16 RMB 2.10元，可取代89C2051/89C4051



型号	工作电压 (V)	Flash 程序 存储器 (byte)	SRAM 字节	EEP ROM	普通 定时器 独立 时钟 专 用 可 掉 电 喚 醒	CCP PCA PWM	支持 内部 外部 复位 低电 压可 掉电 喚醒	8路 A/D 转换 外部 中断 可 掉电 喚醒	SOP20/DIP20/TSSOP20 DIP-18 SOP16/DIP16 部分封装 价格(RMB Y)					
									SOP16	DIP16	SOP16	DIP20	TSSOP20	
STC11xx系列单片机选型价格一览表														
STC11F01E 5.5-4.1/3.5 1K	256	2K	I-2	无	2	有	有	无	有	V2.0	-	V2.1	V2.3	V2.3
STC11F02E 5.5-4.1/3.5 2K	256	2K	I-2	无	2	有	有	无	有	V2.1	V2.2	-	V2.2	V2.4
STC11F03E 5.5-4.1/3.5 3K	256	2K	I-2	无	2	有	有	无	有	V2.2	V2.3	-	V2.3	V2.5
STC11F04E 5.5-4.1/3.5 4K	256	1K	I-2	无	2	有	有	无	有	V2.3	V2.4	-	V2.4	V2.6
STC11F05E 5.5-4.1/3.5 5K	256	1K	I-2	无	2	有	有	无	有	V2.3	V2.4	-	V2.4	V2.6
IAP11F06 5.5-4.1/3.5 6K	256	IAP	I-2	无	2	有	有	无	有	V2.3	V2.4	-	V2.4	V2.6

我们直销，所以低价，以上单价为200K/M起定量，以上价格运费由客户承担，零售10片起，如对价格不满，可来电要求降价

宏晶·STC11xx系列主要性能：

- 高速：1个时钟/机器周期，增强型8051内核，速度比普通8051快6~12倍
- 宽电压：5.5~4.1V/3.7V, 2.1/2.4~3.6V (STC11L系列)
- 低功耗设计：空闲模式(可由任意一个中断唤醒)
- 低功耗设计：掉电模式(可由任意一个外部中断唤醒，可支持下降沿/低电平和远程唤醒，STC11xx系列还可通过内部掉电唤醒专用定时器唤醒)
- 支持掉电唤醒的管脚：P3.2/INT0,P3.3/INT1,T0/P3.4,T1/P3.5,RxD/P3.0 (或RxD/P1.6)
- 内部掉电唤醒专用定时器(只有STC11系列才有，STC10系列无)
- 工作频率：0~35MHz，相当于普通8051：0~420MHz
- 时钟：外部晶体或内部RC振荡器可选，在ISP下载编程用户程序时设置
- 1/2/3/4/5/6K字节片内Flash程序存储器，擦写次数10万次以上
- 256字节片内RAM数据存储器
- 大容量片内EEPROM功能，擦写次数10万次以上
- ISP/IAP，在系统可编程/在应用可编程，无需编程器/仿真器
- 2个16位定时器，兼容普通8051定时器T0/T1
- 1个独立波特率发生器(故无需T2做波特率发生器)，缺省是T1做波特率发生器
- 可编程时钟输出功能，T0在P3.4输出时钟，T1在P3.5输出时钟
- 硬件看门狗(WDT)
- 全双工异步串行(UART)，兼容普通8051，可当2组串口使用(串口可在P3与P1之间任意切换)
- 先进的指令集结构，兼容普通8051指令集，有硬件乘法/除法指令

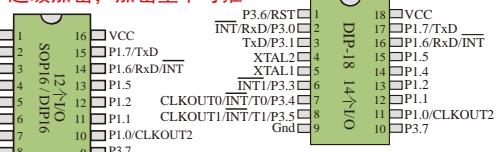
超强抗干扰，超级加密

8051单片机全球第一品牌，全球最大的8051单片机设计公司
全部中国大陆本土独立自主知识产权；品质保证：TSMC上海制造

官方网站：www.STCMCU.com 南通 Tel: 0513-5501 2928 5501 2929
www.GXWMCU.com 深圳 Tel: 0755-8294 8411 8294 8412

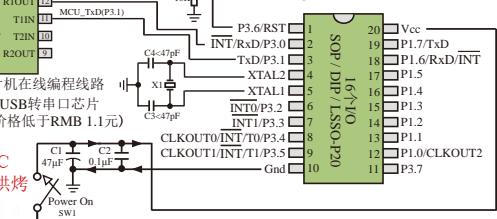
每片单片机具有全球唯一身份证号码(ID号)

超级加密，加密坚不可摧



已有大批量供货6年以上的历史
可用IAP15F2K61S2仿真(仅供参考)

封装形式：
SOP16/DIP16
SOP20/DIP20/TSSOP20
DIP-18



串口为主机通信时，可控制串口通信在[RxD/P3.0,TxD/P3.1]和[RxD/P1.6,TxD/P1.7]之间任意切换，实现2组串口
建议用户将串口设在[RxD/P1.6,TxD/P1.7]

大陆本土宏晶STC姚永平独立创新设计，
请不要抄袭我们的设计、规格和管脚排列，再抄袭就很无...

复位脚：烧录程序时如设置为I/O口，可当I/O口使用或浮空
不用的I/O口：浮空即可

- 通用I/O口(16/14/12个)，复位后为：准双向口/弱上拉(普通8051传统I/O口)
可设置成四种模式：准双向口/弱上拉，强推挽/强上拉，仅为输入/高阻，开漏
每个I/O驱动能力均可达到20mA, 20/18/16管脚的IC建议整个芯片不要超过70mA
- 如果I/O不够用可以用3根普通I/O端口外接74HC595(Y0.21元)来扩展I/O口，并可
多芯片级联扩展几十个I/O口，还可用A/D作按键扫描来节省I/O口

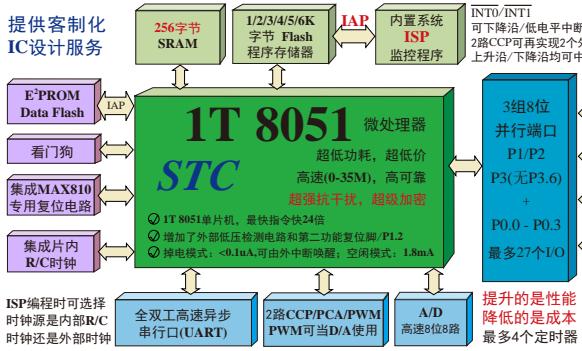
选择宏晶·STC11xx系列单片机理由：

- ★ 超级加密，采用宏晶第六代加密技术
- ★ 超强抗干扰，超强抗静电，整机轻松过2万伏静电测试
- ★ 速度快，1个时钟/机器周期，可用低频晶振，大幅降低EMI
——出口欧美的有力保证
- ★ 输入/输出多，最多有16个I/O，复位脚如当I/O口使用，可省去外部复位电路
- ★ 超低功耗：
掉电模式：**外部中断唤醒功耗<0.1uA**，支持下降沿/低电平和远程唤醒
STC11xx系列增加了掉电唤醒专用定时器，启动掉电唤醒定时器典型功耗<2μA
适用于电池供电系统，如水表、气表、便携设备等。
- ★ 空闲模式：**典型功耗<1.3mA**，
正常工作模式：**2mA~7mA**
- ★ 在系统可编程，无需编程器，无需仿真器，可远程升级
- ★ 可送USB型联机/脱机下载录波工具STC-U8(人民币100元),1万片/人/天,有自动烧录机接口
- ★ 内部集成高可靠复位电路，复位脚设置为I/O口使用时，复位脚可浮空

