

## 七 I2C接口

这一节，我们将学习STM8S的I2C总线，I<sup>2</sup>C强大用途在于微控制器的应用，利用两根通用的输入输出接脚及软件的规划，可以让STM8S控制一个小型网络。一些常见的应用如下：

- 为了保存系统的设置而存取EEPROM芯片。
- 存取低速的数模转换器（DAC）
- 存取低速的模数转换器（ADC）
- 改变音量大小。
- 取得硬件监视及诊断资料，例如中央处理器的温度及风扇转速
- 读取实时的时钟（Real-time clock）
- 在系统设备中用来开启或关闭电源供应

按照前几节的惯例，我们将使用一个小实验来完成I2C总线的学习。本节实验就是：读取和写入开发板上的AT24C64的指定位置的字节数据。

### STM8S的I2C总线概述：

- 多主机功能：该模块既可做主设备也可做从设备
- I2C主设备功能
  - 产生时钟
  - 产生起始和停止信号
- I2C从设备功能
  - 可编程的 I2C地址检测
  - 停止位检测
- 产生和检测7位/10位地址和广播呼叫
- 支持不同的通讯速度
  - 标准速度(最高 100 kHz)
  - 快速(最高 400 kHz)
- 状态标志：
  - 发送器/接收器模式标志
  - 字节发送结束标志
  - I2C总线忙标志

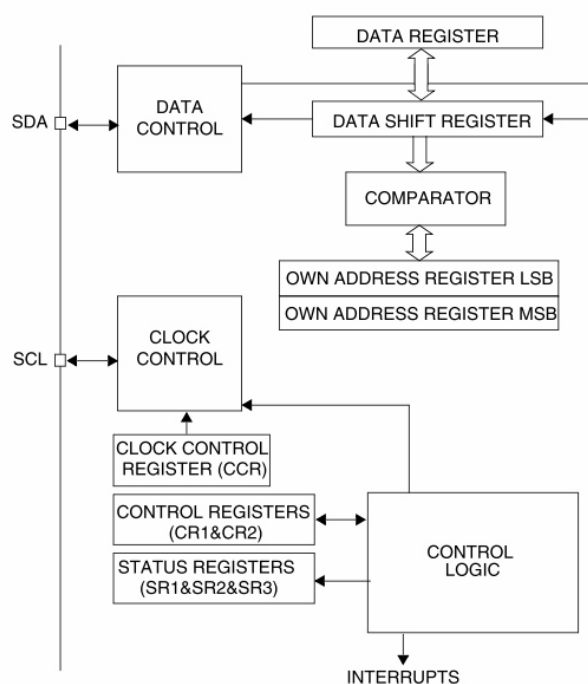
### STM8S的I2C模式选择

接口可以下述4种模式中的一种运行：

- 从设备发送模式
- 从设备接收模式
- 主设备发送模式
- 主设备接收模式

### 注意

默认条件下，I2C模块工作于从模式。接口在产生起始条件后自动地从从模式切换到主模式；当仲裁失败或发送STOP信号时，则从主模式切换到从模式。允许多主机功能。



I2C的功能框图

## 需要做什么：

首先，当读写**AT24C64**时，**I2C**是工作在主模式下。通过查阅资料得知要想让**STM8S**的**I2C**进入主控制模式，以下是主模式所要求的操作顺序：

- 在I2C\_FREQR寄存器中设定该模块的输入时钟以产生正确的时序
- I2C模块的输入时钟频率必须至少是：
  - 标准模式下为：1MHz
  - 快速模式下为：4MHz
- 配置时钟控制寄存器
- 配置上升时间寄存器
- 编程I2C\_CR1寄存器启动I2C模块

按照以上的操作顺序，我们先来认识一下I2C的相关寄存器

## 控制寄存器(I2C-CR1)

7	6	5	4	3	2	1	0
NOSTRETCH	ENGc	保留				PE	
rw		rw		rw			

位7	<b>NOSTRETCH:</b> 时钟延展禁止(从模式) 该位用在从模式下当ADDR或者BTF标志置位时, 是否禁止时钟延展, 直到软件将该位复位。 0: 时钟延展使能; 1: 时钟延展禁止。
位6	<b>ENGc:</b> 广播呼叫使能 0: 广播呼叫禁止, 对地址00h不响应; 1: 广播呼叫使能, 对地址00h响应。
位5: 1	保留, 读出0
位0	<b>PE:</b> I <sup>2</sup> C模块使能 0: 禁用I <sup>2</sup> C模块; 1: 启用I <sup>2</sup> C模块: 相应的I/O口需配置为复用功能。 <b>注:</b> 如果清除该位时通讯正在进行, 在当前通讯结束后, I <sup>2</sup> C模块被禁用并返回空闲状态。 由于PE=0, 通讯结束后所有的位被置为0。

12C-CR1中，我们需要设置12C使能。即：`12C->CR1=0x01;`

## 控制寄存器 2 (I2C\_CR2)

7	6	5	4	3	2	1	0
SWRST	保留			POS	ACK	STOP	START
rW				rW	rW	rW	rW

位7	<p><b>SWRST</b>：软件复位</p> <p>当该位置为1，I2C模块处于复位状态。确保I2C总线被释放，并且总线空闲，然后再复位该位</p> <p>0：I2C模块不在复位状态；</p> <p>1：I2C模块处于复位状态。</p> <p><b>注意</b>：可以用于当STOP没有被检测到，而使得BUSY位一直置为1的情况</p>
位6:4	保留位，读为0。

