说实话我能够使用的单片机不多,我总是以为无论什么单片机都能开发 出好的产品。

前些年用 51,总是向各位大大学习,无休止的索取,在网上狂览一通。心里感激的同时也想奉献一些,可是我会什么?后来使用 avr (公司要求)还是向大大 们学习,我又想奉献,

可是我会什么?我会的大大们都写了,我不会的大大们也写了。一个星期前花项 目经费买了***的 kit 三合一板,最近几天闲了下来,便动手调试一下。算是有 点心得,我又想奉献,可是我会什么?

我只是想和大大们交流一下,哪怕是对的或者是错的,大大们满足我的 一点心愿吧。

唠叨了这么多,现在开始吧。

配置: stvd , cosmic

我学单片机开门三砖总是要砸的。

第一砖: 电源系统,这没什么好说的,只是它是 stm8 工作的基础总 是要提一下

第二砖: 时钟系统,这等下再说。

第三砖: 复位系统, stm8 只需要一只 104 电容从 reset 脚到地就可以了。

现在说说时钟系统,学习单片机无论 8 位的还是 32 位的,都要从时钟开始,下面是我一开始的时钟切换程序。

1 CLK_ECKR |=0X1; //开启外部时钟

2 while(!(CLK_ECKR&OX2)); //等待外部时钟 rdy

3 CLK_CKDIVR &= 0XF8; //CPU 无分频

4 CLK_SWR = 0XB4; //选择外部时钟

5 CLK_SWCR |=0X2; //使能外部时钟

上面的代码看起来没什么问题,可在调试过程中出现了有时能切换,有时 有不能的情况,后来发现只要在第5行设上断点就能切换,我就想是不是得让 c pu 等一下,我又仔细的翻看下 rm0016 的时钟部分,发现得等待 CLK_SWCR 的标 志位置位才能切换。

就变成了下面的代码

CLK_ECKR |=0X1; //开启外部时钟

while(!(CLK_ECKR&OX2)); //等待外部时钟 rdy

CLK_CKDIVR &= OXF8; //CPU 无分频

CLK_SWR = 0XB4; //选择外部时钟

while(!(CLK_SWCR&OX8)); //这里要等

CLK_SWCR |=0X2; //使能外部时钟

现在一切 ok, 是不是觉得看东西要仔细一下^{~~}。顺便说一下, stm8 有三个时钟 源的, hse 是外部时钟, hsi 是内部 16mhz 的时钟。Stm8 一启动默认为内部时钟, 并且 8 分频。

其实这么处理不是最好的办法,如果外部时钟出了问题,stm8要傻傻的等待到 死。它可以有中断的,在中断中处理一切,包括恢复时钟源,这才是正道,只是 我比较懒,不是做正规产品,想都不愿去想。

长长的一篇,没什么内容,请原谅我的唠叨吧。

又想起一句,仔细看手册里的时钟概略图吧,这对你有帮助。

第二节: 傻的可爱—cosmic 和 time 的事情

使用单片机定时器总是用到的,无论是延时,键盘扫描,显示刷新,还 是巨无霸的操作系统。Time1 太过复杂等过些天再说,我是从 time2 开始的,从 简单的定时开始吧。

简单的解释一下,time2 是向上计数的,不像 time1 可以双向计数(这对我很有用,我可以使用它的正交编码功能,这正是我学 stm8 的初衷,它可以让我省下一片正交计数器或是一片 cpld,等过两天从公司借个编码器,调试一下),我们怎么可以达到定时 1ms 的目的哪?

关键是 TIM2_ARR 这个寄存器, TIM2_CNTR 是计数到 TIM2_ARR 就产生更新事件, 然后清零从头开始的, 看下面的代码。

1 CLK_PCKENR1 |=0X20;//开启时钟, stm8 的外设时钟可控

2 TIM2_PSCR |=0X3; //DIV8 1US -> 外部晶振 8mhz 除以 8 实现单位时间 为 1us

3 TIM2_IER |= 0X1; //允许中断

4 TIM2_ARR = 0X3E7; //关键是这里

5 TIM2_CR1 |= 0X1; //开启定时器

这看起来没错,可就是不能实现定时效果,这是为什么?答案出乎我的意料,看 汇编代码后才发现, comsic 使用了 1dw 指令,而 1dw 指令是先写低位再写高位 的。ARR 寄存器是要求先写高位再写低位的,将第 4 行改为

TIM2 ARRH = 0X3; //

 $TIM2_ARRL = OXE7;$

后,问题解决。用 avr 时 gcc 编译器都给做好了, comsic 很傻很强大。记住这 个教训吧,要看编译器手册,不要偷懒,多写一行就多写一行吧。中断部分以后 再说。就到这里,明天再聊,这耽误我看小说的时间了,哎,为了 stm8 我已经 4 晚上没看小说了。

第三节: ad 的单次转换

说起 ad 我是就头大,不是说 stm8 的 ad 让我头大,而是以前在产品中使用的 ad

老板总是要求越来越高,从16bit到24bit,从逐渐逼近到sigma,在电路上克服小信号的采集实在是一件痛苦的事情,至今在24bit的采集上只能到18bit 有效位,有经验的朋友一定要告诉我。

又扯远了, stm8 只是 10bit 的 ad, 随便用用就可以了, 我从来没指望它能给我 出大力气, 当然大大们做民品, 或是别的要求不高的可以用用。 为什么说单次转换呢? 因为简单, 因为我懒。看下面的代码吧

//这里是初始化

CLK_PCKENR2 |=0X8; //使能 adc 时钟

- ADC_CSR =0X3; //选择通道3 禁止中断
- ADC_CR1 =0X71; //使能 ADC, 18 分频
- ADC_CR2 |=0X8; //数据右对齐, low 8BIT AT ADC_DRL; //这里是转换结果
- unsigned int x;
 - unsigned int x_h;
 - ADC_CR1 =0X1; //启动转换
 - while(!(ADC CSR&0x80)); //等待转换结束 14 个时钟周期
- ADC_CSR &= 0X7F; //清除中断标志
- x = ADC_DRL; //READ DATA 因为是右对齐所以先读低位
- $x_h = ADC_DRH;$
- $x_h = (x_h \ll 8) + x;$

return x_h;

这次没出什么错,大家失望了吧!哈哈,说点题外话,做16bit 以上 ad 我认为要注意几点

- 1. 有一个好的基准
- 2. 传感器供电最好和基准联动
- 3. 要有效去除长线干扰,如加屏蔽网,做线阻平衡。
- 4. 使上两个好的电阻吧, 会省很大力气
- 5. 布线要花大力气,不能瞎布。

其它的还有很多,大大们到网上看吧,前人栽树,后人乘凉。我们即要做前人, 也要做后人。

第四节:中断系统和一杯热茶 最近喜欢喝茶,准备去买一套茶具,一个小壶,八个小杯那种。我喜欢 铁观音,浓浓的,滚烫的,直入喉咙。

中断就像一杯浓浓的铁观音,没有操作系统的时候,使用中断吧,一样可 以达到实时响应。没有极品龙井,就喝铁观音吧,一样口齿留香。

Stm8 的中断是有优先级的,不是 avr 那种假优先级,是那种低级中断正 在处理,高级中断可以终止它的优先级。

我们不说这些,它在不做项目时,离我还很遥远。 说说 comsic 的开中断手段吧看下面的语句 _asm("sim"); //这是关中断 _asm("rim");//这是开中断 我刚开始还以为 sim 是开中断,结果定时中断总是进不去。 _asm()插入汇编行,多行可以用\n 分割 汇编块可以使用下面格式 #asm //汇编代码 #endasm

或者

#pragma asm

#pragma endasm

Stvd 自带了中断处理文件,在向量表里修改中断号处的函数名,来实现中断发生时程序跳到我们的中断处理程序。

我写了前面关于 time2 的更新中断。 向量表中 irq13 处改成这样 {0x82, TIME2_UIS}, /* irq13 */

```
@far @interrupt void TIME2_UIS ( void )
{
  if( ++count>temp)
   {
```

count = 0;

PD_ODR ^=OX1; //LED 翻转

}

TIM2_SR1 &=0XFE; //中断标志位, 它不会自动清零

return;

}

Temp 是前面 ad 转换的结果,这里来实现 led 的闪烁频率。@far 是指长指针,@ interrupt 指示这是一个中断处理函数。

本来还想说 uart 的中断的,又一想明天我说 uart 的时候说啥。所以还是留在明天再说吧。

茶喝的多,睡眠质量受影响啊。

第五节: 永恒的串口和阶段感言

等说完串口,就要等一些天再和大家见面了,孩子总是和我捣乱,那是 我的第一生命。

是我祖祖辈辈的延续。请原谅我的古老,我喜欢传统的,无论是京剧,大鼓还是 快板。说起孩子,心情总是愉快的,有一天孩子感冒去医院,医生要验血,临近 化验室时,孩子哭闹,妻子哄骗说是妻子验血,等抽完孩子的血孩子哇哇大哭并 质问:"为什么你化验抽我的血"我和妻子苦笑。现在想来,孩子那时天真可爱, 现在的孩子俨然一副大人麽样,他才4岁呀,是我做的不好吗?我从来不让他在 家做和玩耍无关的事情,包括学习。别家的孩子大都报各种专长班,我从来都阻 止妻子去给孩子增加负担。我要他的童年快快乐乐。我要让他童年充满童真,可 是我做不到。孩子越来越聪明,越来越成熟,是我们老了吗?