宏晶科技，中国大陆本土第一家战胜全球所有竞争对手的MCU设计公司，北京加油！

8051单片机全球第一品牌，全球最大的8051单片机设计公司
全部中国大陆本土独立自主知识产权；品质保证：TSMC上海制造
官方网站：www.STCMCU.com 南通 Tel: 0513-5501 2928 5501 2929
www.GXWMCU.com 深圳 Tel: 0755-8294 8411 8294 8412

STC12C5201AD系列 1T 8051 单片机，超低价，2路CCP/PCA/PWM，高速A/D

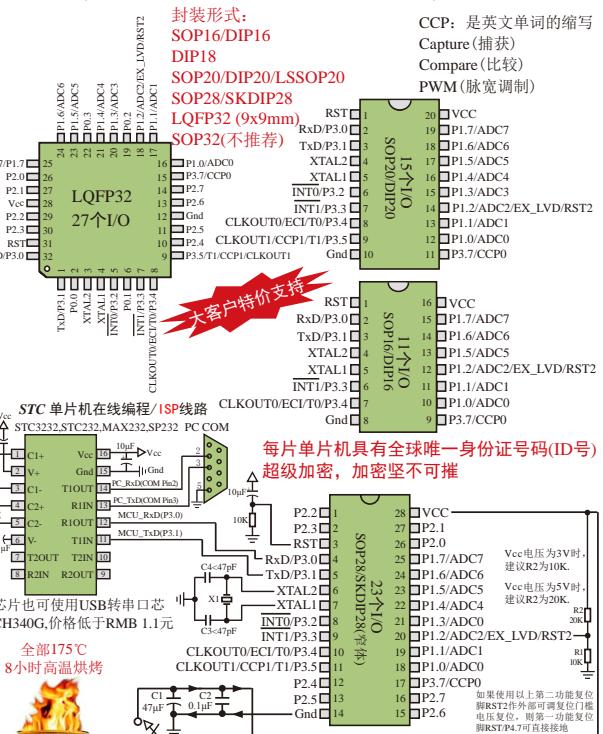


型号	工作电压(伏)	Flash程序存储器字节	ROM字节	串行通信	并行通信	普通I/O	PCF	PWR	外部复位	内部复位	LQFP20/SOP20(不推荐)	
											SOP28/KDHP16	SOP20/PDP16/TSSOP20
STC12C5201AD	5.0~5.4	1K	256	2K	2	2~2h	1	8引脚	有	有	V2.3	V2.4
STC12C5201AD	5.0~5.4	1K	256	2K	1	2~2h	1	8引脚	有	有	V2.4	V2.5
STC12C5201AD	5.0~5.4	3K	256	2K	1	2~2h	1	8引脚	有	有	V2.5	V2.7
STC12C5201AD	5.0~5.4	3K	256	2K	1	2~2h	1	8引脚	有	有	V2.7	V2.8
STC12C5201AD	5.0~5.4	3K	256	2K	1	2~2h	1	8引脚	有	有	V2.8	V3.0
STC12C5201AD	5.0~5.4	3K	256	2K	1	2~2h	1	8引脚	有	有	V3.0	V3.3

我们直销，所以低价，以上单价为200K/M起定量，以上价格运费由客户承担，零售10片起，如对价格不满，可来电要求降价

宏晶·STC12C5201AD系列主要性能:

- **高速**: 1个时钟/机器周期，增强型8051内核，速度比普通8051快6~12倍
 - 宽电压: 5.5~4.0V, 2.2~3.6V (STC12LE5201AD系列)
 - 增加第二复位功能脚/P1.2(高可靠复位，可调整复位门槛电压，频率<12MHz时，无需此功能)
 - 增加外部掉电检测电路/P1.2，可在掉电时，及时将数据保存进EEPROM，正常工作时无需操作EEPROM
 - 低功耗设计: 空闲模式(可由任意一个中断唤醒)，掉电模式(可由外部中断唤醒)
 - 支持掉电唤醒的管脚: P3.2/INT0, P3.3/INT1, T0/P3.4, T1/P3.5, RxD/P3.0, P3.7/CCP0, P3.5/CCP1, EX_LVD/P1.2
 - 工作频率: 0~35MHz，相当于普通8051: 0~420MHz
 - 时钟: 外部晶体或内部RC振荡器可选，在ISP下载编程用户程序时设置
 - 1K/2K/3K/4K/5K/6K字节片内Flash程序存储器，擦写次数10万次以上
 - 256字节片内RAM数据存储器
 - 片内EEPROM功能，擦写次数10万次以上
 - ISP/IAP，在系统可编程/在应用可编程，无需编程器/仿真器
 - 8通道，8位高速ADC，速度可达30万次/秒，2路PWM还可当2路D/A使用
 - 2通道捕获/比较单元(CCP/PCA/PWM)，
——也可用来再实现2个定时器或2个外部中断(支持上升沿/下降沿中断)
 - 2个16位定时器，兼容普通8051的定时器T0/T1, 2路PCA可再实现2个定时器
 - 可编程时钟输出功能，T0在P3.4输出时钟，T1在P3.5输出时钟
 - 硬件看门狗(WDT)
 - 全双工异步串行口(UART)，兼容普通8051的串口
 - 先进的指令集结构，兼容普通8051指令集，有硬件乘法/除法指令
 - 通用I/O口(27/23/15个)，复位后为：准双向口/弱上拉(普通8051传统I/O口)
可设置成四种模式：准双向口/弱上拉，强推挽/强上拉，仅为输入/高阻，开漏
每个I/O口驱动能力均可达到20mA，但建议整个芯片不要超过90mA
 - 如选32-Pin，推荐优先选择LQFP32



复位脚：烧录程序时如设置为I/O口，可当I/O口使用或浮空。

复位脚: 烧录程序时如设置为I/O口, 可以使用。

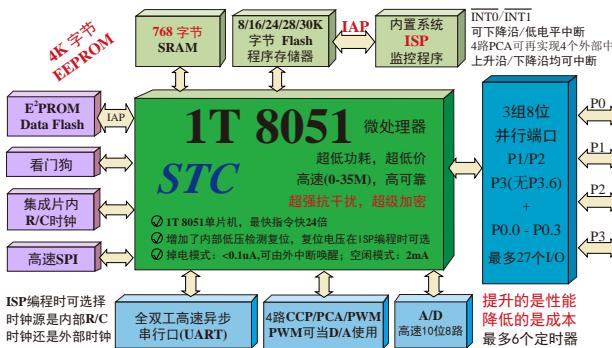
EX_EVB: 是外部低壓極不用的I/O口，浮空即可。

- 如果I/O口不够用可以用3根普通I/O端口外接74HC595(￥20.21元)来扩展I/O口，并可多芯片级联扩展几十个I/O口。还可用A/D作按键扫描节省I/O口。