位3	<b>POS:</b> 应答的位置(接收数据时) 该位可以被软件置位或者清零;也可以当PE=0时被硬件清零。 0: ACK位控制被移位寄存器正在接收的这个当前字节的应答或者不应答; 1: ACK位控制下一个将被移位寄存器接收的字节的应答或者不应答 注意: 该位必须在数据接收开始前配置
位2	<b>ACK:</b> 应答使能 该位可以被软件置位或者清零;也可以当PE=0时被硬件清零。 0: 不返回应答; 1: 收到一个字节后(匹配的地址字节或者数据字节)后返回应答。
位1	<b>STOP:</b> 停止位产生 该位可以被软件置位或者清零;硬件也可以测到停止位后将该位清零;当超时错位被检测到时,硬件也会将该位置为1。 <b>主模式:</b> 0: 不产生停止位 1: 当前字节传输完成后,或者当前起始位发送完后,产生停止位。 注意: 发送停止位前,必须清除I2C_SR1寄存器中的BTF位。 <b>从模式:</b> 0: 没有停止位 1: 当前字节传输完后,释放SCL和SDA线。
位0	<b>START:</b> 起始位产生 该位可以被软件置位或者清零;也可以当PE=0时被硬件清零,或者起始位发送完后由硬件清零。 <b>主模式:</b> 0: 不产生起始位 1: 产生重复起始位 <b>从模式:</b> 0: 不产生起始位 1: 当总线空闲时产生起始位

I2C\_CR2寄存器在数据传输的时候很重要。比如,设置应答位使I2C 在接收完一个字节数据后产生ACK;或者是在传送的开始发送一个开始位信号;在结束传送时,发送一个停止位。

这个寄存器我将不进行初始化设置。在传输过程中再进行相应的设置。  
I2C->CR2=0x00;

### 频率寄存器(I2C\_FREQR)

7	6	5	4	3	2	1	0
保留		FREQ[5:0]					
r	r	rw	rw	rw	rw	rw	rw

位7:6	保留位,读为0。
位5:0	<b>FREQ[5:0]:</b> 外设时钟频率 <sup>(1)</sup> 为了产生正确的时序,必须配置合适的输入时钟频率: 允许的时钟范围在1MHz和50MHz之间 000000: 不允许 000001: 1MHz 000010: 2MHz ... 110010: 50MHz 不允许更高的值

1. I2C总线时序要求最小的外设时钟频率为: 标准模式1MHz; 快速模式4MHz

在这个应用中，我们需要访问**AT24C64**存储芯片。在时钟速度上选择**400K**。按照之前的设置说明，必须把外设时钟频率设置成**10M** 也就是：

I2C->FREQR =0x0A;  
那如何设置I2C的时钟为400K呢？且看时钟控制寄存器。  
时钟控制寄存器高位部分(I2C\_CCRH)

F/S	DUTY	保留	CCR[11:8]
rw	rw	r	rw
位7	<b>F/S:</b> I2C主模式选择 0: 标准模式I2C 1: 快速模式I2C		
位6	<b>DUTY:</b> 快速模式下的占空比 0: 快速模式 $t_{low}/t_{high} = 2$ ; 1: 快速模式 $t_{low}/t_{high} = 16/9$ (参见CCR)		
位5: 4	保留, 必须为0		
位3: 0	<b>CCR[11:8]:</b> 时钟控制寄存器(主模式) 控制主模式下的SCLH时钟。 <u>在I<sup>2</sup>C标准模式下:</u> $t_{high} = CCR \times t_{CK}$ $t_{low} = CCR \times t_{CK}$ <u>在I<sup>2</sup>C快速模式下:</u> 如果DUTY = 0: $t_{high} = CCR \times t_{CK}$ $t_{low} = 2 \times CCR \times t_{CK}$ 如果DUTY = 1: (速度达到400kHz) $T_{high} = 9 \times CCR \times t_{CK}$ $T_{low} = 16 \times CCR \times t_{CK}$ 比如: 标准模式下, 为了产生100KHz的SCL频率: 假设FREQR = 08, $t_{CK} = 125ns$ , 那么CCR就必须为28h (28h $\leftrightarrow$ 40d * 125 ns = 5000ns) <b>注意:</b> 1. $t_{high}$ 包含SCL的上升边沿; 2. $t_{low}$ 包含SCL的下降边沿; 3. 这些时序均没有过滤器。		

低位部分(12C CCRL)

7	6	5	4	3	2	1	0
CCR[7:0]							
RW	RW	RW	RW	RW	RW	RW	RW
位7:0	<p><b>CCR[7:0]: 时钟控制寄存器(主模式)</b>          控制主模式下的SCLH时钟。  <u>在I<sup>2</sup>C标准模式下:</u>  <math>t_{high} = CCR \times t_{CK}</math>  <math>t_{low} = CCR \times t_{CK}</math>  <u>在I<sup>2</sup>C快速模式下:</u>          如果DUTY = 0:  <math>t_{high} = CCR \times t_{CK}</math>  <math>t_{low} = 2 \times CCR \times t_{CK}</math>          如果DUTY = 1: (速度达到400kHz)  <math>T_{high} = 9 \times CCR \times t_{CK}</math>  <math>T_{low} = 16 \times CCR \times t_{CK}</math></p>						



注意：

- 1 只有I2C禁止时(PE=0)才能配置CCR寄存器
- 2 要产生快速时钟400KHz, fCK 要是10MHz的整数倍
- 3 要产生100KHz的标准时钟, 要求fCK  $\geq 1$ MHz