又跑题了, 串口, 自从我开始开发产品从来没离开过串口。因为我总要和计算机或其他的 mcu 说话, 而串口是最简单和经济的方式。

传统的也是最难舍弃,stm8的串口资源很丰厚,都有两个。好些年前,要用双串口除了使用专业芯片外只能选择华邦的芯片,说实话它那时真的很贵。 Avr 也有双串口的,所以我一见双串口的芯片,总是兴奋。大概得了串口恐惧症 了。

看代码:

CLK_PCKENR1 |= 0X08; //开启时钟

 $LINUART_BRR2 = 0X1;$

LINUART_BRR1 = 0X1A; //19200BPS

LINUART_CR2 = 0XAC; //8, n, 1 开启发送和接受中断 上面是初始化部分, 很是简单自己看看吧。

我接下来要用串口中断做的事情很无聊,我要实现无论串口接收到一个什么数据,都要返回该数据并加发 0x55,0xaa。实时上这个协议一点用处都没有,我希望大家开发产品的时候有串口协议时,如果资源够用,又不愿自己写时,使用 modobus 协议吧,真的很好用。

下面是中断程序

```
@far @interrupt void USART_TX( void )
{
    switch( status )
{
case 0:
LINUART DR = 0X55;
status = 1;
break;
case 1:
LINUART DR = OXAA;
status = 2;
break:
case 2:
LINUART_CR2 = 0X2C; //数据空中断只能写 dr 清除,所以只能禁止它
status = 0;
break;
}
```

return;

}

@far @interrupt void USART_RX(void)
{

unsigned char x;

x = LINUART_DR; //读数据自动清除中断标志

LINUART_DR = x; //同时清除发送空中断标志

LINUART_CR2 = 0XAC;//所以可以打开发送空中断了

status = 0;

return;

}

同样在向量表中改成这样 {0x82, USART_TX}, /* irq20 */ {0x82, USART_RX}, /* irq21 */

在这个简单的基础上,就可以开发自己的协议了。我用串口只使用这么多功能, 别的如 lin, idra,或是别的都是以后的事了。

和兄弟们说声再见,下次在写时就是正交编码和 spi 了。

第五节: 正交编码和疑惑

今天去公司, 找遍了废品堆都没有找到一只编码器, 没办法只好从半成

品上 拆下来一个,大家不要说是我做的,不然老板会很生气。

正交计数方法很多,软件的,cpld的,芯片的都可以,但 cpu 上集成 了我们为什么不用,我没理由不选带正交功能的 stm8,因为他是 8bit 的,因为 他价格据说很便宜,32bit 的 cpu 大多是带这个功能的包括 dsp,我总是说在我 的产品里他是大马,我的产品是小车,其实是我不愿去啃 32bit 的大部头。写完 这篇我下定决心要使用 stm32 了

到时候兄弟们一定要帮助我,就当是扶贫吧。

***的三合一板使用的芯片是 s207s8t6,44 脚的,time1 的两个输入段为 pc1,和 pc2,我将编码器的 a,b 相分别接在 PC1,PC2 上。接上 VCC 和 gnd, 电路的工作

算是完成,接下来都是软件的工作。

在此之前看看 stm32 的正交编码接口应用笔记吧,上面对原理描述的很 清楚,比我说的要有条理,我就不说了。看下面的代码

//下面是初始化部分
CLK PCKENR1 |=0X80; //开启 time1 时钟

TIM1_SMCR |= 0X3; //工作在编码器模式3

TIM1_CCMR1 |= 0X1; //CC1 MAP TI1FP1 CH1

 $TIM1_CCMR2 = 0X1; //CC2 MAP TI2FP2 CH2$

TIM1_ARRH = OXEA; // 60000 产生溢出

 $TIM1_ARRL = 0X60;$

TIM1 IER =0X1; //开中断

TIM1_CNTR = cnt_start = 30000; //我要有个大的初始化值 //正好是满量程的一半

TIM1_CR1 =0X1; //启动计数

通过上面简单的配置,time1 正是工作了,旋动编码器,可以看到 TIM 1_CNTR 的数据变动,我的 1000 线编码每转一圈产生 4000 个数。

在我的中断和主程序里做了处理,可计数范围扩展到 32bit,算是基本

达到了我的要求。有一件事要说一下,读 TIM1 CNTR 时要先读高位,再读低位。

Stm8 的工作告一段落,本来还要写 spi 的,可是还要搭外围电路,等一些天吧,我把 ad7705 接上,手中有十几片闲置的。

今天无意中在中断里做了 long 型数据加法,编译时居然出错,翻了翻 编译器手册,没找到原因,希望知道的朋友告诉我一声。

没有使用意法的库,是因为我觉得使用它不利于入门,虽然它结构优美。 做项目的时候再用吧。

STM8 的 C 语言编程(1) --基本程序与启动代码分析

现在几乎所有的单片机都能用 C 语言编程了,采用 C 语言编程确实能带来很多好处,至少可读性比汇编语言强多了。

在 STM8 的开发环境中,可以通过新建一个工程,自动地建立起一个 C 语言的框架,生成 后开发环境会自动生成 2 个 C 语言的程序,一个是 main.c,另一个是 stm8_interrupt_vect or.c。main.c 中就是一个空的 main()函数,如下所示:

```
/* MAIN.C file

*

* Copyright (c) 2002-2005 STMicroelectronics

*/

main()

{

while (1);

}

而在 stm8_interrupt_vector.c 中, 就是声明了对应该芯片的中断向量, 如下所示:

/* BASIC INTERRUPT VECTOR TABLE FOR STM8 devices

* Copyright (c) 2007 STMicroelectronics

*/
```

typedef void @far (*interrupt_handler_t)(void);

```
struct interrupt_vector {
     unsigned char interrupt_instruction;
    interrupt handler t interrupt handler;
};
@far @interrupt void NonHandledInterrupt (void)
{
    /* in order to detect unexpected events during development,
       it is recommended to set a breakpoint on the following instruction
    */
    return;
}
extern void _stext(); /* startup routine */
struct interrupt_vector const _vectab[] = {
     {0x82, (interrupt handler t) stext}, /* reset */
    {0x82, NonHandledInterrupt}, /* trap */
     {0x82, NonHandledInterrupt}, /* irg0 */
    {0x82, NonHandledInterrupt}, /* irq1 */
    {0x82, NonHandledInterrupt}, /* irq2 */
    {0x82, NonHandledInterrupt}, /* irg3 */
    {0x82, NonHandledInterrupt}, /* irq4 */
     {0x82, NonHandledInterrupt}, /* irq5 */
    {0x82, NonHandledInterrupt}, /* irg6 */
     {0x82, NonHandledInterrupt}, /* irq7 */
     {0x82, NonHandledInterrupt}, /* irq8 */
     {0x82, NonHandledInterrupt}, /* irg9 */
    {0x82, NonHandledInterrupt}, /* irq10 */
    {0x82, NonHandledInterrupt}, /* irq11 */
     {0x82, NonHandledInterrupt}, /* irg12 */
     {0x82, NonHandledInterrupt}, /* irq13 */
     {0x82, NonHandledInterrupt}, /* irq14 */
    {0x82, NonHandledInterrupt}, /* irq15 */
    {0x82, NonHandledInterrupt}, /* irq16 */
     {0x82, NonHandledInterrupt}, /* irq17 */
     {0x82, NonHandledInterrupt}, /* irq18 */
```

{0x82, NonHandledInterrupt}, /* irq19 */

{0x82, NonHandledInterrupt}, /* irq20 */

{0x82, NonHandledInterrupt}, /* irq21 */

{0x82, NonHandledInterrupt}, /* irq22 */

{0x82, NonHandledInterrupt}, /* irq23 */

{0x82, NonHandledInterrupt}, /* irq24 */

{0x82, NonHandledInterrupt}, /* irq25 */

{0x82, NonHandledInterrupt}, /* irq26 */

{0x82, NonHandledInterrupt}, /* irq27 */

{0x82, NonHandledInterrupt}, /* irq28 */

{0x82, NonHandledInterrupt}, /* irq29 */

};

在 stm8_interrupt_vector.c 中,除了定义了中断向量表外,还定义了空的中断服务程序,用于那些不用的中断。当然在自动建立时,所有的中断服务都是空的,因此,除了第1个复位的向量外,其它都指向那个空的中断服务函数。

生成框架后,就可以用 Build 菜单下的 Rebuild All 对项目进行编译和连接,生成所需的目标文件,然后就可以加载到 STM8 的芯片中,这里由于 main()函数是一个空函数,因此没有任何实际的功能。不过我们可以把这个框架对应的汇编代码反出来,看看 C 语言生成的代码,这样可以更深入地了解 C 语言编程的特点。