选择宏晶·STC12C5201AD系列单片机理由：

- ★ 超级加密，采用宏晶第六代加密技术
 - ★ **超强抗干扰：**
 - 1. 高抗静电(ESD保护)，整机轻松过2万伏静电测试
 - 2. 轻松过4KV快速脉冲干扰(EFT测试)
 - 3. 宽电压，不怕电源抖动
 - 4. 宽温度范围，-40℃~+85℃
 - ★ 速度快，1个时钟/机器周期，可用低频晶振，大幅降低EMI
----出口欧美的有力保证
 - ★ 超低功耗：
 - 1. 掉电模式：外部中断唤醒功耗 <0.1uA
 - 2. 空闲模式：典型功耗 1.8mA,
 - 3. 正常工作模式:2.7mA~7mA
 - 4. 掉电模式可由外部中断唤醒，适用于电池供电系统，如水表、气表、便携设备等
 - ★ 在系统可编程，无需编程器，无需仿真器，可远程升级
 - ★ 可送USB型联机/脱机下载烧录工具STC-U8(人民币100元)，1万台/人天，有自动烧录接口
 - ★ 内部集成高可靠复位电路，外部复位电路可彻底省掉，当然也可以继续用外部复位电路
 - ★ 全部175℃，8小时高温烘烤，高可靠制造保证

STC12C5620AD系列 1T 8051 单片机，4路PWM/PCA，8路10位A/D转换



型号	工作电压(V)	Flash程序存储器(byte)	SRAM字节	串行口	普通定时器TU/T1	PCA/PWM可当D/A使用	A/D8路	内部	LQFP32/SOP32(不推荐) SOP28/SKIDP28 SOP20/DIP20/TSSOP20										
									外部中断R	每秒4路可当掉电唤醒	外部中断P	每秒4路可当掉电唤醒	内部低电压检测复位	部分封装	门檻电压	价格(RMB ¥)	SOP20/DIP20/TSSOP20		
特别提醒： 4路CCP/PCA/PWM还可当4路定时器使用。另有STC12LE系列工作电压2.4V-3.6V。																			
STC12C5604AD	5.5-3.5	4K	768	IAP	1 有	2	4-ch	1	10位	有	有	有	有	\$3.10	\$3.20	\$3.20	\$3.20	\$3.40	\$3.45
STC12C5608AD	5.5-3.5	8K	768	IAP	1 有	2	4-ch	1	10位	有	有	有	有	\$3.30	\$3.40	\$3.40	\$3.40	\$3.50	\$3.55
STC12C5612AD	5.5-3.5	12K	768	IAP	1 有	2	4-ch	1	10位	有	有	有	有	\$3.30	\$3.40	\$3.40	\$3.50	\$3.50	\$3.55
STC12C5616AD	5.5-3.5	16K	768	IAP	1 有	2	4-ch	1	10位	有	有	有	有	\$3.70	\$3.80	\$3.80	\$3.80	\$4.00	\$4.05
STC12C5620AD	5.5-3.5	20K	768	IAP	1 有	2	4-ch	1	10位	有	有	有	有	\$5.80	\$5.90	\$5.90	\$5.90	\$6.00	\$6.05
STC12C5624AD	5.5-3.5	24K	768	IAP	1 有	2	4-ch	1	10位	有	有	有	有	\$5.80	\$5.90	\$5.90	\$5.90	\$6.00	\$6.05
STC12C5628AD	5.5-3.5	28K	768	IAP	1 有	2	4-ch	1	10位	有	有	有	有	\$5.80	\$5.90	\$5.90	\$5.90	\$6.00	\$6.05
STC12C5630AD	5.5-3.5	30K	768	IAP	1 有	2	4-ch	1	10位	有	有	有	有	\$5.80	\$5.90	\$5.90	\$5.90	\$6.00	\$6.05

我们直销，所以低价，以上单价为200K/M起定量，以上价格运费由客户承担，零售10片起，如对价格不满，可来电要求降价

宏晶•STC12C5620AD系列主要性能：

- 高速：1个时钟/机器周期，增强型8051内核，速度比普通8051快8~12倍
- 宽电压：5.5~3.5V, 2.2~3.6V (STC12LE5620AD系列)
- 低功耗设计：空闲模式（可由任意一个中断唤醒），掉电模式（可由外部中断唤醒）
- 工作频率：0~35MHz，相当于普通8051：0~420MHz
- 时钟：外部晶体或内部RC振荡器可选，在ISP下载编程用户程序时设置
- 30K/28K/24K/20K/16K/12K/8K/4K节片内Flash程序存储器，擦写次数10万次以上
- 768字节(256+512)片内RAM数据存储器
- 片内EEPROM功能，擦写次数10万次以上
- ISP/IAP，在系统可编程/在应用可编程，无需编程器/仿真器
- 8通道，10位ADC，速度可达10万次/秒，4路PWM还可当4路D/A使用
- 4通道捕获/比较单元(PWM/PCA)，
——也可用来再实现4个定时器或4个外部中断(支持上升沿/下降沿中断)
- 2个16位定时器，兼容普通8051的定时器T0/T1，4路PCA可再实现4个定时器
- 可编程时钟输出功能，T0在P1.0输出时钟，T1在P1.1输出时钟
- 硬件看门狗(WDT)
- SPI高速同步串行通信端口
- 全双工异步串行口(UART)，兼容普通8051的串口
- 先进的指令集结构，兼容普通8051指令集，有硬件乘法/除法指令
- 通用I/O口(27/23/15个)，复位后为：准双向口/弱上拉（普通8051传统I/O口）
可设置成四种模式：准双向口/弱上拉，强推挽/强上拉，仅为输入/高阻，开漏
每个I/O口驱动能力均可达到20mA，但建议整个芯片不要超过90mA
- ★ 如选32-Pin，推荐选LQFP32
- ★ 如果I/O口不够用，可以用3根普通I/O端口外接74HC595（参考价0.21元）来扩展I/O口，并可多芯片级联扩展几十个I/O口，还可用A/D做按键扫描来节省I/O口

天客户特价支持

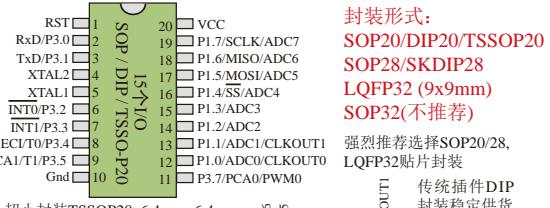
大陆本土宏晶STC姚水平独立创新设计，请不要再抄袭

我们的设计、规格和管脚排列，再抄袭就很无...