所以要想得到400K的时钟速度，快速模式下，为了产生400KHz的SCL频率： $FREQR = 10M$ ，即 $t_{CK} = 100ns$ ，那么CCR就必须为 8（高电平800ns, 低电平1600ns 周期2400ns. 接近400kHz时钟.）：

```
I2C->FREQR = 0x0A; //10M
```

```
I2C->CCRH = 0x80; //时钟高电平和低电平时间比 1:2
```

I2C-&gt;CCRL =8:

通过以上的设置，I2C就已经有了时钟信号，工作起来了。但是还不能满足我们的应用，我们需要发送和接收数据。

## 数据寄存器(I2C DR)

DR[7:0]							
RW	RW	RW	RW	RW	RW	RW	RW
位7:0	<p><b>DR[7:0]: 数据寄存器<sup>(1)(2)(3)</sup></b></p> <p>用于存放接收到的数据或放置用于发送到总线的数据</p> <p>发送模式: 当写一个字节至DR寄存器时, 自动启动数据传输。一旦传输开始(TxE=1), 如果能及时把下一个需传输的数据写入DR寄存器, I<sup>2</sup>C模块将保持连续的数据流。</p> <p>接收模式: 接收到的字节被拷贝到DR寄存器(RxNE=1)。</p>						

**I2C**的数据寄存器是收发一体的，当需要传输字节时，将要发出去的数据与到I2C\_DR，模块会自动把这个数据发送出去。判断RxNE是否为1，来读取I2C\_DR得到I2C接收到的数据。

## 状态寄存器1 (I2C SR1)

7	6	5	4	3	2	1	0
TxE	RxNE	保留	STOPF	ADD10	BTF	ADDR	SB
r	r	r	r	r	r	r	r

位7	<p><b>TxE</b>: 数据寄存器为空(发送时)<sup>(1)</sup></p> <p>0: 数据寄存器非空;</p> <p>1: 数据寄存器空。</p> <p>– 在发送数据时, 数据寄存器为空时该位被置'1', 在发送地址阶段不设置该位。</p> <p>– 软件写数据到DR寄存器可清除该位; 或在发生一个起始或停止条件后, 或当PE=0时由硬件自动清除。</p>
位6	<p><b>RxNE</b>: 数据寄存器非空(接收时)<sup>(2)(3)</sup></p> <p>0: 数据寄存器为空;</p> <p>1: 数据寄存器非空。</p> <p>– 在接收时, 当数据寄存器不为空, 该位被置'1'。在接收地址阶段, 该位不被置位。</p> <p>– 软件对数据寄存器的读写操作清除该位, 或当PE=0时由硬件清除。</p>
位5	保留位, 硬件强制为0
位4	<p><b>STOPF</b>: 停止条件检测位(从模式)<sup>(4)</sup></p> <p>0: 没有检测到停止条件;</p> <p>1: 检测到停止条件。</p> <p>– 在一个应答之后(如果ACK=1), 当从设备在总线上检测到停止条件时, 硬件将该位置'1'。</p> <p>– 软件读取SR1寄存器后, 对CR2寄存器的写操作将清除该位, 或当PE=0时, 硬件清除该位。</p>

位3	<b>ADD10</b> : 10位头序列已发送(主模式) <sup>(5)</sup> 0: 没有ADD10事件发生; 1: 主设备已经将第一个地址字节发送出去。 – 在10位地址模式下, 当主设备已经将第一个字节发送出去时, 硬件将该位置'1'。 – 软件读取SR1寄存器, 接着将第二个地址字节写入DR, 可以清除该位; 或当PE=0时, 硬件清除该位。
位2	<b>BTF</b> : 字节发送结束 <sup>(6)(7)</sup> 0: 数据字节发送未完成; 1: 数据字节发送结束。 – 当NOSTRETCH=0时, 在下列情况下硬件将该位置'1': – 在接收时, 当收到一个新字节(包括ACK脉冲)且数据寄存器还未被读取(RxNE=1)。 – 在发送时, 当一个新数据将被发送且数据寄存器还未被写入新的数据(TxE=1)。 – 在软件读取SR1寄存器后, 对数据寄存器的读或写操作将清除该位; 或在传输中发送一个起始或停止条件后, 或当PE=0时, 由硬件清除该位。
位1	<b>ADDR</b> : 地址已被发送(主模式)/地址匹配(从模式) <sup>(7)</sup> 在软件读取SR1寄存器后, 对SR3寄存器的读操作将清除该位, 或当PE=0时, 由硬件清除该位。 <b>地址匹配(从模式)</b> 0: 地址不匹配或没有收到地址; 1: 收到的地址匹配。 – 当收到的从地址与OAR寄存器中的内容相匹配、或发生广播呼叫时(当对应的设置被使能时), 硬件就将该位置'1'。 <b>地址已被发送(主模式)</b> 0: 地址发送没有结束; 1: 地址发送结束。 – 10位地址模式时, 当收到地址的第二个字节的ACK后该位被置'1'。 – 7位地址模式时, 当收到地址的ACK后该位被置'1'。 <b>注</b> : 在收到NACK后, ADDR位不会被置位。
位0	<b>SB</b> : 起始位(主模式) <sup>(7)</sup> 0: 未发送起始条件; 1: 起始条件已发送。 – 当发送出起始条件时该位被置'1'。 – 软件读取SR1寄存器后, 写数据寄存器的操作将清除该位, 或当PE=0时, 硬件清除该位。