生成的代码包括4个部分,如图1、图2、图3、图4所示。

0x8000 <vectab></vectab>	0x82008083	INT	0×008083	INT	stext
0x8004 <vectab+4></vectab+4>	0x820080D0	INT	0x0080d0	INT	NonHandledInterrupt
0x8008 <vectab+8></vectab+8>	0x820080D0	INT	0x0080d0	INT	NonHandledInterrupt
0x800c <vectab+12></vectab+12>	0x820080D0	INT	0x0080d0	INT	NonHandledInterrupt
0x8010 <vectab+16></vectab+16>	0x820080D0	INT	0x0080d0	INT	NonHandledInterrupt
0x8014 <vectab+20></vectab+20>	0x820080D0	INT	0x0080d0	INT	NonHandledInterrupt
0x8018 <vectab+24></vectab+24>	0x820080D0	INT	0x0080d0	INT	NonHandledInterrupt
0x801c <vectab+28></vectab+28>	0x820080D0	INT	0x0080d0	INT	NonHandledInterrupt
0x8020 <vectab+32></vectab+32>	0x820080D0	INT	0x0080d0	INT	NonHandledInterrupt
0x8024 <vectab+36></vectab+36>	0x820080D0	INT	0x0080d0	INT	NonHandledInterrupt
0x8028 <vectab+40></vectab+40>	0x820080D0	INT	0x0080d0	INT	NonHandledInterrupt
0x802c <vectab+44></vectab+44>	0x820080D0	INT	0x0080d0	INT	NonHandledInterrupt
0x8030 <vectab+48></vectab+48>	0x820080D0	INT	0x0080d0	INT	NonHandledInterrupt
0x8034 <vectab+52></vectab+52>	0x820080D0	INT	0x0080d0	INT	NonHandledInterrupt
0x8038 <vectab+56></vectab+56>	0x820080D0	INT	0x0080d0	INT	NonHandledInterrupt
0x803c <vectab+60></vectab+60>	0x820080D0	INT	0x0080d0	INT	NonHandledInterrupt
0x8040 <vectab+64></vectab+64>	0x820080D0	INT	0x0080d0	INT	NonHandledInterrupt
0x8044 <vectab+68></vectab+68>	0x820080D0	INT	0x0080d0	INT	NonHandledInterrupt
0x8048 <vectab+72></vectab+72>	0x820080D0	INT	0x0080d0	INT	NonHandledInterrupt
0x804c <vectab+76></vectab+76>	0x820080D0	INT	0x0080d0	INT	NonHandledInterrupt
0x8050 <vectab+80></vectab+80>	0x820080D0	INT	0x0080d0	INT	NonHandledInterrupt
0x8054 <vectab+84></vectab+84>	0x820080D0	INT	0x0080d0	INT	NonHandledInterrupt
0x8058 <vectab+88></vectab+88>	0x820080D0	INT	0x0080d0	INT	NonHandledInterrupt
0x805c <vectab+92></vectab+92>	0x820080D0	INT	0x0080d0	INT	NonHandledInterrupt
0x8060 <vectab+96></vectab+96>	0x820080D0	INT	0x0080d0	INT	NonHandledInterrupt
0x8064 <vectab+100></vectab+100>	0x820080D0	INT	0x0080d0	INT	NonHandledInterrupt
0x8068 <vectab+104></vectab+104>	0x820080D0	INT	0x0080d0	INT	NonHandledInterrupt
0x806c <vectab+108></vectab+108>	0x820080D0	INT	0x0080d0	INT	NonHandledInterrupt
0x8070 <vectab+112></vectab+112>	0x820080D0	INT	0x0080d0	INT	NonHandledInterrupt
0x8074 <vectab+116></vectab+116>	0x820080D0	INT	0x0080d0	INT	NonHandledInterrupt
0x8078 <vectab+120></vectab+120>	0x820080D0	INT	0x0080d0	INT	NonHandledInterrupt
0x807c <vectab+124></vectab+124>	0x820080D0	INT	0x0080d0	INT	NonHandledInterrupt

	图 1		
0x8080	<idesc></idesc>	0x80	DATA
0x8081	<idesc+1></idesc+1>	0x83	DATA
0x8082	<idesc+2></idesc+2>	0×00	DATA

图 2

	0x8083 <stext></stext>	0xAE0FFF	LDW	X,#0x0fff	LD₩	X,#0x0fff
	0x8086 < stext+3>	0×94	LDW	SP,X	LDW	SP,X
	0x8087 < stext+4>	0x90CE8080	LDW	Y.0x8080	LDW	Y. idesc
	0x808b < stext+8>	0xAE8082	LDW	X,#0x8082	LDW	X,#0x8082
	0x808e < stext+11>	0xF6	LD	A.(X)	LD	A.(X)
	0x808f < stext+12>	0x2720	JREQ	0x80b1	JREQ	0x80b1
	0x8091 < stext+14>	0xA560	BCP	A,#0×60	BCP	A,#0x60
	0x8093 < stext+16>	0x2717	JREQ	0x80ac	JREQ	0x80ac
	0x8095 < stext+18>	0xBF00	LDW	0×00,X	LDW	0×00,X
	0x8097 < stext+20>	0xEE03	LDW	X.(0x03.X)	LDW	X.(0x03.X)
	0x8099 < stext+22>	0xBF03	LDW	0x03.X	LDW	c u.X
	0x809b < stext+24>	0xBE00	LDW	X,0x00	LDW	X.0x00
	0x809d <stext+26></stext+26>	0×EE01	LDW	X,(0x01,X)	LDW	X,(0x01,X)
	0x809f <stext+28></stext+28>	0x90F6	LD	A, (Y)	LD	A,(Y)
	0x80a1 <stext+30></stext+30>	0xF7	LD	(X),A	LD	(X),A
	0x80a2 <stext+31></stext+31>	0x5C	INCW	x	INCW	X
	0x80a3 <stext+32></stext+32>	0x905C	INCW	Ŷ	INCW	Y
	0x80a5 <stext+34></stext+34>	0x90B303	CPW	Y,0x03	CPW	Y,c_y
	0x80a8 <stext+37></stext+37>	0x26F5	JRNE	0x809f	JRNE	0x809f
	0x80aa <stext+39></stext+39>	0×BE00	LDW	X,0x00	LDW	X,0x00
	0x80ac <stext+41></stext+41>	0x1C0005	ADDW	X,#0×0005	ADDW	X,#0x0005
	0x80af <stext+44></stext+44>	0x20DD	JRT	0x808e	JRT	0x808e
	0x80b1 <stext+46></stext+46>	0×AE0000	LDW	X,#0×0000	LDW	X,#0x0000
	0x80b4 <stext+49></stext+49>	0x2002	JRT	0x80b8	JRT	0x80b8
	0x80b6 <stext+51></stext+51>	0xF7	LD	(X),A	LD	(X),A
	0x80b7 <stext+52></stext+52>	0x5C	INCW	x	INCW	Х
	0x80b8 <stext+53></stext+53>	0xA30006	CPW	X,#0×0006	CPW	X,#0x0006
	0x80bb <stext+56></stext+56>	0x26F9	JRNE	0x80b6	JRNE	0x80b6
	0x80bd <stext+58></stext+58>	0xAE0100	LDW	X,#0×0100	LDW	X,#0x0100
	0x80c0 <stext+61></stext+61>	0x2002	JRT	0x80c4	JRT	0x80c4
	0x80c2 <stext+63></stext+63>	0×F7	LD	(X),A	LD	(X),A
	0x80c3 <stext+64></stext+64>	0x5C	INCW	x	INCW	х
	0x80c4 <stext+65></stext+65>	0xA30100	СРЫ	X,#0×0100	CPW	X,#0x0100
	0x80c7 <stext+68></stext+68>	0x26F9	JRNE	0x80c2	JRNE	0x80c2
	0x80c9 <stext+70></stext+70>	0xCD80CE	CALL	0x80ce	CALL	main
	0x80cc <_exit>	0x20FE	JRT	0x80cc	JRT	_exit
mai	图 3 .n.c:9 while (1):					
122						

0x80d0 <.nHandledInterrupt> 0x80

0x80ce <main>

rupt_vector.c:17

图 1 显示的是从内存地址 8000H 开始的中断向量表,中断向量表中的第 1 行 82008083 H 为复位后单片机运行的第 1 跳指令的地址。从表中可以看出,单片机复位后,将从 8083 H 开始运行。其它行的中断向量都指向同一个位置的中断服务程序 80D0H。

JRT

IRET

0x80ce

JRT

main

0x20FE

return;

图 2 显示的是 3 个字节,前 2 个字节 8083H 为复位后的第 1 条指令的地址,第 3 个字节 是一个常量 0,后面的启动代码要用到。

图 3 显示的是启动代码,启动代码中除了初始化堆栈指针外,就是初始化 RAM 单元。由于目前是一个空的框架,因此在初始化完堆栈指针(设置成 0FFFH)后,由于 8082H 单元

的内容为 0,因此程序就跳到了 80B1H,此处是一个循环,将 RAM 单元从 0 到 5 初始化成 0。然后由于寄存器 X 设置成 0100H,就直接通过 CALL main 进入 C 的 main()函数。

图 4 显示的是 main()函数和中断服务函数, main()函数对应的代码就是一个无限的循环, 而中断服务函数就一条指令, 即中断返回指令。

通过分析,可以看出用 C 语言编程时,比汇编语言编程时,就是多出了一段启动代码。

STM8的C语言编程(2) -- 变量空间的分配

采用 C 这样的高级语言,其实可以不用关心变量在存储器空间中是如何具体分配的。但如果了解如何分配,对编程还是有好处的,尤其是在调试时。

例如下面的程序定义了全局变量数组 buffer 和一个局部变量 i,在 RAM 中如何分配的呢? /* MAIN.C file

```
* Copyright (c) 2002-2005 STMicroelectronics
```

```
*/
```

unsigned char buffer[10]; // 定义全局变量

```
main()
{
    unsigned char i;    // 定义局部变量
    for(i=0;i<10;i++)
    {
        buffer[i] = 0x55;
    }
}
我们可以通过 DEBUG 中的反汇编窗口,看到如下的对应代码:</pre>
```