选择宏晶•STC12C5620AD系列单片机理由：

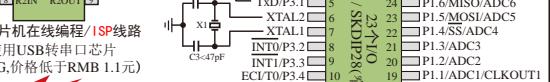
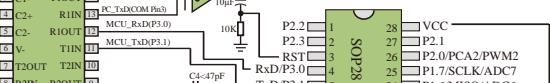
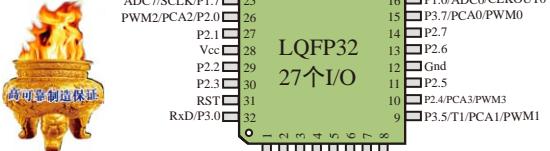
- ★ 超级加密，采用宏晶第六代加密技术
- ★ 超强抗干扰：
 - 1. 高静电(ESD保护)，整机轻松过2万伏静电测试
 - 2. 轻松过4KV快速脉冲干扰(EFT测试)
 - 3. 宽电压，不怕电源抖动
 - 4. 宽温度范围，-40°C~+85°C
- ★ 速度快，1个时钟/机器周期，可用低频振晶，大幅降低EMI
----出口欧美的有力保证
- ★ 超低功耗：
 - 1. 掉电模式：外部中断唤醒功耗 <0.1uA
 - 2. 空闲模式：典型功耗 1.8mA,
 - 3. 正常工作模式:2.7mA -7mA
 - 4. 掉电模式可由外部中断唤醒，适用于电池供电系统，如水表、气表、便携设备等
- ★ 在系统可编程，无需编程器，无需仿真器，可远程升级
- ★ 可送USB型联机/脱机下载烧录工具STC-U8(人民币100元)，1万片/人/天，有自动烧录机接口
- ★ 内部集成专用复位电路，有2级复位门檻电压可选，12MHz以下可放心使用内部复位，外部复位电路可保留，也可以不用(复位脚直接接地)

宏晶科技，中国大陆本土第一家战胜全球所有竞争对手的MCU设计公司，北京加油！



每片单片机具有
全球唯一身份证号码(ID号)
超级加密，加密密不可摧

全部175°C
8小时高温烘烤

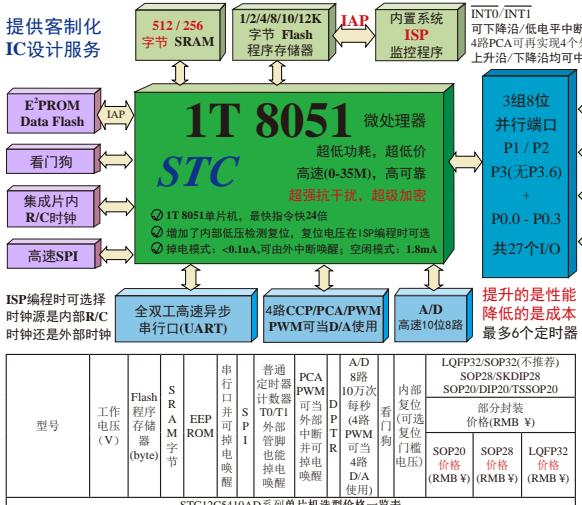


可用IAP15F2K61S2仿真(仅供参考)

大陆本土宏晶STC姚水平独立创新设计，请不要再抄袭

我们的设计、规格和管脚排列，再抄袭就很无...

STC12C5410AD/2052AD系列 1T 8051 单片机，4路PWM/PCA，8路10位A/D



传统插座DIP
封装稳定供货

每片单片机具有全球唯一身份证号码(ID号)
超级加密，加密坚不可摧

大客户特价支持
STC12C5410AD, 人民币3.8元

型号	工作电压(V)	Flash程序存储器(byte)	SRAM字节	EEPROM字节	串行口A并可掉电唤醒	普通定时器计数器	PCA/PWM	A/D 8路	LQFP32/SOP20(推荐) SOP28/SKDP28 SOP20/DIP20/TSSOP20	内部复位			外部复位 (4路 看门狗 并可掉电 唤醒)	P0.0 当D/A使用 时可选 P0.1 P0.2 P0.3	提升的是性能 降低的是成本 最多6个定时器	
										D	P	T	R	SOP20 价格 (RMB Y)	SOP28 价格 (RMB Y)	LQFP32 价格 (RMB Y)
STC12C5410AD 系列单片机选型价格一览表																
STC12C5401AD	5.5-3.5	1K	512	有	1	有	2	4-ch	1	10位	有	有				
STC12C5402AD	5.5-3.5	2K	512	有	1	有	2	4-ch	1	10位	有	有				
STC12C5404AD	5.5-3.5	4K	512	有	1	有	2	4-ch	1	10位	有	有				
STC12C5406AD	5.5-3.5	6K	512	有	1	有	2	4-ch	1	10位	有	有				
STC12C5408AD	5.5-3.5	8K	512	有	1	有	2	4-ch	1	10位	有	有				
STC12C5410AD	5.5-3.5	10K	512	有	1	有	2	4-ch	1	10位	有	有				
STC12C5412AD	5.5-3.5	12K	512	IAP	1	有	2	4-ch	1	10位	有	有				

特别提醒：4路CCP/PCA/PWM还可当4路定时器用，另有STC12E系列(工作电压2.2V-3.6V)
STC12C1052AD 5.5-3.5 1K 256 有 1 有 2-2-ch 1 8位 有 有 SOP20/DIP20/TSSOP20
STC12C2052AD 5.5-3.5 2K 256 有 1 有 2-2-ch 1 8位 有 有 SOP20/DIP20/TSSOP20
STC12C4052AD 5.5-3.5 4K 256 有 1 有 2-2-ch 1 8位 有 有 SOP20/DIP20/TSSOP20
STC12C5052AD 5.5-3.5 5K 256 IAP 1 有 2-2-ch 1 8位 有 有 用户可将用户程序区的
程序Flash当EEPROM使用

我们直供，所以低价，以上单片机为200K/M定量产，以市场价格由客户承担，零售10片起售。如对价格不满，可来电要求降价
封装为SKDP28的单片机比封装为SOP28的单片机要贵0.2元；可用IAP15F2K61S2仿真(仅供参考)

封装为DIP20的单片机比封装为SOP20的单片机要贵0.2元。

特别提醒：2路CCP/PCA/PWM还可当2路定时器用，另有STC12E系列(工作电压2.2V-3.6V)

STC12C2052AD 5.5-3.5 1K 256 有 1 有 2-2-ch 1 8位 有 有 SOP20/DIP20/TSSOP20

STC12C4052AD 5.5-3.5 2K 256 有 1 有 2-2-ch 1 8位 有 有 SOP20/DIP20/TSSOP20

STC12C5052AD 5.5-3.5 4K 256 IAP 1 有 2-2-ch 1 8位 有 有 SOP20/DIP20/TSSOP20

STC12C54052AD 5.5-3.5 5K 256 IAP 1 有 2-2-ch 1 8位 有 有 用户可将用户程序区的
程序Flash当EEPROM使用

我们直供，所以低价，以上单片机为200K/M定量产，以市场价格由客户承担，零售10片起售。如对价格不满，可来电要求降价
封装为SKDP28的单片机比封装为SOP28的单片机要贵0.2元；可用IAP15F2K61S2仿真(仅供参考)