### 状态寄存器2(I2C\_SR2)

保留	WUFH	保留	OVR	AF	ARLO	BEER
	rc_w0		rc_w0	rc_w0	rc_w0	rc_w0

位7: 6	保留位, 读出0
位5	<b>WUFH</b> : 从停机(Halt)模式唤醒 0: 没有从Halt模式唤醒; 1: Halt模式下, 7位地址或者地址头序列匹配; 或者是主模式下进入Halt模式。 <b>注意</b> : 该位在从模式下(Halt模式)的被置位是异步的。只有ITEVTEN=1时才会被置位。 – 软件写0, 清除此位; 或者PE=0时由硬件清零。
位4	保留位, 读出0

位3	<p><b>OVR: 上溢/下溢</b></p> <p>0: 没有发生上溢/下溢;</p> <p>1: 发生了上溢/下溢。</p> <p>-- 当NOSTRETCH=1, 从模式, 并且满足以下条件, 由硬件置位:</p> <p>    - 接收时: 当DR寄存器中的内容还没有读出, 又收到新的字节(包括ACK脉冲)。新收到的字节因此被丢失。</p> <p>    --发送时: 该发新的数据了, DR寄存器还没有被写入数据。同样的字节将会被发送两次。</p> <p>软件写0可以清除该位; 或者当PE=0时由硬件清零。</p> <p><b>注意:</b> 如果写DR的时刻非常接近于SCL的上升沿, 发送的数据是不能确定的, 并且会产生保持时间错误。</p>
位2	<p><b>AF: 应答失败</b></p> <p>0: 没有应答失败;</p> <p>1: 应答失败。</p> <p>当没有返回应答时, 由硬件置为1。</p> <p>软件写0清除该位; 或者当PE=0时由硬件清零。</p>
位1	<p><b>ARLO: 仲裁失败(主模式)</b></p> <p>0: 没有检测到仲裁失败;</p> <p>1: 检测到仲裁失败。</p> <p>当该模块丢失了对总线的仲裁控制并转交给其他主设备, 硬件自动置位。</p> <p>软件写0清除该位; 或者当PE=0时由硬件清零。</p> <p>仲裁失败发生后, 模块自动切换回从模式(M/SL=0)</p>
位0	<p><b>BERR: 总线错误</b></p> <p>0: 正常的起始或者结束条件;</p> <p>1: 错误的起始或者结束条件。</p> <p>当硬件检测到错误的起始或者结束条件后, 自动置为1;</p> <p>软件写0清除该位; 或者当PE=0时由硬件清零。</p>

### 状态寄存器3 (I2C SR3)

7	6	5	4	3	2	1	0
保留			GENCALL	保留	TRA	BUSY	MSL
r	r	r	r	r	r	r	r

位7: 5	保留位, 读出0
位4	<b>GENCALL:</b> 广播呼叫头序列(从模式) 0: 没有广播呼叫; 1: 当ENGCS=1时收到了广播呼叫地址头序列。 -- 总线上出现结束或者重复起始条件后, 或者在PE=0时, 由硬件清零。
位3	保留位, 读出0
位2	<b>TRA:</b> 发送器/接收器 0: 接收数据; 1: 发送数据。 该位在整个寻址阶段结束时, 根据地址字节的R/W位来决定。 当检测到结束条件(STOPF=1), 重复起始条件, 总线仲裁失败(ARLO=1), 或者PE=0时, 由硬件清零。



## 状态寄存器3(I2C\_SR3)

位1	<b>BUSY:</b> 总线忙 0: 总线上没有通信; 1: 总线上有通信。 -- 硬件检测到SDA或者SCL变成低电平, 该位置位; -- 检测到结束条件时, 硬件清零该位。 该位表明总线上时候正有通信在进行。即使模块没有使能的情况下(PE=0), 该位也有效。
位0	<b>MSL:</b> 主/从模式 0: 从模式; 1: 主模式。 -- 当模块处于主模式(SB=1), 硬件置位; -- 检测到总线上出现结束条件, 或仲裁失败, 或者当PE=0时, 由硬件清零。

## 中断寄存器 (I2C\_ITR)

保留					ITBUFEN	ITEVTEN	ITERREN
r	r	r	rW	rW	rW	rW	rW
位7: 3	保留位, 读出0						
位2	<b>ITBUFEN:</b> 缓冲中断使能 0: TxE=1或者RxNE=1不产生任何中断; 1: TxE=1或者RxNE=1产生事件中断。						
位1	<b>ITEVTEN:</b> 事件中断使能 0: 事件中断禁止; 1: 事件中断使能。 发生以下事件时, 产生中断: -- SB=1(主模式) -- ADDR=1(主/从模式) -- ADD10=1(主模式) -- STOPF=1(从模式) -- BTF=1, 而没有TxE或者RxNE中断 -- TxE事件, 如果ITBUFEN=1 -- RxNE事件, 如果ITBUFEN=1 -- WUFH=1(从halt模式唤醒的异步中断)						
位0	<b>ITERREN:</b> 错误中断使能 0: 错误中断禁止; 1: 错误中断使能。 当发生以下错误时, 产生中断: -- BERR=1; -- ARLO=1; -- AF=1; -- OVR=1。						

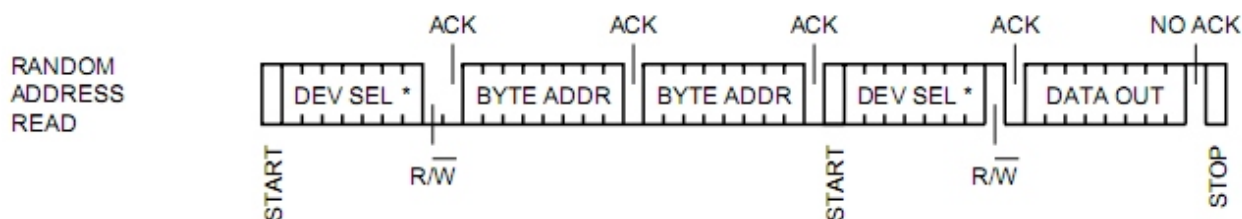
在这个应用中, 只是读写24C64, 将使用查询的方式进行通信。不使用中断方式。即

```
I2C->ITR=0x00;
```



