#### 51单片机汇编语言教程: 第15课-单片机位操作指令

(基于 HJ-1G、HJ-3G 实验板)

前面那些流水灯的例程,我们已经习惯了"位"一位就是一盏灯的亮和灭,而我们学的指令却全都是用"字节"来介绍的:字节的移动、加法、减法、逻辑运算、移位等等。用字节来处理一些数学问题,比如说:控制冰箱的温度、电视的音量等等很直观,能直接用数值来表在。可是如果用它来控制一些开关的打开和合上,灯的亮和灭,就有些不直接了,记得我们上次课上的流水灯的例程吗?我们知道送往P1口的数值后并不能马上知道哪个灯亮和来灭,而是要化成二进制才知道。工业中有很多场合需要处理这类开关输出,继电器吸合,用字节来处理就显示有些麻烦,所以在8031单片机中特意引入一个位处理机制。

位寻址区在8031中,有一部份 RAM 和一部份 SFR 是具有位寻址功能的,也就是说这些 RAM 的每一个位都有自己的地址,能直接用这个地址来对此进行操作。

内部 RAM 的20H-2FH 这16个字节,就是8031的位寻址区。看图1。可见这里面的每一个 RAM 中的每个位我们都可能直接用位地址来找到它们,而不必用字节地址,然后再用逻辑指令的方式。

能位寻址的特殊功能寄存器8031中有一些 SFR 是能进行位寻址的,这些 SFR 的特点是其字节地址均可被8整除,如 A 累加器,B 寄存器、PSW、IP(中断优先级控制寄存器)、IE(中断允许控制寄存器)、SCON(串行口控制寄存器)、TCON(定时器/计数器控制寄存器)、P0-P3(I/0 端口锁存器)。以上的一些 SFR 我们还不熟,等我们讲解相关内容时再作详细解释。位操作指令 MCS-51单片机的硬件结构中,有一个位处理器(又称布尔处理器),它有一套位变量处理的指令集。在进行位处理时,CY(就是我们前面讲的进位位)称"位累加器"。有自己的位 RAM,也就是我们刚讲的内部 RAM 的20H-2FH 这16个字节单元即128个位单元,还有自己的位 I/0 空间(即 P0.0….P0.7, P1.0…….P1.7, P2.0……..P2.7, P3.0……..P3.7)。当然在物理实体上它们与原来的以字节寻址用的 RAM,及端口是完全相同的,或者说这些 RAM 及端口都能有两种使用办法。

位传送指令

MOV C, BIT

MOV BIT, C

这组指令的功能是实现位累加器(CY)和其它位地址之间的数据传递。

例: MOV P1.0, CY;将 CY中的状态送到 P1.0管脚上去(如果是做算术运算,我们就能通过观察知道现在 CY是多少啦)。

推荐使用慧净 51 实验板。推荐 51 学习网 WWW.HLMCU.COM 淘宝网: http://shop37031453.taobao.com/

MOV P1.0, CY;将 P1.0的状态送给 CY。

位修正指令

位清0指令

CLR C;使CY=0

CLR bit;使指令的位地址等于0。例: CLR P1.0;即使 P1.0变为0

位置1指令

SETB C;使CY=1

SETB bit;使指定的位地址等于1。例: SETB P1.0;使 P.0变为1

位取反指令

CPL C;使CY等于原来的相反的值,由1变为0,由0变为1。

CPL bit;使指定的位的值等于原来相反的值,由0变为1,由1变为0。

例: CPL P1.0

以我们做过的实验为例,如果原来灯是亮的,则执行本指令后灯灭,反之原来灯是灭的,执 行本指令后灯亮。

位逻辑运算指令

位与指令

ANL C, bit ; CY 与指定的位地址的值相与,结果送回 CY

ANL C, /bit; 先将指定的位地址中的值取出后取反,再和 CY 相与,结果送回 CY, 但注意, 指定的位地址中的值本身并不发生变化。

例: ANL C, /P1.0

设执行本指令前, CY=1, P1.0等于1(灯灭),则执行完本指令后 CY=0,而 P1.0也是等于1。可用下列程序验证:

ORG 0000H

AJMP START

ORG 30H

START: MOV SP, #5FH

MOV P1, #0FFH

SETB C

ANL C, /P1.0

MOV P1.1, C;将做完的结果送 P1.1,结果应当是 P1.1上的灯亮,而 P1.0上的灯还是不亮

推荐使用慧净 51 实验板。推荐 51 学习网 WWW.HLMCU.COM 淘宝网: http://shop37031453.taobao.com/

位或指令

ORL C, bit

ORL C, /bit

这个的功能大家自行分析吧,然后对照上面的例程,编一个验证程序,看看你相得对吗?

位条件转移指令

判 CY 转移指令

JC rel

JNC rel

第一条指令的功能是如果 CY 等于1就转移,如果不等于1就次序执行。那么转移到什么地方 去呢?我们能这样理解: JC 标号,如果等于1就转到标号处执行。这条指令我们在上节课中已讲到,不再重复。

第二条指令则和第一条指令相反,即如果 CY=0就转移,不等于0就次序执行,当然,我们也同样理解: JNC 标号

判位变量转移指令

JB bit, rel

JNB bit, rel

第一条指令是如果指定的 bit 位中的值是1,则转移,不然次序执行。同样,我们能这样理解这条指令: JB bit,标号

第二条指令请大家先自行分析

下面我们举个例程说明:

ORG 0000H

LJMP START

ORG 30H

START: MOV SP, #5FH

MOV P1, #0FFH

MOV P3, #OFFH

L1: JNB P3. 2, L2; P3. 2上接有一只按钮,它按下时,P3. 2=0

JNB P3. 3, L3; P3. 3上接有一只按钮,它按下时,P3. 3=0

LJM P L1

L2: MOV P1, #00H

推荐使用慧净 51 实验板。推荐 51 学习网 WWW.HLMCU.COM 淘宝网: http://shop37031453.taobao.com/

LJMP L1

L3: MOV P1, #0FFH

LJMP L1

END

把上面的例程写入片子,看看有什么现象 ………

按下接在 P3. 2上的按钮, P1口的灯全亮了, 松开或再按, 灯并不熄灭, 然后按下接在 P3. 3 上的按钮, 灯就全灭了。这像什么?这不就是工业现场经常用到的"启动"、"停止"的功 能吗?

怎么做到的呢? 一开始,将0FFH 送入 P3口,这样,P3的所有引线都处于高电平,然后执行 L1,如果 P3.2是高电平(键没有按下),则次序执行 JNB P3.3,L3语句,同样,如果 P3.3是 高电平(键没有按下),则次序执行 LJMP L1语句。这样就不停地检测 P3.2、P3.3,如果有一次 P3.2上的按钮按下去了,则转移到 L2,执行 MOV P1,#00H,使灯全亮,然后又转去 L1,再次循环,直到检测到 P3.3为0,则转 L3,执行 MOV P1,#0FFH,例灯全灭,再转去 L1,如此循环不已。大家能否稍加改动,将本程序用 JB 指令改写?

#### 51 实验板推荐(点击下面的图片可以进入下载资料链接)