0x80ce <main></main>	0x88	PUSH	A	PUSH	A
main.c:12	for(i=0;i<10;i++)				
0x80cf <main+1></main+1>	0x0F01	CLR	(0x01,SP)	CLR	(i,SP)
main.c:14	<pre>buffer[i] = 0x55;</pre>				
0x80d1 <main+3></main+3>	0×7B01	LD	A, (0x01, SP)	LD	A, (0x01, SP)
0x80d3 <main+5></main+5>	0x5F	CLRW	Х	CLRW	Х
0x80d4 <main+6></main+6>	0x97	LD	XL,A	LD	XL,A
0x80d5 <main+7></main+7>	0xA655	LD	A,#0x55	LD	A,#0x55
0x80d7 <main+9></main+9>	0×E700	LD	(0×00,X),A	LD	(0x00,X),A
main.c:12	for(i=0;i<10;i++)				
0x80d9 <main+113< td=""><td>> 0x0C01</td><td>INC</td><td>(0x01,SP)</td><td>INC</td><td>(i,SP)</td></main+113<>	> 0x0C01	INC	(0x01,SP)	INC	(i,SP)
main.c:12	for(i=0;i<10;i++)				
0x80db <main+13< td=""><td>> 0x7B01</td><td>LD</td><td>A,(0x01,SP)</td><td>LD</td><td>A, (0x01, SP)</td></main+13<>	> 0x7B01	LD	A,(0x01,SP)	LD	A, (0x01, SP)
0x80dd <main+15< td=""><td>> 0xA10A</td><td>CP</td><td>A,#0x0a</td><td>CP</td><td>A,#0x0a</td></main+15<>	> 0xA10A	CP	A,#0x0a	CP	A,#0x0a
0x80df <main+173< td=""><td>> 0x25F0</td><td>JRC</td><td>0x80d1</td><td>JRC</td><td>0x80d1</td></main+173<>	> 0x25F0	JRC	0x80d1	JRC	0x80d1
<pre>main.c:16 }</pre>					
0x80e1 <main+193< td=""><td>> 0x84</td><td>POP</td><td>A</td><td>POP</td><td>A</td></main+193<>	> 0x84	POP	A	POP	A
0x80e2 <main+20)< td=""><td>> 0x81</td><td>RET</td><td></td><td>RET</td><td></td></main+20)<>	> 0x81	RET		RET	

从这段代码中可以看到,全局变量 buffer 被分配到空间从地址 0000H 到 0009H。而局部变量 i 则在堆栈空间中分配,通过 PUSH A 指令,将堆栈指针减 1,腾出一个字节的空间,而 SP+1 指向的空间就是分配给局部变量使用的空间。

由此可以得出初步的结论,对于全局变量,内存分配是从低地址 0000H 开始向上分配的。 而局部变量则是在堆栈空间中分配。

另外从上一篇文章中,可以知道堆栈指针初始化时为 0FFFH。而根据 PUSH 指令的定义, 当压栈后堆栈指针减 1。因此堆栈是从上往下使用的。

因此根据内存分配和堆栈使用规则,我们在程序设计时,不能定义过多的变量,免得没有空间给堆栈使用。换句话说,当定义变量时,一定要考虑到堆栈空间,尤其是那些复杂的系统, 程序调用层数多,这样就会占用大量的堆栈空间。

总之, 在单片机的程序设计时, 由于 RAM 空间非常有限, 要充分考虑到全局变量、局部变量、程序调用层数和中断服务调用对空间的占用。

STM8 的 C 语言编程(3) —— GPIO 输出

与前些日子写的用汇编语言进行的实验一样,从今天开始,要在 ST 的三合一开发板上,用 C 语言编写程序,进行一系列的实验。

首先当然从最简单的 LED 指示灯闪烁的实验开始。

开发板上的 LED1 接在 STM8 的 PD3 上,因此要将 PD3 设置成输出模式,为了提高高电 平时的输出电流,要将其设置成推挽输出方式。这主要通过设置对应的 DDR/CR1/CR2 寄 存器实现。

利用 ST 的开发工具,先生成一个 C 语言程序的框架,然后修改其中的 main.c,修改后的 代码如下。

编译通过后,下载到开发板,运行程序,可以看到 LED1 在闪烁,且闪烁的频率为 5HZ。

/* MAIN.C file

*

```
* Copyright (c) 2002-2005 STMicroelectronics
*/
#include "STM8S207C_S.h"
// 函数功能: 延时函数
// 输入参数: ms -- 要延时的毫秒数,这里假设 CPU 的主频为 2MHZ
// 输出参数: 无
// 返回值:无
// 备 注: 无
void DelayMS(unsigned int ms)
{
 unsigned char i;
 while(ms != 0)
 {
  for(i=0;i<250;i++)
  {
  }
  for(i=0;i<75;i++)
  {
  }
  ms--;
 }
}
// 函数功能: 主函数
//
      初始化 GPIO 端口 PD3, 驱动 PD3 为高电平和低电平
// 输入参数: ms -- 要延时的毫秒数,这里假设 CPU 的主频为 2MHZ
// 输出参数:无
// 返回值:无
// 备 注: 无
main()
{
 PD DDR = 0x08;
 PD_CR1 = 0x08; // 将 PD3 设置成推挽输出
 PD_CR2 = 0x00;
 while(1)
 {
```

```
PD ODR = PD ODR | 0x08; // 将 PD3 的输出设置成 1
  DelayMS(100);
                 // 延时 100MS
  PD_ODR = PD_ODR & 0xF7; // 将 PD3 的输出设置成 0
  DelayMS(100); // 延时 100MS
 }
}
```

需要注意的是,当生成完框架后,为了能方便使用 STM8 的寄存器名字,必须包括 STM8 S207C S.h, 最好将该文件拷贝到 C:\Program Files\STMicroelectronics\st toolset\includ e 目录下,拷贝到工程目录下。或者将该路径填写到该工程的 Settings...中的 C Compiler 选项 Preprocessor 的 Additional include 中,这样编译时才会找到该文件。

STM8 的 C 语言编程(4) —— GPIO 输出和输入

今天要进行的实验,是利用 GPIO 进行输入和输出。在 ST 的三合一开发板上,按键接在 G PIO 的 PD7 上, LED 接在 GPIO 的 PD3 上, 因此我们要将 GPIO 的 PD7 初始化成输入, PD3 初始化成输出。

关于 GPIO 的引脚设置,主要是要初始化方向寄存器 DDR,控制寄存器 1 (CR1) 和控制 寄存器 2(CR2),寄存器的每一位对应 GPIO 的每一个引脚。具体的设置功能定义如下: DDR CR1 CR2 引脚设置

- 0 0 0 悬浮输入
- **0 1** 上拉输入 0
- 1 0 0 中断悬浮输入
- **1** 1 中断上拉输入 0
- 1
 0
 0
 开漏输出

 1
 1
 0
 推挽输出
- 1 X 1 输出(最快速度为 10MHZ)

另外,输出引脚对应的寄存器为 ODR,输入引脚对应的寄存器为 IDR。

下面的程序是检测按键的状态,当按键按下时,点亮 LED,当按键抬起时,熄灭 LED。 同样也是利用 ST 的开发工具,先生成一个 C 语言程序的框架,然后修改其中的 main.c, 修改后的代码如下。

```
编译通过后,下载到开发板,运行程序,按下按键,LED 就点亮,抬起按键,LED 就熄灭
了。
另外,要注意,将 STM8S207C_S.h 拷贝到当前项目的目录下。
// 程序描述: 检测开发板上的按键, 若按下, 则点亮 LED, 若抬起, 则熄灭 LED
//
     按键接在 MCU 的 GPIO 的 PD7 上
//
     LED 接在 MCU 的 GPIO 的 PD3 上
#include "STM8S207C_S.h"
main()
{
 PD_DDR = 0x08;
 PD_CR1 = 0x08; // 将 PD3 设置成推挽输出
 PD CR2 = 0x00;
 while(1) // 进入无限循环
 {
 if((PD_IDR & 0x80) == 0x80) // 读入 PD7 的引脚信号
 {
  PD_ODR = PD_ODR & 0xF7; // 如果 PD7 为 1,则将 PD3 的输出设置成 0,熄灭
LED
 }
 else
 {
  PD_ODR = PD_ODR | 0x08; // 否则,将 PD3 的输出设置成 1,点亮 LED
 }
 }
}
```

STM8 的 C 语言编程(5) --8 位定时器应用之一

在 STM8 单片机中,有多种定时器资源,既有 8 位的定时器,也有普通的 16 位定时器,还 有高级的定时器。今天的实验是用最简单的 8 位定时器 TIM4 来进行延时,然后驱动 LED 闪烁。为了简单起见,这里是通过程序查询定时器是否产生更新事件,来判断定时器的延时 是否结束。

同样还是利用 ST 的开发工具,生成一个 C 程序的框架,然后修改其中的 main.c,修改后的代码如下。

编译通过后,下载到开发板,运行程序,可以看到 LED 在闪烁,或者用示波器可以在 LED 引脚上看到方波。

在这里要特别提醒的是,从 ST 给的手册上看,这个定时器中的计数器是一个加 1 计数器, 但本人在实验过程中感觉不太对,经过反复的实验,我认为应该是一个减 1 计数器(也许 是我拿的手册不对,或许是理解上有误)。例如,当给定时器中的自动装载寄存器装入 25 5 时,产生的方波频率最小,就象下面代码中计算的那样,产生的方波频率为 30HZ 左右。 若初始化时给自动装载寄存器装入 1,则产生的方波频率最大,大约为 3.9K 左右。也就是 说实际的分频数为 ARR 寄存器的值+1。

// 程序描述:通过初始化定时器 4,进行延时,驱动 LED 闪烁

// LED 接在 MCU 的 GPIO 的 PD3 上

```
#include "STM8S207C_S.h"
```

main()

{ // 首先初始化 GPIO

PD_DDR = 0x08; PD_CR1 = 0x08; // 将 PD3 设置成推挽输出 PD_CR2 = 0x00;