## 如何读取AT24C64的数据？

经过以上的设置STM8S的I2C已准备好，可以接受你的命令。但是，我们如何读取AT24C64 内部指定位置的字节数据呢？且看它的操作手册里面的读时序：



要读取指定位置ADDR的数据，需要有以下过程：

1. 发送I2C始起信号
2. 发送AT24C64的器件地址 0xA0+写操作
3. 发送DDR的高8位地址
4. 发送DDR的低8位地址
5. 再发送I2C始起信号
6. 发送AT24C64的器件地址 0xA0+读操作
7. AT24C64返回数据
8. STM8S发送停止信号。读操作结束

回到问题的关键，我们如何控制STM8S发送这些信号呢？

以读取0001地址的数据为例：

### 1. 产生I2C始起信号

```
I2C->CR2 |= 0x01; //产生始起信号
While((I2C->SR1&0x01)==0); //等待始起信号已发送
```

### 2. 发送AT24C64的器件地址 0xA0+写操作

```
I2C->DR = 0xA0;
While((I2C->SR1&0x02)==0); //等待接收到从AT24C64返回的ACK
Temp = I2C->SR3; //读SR3寄存器，以清除标志位ADDR
```

### 3. 发送DDR的高8位地址

```
I2C->DR = 0x00;
While((I2C->SR1&0x80)==0); //等待数据寄存器空
```

### 4. 发送DDR的低8位地址

```
I2C->DR = 0x01;
While((I2C->SR1&0x80)==0); //等待数据寄存器空
```

### 5. 再发送I2C始起信号 同步骤 1

### 6. 发送AT24C64的器件地址 0xA0+读操作 I2C->DR = 0xA1; 同步骤 2

### 7. AT24C64返回数据

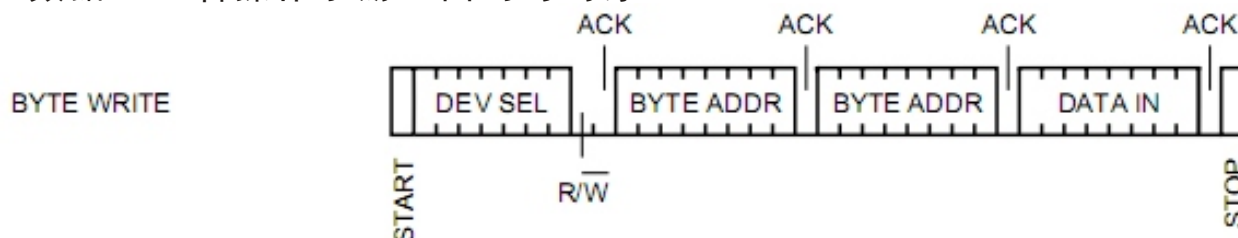
```
While((I2C->SR1&0x40)==0); //等待数据寄存器不为空
READ=I2C->DR;
```

### 8. STM8S发送停止信号。读操作结束

```
I2C->CR2 |= 0x02; //产生停止信号
```

### 如何向AT24C64写入指定数据？

通过上面的步骤，我们可以读取AT24C64内部的数据，下面我们来学习如何写入数据，且看操作手册里面的写时序：



要写入指定数据到地址DDR，需要有以下过程：

1. 发送I2C始起信号
2. 发送AT24C64的器件地址 0xA0+写操作
3. 发送DDR的高8位地址
4. 发送DDR的低8位地址
5. 发送要写的数据
8. STM8S发送停止信号。写操作结束

同样我们以写0xA5 到0002地址为例：

#### 1. 产生I2C始起信号

```
I2C->CR2 |= 0x01; //产生始起信号
While((I2C->SR1&0x01)==0); //等待始起信号已发送
```

#### 2. 发送AT24C64的器件地址 0xA0+写操作

```
I2C->DR = 0xA0;
While((I2C->SR1&0x02)==0); //等待接收到从AT24C64返回的ACK
Temp = I2C->SR3; //读SR3寄存器，以清除标志位ADDR
```

