



基于 Proteus 硬件仿真工具和 Keil 程序设计软件,本章设计了微控制器中定时/计数器技术原理及应用相关的案例,包括计数器功能应用、定时器控制流水灯、定时器控制交通灯,每个案例提供了详尽的软硬件设计,包括仿真电路和完整的参考程序。

5.1 计数器功能的应用

5.1.1 案例概述

通过 8051 系列微控制器控制实现如下功能:

(1) 从外部输入 2 个计数脉冲到定时/计数器引脚 T0 后产生中断,在 T0 计数中断服务程序中,控制接在 P1 口的 8 个 LED 依次点亮 200ms,返回主程序;

(2) 从外部输入 5 个计数脉冲到定时/计数器引脚 T1 后产生中断,在 T1 计数中断服务程序中,控制接在 P2.1 引脚的蜂鸣器发出报警声 5 次,返回主程序;

(3) 定时/计数器 T0 和 T1 总的中断次数通过 P0 口输出到七段 BCD 数码管显示。

5.1.2 要求

- (1) 了解中断的步骤及定时/计数器的工作方式;
- (2) 关闭和启动定时器的条件和关闭和打开中断的条件;
- (3) 计数初值的定义。

5.1.3 知识点

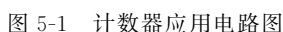
定时/计数器硬件原理、计数器功能应用编程。

5.1.4 电路原理图

案例电路原理图如图 5-1 所示。

在电路图中,利用虚拟元件脉冲信号发生器产生外部脉冲信号,然后送入定时/计数器的输入引脚 P3.4、P3.5。因为定时/计数器 T0、T1 设置为计数功能,用来检测 P3.4、P3.5 引脚接收的脉冲信号个数,当达到设置的计数值的个数后,产生计数器溢出中断,然后暂停主程序,转而执行计数器中断子程序。

案例通过 P0 口驱动 2 个 BCD 七段数码管显示计数器总中断次数。BCD 七段数码管



的输入是 4 位二进制 BCD 码。BCD 七段数码管按 8421BCD 编码来点亮数码管显示数字, 例如, 当输入 8421 码 DCBA=0000 时, 数码管就显示 0; 当 DCBA=0100 时, 应显示 4; DCBA=0011 时显示 3; DCBA=1111 时显示 F, 以此类推。另外, 微控制器通过 P2.3 引脚输出高电平驱动蜂鸣器发音。

5.1.5 案例应用程序

```
#include <intrins.h>
#include <REG51.H>
#define TRUE 1
#define uchar unsigned char
uchar t3 = 0; //总中断次数
unsigned char ucTimes;
sbit BEEP = P2^3;
void Play(unsigned char t);
```

```

void time(unsigned int ucMs);           //延时单位: ms

void main(void)
{
    TMOD = 0x55;                       //设置定时器 0、1 为外部脉冲输入计数器工作, 方式 1, 16 位计数器
    TH0 = 0xFF; TL0 = 0xFE;             //设置定时器 0 的初值为 FFEH, 即 2 个计数脉冲产生中断
    TH1 = 0xFF; TL1 = 0xFB;             //设置定时器 1 的初值为 FFBH, 即 5 个计数脉冲产生中断
    TR0 = 1;                            //开启定时器 0
    TR1 = 1;                            //开启定时器 1
    IE = 0x8a;                          //打开定时器 0、1 中断
    P0 = t3;                            //总中断次数送 P1 口显示
    while(1){}                          //等待定时器 0、1 的中断
}

//定时器 0 的中断服务程序
void timer0(void) interrupt 1
{
    EA = 0;                             //关总中断
    TR0 = 0;                             //停止计时
    t3++;                                //总中断次数加 1
    P0 = t3;                             //总中断次数送 P0 口显示
    for(ucTimes = 0; ucTimes <= 8; ucTimes++) //循环点亮 P1 口的 8 个灯
    {
        P1 = 0xff - (0x01 << ucTimes);    //亮灯需低电平驱动
        time(700);
    }
    TH0 = 0xFF; TL0 = 0xFE;
    TR0 = 1;
    EA = 1;
}

void timer1(void) interrupt 3
{
    EA = 0;                             //总中断
    TR1 = 0;                             //停止计时
    t3++;                                //总中断次数加 1
    P0 = t3;                             //总中断次数送 P0 口显示

    for(ucTimes = 0; ucTimes < 5; ucTimes++)
    {
        Play(2);
        time(200);
    }
    TH1 = 0xFF; TL1 = 0xFB;
    TR1 = 1;                             //开启定时器
    EA = 1;                             //开总中断
}

void DelayMS(unsigned int x)
{
    uchar t;