// 然后初始化定时器 4

TIM4_IER = 0x00; // 禁止中断

TIM4_EGR = 0x01; // 允许产生更新事件

```
TIM4_PSCR = 0x07; // 计数器时钟=主时钟/128=2MHZ/128
```

// 相当于计数器周期为 64uS

```
TIM4_ARR = 255; // 设定重装载时的寄存器值, 255 是最大值
```

TIM4_CNTR = 255; // 设定计数器的初值

```
// 定时周期=(ARR+1)*64=16320uS
```

TIM4_CR1 = 0x01; // b0 = 1,允许计数器工作

// b1 = 0,允许更新

// 设置控制器, 启动定时器

STM8 的 C 语言编程(6) --8 位定时器应用之二

今天进行的实验依然是用定时器 4,只不过改成了用中断方式来实现,由定时器 4 的中断服务程序来驱动 LED 的闪烁。

实现中断方式的关键点有几个,第一个关键点就是要打开定时器 4 的中断允许位,在定时器 4 的 IER 寄存器中有定义。第二个关键点,就是打开 CPU 的全局中断允许位,在汇编语言中,就是执行 RIM 指令,在 C 语言中,用下列语句实现:

_asm("rim");

第3个关键点就是中断服务程序的框架或写法,中断服务程序的写法如下:

@far @interrupt void TIM4_UPD_OVF_IRQHandler (void)

{

// 下面是中断服务程序的实体

}

第4个关键点就是要设置中断向量,即将中断服务程序的入口填写到中断向量表中,如下 所示,将 IRQ23 对应的中断服务程序的入口填写成 TIM4_UPD_OVF_IRQHandler

struct interrupt_vector const _vectab[] = {

{0x82, (interrupt_handler_t)_stext}, /* reset */

{0x82, NonHandledInterrupt}, /* trap */

{0x82, NonHandledInterrupt}, /* irq0 */

{0x82, NonHandledInterrupt}, /* irq1 */

{0x82, NonHandledInterrupt}, /* irq2 */

{0x82, NonHandledInterrupt}, /* irq3 */

{0x82, NonHandledInterrupt}, /* irq4 */

{0x82, NonHandledInterrupt}, /* irq5 */

{0x82, NonHandledInterrupt}, /* irq6 */

{0x82, NonHandledInterrupt}, /* irq7 */

{0x82, NonHandledInterrupt}, /* irq8 */

{0x82, NonHandledInterrupt}, /* irq9 */

{0x82, NonHandledInterrupt}, /* irq10 */

{0x82, NonHandledInterrupt}, /* irq11 */

{0x82, NonHandledInterrupt}, /* irq12 */

{0x82, NonHandledInterrupt}, /* irq13 */

{0x82, NonHandledInterrupt}, /* irq14 */

{0x82, NonHandledInterrupt}, /* irq15 */

{0x82, NonHandledInterrupt}, /* irq16 */

{0x82, NonHandledInterrupt}, /* irq17 */

{0x82, NonHandledInterrupt}, /* irq18 */

{0x82, NonHandledInterrupt}, /* irq19 */

{0x82, NonHandledInterrupt}, /* irq20 */

{0x82, NonHandledInterrupt}, /* irq21 */

{0x82, NonHandledInterrupt}, /* irq22 */

{0x82, TIM4_UPD_OVF_IRQHandler},/* irq23 */

{0x82, NonHandledInterrupt}, /* irq24 */

{0x82, NonHandledInterrupt}, /* irq25 */

{0x82, NonHandledInterrupt}, /* irq26 */

{0x82, NonHandledInterrupt}, /* irq27 */

{0x82, NonHandledInterrupt}, /* irq28 */

{0x82, NonHandledInterrupt}, /* irq29 */

};

解决了以上4个关键点,我们就能很轻松地用C语言实现中断服务了。

同样还是利用 ST 的开发工具,生成一个 C 程序的框架,然后修改其中的 main.c,修改后 的代码如下。另外还要修改 stm8_interrupt_vector.c。

编译通过后,下载到开发板,运行程序,可以看到 LED 在闪烁,或者用示波器可以在 LED 引脚上看到方波。

修改后的 main.c 如下:

// 程序描述:通过初始化定时器 4,以中断方式驱动 LED 闪烁

// LED 接在 MCU 的 GPIO 的 PD3 上

#include "STM8S207C_S.h"

main()

{

```
// 首先初始化 GPIO
 PD_DDR = 0x08;
 PD_CR1 = 0x08; // 将 PD3 设置成推挽输出
 PD CR2 = 0x00;
 // 然后初始化定时器 4
 TIM4_IER = 0x00; // 禁止中断
 TIM4_EGR = 0x01; // 允许产生更新事件
 TIM4_PSCR = 0x07; // 计数器时钟=主时钟/128=2MHZ/128
                        // 相当于计数器周期为 64uS
      TIM4_ARR = 255; // 设定重装载时的寄存器值, 255 是最大值
 TIM4_CNTR = 255; // 设定计数器的初值
            // 定时周期=(ARR+1)*64=16320uS
 TIM4_CR1 = 0x01; // b0 = 1,允许计数器工作
            // b1 = 0,允许更新
            // 设置控制器, 启动定时器
 TIM4_IER = 0x01; // 允许更新中断
 _asm("rim"); // 允许 CPU 全局中断
 while(1)
         // 进入无限循环
 {
 }
}
// 函数功能: 定时器 4 的更新中断服务程序
// 输入参数: 无
// 输出参数:无
// 返回值:无
@far @interrupt void TIM4 UPD OVF IRQHandler (void)
{
  TIM4_SR1 = 0x00; // 清除更新标志
 PD_ODR = PD_ODR ^ 0x08; // LED 驱动信号取反
            //LED 闪烁频率=2MHZ/128/255/2=30.63
}
 修改后的 stm8_interrupt_vector.c 如下:
/* BASIC INTERRUPT VECTOR TABLE FOR STM8 devices
* Copyright (c) 2007 STMicroelectronics
*/
```

```
typedef void @far (*interrupt_handler_t)(void);
struct interrupt_vector {
     unsigned char interrupt_instruction;
    interrupt_handler_t interrupt_handler;
};
@far @interrupt void NonHandledInterrupt (void)
{
    /* in order to detect unexpected events during development,
       it is recommended to set a breakpoint on the following instruction
    */
    return;
}
extern void _stext(); /* startup routine */
extern @far @interrupt void TIM4 UPD OVF IRQHandler (void);
struct interrupt vector const vectab[] = {
     {0x82, (interrupt_handler_t)_stext}, /* reset */
     {0x82, NonHandledInterrupt}, /* trap */
    {0x82, NonHandledInterrupt}, /* irg0 */
    {0x82, NonHandledInterrupt}, /* irg1 */
     {0x82, NonHandledInterrupt}, /* irq2 */
    {0x82, NonHandledInterrupt}, /* irg3 */
     {0x82, NonHandledInterrupt}, /* irq4 */
     {0x82, NonHandledInterrupt}, /* irq5 */
     {0x82, NonHandledInterrupt}, /* irq6 */
    {0x82, NonHandledInterrupt}, /* irq7 */
    {0x82, NonHandledInterrupt}, /* irq8 */
     {0x82, NonHandledInterrupt}, /* irg9 */
     {0x82, NonHandledInterrupt}, /* irq10 */
     {0x82, NonHandledInterrupt}, /* irq11 */
    {0x82, NonHandledInterrupt}, /* irq12 */
    {0x82, NonHandledInterrupt}, /* irq13 */
     {0x82, NonHandledInterrupt}, /* irq14 */
     {0x82, NonHandledInterrupt}, /* irq15 */
```

- {0x82, NonHandledInterrupt}, /* irq16 */
- {0x82, NonHandledInterrupt}, /* irq17 */
- {0x82, NonHandledInterrupt}, /* irq18 */
- {0x82, NonHandledInterrupt}, /* irq19 */
- {0x82, NonHandledInterrupt}, /* irq20 */
- {0x82, NonHandledInterrupt}, /* irq21 */
- {0x82, NonHandledInterrupt}, /* irq22 */
- {0x82, TIM4_UPD_OVF_IRQHandler},/* irq23 */
 - {0x82, NonHandledInterrupt}, /* irq24 */
 - {0x82, NonHandledInterrupt}, /* irq25 */
 - {0x82, NonHandledInterrupt}, /* irq26 */
 - {0x82, NonHandledInterrupt}, /* irg27 */
 - {0x82, NonHandledInterrupt}, /* irq28 */
 - {0x82, NonHandledInterrupt}, /* irq29 */

};

STM8 的 C 语言编程(7) --16 位定时器的中断应用

在 STM8 中,除了有 8 位的定时器外,还有 16 位的定时器。今天进行的实验就是针对 16 位定时器 2 来进行的。除了计数单元为 16 位的,其它设置与前面 8 位的定时器基本一样。 下面的程序也是采样中断方式,由定时器 2 的中断服务程序来驱动 LED 的闪烁。 具体的程序代码如下,其它注意点见上一篇,另外要注意别忘了修改相应的中断向量。

// 程序描述:通过初始化定时器 2,以中断方式驱动 LED 闪烁

// LED 接在 MCU 的 GPIO 的 PD3 上

#include "STM8S207C_S.h"

main()

```
{
// 首先初始化 GPIO
PD_DDR = 0x08;
PD_CR1 = 0x08; // 将 PD3 设置成推挽输出
PD_CR2 = 0x00;
```

```
// 然后初始化定时器 4
TIM2_IER = 0x00; // 禁止中断
```