#### 3. 发送DDR的高8位地址

```
I2C->DR = 0x00;
While((I2C->SR1&0x80)==0); //等待数据寄存器空
```

#### 4. 发送DDR的低8位地址

```
I2C->DR = 0x02;
While((I2C->SR1&0x80)==0); //等待数据寄存器空
```

#### 5. 写入数据

```
I2C->DR = 0xA5;
While((I2C->SR1&0x80)==0); //等待数据寄存器空
```

#### 6. STM8S发送停止信号。写操作结束

```
I2C->CR2 |= 0x02; //产生停止信号
```

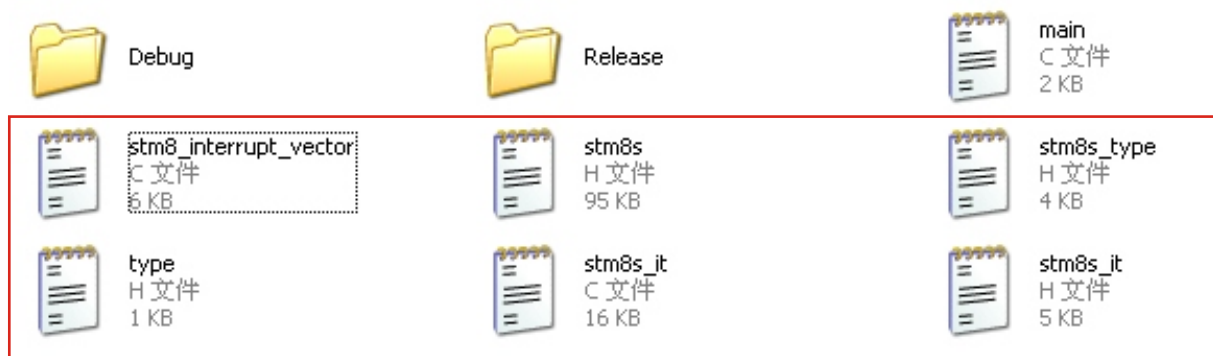
至此，我们已经完成了读写I2C的理论分析。接下来，我们将动手编写代码。

## 创建工程:

我们实现的功能是将指定的数据写入AT24C64，再读出来，比较看读出的是否和写入的一致。

OK, 那我们开始吧。

打开ST Visual Develop，新建一个工程[Reg\_I2C\_EEprom]。选择目标芯片为STM8S208R8, 然后把直接操作寄存器的模版工程文件复制一份过来。如下图：