封装为DIP20的单片机比封装为SOP20的单片机要贵0.2元。

特别提醒：2路CCP/PCA/PWM还可当2路定时器用，另有STC12E系列(工作电压2.2V-3.6V)

STC12C2052AD 5.5-3.5 2K 256 有 1 有 2-2-ch 1 8位 有 有 SOP20/DIP20/TSSOP20

STC12C4052AD 5.5-3.5 4K 256 有 1 有 2-2-ch 1 8位 有 有 SOP20/DIP20/TSSOP20

STC12C5052AD 5.5-3.5 5K 256 IAP 1 有 2-2-ch 1 8位 有 有 SOP20/DIP20/TSSOP20

STC12C54052AD 5.5-3.5 6K 256 IAP 1 有 2-2-ch 1 8位 有 有 SOP20/DIP20/TSSOP20

STC12C5410AD 5.5-3.5 10K 256 IAP 1 有 2-2-ch 1 10位 有 有 SOP20/DIP20/TSSOP20

STC12C5412AD 5.5-3.5 12K 256 IAP 1 有 2-2-ch 1 10位 有 有 SOP20/DIP20/TSSOP20

STC12C5414AD 5.5-3.5 14K 256 IAP 1 有 2-2-ch 1 10位 有 有 SOP20/DIP20/TSSOP20

STC12C5416AD 5.5-3.5 16K 256 IAP 1 有 2-2-ch 1 10位 有 有 SOP20/DIP20/TSSOP20

STC12C5418AD 5.5-3.5 18K 256 IAP 1 有 2-2-ch 1 10位 有 有 SOP20/DIP20/TSSOP20

STC12C5420AD 5.5-3.5 20K 256 IAP 1 有 2-2-ch 1 10位 有 有 SOP20/DIP20/TSSOP20

STC12C5422AD 5.5-3.5 22K 256 IAP 1 有 2-2-ch 1 10位 有 有 SOP20/DIP20/TSSOP20

STC12C5424AD 5.5-3.5 24K 256 IAP 1 有 2-2-ch 1 10位 有 有 SOP20/DIP20/TSSOP20

STC12C5426AD 5.5-3.5 26K 256 IAP 1 有 2-2-ch 1 10位 有 有 SOP20/DIP20/TSSOP20

STC12C5428AD 5.5-3.5 28K 256 IAP 1 有 2-2-ch 1 10位 有 有 SOP20/DIP20/TSSOP20

STC12C5430AD 5.5-3.5 30K 256 IAP 1 有 2-2-ch 1 10位 有 有 SOP20/DIP20/TSSOP20

STC12C5432AD 5.5-3.5 32K 256 IAP 1 有 2-2-ch 1 10位 有 有 SOP20/DIP20/TSSOP20

STC12C5434AD 5.5-3.5 34K 256 IAP 1 有 2-2-ch 1 10位 有 有 SOP20/DIP20/TSSOP20

STC12C5436AD 5.5-3.5 36K 256 IAP 1 有 2-2-ch 1 10位 有 有 SOP20/DIP20/TSSOP20

STC12C5438AD 5.5-3.5 38K 256 IAP 1 有 2-2-ch 1 10位 有 有 SOP20/DIP20/TSSOP20

STC12C5440AD 5.5-3.5 40K 256 IAP 1 有 2-2-ch 1 10位 有 有 SOP20/DIP20/TSSOP20

STC12C5442AD 5.5-3.5 42K 256 IAP 1 有 2-2-ch 1 10位 有 有 SOP20/DIP20/TSSOP20

STC12C5444AD 5.5-3.5 44K 256 IAP 1 有 2-2-ch 1 10位 有 有 SOP20/DIP20/TSSOP20

STC12C5446AD 5.5-3.5 46K 256 IAP 1 有 2-2-ch 1 10位 有 有 SOP20/DIP20/TSSOP20

STC12C5448AD 5.5-3.5 48K 256 IAP 1 有 2-2-ch 1 10位 有 有 SOP20/DIP20/TSSOP20

STC12C5450AD 5.5-3.5 50K 256 IAP 1 有 2-2-ch 1 10位 有 有 SOP20/DIP20/TSSOP20

STC12C5452AD 5.5-3.5 52K 256 IAP 1 有 2-2-ch 1 10位 有 有 SOP20/DIP20/TSSOP20

STC12C5454AD 5.5-3.5 54K 256 IAP 1 有 2-2-ch 1 10位 有 有 SOP20/DIP20/TSSOP20

STC12C5456AD 5.5-3.5 56K 256 IAP 1 有 2-2-ch 1 10位 有 有 SOP20/DIP20/TSSOP20

STC12C5458AD 5.5-3.5 58K 256 IAP 1 有 2-2-ch 1 10位 有 有 SOP20/DIP20/TSSOP20

STC12C5460AD 5.5-3.5 60K 256 IAP 1 有 2-2-ch 1 10位 有 有 SOP20/DIP20/TSSOP20

STC12C5462AD 5.5-3.5 62K 256 IAP 1 有 2-2-ch 1 10位 有 有 SOP20/DIP20/TSSOP20

STC12C5464AD 5.5-3.5 64K 256 IAP 1 有 2-2-ch 1 10位 有 有 SOP20/DIP20/TSSOP20

STC12C5466AD 5.5-3.5 66K 256 IAP 1 有 2-2-ch 1 10位 有 有 SOP20/DIP20/TSSOP20

STC12C5468AD 5.5-3.5 68K 256 IAP 1 有 2-2-ch 1 10位 有 有 SOP20/DIP20/TSSOP20

STC12C5470AD 5.5-3.5 70K 256 IAP 1 有 2-2-ch 1 10位 有 有 SOP20/DIP20/TSSOP20

STC12C5472AD 5.5-3.5 72K 256 IAP 1 有 2-2-ch 1 10位 有 有 SOP20/DIP20/TSSOP20

STC12C5474AD 5.5-3.5 74K 256 IAP 1 有 2-2-ch 1 10位 有 有 SOP20/DIP20/TSSOP20

STC12C5476AD 5.5-3.5 76K 256 IAP 1 有 2-2-ch 1 10位 有 有 SOP20/DIP20/TSSOP20

STC12C5478AD 5.5-3.5 78K 256 IAP 1 有 2-2-ch 1 10位 有 有 SOP20/DIP20/TSSOP20

STC12C5480AD 5.5-3.5 80K 256 IAP 1 有 2-2-ch 1 10位 有 有 SOP20/DIP20/TSSOP20

STC12C5482AD 5.5-3.5 82K 256 IAP 1 有 2-2-ch 1 10位 有 有 SOP20/DIP20/TSSOP20

STC12C5484AD 5.5-3.5 84K 256 IAP 1 有 2-2-ch 1 10位 有 有 SOP20/DIP20/TSSOP20

STC12C5486AD 5.5-3.5 86K 256 IAP 1 有 2-2-ch 1 10位 有 有 SOP20/DIP20/TSSOP20

STC12C5488AD 5.5-3.5 88K 256 IAP 1 有 2-2-ch 1 10位 有 有 SOP20/DIP20/TSSOP20