TIM2_EGR = 0x01; // 允许产生更新事件 TIM2_PSCR = 0x01; // 计数器时钟=主时钟/128=2MHZ/2 // 相当于计数器周期为 1uS // 设定重装载时的寄存器值 // 注意必须保证先写入高8位,再写入低8位 TIM2_ARRH = 0xEA; // 设定重装载时的寄存器的高 8 位 TIM2 ARRL = 0x60; TIM2_CNTRH = 0xEA; // 设定计数器的初值 TIM2 CNTRL = 0x60;// 定时周期=1*60000=60000uS=60ms TIM2 CR1 = 0x01; // b0 = 1,允许计数器工作 // b1 = 0,允许更新 // 设置控制器, 启动定时器 TIM2 IER = 0x01; // 允许更新中断 _asm("rim"); // 允许 CPU 全局中断 while(1) // 进入无限循环 { } } // 函数功能: 定时器 4 的更新中断服务程序 // 输入参数: 无 // 输出参数:无 // 返回值:无 @far @interrupt void TIM2_UPD_IRQHandler (void) { TIM2 SR1 = 0x00; // 清除更新标志 PD_ODR = PD_ODR ^ 0x08; // LED 驱动信号取反 //LED 闪烁频率=2MHZ/2/60000/2=8.3

}

STM8 的 C 语言编程(8) -- UART 应用

串口通讯也是单片机应用中经常要用到,今天的实验就是利用 STM8 的 UART 资源,来进行串口通讯的实验。

实验程序的功能是以中断方式接收串口数据,然后将接收到的数据以查询方式发送到串口。 程序代码如下,首先要对 STM8 的 UART 进行初始化,初始化时要注意的是波特率寄存器 的设置,当求出一个波特率的分频系数(一个 16 位的数)后,要将高 4 位和低 4 位写到 B RR2 中,而将中间的 8 位写到 BRR1 中,并且必须是先写 BRR2,再写 BRR1。

同样也是利用 ST 的开发工具,生成一个 C 语言的框架,然后修改其中的 main.c,同时由于需要用到中断服务,因此还要修改 stm8_interrupt_vector.c。

修改后,编译连接,然后下载到开发板上,再做一根与 PC 机相连的线,把开发板的串口与 PC 机的串口连接起来,注意,2、3 脚要交叉。

在 PC 机上运行超级终端,设置波特率为 9600,然后每按下一个按键,屏幕上就显示对应的字符。

修改后的 main.c 和 stm8_interrupt_vector.c 如下:

// 程序描述: 初始化 UART, 以中断方式接收字符, 以查询方式发送

// UART 通讯参数: 9600bps,8 位数据,1 位停止位,无校验

#include "STM8S207C_S.h"

// b2 = 0,禁止校验

LINUART_CR3 = 0; // b5,b4 = 00,1 个停止位

```
// 设置波特率,必须注意以下几点:
// (1) 必须先写 BRR2
// (2) BRR1 存放的是分频系数的第 11 位到第 4 位,
// (3) BRR2 存放的是分频系数的第 15 位到第 12 位,和第 3 位到第 0 位
// 例如对于波特率位 9600 时,分频系数=2000000/9600=208
// 对应的十六进制数为 00D0, BBR1=0D, BBR2=00
 LINUART_BRR2 = 0;
 LINUART_BRR1 = 0x0d; // 实际的波特率分频系数为 00D0(208)
                           // 对应的波特率为 2000000/208=9600
 LINUART_CR2 = 0x2C; // b3 = 1,允许发送
              // b2 = 1,允许接收
              // b5 = 1,允许产生接收中断
}
// 函数功能:从UART3发送一个字符
// 输入参数: ch -- 要发送的字符
// 输出参数:无
// 返回值:无
// 备 注: 无
void UART3_SendChar(unsigned char ch)
{
 while((LINUART_SR & 0x80) == 0x00); // 若发送寄存器不空,则等待
LINUART_DR = ch; // 将要发送的字符送到数据寄存器
}
main()
{
// 首先初始化 UART3
 UART3 Init();
 _asm("rim"); // 允许 CPU 全局中断
 while(1) // 进入无限循环
 {
 }
}
```

```
// 函数功能: UART3 的接收中断服务程序
// 输入参数: 无
// 输出参数:无
// 返回值:无
@far @interrupt void UART3_Recv_IRQHandler (void)
{
 unsigned char ch;
 ch = LINUART_DR; // 读入接收到的字符
 UART3_SendChar(ch); // 将字符发送出去
}
  BASIC INTERRUPT VECTOR TABLE FOR STM8 devices
/*
*
   Copyright (c) 2007 STMicroelectronics
*/
typedef void @far (*interrupt_handler_t)(void);
struct interrupt_vector {
    unsigned char interrupt_instruction;
    interrupt_handler_t interrupt_handler;
};
@far @interrupt void NonHandledInterrupt (void)
{
    /* in order to detect unexpected events during development,
      it is recommended to set a breakpoint on the following instruction
    */
    return;
}
extern void stext(); /* startup routine */
extern @far @interrupt void UART3_Recv_IRQHandler();
struct interrupt_vector const _vectab[] = {
    {0x82, (interrupt_handler_t)_stext}, /* reset */
```

- {0x82, NonHandledInterrupt}, /* trap */
- {0x82, NonHandledInterrupt}, /* irq0 */
- {0x82, NonHandledInterrupt}, /* irq1 */
- {0x82, NonHandledInterrupt}, /* irq2 */
- {0x82, NonHandledInterrupt}, /* irq3 */
- {0x82, NonHandledInterrupt}, /* irq4 */
- {0x82, NonHandledInterrupt}, /* irq5 */
- {0x82, NonHandledInterrupt}, /* irq6 */
- {0x82, NonHandledInterrupt}, /* irq7 */
- {0x82, NonHandledInterrupt}, /* irq8 */
- {0x82, NonHandledInterrupt}, /* irq9 */
- {0x82, NonHandledInterrupt}, /* irq10 */
- {0x82, NonHandledInterrupt}, /* irq11 */
- {0x82, NonHandledInterrupt}, /* irq12 */
- {0x82, NonHandledInterrupt}, /* irq13 */
- {0x82, NonHandledInterrupt}, /* irq14 */
- {0x82, NonHandledInterrupt}, /* irq15 */
- {0x82, NonHandledInterrupt}, /* irq16 */
- {0x82, NonHandledInterrupt}, /* irq17 */
- {0x82, NonHandledInterrupt}, /* irg18 */
- {0x82, NonHandledInterrupt}, /* irg19 */
- {0x82, NonHandledInterrupt}, /* irq20 */
- {0x82, UART3_Recv_IRQHandler}, /* irq21 */
- {0x82, NonHandledInterrupt}, /* irq22 */
- {0x82, NonHandledInterrupt}, /* irq23 */
- {0x82, NonHandledInterrupt}, /* irq24 */
- {0x82, NonHandledInterrupt}, /* irq25 */
- {0x82, NonHandledInterrupt}, /* irq26 */
- {0x82, NonHandledInterrupt}, /* irq27 */
- {0x82, NonHandledInterrupt}, /* irq28 */
- {0x82, NonHandledInterrupt}, /* irq29 */
- };

EEPROM 是单片机应用系统中经常会用到的存储器,它主要用来保存一些掉电后需要保持不变的数据。在以前的单片机系统中,通常都是在单片机外面再扩充一个 EEPROM 芯片,这种方法除了增加成本外,也降低了可靠性。现在,很多单片机的公司都推出了集成有小容量 EEPROM 的单片机,这样就方便了使用,降低了成本,提高了可靠性。

STM8 单片机芯片内部也集成有 EEPROM,容量从 640 字节到 2K 字节。最为特色的是, 在 STM8 单片机中,对 EEPROM 的访问就象常规的 RAM 一样,非常方便。EEPROM 的 地址空间与内存是统一编址的,地址从 004000H 开始,大小根据不同的芯片型号而定。 下面的实验程序,就是先给 EEPROM 中的第一个单元 004000H 写入 55H,然后再读到全 局变量 ch 中。

同样还是利用 ST 的开发工具,生成一个 C 语言程序的框架,然后修改其中的 main.c,修改后的代码如下。

// 程序描述: 对芯片内部的 EEPROM 存储单元进行实验

```
#include "STM8S207C S.h"
```

```
unsigned char ch;
main()
{
 unsigned char *p;
 p = (unsigned char *)0x4000; // 指针 p 指向芯片内部的 EEPROM 第一个单元
 // 对数据 EEPROM 进行解锁
 do
 {
 FLASH DUKR = 0xae; // 写入第一个密钥
 FLASH_DUKR = 0x56; // 写入第二个密钥
 } while((FLASH_IAPSR & 0x08) == 0); // 若解锁未成功,则重新再来
                      // 写入第一个字节
 *p = 0xaa:
 while((FLASH IAPSR & 0x04) == 0); // 等待写操作成功
                   // 将写入的内容读到变量 ch 中
 ch = *p;
 while(1)
 {
```

- ; }
- }

这里要注意的是,2个密钥的顺序,与 STM8 的用户手册上是相反的,如果按照手册上的 顺序,就会停留在 do...while 循环中。具体原因,也不是很清楚,也可能是我拿到的手册(中 文和英文的都一样)太旧了,或者是理解有误。