```

```

        while(x-- )
        {
            for(t = 0;t < 120;t++);
        }
    }

void Play(unsigned char t)
{
    uchar i;
    for(i = 0;i < 100;i++)
    {
        BEEP = ~BEEP;
        DelayMS(t);
    }
    BEEP = 0;
}

void delay_5us(void)                                //延时 5 $\mu$ s
{
    _nop_();
    _nop_();
}

void delay_50us(void)                                //延时 50 $\mu$ s
{
    unsigned char i;
    for(i = 0;i < 4;i++)
    {
        delay_5us();
    }
}

void delay_100us(void)                               //延时 100 $\mu$ s
{
    delay_50us();
    delay_50us();
}

void time(unsigned int ucMs)                          //延时单位: ms
{
    unsigned char j;
    while(ucMs > 0){
        for(j = 0;j < 10;j++) delay_100us();
        ucMs--;
    }
}

```

5.1.6 案例分析

案例代码中主要有 3 个函数：主函数 main()、计数器 0 中断函数 timer0() 和计数器 1

中断函数 timer1(), 3 个函数是并行关系。主函数和两个计数器中断函数实现不同的功能, 可以直观地理解 3 个函数的并行性以及中断函数 timer0() 和 timer1() 执行的随机性。

通过本案例, 可以将计数器的中断工作方式、计数初值、计数溢出中断标识位、中断号与对应的 C51 语言程序控制语句关联起来, 更好地理解定时计数器硬件结构和工作原理。

另外, 在计数器 1 中断函数 timer1() 中要实现 P2.3 引脚驱动蜂鸣器发出 5 次报警声。通过改变 P2.3 引脚输出高低电平信号的间隔时间控制报警声的频率, 具体实现代码如下:

```
void Play(unsigned char t)
{
    uchar i;
    for(i = 0; i < 100; i++)
    {
        BEEP = ~BEEP;
        DelayMS(t);
    }
    BEEP = 0;
}
```

通过改变 P2.3 引脚输出高低电平信号的次数控制报警声的长短, 具体实现代码如下:

```
for(ucTimes = 0; ucTimes < 5; ucTimes++)
{
    Play(2);
    time(200);
}
}
```

5.2 定时器控制流水灯

5.2.1 案例概述

通过 8051 系列微控制器控制实现如下功能: 使用定时器 T1 的中断来控制 P1 连接的 8 个 LED 灯的流水闪烁, 即依次轮流控制每个灯点亮 50ms, 实现流水闪烁效果。

5.2.2 要求

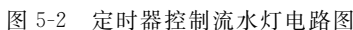
- (1) 学习使用微控制器定时器的工作原理、应用和编程方法;
- (2) 熟悉微控制器中定时器中断处理程序编写。

5.2.3 知识点

定时器硬件结构、工作方式、定时器中断方式的应用。

5.2.4 电路原理图

案例控制电路如图 5-2 所示, 8 个 LED 灯连接在微控制器的 P1 口的 8 个引脚上, 限流作用的电阻阻值设定为 200Ω, 灯采用灌电流连接方式连接。



5.2.5 案例应用程序

```
#include <REG51.H>
unsigned char kkk;
unsigned char Count = 0;
void main(void)
{
    TMOD = 0x10;
    TH1 = (65536 - 60536)/256;
    TL1 = (65536 - 60536) % 256;
    TR1 = 1;
    kkk = 0xfe;
    P1 = kkk;
    EA = 1;
    ET1 = 1;
    while(1) ;
}

void Time1(void) interrupt 3 using 0
{
    TH1 = (65536 - 60536)/256;
    TL1 = (65536 - 60536) % 256;

    if(++Count!= 10) return;
    Count = 0;
    kkk = kkk << 1;
    kkk = kkk | 1;
}
```

```

    if(kkk == 0xff) kkk = 0xfe;           //设置流水灯的控制数据初始值
    P1 = kkk;                             //更新流水灯状态控制数据
}

```

5.2.6 案例分析

案例中,需要控制每个 LED 灯点亮 50ms,定时由定时器硬件实现。程序中设置定时器每次定时 5ms,为了简化初值计算,其初值设置如下:

```

TH1 = (65536 - 60536)/256;           //重新设置定时器 T0 的高 8 位的初值
TL1 = (65536 - 60536) % 256;        //重新设置定时器 T0 的低 8 位的初值

```

50ms 的时间实现通过定时器中断函数 Timer1() 中的两条语句实现,即

```

if(++Count!= 10) return;             //50ms(10×5ms)延时切换
Count = 0;