STC12C5490AD 5.5-3.5 90K 256 IAP 1 有 2-2-ch 1 10位 有 有 SOP20/DIP20/TSSOP20

STC12C5492AD 5.5-3.5 92K 256 IAP 1 有 2-2-ch 1 10位 有 有 SOP20/DIP20/TSSOP20

STC12C5494AD 5.5-3.5 94K 256 IAP 1 有 2-2-ch 1 10位 有 有 SOP20/DIP20/TSSOP20

STC12C5496AD 5.5-3.5 96K 256 IAP 1 有 2-2-ch 1 10位 有 有 SOP20/DIP20/TSSOP20

STC12C5498AD 5.5-3.5 98K 256 IAP 1 有 2-2-ch 1 10位 有 有 SOP20/DIP20/TSSOP20

STC12C5500AD 5.5-3.5 100K 256 IAP 1 有 2-2-ch 1 10位 有 有 SOP20/DIP20/TSSOP20

STC12C5502AD 5.5-3.5 102K 256 IAP 1 有 2-2-ch 1 10位 有 有 SOP20/DIP20/TSSOP20

STC12C5504AD 5.5-3.5 104K 256 IAP 1 有 2-2-ch 1 10位 有 有 SOP20/DIP20/TSSOP20

STC12C5506AD 5.5-3.5 106K 256 IAP 1 有 2-2-ch 1 10位 有 有 SOP20/DIP20/TSSOP20

STC12C5508AD 5.5-3.5 108K 256 IAP 1 有 2-2-ch 1 10位 有 有 SOP20/DIP20/TSSOP20

STC12C5510AD 5.5-3.5 110K 256 IAP 1 有 2-2-ch 1 10位 有 有 SOP20/DIP20/TSSOP20

STC12C5512AD 5.5-3.5 112K 256 IAP 1 有 2-2-ch 1 10位 有 有 SOP20/DIP20/TSSOP20

STC12C5514AD 5.5-3.5 114K 256 IAP 1 有 2-2-ch 1 10位 有 有 SOP20/DIP20/TSSOP20

STC12C5516AD 5.5-3.5 116K 256 IAP 1 有 2-2-ch 1 10位 有 有 SOP20/DIP20/TSSOP20

STC12C5518AD 5.5-3.5 118K 256 IAP 1 有 2-2-ch 1 10位 有 有 SOP20/DIP20/TSSOP20

STC12C5520AD 5.5-3.5 120K 256 IAP 1 有 2-2-ch 1 10位 有 有 SOP20/DIP20/TSSOP20

STC12C5522AD 5.5-3.5 122K 256 IAP 1 有 2-2-ch 1 10位 有 有 SOP20/DIP20/TSSOP20

STC12C5524AD 5.5-3.5 124K 256 IAP 1 有 2-2-ch 1 10位 有 有 SOP20/DIP20/TSSOP20

STC12C5526AD 5.5-3.5 126K 256 IAP 1 有 2-2-ch 1 10位 有 有 SOP20/DIP20/TSSOP20

STC12C5528AD 5.5-3.5 128K 256 IAP 1 有 2-2-ch 1 10位 有 有 SOP20/DIP20/TSSOP20

STC12C5530AD 5.5-3.5 130K 256 IAP 1 有 2-2-ch 1 10位 有 有 SOP20/DIP20/TSSOP20

STC12C5532AD 5.5-3.5 132K 256 IAP 1 有 2-2-ch 1 10位 有 有 SOP20/DIP20/TSSOP20

STC12C5534AD 5.5-3.5 134K 256 IAP 1 有 2-2-ch 1 10位 有 有 SOP20/DIP20/TSSOP20

STC12C5536AD 5.5-3.5 136K 256 IAP 1 有 2-2-ch 1 10位 有 有 SOP20/DIP20/TSSOP20

STC12C5538AD 5.5-3.5 138K 256 IAP 1 有 2-2-ch 1 10位 有 有 SOP20/DIP20/TSSOP20

STC12C5540AD 5.5-3.5 140K 256 IAP 1 有 2-2-ch 1 10位 有 有 SOP20/DIP20/TSSOP20

STC12C5542AD 5.5-3.5 142K 256 IAP 1 有 2-2-ch 1 10位 有 有 SOP20/DIP20/TSSOP20

STC12C5544AD 5.5-3.5 144K 256 IAP 1 有 2-2-ch 1 10位 有 有 SOP20/DIP20/TSSOP20

STC12C5546AD 5.5-3.5 146K 256 IAP 1 有 2-2-ch 1 10位 有 有 SOP20/DIP20/TSSOP20

STC12C5548AD 5.5-3.5 148K 256 IAP 1 有 2-2-ch 1 10位 有 有 SOP20/DIP20/TSSOP20

STC12C5550AD 5.5-3.5 150K 256 IAP 1 有 2-2-ch 1 10位 有 有 SOP20/DIP20/TSSOP20

STC12C5552AD 5.5-3.5 152K 256 IAP 1 有 2-2-ch 1 10位 有 有 SOP20/DIP20/TSSOP20

STC12C5554AD 5.5-3.5 154K 256 IAP 1 有 2-2-ch 1 10位 有 有 SOP20/DIP20/TSSOP20

STC12C5556AD 5.5-3.5 156K 256 IAP 1 有 2-2-ch 1 10位 有 有 SOP20/DIP20/TSSOP20

STC12C5558AD 5.5-3.5 158K 256 IAP 1 有 2-2-ch 1 10位 有 有 SOP20/DIP20/TSSOP20

STC12C5560AD 5.5-3.5 160K 256 IAP 1 有 2-2-ch 1 10位 有 有 SOP20/DIP20/TSSOP20

STC12C5562AD 5.5-3.5 162K 256 IAP 1 有 2-2-ch 1 10位 有 有 SOP20/DIP20/TSSOP20

STC12C5564AD 5.5-3.5 164K 256 IAP 1 有 2-2-ch 1 10位 有 有 SOP20/DIP20/TSSOP20

STC12C5566AD 5.5-3.5 166K 256 IAP 1 有 2-2-ch 1 10位 有 有 SOP20/DIP20/TSSOP20

STC12C5568AD 5.5-3.5 168K 256 IAP 1 有 2-2-ch 1 10位 有 有 SOP20/DIP20/TSSOP20

STC12C5570AD 5.5-3.5 170K 256 IAP 1 有 2-2-ch 1 10位 有 有 SOP20/DIP20/TSSOP20

STC12C5572AD 5.5-3.5 172K 256 IAP 1 有 2-2-ch 1 10位 有 有 SOP20/DIP20/TSSOP20

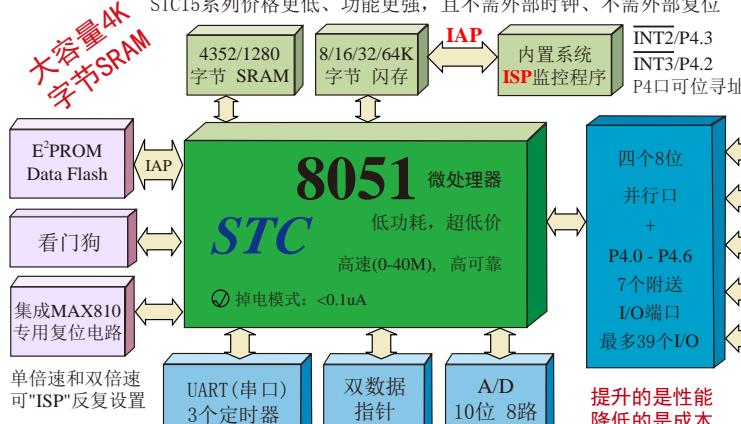
STC12C5574AD 5.5-3.5 174K 256 IAP 1 有 2-2-ch 1 10位 有 有 SOP20/DIP20/TSSOP20