另外,上面的实验程序中, ch 不能为局部变量,否则的话,在调试环境中跟踪 ch 变量时,显示的结果就不对,通过反汇编,我觉得是编译有问题,当定义成局部变量时, ch = *p 的汇编代码如下:

main.c:23 ch =	= *p;		// 将写入	、的内	容读到	到变量 ch 中
0x80f0 <main+34></main+34>	0x7B01	LD	A,(0x01,SP)		LD	A,(0x01,SP)
0x80f2 <main+36></main+36>	0x97	LD	XL,A	LD	XL,	A
0x80f3 <main+37></main+37>	0x1E02	LD\	N X,(0x02,SP)	LD۷	V X,(0x02,SP)
0x80f5 <main+39></main+39>	0xF6	LD	A,(X)	LD	А,(Х	()
0x80f6 <main+40></main+40>	0x97	LD	XL,A	LD	XL,	A

如果将 ch 定义成全局变量,则汇编代码为:

main.c:22	// 将写入的内容读到变量 ch 中
0x80ef <main+33> 0x1E01</main+33>	LDW X,(0x01,SP) LDW X,(0x01,SP)
0x80f1 <main+35> 0xF6</main+35>	LD A,(X) LD A,(X)
0x80f2 <main+36> 0xB700</main+36>	LD 0x00,A LD 0x00,A
这一段代码的分析仅供参考,	本人使用的开发环境为 STVD4.1.0,编译器版本号为: CC

SMIC 的 CxSTM84.2.4。

STM8 的 C 语言编程(10) -- 修改 CPU 的时钟

在有些单片机的应用系统中,并不需要 CPU 运行在多高的频率。在低频率下运行,芯片的 功耗会大大下降。STM8 单片机在运行过程中,可以随时修改 CPU 运行时钟频率,非常方 便。实现这一功能,主要涉及到时钟分频寄存器(CLK_CKDIVR)。 时钟分频寄存器是一个 8 位的寄存器,高 3 位保留,位 4 和位 3 用于定义高速内部时钟的 预分频,而位 2 到位 0 则用于 CPU 时钟的分频。这 5 位的详细定义如下:

- 位4 位3 高速内部时钟的分频系数
- 0 0 1
- 0 1 2
- 1 0 4

1 1 8

位2	位 1	位()	CPU 时钟的分频系数
0	0	0	1	
0	0	1	2	
0	1	0	4	
0	1	1	8	
1	0	0	16	
1	0	1	32	
1	1	0	64	
1	1	1	12	8

假设我们使用内部的高速 RC 振荡器,其频率为 16MHZ,当位 4 为 0,位 3 为 1 时,则内 部高速时钟的分频系数为 2,因此输出的主时钟为 8MHZ。当位 2 为 0,位 1 为 1,位 0 为 0 时,CPU 时钟的分频系数为 4,即 CPU 时钟=主时钟/4=2MHZ。

下面的实验程序首先将 CPU 的运行时钟设置在 8MHZ,然后快速闪烁 LED 指示灯。接着,通过修改主时钟的分频系数和 CPU 时钟的分频系数,将 CPU 时钟频率设置在 500KHZ,然后再慢速闪烁 LED 指示灯。通过观察 LED 指示灯的闪烁频率,可以看到,同样的循环代码,由于 CPU 时钟频率的改变,闪烁频率和时间长短都发生了变化。 同样还是利用 ST 的开发工具,生成一个 C 语言程序的框架,然后修改其中的 main.c,修

向样还是利用 SI 的开友工具, 生成一个 C 语言程序的框架, 然后修改具中的 main.C, 修改后的代码如下。修改后的代码编译连接后, 就可以下载到开发板上, 运行后会看到 LED 的闪烁频率有明显的变化。

// 程序描述:通过修改 CPU 时钟的分频系数,来改变 CPU 的运行速度

#include "STM8S207C_S.h"

```
// 函数功能: 延时函数
// 输入参数: ms -- 要延时的毫秒数,这里假设 CPU 的主频为 2MHZ
// 输出参数: 无
// 返 回 值: 无
// 备 注: 无
void DelayMS(unsigned int ms)
{
    unsigned char i;
    while(ms != 0)
    {
        for(i=0;i<250;i++)</pre>
```

```
{
  }
 for(i=0;i<75;i++)
  {
 }
 ms--;
}
}
main()
{
int i;
 PD_DDR = 0x08;
 PD_CR1 = 0x08; // 将 PD3 设置成推挽输出
 PD_CR2 = 0x00;
 CLK_SWR = 0xE1; // 选择芯片内部的 16MHZ 的 RC 振荡器为主时钟
 for(;;)
         // 进入无限循环
 {
 // 下面设置 CPU 时钟分频器, 使得 CPU 时钟=主时钟
 // 通过发光二极管,可以看出,程序运行的速度确实明显提高了
  CLK_CKDIVR = 0x08; // 主时钟 = 16MHZ / 2
                   // CPU 时钟 = 主时钟 = 8MHZ
  for(i=0;i<10;i++)
  {
  PD_ODR = 0x08;
  DelayMS(100);
  PD_ODR = 0x00;
  DelayMS(100);
  }
 // 下面设置 CPU 时钟分频器, 使得 CPU 时钟=主时钟/4
  // 通过发光二极管,可以看出,程序运行的速度确实明显下降了
  CLK_CKDIVR = 0x1A; // 主时钟 = 16MHZ / 8
                    // CPU 时钟 = 主时钟 / 4 = 500KHZ
  for(i=0;i<10;i++)
```

```
{
    PD_ODR = 0x08;
    DelayMS(100);
    PD_ODR = 0x00;
    DelayMS(100);
    }
}
```

STM8 的 C 语言编程(11) -- 切换时钟源

STM8 单片机的时钟源非常丰富,芯片内部既有 16MHZ 的高速 RC 振荡器,也有 128KHZ 的低速 RC 振荡器,外部还可以接一个高速的晶体振荡器。在系统运行过程中,可以根据需要,自由地切换。单片机复位后,首先采用的是内部的高速 RC 振荡器,且分频系数为 8,因此 CPU 的上电运行的时钟频率为 2MHZ。

切换时钟源,主要涉及到的寄存器有:主时钟切换寄存器 CLK_SWR 和切换控制寄存器 CLK_SWCR。

主时钟切换寄存器的复位值为 0xe1,表示切换到内部的高速 RC 振荡器上。当往该寄存器 写入 0xb4 时,表示切换到外部的高速晶体振荡器上。

在实际切换过程中,应该先将切换控制寄存器中的 SWEN (第1位)设置成1,然后设置 C LK_SWCR 的值,最后要判断切换控制寄存器中的 SWIF 标志是否切换成功。

下面的实验程序首先将主时钟源切换到外部的晶体振荡器上,振荡频率为8MHZ,然后,然后快速闪烁 LED 指示灯。接着,将主时钟源又切换到内部的振荡器上,振荡频率为2MHZ,然后再慢速闪烁 LED 指示灯。通过观察 LED 指示灯的闪烁频率,可以看到,同样的循环代码,由于主时钟源的改变的改变,闪烁频率和时间长短都发生了变化。

同样还是利用 ST 的开发工具,生成一个 C 语言程序的框架,然后修改其中的 main.c,修改后的代码如下。

// 程序描述:通过切换 CPU 的主时钟源,来改变 CPU 的运行速度

#include "STM8S207C_S.h"

// 函数功能:延时函数
// 输入参数: ms -- 要延时的毫秒数,这里假设 CPU 的主频为 2MHZ
// 输出参数:无
// 返 回 值:无

```
// 备 注: 无
void DelayMS(unsigned int ms)
{
 unsigned char i;
 while(ms != 0)
 {
 for(i=0;i<250;i++)
  {
  }
 for(i=0;i<75;i++)
  {
 }
 ms--;
 }
}
main()
{
 int i;
 // 将 PD3 设置成推挽输出,以便推动 LED
 PD_DDR = 0x08;
 PD_CR1 = 0x08;
 PD_CR2 = 0x00;
 // 启动外部高速晶体振荡器
 CLK_ECKR = 0x01; // 允许外部高速振荡器工作
 while((CLK_ECKR & 0x02) == 0x00); // 等待外部高速振荡器准备好
 // 注意,复位后 CPU 的时钟源来自内部的 RC 振荡器
 for(;;)
       // 进入无限循环
 {
 // 下面将 CPU 的时钟源切换到外部的高速晶体振荡器上,在开发板上的频率为 8MHZ
  // 通过发光二极管,可以看出,程序运行的速度确实明显提高了
  CLK SWCR = CLK SWCR | 0x02; // SWEN <- 1
  CLK SWR = 0xB4; // 选择芯片外部的高速振荡器为主时钟
```

```
while((CLK SWCR & 0x08) == 0); // 等待切换成功
  CLK_SWCR = CLK_SWCR & 0xFD; // 清除切换标志
  for(i=0;i<10;i++) // LED 高速闪烁 10 次
  {
  PD_ODR = 0x08;
  DelayMS(100);
  PD_ODR = 0x00;
  DelayMS(100);
  }
  // 下面将 CPU 的时钟源切换到内部的 RC 振荡器上,由于 CLK_CKDIVR 的复位值为 0
x18
  // 所以 16MHZ 的 RC 振荡器要经过 8 分频后才作为主时钟,因此频率为 2MHZ
  // 通过发光二极管,可以看出,程序运行的速度确实明显下降了
  CLK_SWCR = CLK_SWCR | 0x02; // SWEN <- 1
  CLK SWR = 0xE1; // 选择 HSI 为主时钟源
  while((CLK_SWCR & 0x08) == 0); // 等待切换成功
  CLK_SWCR = CLK_SWCR & 0xFD; // 清除切换标志
  for(i=0;i<10;i++) // LED 低速闪烁 10 次
  {
  PD_ODR = 0x08;
  DelayMS(100);
  PD ODR = 0x00;
  DelayMS(100);
 }
 }
}
```