把这6个必须的文件复制到你的工程目录下面。

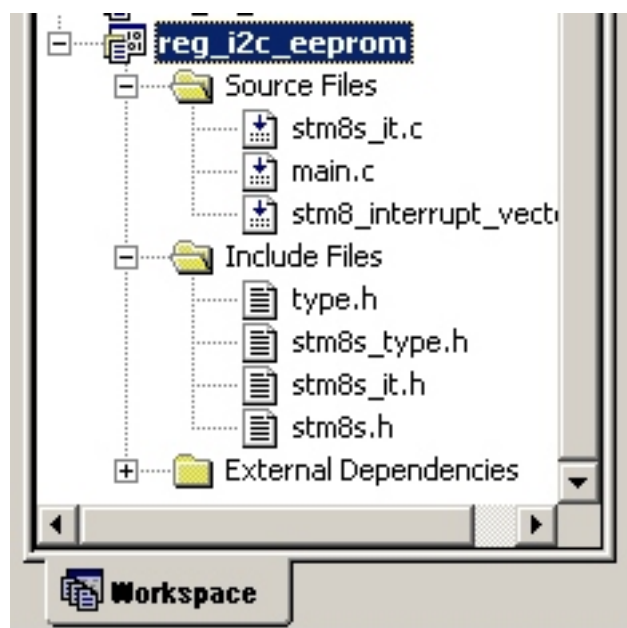
stm8\_interrupt\_vector.c 中断向量表

stm8s.h STM8S所有的外设的定义，有了它，你才能在程序中操作寄存器

stm8s\_type.h type.h 数据类型定义

stm8s\_it.c 中断子程序。

把这些文件添加到工程中，源文件.c添加到工程目录的Source Files文件夹中，头文件.h添加到Include Files目录中。最终如下图：





## 编写代码:

打开main.c 编写以下代码:

```
/* MAIN.C file
STM8S-EK 开发板相关例程
编写者: lisen3188
网址: www.chiplab7.com
作者E-mail: lisen3188@163.com
编译环境: ST Visual Develop + STM8 Cosmic
初版时间: 2011-12-18
测试: 本程序已在第七实验室的STM8S-EK上完成测试, 实现功能见主程序main
*/
#include "stm8s.h"

#define AT24C64_Chip 0xA0
/*
功 能: 往AT24C64的0x0023地址写入0xA5 然后再从这个地址读出,
拿读到的和写入的数据比较, 如果相等, 两个LED亮, 否则, 只有LED1亮*/
main()
{
    unsigned char Temp, Byte_Write=0xA5, Byte_Read;
    unsigned int Addr=0x0023, i;
    GPIOC->DDR |= (u8)0x06;
    GPIOC->CR1 |= (u8)0x06;
    GPIOC->CR2 &= ~(u8)0x06;
    GPIOC->ODR |= (u8)0x02; //关灯
    GPIOC->ODR |= (u8)0x04;

    //-----I2C模块初始化-----
    I2C->CR1 = 0x00; //禁用I2C模块 以初始化I2C模块
    I2C->CR2 = 0x04; //应答使能
    I2C->FREQR = 10; //输入时钟频率 10M
    I2C->OARH = 0x40; //设置地址模式配置 为1
    I2C->OARL = 0x00; //做为从机时的7位地址
    I2C->ITR = 0x00; //禁止所有的I2C中断
    I2C->CCRH = 0x80; //快速模式I2C 快速模式 tlow/thigh = 2;
    I2C->CCRL = 8; //400Khz 时钟速率
    I2C->CR1 = 0x01; //启用I2C模块
    //-----I2C模块初始化完成-----
    I2C->CR2 |= 0x01; //产生始起信号
    while((I2C->SR1&0x01)==0); //等待始起信号已发送
    I2C->DR = AT24C64_Chip;
    while((I2C->SR1&0x02)==0); //等待接收到从AT24C64返回的ACK
    Temp = I2C->SR3; //读SR3寄存器, 以清除标志位ADDR
    I2C->DR = (u8)(Addr>>8);
    while((I2C->SR1&0x80)==0); //等待数据寄存器空
    I2C->DR = (u8)Addr;
    while((I2C->SR1&0x80)==0); //等待数据寄存器空
    I2C->DR = Byte_Write;
    while((I2C->SR1&0x80)==0); //等待数据寄存器空
    I2C->CR2 |= 0x02; //产生停止信号
    i=0xffff;
    while(i--); //延时一下再读数据
    //-----读AT24C64的数据-----
    //1.产生I2C始起信号
    I2C->CR2 |= 0x01; //产生始起信号
    while((I2C->SR1&0x01)==0); //等待始起信号已发送

    //2.发送AT24C64的器件地址 0xA0+写操作
    I2C->DR = AT24C64_Chip;
    while((I2C->SR1&0x02)==0); //等待接收到从AT24C64返回的ACK
    Temp = I2C->SR3; //读SR3寄存器, 以清除标志位ADDR

    //3.发送DDR的高8位地址
    I2C->DR = (u8)(Addr>>8);
    while((I2C->SR1&0x80)==0); //等待数据寄存器空

    //4.发送DDR的低8位地址
    I2C->DR = (u8)Addr;
    while((I2C->SR1&0x80)==0); //等待数据寄存器空

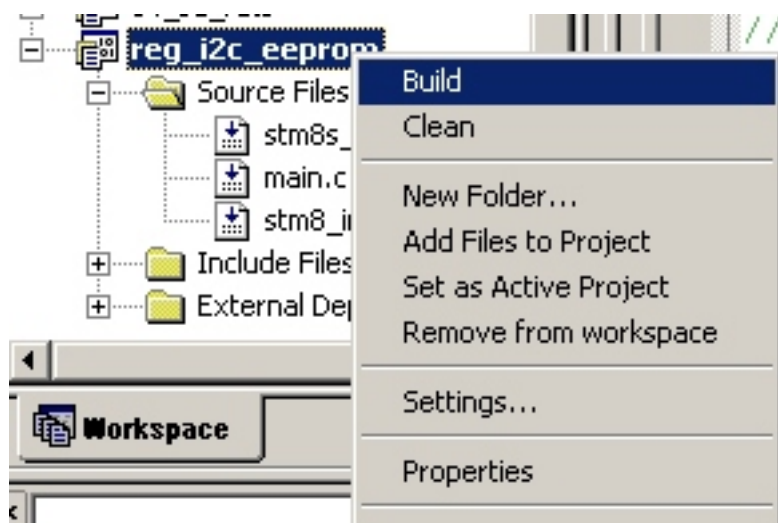
    //5.再发送I2C始起信号
    I2C->CR2 |= 0x01; //产生始起信号
    while((I2C->SR1&0x01)==0); //等待始起信号已发送

    //6.发送AT24C64的器件地址 0xA0+读操作
    I2C->DR = AT24C64_Chip+0x01;
    while((I2C->SR1&0x02)==0); //等待接收到从AT24C64返回的ACK
    Temp = I2C->SR3; //读SR3寄存器, 以清除标志位ADDR

    //7. AT24C64返回数据
    while((I2C->SR1&0x40)==0); //等待数据寄存器不为空
    Byte_Read=0x00;
    Byte_Read=I2C->DR;
    if(Byte_Read==Byte_Write){ //判断写入和读出的数据是否一至
        GPIOC->ODR &= ~(u8)0x02; //两只LED 灯亮起, 表示程序运行通过
        GPIOC->ODR &= ~(u8)0x04;
    }else{
        GPIOC->ODR |= (u8)0x02; //读出和写入的数据不一致, 只有LED1亮
        GPIOC->ODR &= ~(u8)0x04;
    }
    while (1); //程序停止
}
```

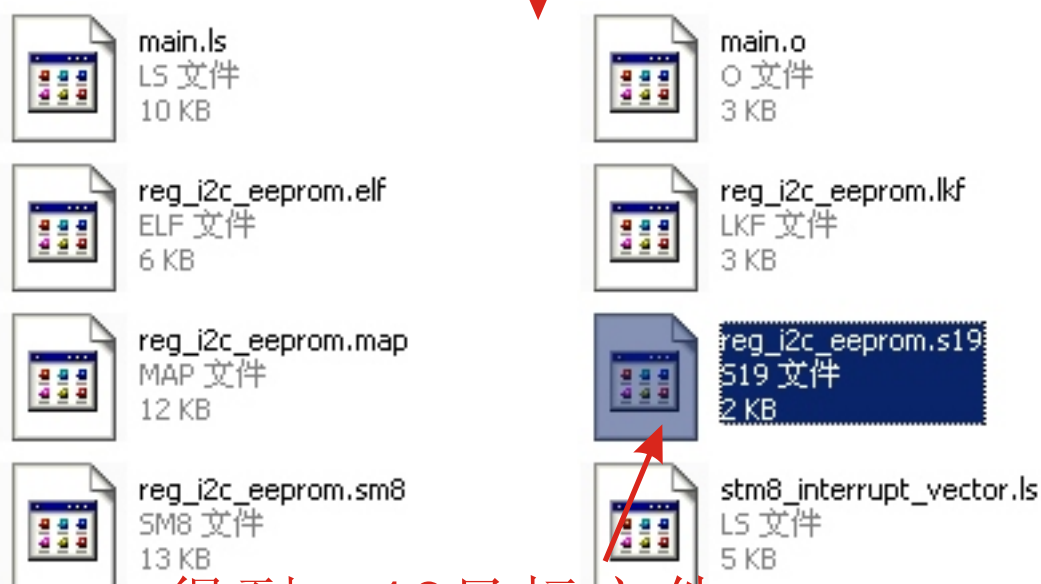
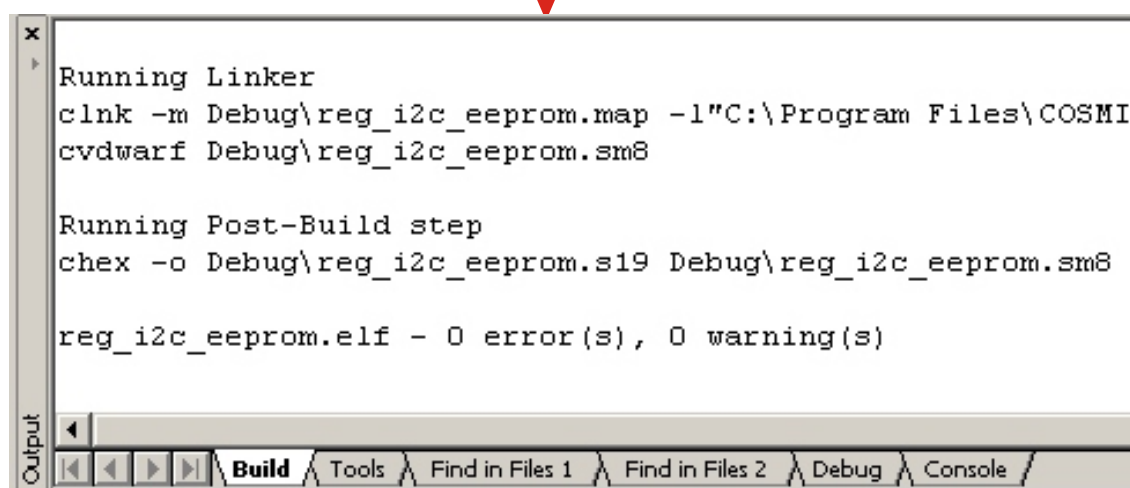
## 编译程序:

在编写完程序后，就可以执行编译操作了。



1. 选中工程

2. 选择build



得到. s19目标文件

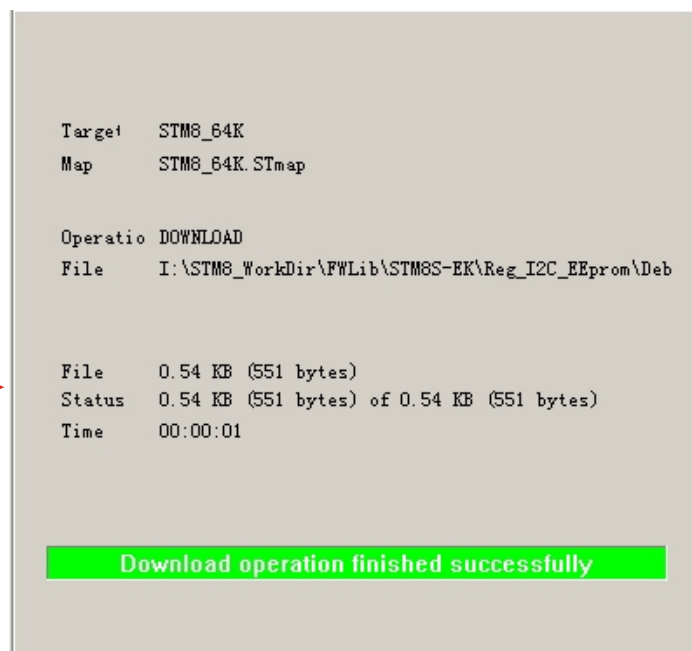
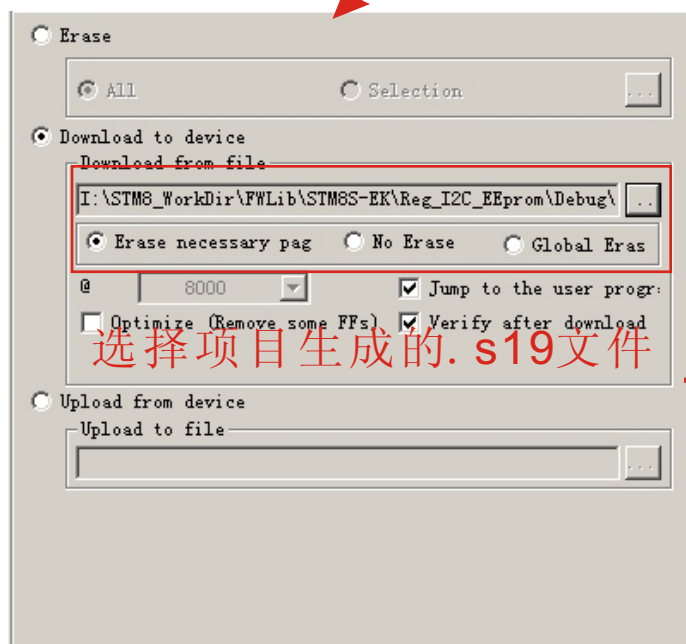
## 下载和调试:

## 1. 使用内置的Bootloader:

如果你没有STlink可以通过开发板上的USB接口下载程序。将编译生成的.s19目标文件下载到STM8S单片机中运行。

具体方法是:

1. 将USB线连接PC和开发板，第一次连接要安装CP2102的驱动
2. 打开STMicroelectronics flash loader 选择CP2102对应的COM口
3. 按下STM8S-EK开发板的复位按键，并在1S内按下上位机的“Next”



下载完成，看看程序的运行效果吧！



# STM8S-EK

作者: lisen3188

E-mail: lisen3188@163. com

STM8S-EK 开发板唯一销售网址:

<http://chiplab7.taobao.com/>