宏晶·STC 89C51 90C51 系列单片机，直接兼容传统8051

欢迎使用STC90C51系列(软硬件完全兼容)取代89C51系列，STC90C51系列抗干扰能力更强，成本更低
或请使用第六代加密技术加密、加密性强的STC11/10xx系列取代89C51系列

或强烈建议使用第九代加密技术加密、无法解密的STC15xx系列取代89C51系列，
STC15系列价格更低、功能更强，且不需外部时钟、不需外部复位

已有大批量供货10年以上的历史
可用IAP15F2K61S2仿真(仅供参考)



提升的是性能
降低的是成本

型号	工作电压(V)	Flash 程序 存储器 (字节)	EEP ROM (字节)	定时器 个数	A/D 路数	双倍速 口数	支持 内 部 看 门 狗 重 启 断 电 中 断	I/O 口 数	看 门 狗 重 启 断 电 中 断	兼容 传统 后 型 号			价格 LQFP44 PLCC44 PQFP40 价格 PQFP44 PLCC44 PQFP40						
										内 部 看 门 狗 重 启 断 电 中 断	看 门 狗 重 启 断 电 中 断	兼容 传统 后 型 号							
STC89C51R	5.5-3.5	4K	512	9K	3	-	/	2.12	9K	4个	/	✓	2.8	✓	3.3	✓	3.4	✓	89C51
STC90C51RC	5.5-3.5	4K	512	9K	3	-	/	2.12	9K	4个	/	✓	2.7	✓	3.2	✓	3.3	✓	89C51
STC15W404S	5.5-3.5	4K	512	9K	3	-	/	2.12	5K	4个	/	✓	2.5	✓	3.0	✓	3.1	✓	89C51
STC89C52RC	5.5-3.5	8K	512	5K	3	-	/	2.12	4K	4个	/	✓	2.8	✓	3.1	✓	3.4	✓	89C52
STC90C52RC	5.5-3.5	8K	512	5K	3	-	/	2.12	4K	4个	/	✓	2.7	✓	3.0	✓	3.3	✓	89C52
STC15W408S	5.5-2.5	8K	512	5K	3	-	/	2.12	5K	4个	/	✓	2.7	✓	3.0	✓	3.3	✓	89C52
STC90C53RC	5.5-3.5	8K	512	5K	3	-	/	2.12	5K	4个	/	✓	2.7	✓	3.0	✓	3.3	✓	89C52
IAP15SW413S	5.5-3.5	13K	512	1AP	3	-	/	2.12	5K	4个	/	✓	3.4	✓	3.9	✓	4.0	✓	89C54
STC89C51RD	5.5-3.5	16K	1280	45K	3	-	/	2.12	5K	4个	/	✓	4.5	✓	5.0	✓	5.1	✓	89C54
STC90C54RD	5.5-3.5	16K	1280	45K	3	-	/	2.12	5K	4个	/	✓	4.4	✓	4.9	✓	5.0	✓	89C54
STC15W1K16S	5.5-2.5	16K	1024	13K	3	-	/	2.12	5K	4个	/	✓	3.5	✓	4.0	✓	4.1	✓	89C54
STC90C53RD	5.5-3.5	32K	1280	29K	3	-	/	2.12	5K	4个	/	✓	4.5	✓	5.0	✓	5.1	✓	89C58
STC90CS8RD	5.5-3.5	32K	1280	29K	3	-	/	2.12	5K	4个	/	✓	4.4	✓	4.9	✓	5.0	✓	89C58
IAP15W1K29S	5.5-3.5	29K	1024	1AP	3	-	/	2.12	5K	4个	/	✓	3.8	✓	4.3	✓	4.4	✓	89C58
STC89C516RD	5.5-3.5	61K	1280	3	-	/	/	2.12	5K	4个	/	✓	4.5	✓	5.0	✓	5.1	✓	89C516
STC90C516RD	5.5-3.5	61K	1280	3	-	/	/	2.12	5K	4个	/	✓	4.4	✓	4.9	✓	5.0	✓	89C516
IAP15F2K61S	5.5-3.8	61K	2048	1AP	3	-	/	2.12	5K	4个	/	✓	4.0	✓	4.5	✓	4.6	✓	89C516
STC90C510RD	5.5-3.5	40K	1280	21K	3	-	/	2.12	5K	4个	/	✓	4.4	✓	4.9	✓	5.0	✓	89C516
STC90C512RD	5.5-3.5	48K	1280	13K	3	-	/	2.12	5K	4个	/	✓	4.4	✓	4.9	✓	5.0	✓	89C516
STC90C514RD	5.5-3.5	56K	1280	29K	3	-	/	2.12	5K	4个	/	✓	4.4	✓	4.9	✓	5.0	✓	89C516
STC90C515RD	5.5-3.5	64K	1280	32K	3	-	/	2.12	5K	4个	/	✓	4.4	✓	4.9	✓	5.0	✓	89C516
STC90C516RD	5.5-3.5	64K	1280	32K	3	-	/	2.12	5K	4个	/	✓	4.4	✓	4.9	✓	5.0	✓	89C516
STC90C517RD	5.5-3.5	64K	1280	32K	3	-	/	2.12	5K	4个	/	✓	4.4	✓	4.9	✓	5.0	✓	89C516
STC90C518RD	5.5-3.5	64K	1280	32K	3	-	/	2.12	5K	4个	/	✓	4.4	✓	4.9	✓	5.0	✓	89C516
STC90C519RD	5.5-3.5	64K	1280	32K	3	-	/	2.12	5K	4个	/	✓	4.4	✓	4.9	✓	5.0	✓	89C516
STC90C520RD	5.5-3.5	64K	1280	32K	3	-	/	2.12	5K	4个	/	✓	4.4	✓	4.9	✓	5.0	✓	89C516
STC90C521RD	5.5-3.5	64K	1280	32K	3	-	/	2.12	5K	4个	/	✓	4.4	✓	4.9	✓	5.0	✓	89C516
STC90C522RD	5.5-3.5	64K	1280	32K	3	-	/	2.12	5K	4个	/	✓	4.4	✓	4.9	✓	5.0	✓	89C516
STC90C523RD	5.5-3.5	64K	1280	32K	3	-	/	2.12	5K	4个	/	✓	4.4	✓	4.9	✓	5.0	✓	89C516
STC90C524RD	5.5-3.5	64K	1280	32K	3	-	/	2.12	5K	4个	/	✓	4.4	✓	4.9	✓	5.0	✓	89C516
STC90C525RD	5.5-3.5	64K	1280	32K	3	-	/	2.12	5K	4个	/	✓	4.4	✓	4.9	✓	5.0	✓	89C516