```

每当定时器硬件 5ms 定时到就产生溢出中断,暂停主程序 main() 函数后,CPU 执行中断函数 Timer1(),通过 if(++Count!=10) 判断 10 次 5ms 延时是否完成。具体方法是:++Count 后变量 Count 的值不等于 10,则 return 返回到调用此语句所在函数的地方,即返回到调用定时器 1 中断函数 Timer1() 的地方,就是主程序的 while(1) 处,即回到 main() 函数继续等待下一次 50ms 定时中断发生。这个过程重复 10 次后,即延时 10 次 5ms 之后(此时,P1 口的引脚状态保持 50ms,即流水灯状态保持了 50ms),不再 return 返回到主程序的 while(1) 处,而是顺序执行中断函数后续语句:

```

Count = 0;
kkk = kkk << 1;                       //数据左移 1 位
kkk = kkk | 1;                         //数据末位置 1
if(kkk == 0xff) kkk = 0xfe;           //设置流水灯的控制数据初始值
P1 = kkk;                             //更新流水灯状态控制数据

```

通过这段代码,首先 Count=0,为下次 50ms 定时做准备。然后更新 P1 口的引脚状态值,从而更新流水灯的状态。

5.3 定时器控制交通灯

5.3.1 案例概述

通过 8051 系列微控制器控制十字路口模拟交通灯的变化,分别实现如下功能:

- (1) 东西向绿灯与南北向红灯亮 4s;
- (2) 东西向黄灯开始闪烁 6 次,绿灯关闭;
- (3) 东西向红灯与南北向绿灯亮 4s;
- (4) 南北向黄灯开始闪烁 6 次,绿灯关闭;
- (5) 如此往复。

其中定时功能采用微控制器的定时器硬件模块实现。

5.3.2 要求

- (1) 掌握微控制器定时器的原理、工作方式和应用编程；
- (2) 掌握通过定时器硬件实现模拟交通灯的延时的时间控制方法。

5.3.3 知识点

定时器硬件原理、定时器功能的应用编程。

5.3.4 电路原理图

定时器控制十字路口模拟交通灯电路如图 5-3 所示。

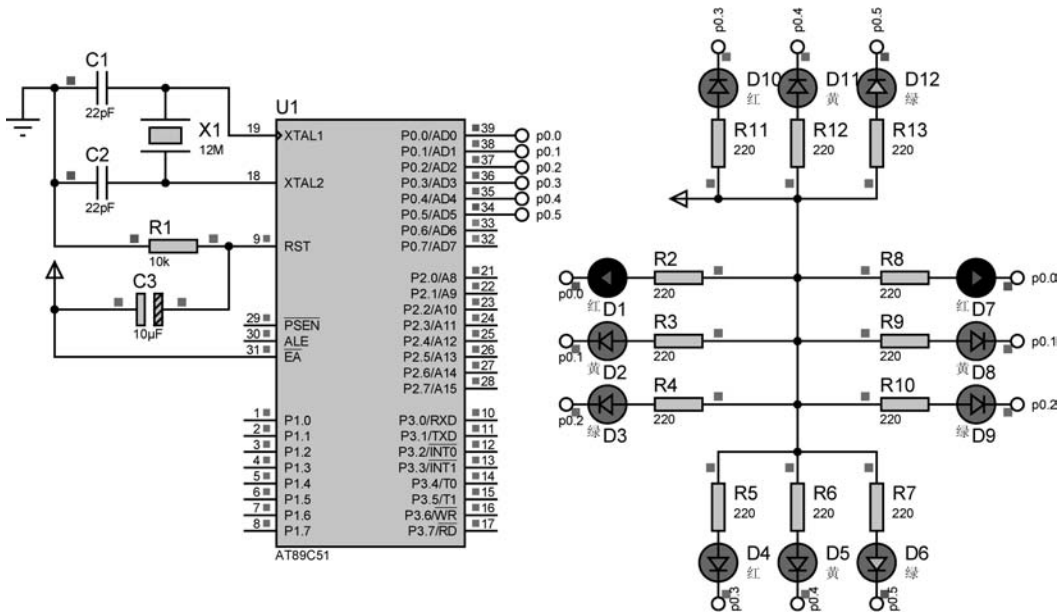


图 5-3 交通灯电路

案例中,东西向的红、黄、绿 3 个灯分别由微控制器的 P0.0、P0.1、P0.2 3 个引脚控制。南北向的红、黄、绿 3 个灯分别由微控制器的 P0.3、P0.4、P0.5 3 个引脚控制。另外,所有 LED 灯都是通过灌电流连接方式连接的。