在许多的单片机应用系统中,都需要 A/D 转换器,将模拟量转换成数字量。在 STM8 单片 机中,提供的是 10 位的 A/D,通道数随芯片不同而不同,少的有 4 个通道,多的则有 16 个通道。

下面的实验程序首先对 A/D 输入进行采样,然后将采样结果的高 8 位(丢弃最低的 2 位), 作为延时参数去调用延时子程序,然后再去驱动 LED 控制信号。因此不同的采样值,决定 了 LED 的闪烁频率。当旋转 ST 三合一开发板上的电位器时,可以看到 LED 的闪烁频率发 生变化。

同样还是利用 ST 的开发工具,生成一个 C 语言程序的框架,然后修改其中的 main.c,修改后的代码如下。

// 程序描述:通过 AD 模块,采样电位器的电压,改变 LED 的闪烁频率

#include "STM8S207C_S.h"

```
// 函数功能: 延时函数
// 输入参数: ms -- 要延时的毫秒数,这里假设 CPU 的主频为 2MHZ
// 输出参数: 无
// 返回值:无
// 备 注: 无
void DelayMS(unsigned int ms)
{
 unsigned char i;
 while(ms != 0)
 {
  for(i=0;i<250;i++)
  {
  }
  for(i=0;i<75;i++)
  {
  }
  ms--;
 }
}
main()
{
 int i;
```

// 将 PD3 设置成推挽输出,以便推动 LED $PD_DDR = 0x08;$ PD CR1 = 0x08; PD CR2 = 0x00; // 初始化 A/D 模块 ADC_CR2 = 0x00; // A/D 结果数据左对齐 // ADC 转换模式=单次 // 禁止 ADC 转换 ADC_CSR = 0x03; // 选择通道 3 $ADC_TDRL = 0x20;$ for(;;) // 进入无限循环 { ADC_CR1 = 0x01; // CR1 寄存器的最低位置 1, 使能 ADC 转换 for(i=0;i<100;i++); // 延时一段时间,至少7uS,保证 ADC 模块的上电完成 ADC CR1 = ADC CR1 | 0x01; // 再次将 CR1 寄存器的最低位置 1 // 使能 ADC 转换 while((ADC_CSR & 0x80) == 0); // 等待 ADC 结束 i = ADC_DRH; // 读出 ADC 结果的高 8 位 **DelayMS(i)**; // 延时一段时间 PD_ODR = PD_ODR ^ 0x08; // 将 PD3 反相 } }

STM8的C语言编程(13) -- 蜂鸣器

蜂鸣器是现在单片机应用系统中很常见的,常用于实现报警功能。为此 STM8 特别集成了 蜂鸣器模块,应用起来非常方便。 在应用蜂鸣器模块时,首先要打开片内的低速 RC 振荡器(当然也能使用外部的高速时钟), 其频率为 128KHZ。然后通过设置蜂鸣器控制寄存器 BEEP_CSR 中的 BEEPDIV[4:0]来获 取 8KHZ 的时钟,再通过 BEEPSEL 最终产生 1KHZ 或 2KHZ 或 4KHZ 的蜂鸣器时钟,最 后使能该寄存器中的 BEEPEN 位,产生蜂鸣器的输出。

下面的实验程序首先初始化低速振荡器, 然后启动蜂鸣器, 再延时 2.5 秒, 然后关闭蜂鸣器。同样还是利用 ST 的开发工具, 生成一个汇编程序的框架, 然后修改其中的 main.c, 修改后的代码如下。

// 程序描述: 启动单片机中的蜂鸣器模块

#include "STM8S207C_S.h"

```
// 函数功能: 延时函数
// 输入参数: ms -- 要延时的毫秒数,这里假设 CPU 的主频为 2MHZ
// 输出参数: 无
// 返回值:无
// 备 注:无
void DelayMS(unsigned int ms)
{
 unsigned char i;
 while(ms != 0)
 {
  for(i=0;i<250;i++)
  {
  }
  for(i=0;i<75;i++)
  {
  }
  ms--:
 }
}
main()
{
 int i:
 CLK_ICKR = CLK_ICKR | 0x08; // 打开芯片内部的低速振荡器 LSI
 while((CLK ICKR & 0x10) == 0); // 等待振荡器稳定
```

```
// 通过设置蜂鸣器控制寄存器,来打开蜂鸣器的功能
// 蜂鸣器控制寄存器的设置:
// BEEPDIV[1:0] = 00
// BEEPDIV[4:0] = 0e
// BEEPEN = 1
// 蜂鸣器的输出频率 = Fls / ( 8 * (BEEPDIV + 2) )= 128K / (8 * 16) = 1K
BEEP_CSR = 0x2e;
for(i=0;i<10;i++)
{
    DelayMS(250);
}
BEEP_CSR = 0x1e; // 关闭蜂鸣器
while(1);
}</pre>
```

STM8 的 C 语言编程(14) -- PWM

在单片机应用系统中,也常常会用到 PWM 信号输出,例如电机转速的控制。现在很多高档的单片机也都集成了 PWM 功能模块,方便用户的应用。

对于 PWM 信号,主要涉及到两个概念,一个就是 PWM 信号的周期或频率,另一个就是 PWM 信号的占空比。例如一个频率为 1KHZ,占空比为 30%,有效信号为 1 的 PWM 信号,在用示波器测量时,就是高电平的时间为 300uS,低电平的时间为 700uS 的周期波形。 在单片机中实现 PWM 信号的功能模块,实际上就是带比较器的计数器模块。首先该计数器循环计数,例如从 0 到 N,那么这个 N 就决定了 PWM 的周期,PWM 周期=(N+1)*计数器时钟的周期。在计数器模块中一定还有一个比较器,比较器有 2 个输入,一个就是计数器的当前值,另一个是可以设置的数,这个数来自一个比较寄存器。当计数器的值小于比较寄存器的值时,输出为 1 (可以设置为 0),当计数器的值大于或等于比较寄存器的值时,输出为 0 (也可设置为 1,与前面对应)。

了解了这个基本原理后,我们就可以使用 STM8 单片机中的 PWM 模块了。下面的实验程序首先将定时器 2 的通道 2 设置成 PWM 输出方式,然后通过设置自动装载寄存器 TIM2_CCR2,决定 PWM 信号的周期。在程序的主循环中,循环修改占空比,先是从 0 逐渐递增到 128,然后再从 128 递减到 0。

当把下面的程序在 ST 的三合一板上运行时,可以看到发光二极管 LD1 逐渐变亮,然后又逐渐变暗,就这样循环往复。如果用示波器看,可以看到驱动 LD1 的信号波形的占空比从 0 变到 50%,然后又从 50%变到 0。

同样还是利用 ST 的开发工具,生成一个 C 语言程序的框架,然后修改其中的 main.c,修改后的代码如下。

// 程序描述:用 PWM 输出驱动 LED

```
#include "STM8S207C_S.h"
void CLK_Init(void);
void TIM_Init(void);
// 函数功能: 延时函数
// 输入参数: ms -- 要延时的毫秒数,这里假设 CPU 的主频为 2MHZ
// 输出参数:无
// 返回值:无
// 备 注: 无
void DelayMS(unsigned int ms)
{
 unsigned char i;
 while(ms != 0)
 {
  for(i=0;i<250;i++)
  {
  }
  for(i=0;i<75;i++)
  {
  }
  ms--;
 }
}
// 函数功能: 初始化时钟
// 输入参数: 无
// 输出参数:无
// 返回值:无
// 备 注: 无
```

```
void CLK Init()
{
 CLK_CKDIVR = 0x11; // 10: fHSI = fHSI RC output/ 4
             // = 16MHZ / 4 =4MHZ
             // 001: fCPU=fMASTER/2. = 2MHZ
}
// 函数功能:初始化定时器 2 的通道 2,用于控制 LED 的亮度
// 输入参数: 无
// 输出参数:无
// 返回值:无
// 备 注:无
void TIM_Init()
{
 TIM2_CCMR2 = TIM2_CCMR2 | 0x70;// Output mode PWM2.
              // 通道2被设置成比较输出方式
              // OC2M = 111,为 PWM 模式 2,
              // 向上计数时, 若计数器小于比较值, 为无效电平
              // 即当计数器在 0 到比较值时, 输出为 1, 否则为 0
 TIM2_CCER1 = TIM2_CCER1 | 0x30;// CC polarity low,enable PWM output */
              // CC2P = 1, 低电平为有效电平
              // CC2E = 1, 开启输出引脚
//初始化自动装载寄存器,决定 PWM 方波的频率, Fpwm=4000000/256=15625HZ
 TIM2 ARRH = 0;
 TIM2 ARRL = 0xFF;
//初始化比较寄存器,决定 PWM 方波的占空比
 TIM2 CCR2H = 0;
 TIM2 CCR2L = 0;
// 初始化时钟分频器为 1,即计数器的时钟频率为 Fmaster=4MHZ
 TIM2 PSCR = 0;
// 启动计数
 TIM2 CR1 = TIM2 CR1 | 0x01;
}
main()
```

```
{
 unsigned char i;
          // 初始化时钟
 CLK_Init();
 TIM_Init();
              // 初始化定时器
 while(1) // 进入无限循环
 {
  // 下面的循环将占空比逐渐从 0 递增到 50%
  for(i=0;i<128;i++)
  {
  TIM2\_CCR2H = 0;
  TIM2\_CCR2L = i;
  DelayMS(5);
  }
  // 下面的循环将占空比逐渐从 50% 递减到 0
  for(i=128;i>0;i--)
  {
  TIM2\_CCR2H = 0;
  TIM2_CCR2L = i;
  DelayMS(5);
  }
}
}
```