STC90C526RD	5.5-3.5	64K	1280	32K	3	-	/	2.12	5K	4个	/	✓	4.4	✓	4.9	✓	5.0	✓	89C516
STC90C527RD	5.5-3.5	64K	1280	32K	3	-	/	2.12	5K	4个	/	✓	4.4	✓	4.9	✓	5.0	✓	89C516
STC90C528RD	5.5-3.5	64K	1280	32K	3	-	/	2.12	5K	4个	/	✓	4.4	✓	4.9	✓	5.0	✓	89C516
STC90C529RD	5.5-3.5	64K	1280	32K	3	-	/	2.12	5K	4个	/	✓	4.4	✓	4.9	✓	5.0	✓	89C516
STC90C530RD	5.5-3.5	64K	1280	32K	3	-	/	2.12	5K	4个	/	✓	4.4	✓	4.9	✓	5.0	✓	89C516
STC90C531RD	5.5-3.5	64K	1280	32K	3	-	/	2.12	5K	4个	/	✓	4.4	✓	4.9	✓	5.0	✓	89C516
STC90C532RD	5.5-3.5	64K	1280	32K	3	-	/	2.12	5K	4个	/	✓	4.4	✓	4.9	✓	5.0	✓	89C516
STC90C533RD	5.5-3.5	64K	1280	32K	3	-	/	2.12	5K	4个	/	✓	4.4	✓	4.9	✓	5.0	✓	89C516
STC90C534RD	5.5-3.5	64K	1280	32K	3	-	/	2.12	5K	4个	/	✓	4.4	✓	4.9	✓	5.0	✓	89C516
STC90C535RD	5.5-3.5	64K	1280	32K	3	-	/	2.12	5K	4个	/	✓	4.4	✓	4.9	✓	5.0	✓	89C516
STC90C536RD	5.5-3.5	64K	1280	32K	3	-	/	2.12	5K	4个	/	✓	4.4	✓	4.9	✓	5.0	✓	89C516
STC90C537RD	5.5-3.5	64K	1280	32K	3	-	/	2.12	5K	4个	/	✓	4.4	✓	4.9	✓	5.0	✓	89C516
STC90C538RD	5.5-3.5	64K	1280	32K	3	-	/	2.12	5K	4个	/	✓	4.4	✓	4.9	✓	5.0	✓	89C516
STC90C539RD	5.5-3.5	64K	1280	32K	3	-	/	2.12	5K	4个	/	✓	4.4	✓	4.9	✓	5.0	✓	89C516
STC90C540RD	5.5-3.5	64K	1280	32K	3	-	/	2.12	5K	4个	/	✓	4.4	✓	4.9	✓	5.0	✓	89C516
STC90C541RD	5.5-3.5	64K	1280	32K	3	-	/	2.12	5K	4个	/	✓	4.4	✓	4.9	✓	5.0	✓	89C516
STC90C542RD	5.5-3.5	64K	1280	32K	3	-	/	2.12	5K	4个	/	✓	4.4	✓	4.9	✓	5.0	✓	89C516
STC90C543RD	5.5-3.5	64K	1280	32K	3	-	/	2.12	5K	4个	/	✓	4.4	✓	4.9	✓	5.0	✓	89C516
STC90C544RD	5.5-3.5	64K	1280	32K	3	-	/	2.12	5K	4个	/	✓	4.4	✓	4.9	✓	5.0	✓	89C516
STC90C545RD	5.5-3.5	64K	1280	32K	3	-	/	2.12	5K	4个	/	✓	4.4	✓	4.9	✓	5.0	✓	89C516
STC90C546RD	5.5-3.5	64K	1280	32K	3	-	/	2.12	5K	4个	/	✓	4.4	✓	4.9	✓	5.0	✓	89C516
STC90C547RD	5.5-3.5	64K	1280	32K	3	-	/	2.12	5K	4个	/	✓	4.4	✓	4.9	✓	5.0	✓	89C516
STC90C548RD	5.5-3.5	64K	1280	32K	3	-	/	2.12	5K	4个	/	✓	4.4	✓	4.9	✓	5.0	✓	89C516
STC90C549RD	5.5-3.5	64K	1280	32K	3	-	/	2.12	5K	4个	/	✓	4.4	✓	4.9	✓	5.0	✓	89C516
STC90C550RD	5.5-3.5	64K	1280	32K	3	-	/	2.12	5K	4个	/	✓	4.4	✓	4.9	✓	5.0	✓	89C516
STC90C551RD	5.5-3.5	64K	1280	32K	3	-	/	2.12	5K	4个	/	✓	4.4	✓	4.9	✓	5.0	✓	89C516
STC90C552RD	5.5-3.5	64K	1280	32K	3	-	/	2.12	5K	4个	/	✓	4.4	✓	4.9	✓	5.0	✓	89C516
STC90C553RD	5.5-3.5	64K	1280	32K	3	-	/	2.12	5K	4个	/	✓	4.4	✓	4.9	✓	5.0	✓	89C516
STC90C554RD	5.5-3.5	64K	1280	32K	3	-	/	2.12	5K	4个	/	✓	4.4	✓	4.9	✓	5.0	✓	89C516
STC90C555RD	5.5-3.5	64K	1280	32K	3	-	/	2.12	5K	4个	/	✓	4.4	✓	4.9	✓	5.0	✓	89C516
STC90C556RD	5.5-3.5	64K	1280	32K	3	-	/	2.12	5K	4个	/	✓	4.4	✓	4.9	✓	5.0	✓	89C516
STC90C557RD	5.5-3.5	64K	1280	32K	3	-	/	2.12	5K	4个	/	✓	4.4	✓	4.9	✓	5.0	✓	89C516
STC90C558RD	5.5-3.5	64K	1280	32K	3	-	/	2.12	5K	4个	/	✓	4.4	✓	4.9	✓	5.0	✓	89C516
STC90C559RD	5.5-3.5	64K	1280	32K	3	-	/	2.12	5K	4个	/	✓	4.4	✓	4.9	✓	5.0	✓	89C516
STC90C560RD	5.5-3.5	64K	1280	32K	3	-	/	2.12	5K	4个	/	✓	4.4	✓	4.9	✓	5.0	✓	89C516
STC90C561RD	5.5-3.5	64K	1280	32K	3	-	/	2.12</											

STC15W4K32S4系列1T 8051单片机，4K字节SRAM，超高速四串口，6路15位PWM

不需外部晶振的单片机
 不需外部复位的单片机