5.3.5 案例应用程序

```
#include <reg51.h>
#define uchar unsigned char
#define uint unsigned int

sbit R_A = P0^0; //东西向指示灯
sbit Y_A = P0^1;
sbit G_A = P0^2;
sbit R_B = P0^3; //南北向指示灯
sbit Y_B = P0^4;
```

```

sbit G_B = P0^5;
uchar TC = 0, FC = 0, K = 1;           //定义延时倍数、闪烁次数、操作类型变量

//定时器 1 中断函数
void Timer1() interrupt 3
{
    TL1 = -50000/256;
    TH1 = -50000 % 256;                //50ms 定时的初值
    switch(K)
    {
        case 1: //东西向绿灯与南北向红灯亮 4s
            R_A = 1; Y_A = 1; G_A = 0;           //P0^2 = 0, 灯亮
            R_B = 0; Y_B = 1; G_B = 1;
            if(++TC!= 80) return;                //4s(80×50ms)切换
            TC = 0;
            K = 2;
            break;
        case 2: //东西向黄灯开始闪烁, 绿灯关闭
            if(++TC!= 10) return;                //延时 10×50ms
            TC = 0;
            Y_A = ~Y_A; G_A = 1;
            if(++FC!= 12) return;                //闪烁 6 次
            FC = 0;
            K = 3;
            break;

        case 3: //东西向红灯与南北向绿灯亮 4s
            R_A = 0; Y_A = 1; G_A = 1;
            R_B = 1; Y_B = 1; G_B = 0;
            if(++TC!= 50) return;                //4s(80×50ms)切换
            TC = 0;
            K = 4;
            break;

        case 4: //南北向黄灯开始闪烁, 绿灯关闭
            if(++TC!= 10) return;                //延时 10×50ms
            TC = 0;
            Y_B = ~Y_B; G_B = 1;
            if(++FC!= 12) return;                //闪烁 6 次
            FC = 0;
            K = 1;
            break;
    }
}

//主程序
void main()
{
    TMOD = 0x10;                            //T1 方式 1
    TL1 = -50000/256;                        //初值设置, 方式 1 最多 56ms
    TH1 = -50000 % 256;

```

```

    IE = 0x88;
    TR1 = 1;
    while(1);
}

```

5.3.6 案例分析

案例代码中主要有两个函数：主函数 main() 和定时器 1 的中断函数 timer1()。主函数完成定时器 1 的初始化工作，交通灯亮灭的 4 种效果控制代码由函数 timer1() 完成。

案例中，为了简化定时器初值的十六进制转换计算，初值高 8 位采取取商计算，即 $TH0 = (65536 - 50000) / 256$ ；初值低 8 位采取取余计算，即 $TL0 = (65536 - 50000) \% 256$ 。因此，定时器初值为：

```

TL1 = - 50000/256;
TH1 = - 50000 % 256;

```

交通灯中的黄灯闪烁 6 次的实现在 switch 语句的 case 2 分支中，具体代码如下：

```

if(++FC!= 12) return;           //闪烁 6 次
FC = 0;
Y_A = ~Y_A; G_A = 1;

```

每次执行语句 ++FC 后判断变量 FC 的值。如果 FC 的值不等于 12，则返回到调用此语句所在函数的地方，也就是返回到调用定时器 1 中断函数 timer1() 的地方，即主程序的 while(1) 处。此时黄灯状态为灭。

当定时器定时时间达到 50ms 后就产生溢出，随后程序重新进入中断函数 timer1()，再次执行 case 2 分支，重新执行如下代码：

```

if(++TC!= 10) return;           //延时 10 × 50ms
TC = 0;
Y_A = ~Y_A; G_A = 1;

```

当定时器硬件定时 50ms 溢出过程达到 10 次，即延时 10 个 50ms 后，才继续执行代码 $Y_A = \sim Y_A$ 和 $G_A = 1$ ，实现 Y_A 取反，此时黄灯状态为亮。从而实现黄灯亮灭一次，实现闪烁的效果。

直到上述过程执行 12 次后， $FC = 12$ ，不再 return 返回到主程序的 while(1) 处，而是顺序执行后边语句 ($FC = 0$ ； $K = 3$ ；)，为下次黄灯闪烁 6 次做准备，并切换交通灯的操作类型为 3。另外，switch 分支结构中的 case 4 分支实现的原理与 case 2 原理相同。

交通灯中的红灯或绿灯亮 4s 的实现在 switch 语句的 case 1 分支中，具体代码如下：

```

if(++TC!= 80) return;
TC = 0;

```

每次执行语句 ++TC 后判断变量 TC 的值。如果 TC 的值不等于 80，则返回到调用此语句所在函数的地方，也就是返回到调用定时器 1 中断函数 timer1() 的地方，即主程序的 while(1) 处。

当定时器定时时间达到 50ms 后就产生溢出,随后程序重新进入中断函数 timer1(),再次执行 case 1 分支,重新执行如下代码:

```
if(++TC!= 80) return;  
TC = 0;
```

当定时器硬件定时 50ms 溢出过程达到 80 次,即延时 80 次 50ms 后,不再 return 返回到主程序的 while(1)处,而是顺序执行 TC=0,为下次延时 4s 做准备。此时已经延时 $80 \times 50\text{ms}$,实现绿灯或红灯持续亮 4s 的效果。另外,switch 分支结构中的 case 3 分支实现的原理与 case 1 原理相同。