

手把手教你学单片机的 C 语言程序设计(十)

开关语句和循环语句

◆ 吕超亚

开关语句

switch/case 开关语句是一种多分支选择语句,是用来实现多方向条件分支的语句。虽然从理论上讲采用条件语句也可以实现多方向条件分支,但是当分支较多时会使条件语句的嵌套层次太多,程序冗长,可读性降低。开关语句可直接处理多分支选择,使程序结构清晰,使用方便。开关语句是用关键字 switch 构成的,它的一般形式如下:

```
switch(表达式)
{
    case 常量表达式 1: {语句 1;} break;
    case 常量表达式 2: {语句 2;} break;
    :
    case 常量表达式 n: {语句 n;}break;
    default: {语句 d;}break;
}
```

开关语句的执行过程是:

1.当 switch 后面表达式的值与某一“case”后面的常量表达式的值相等时,就执行该“case”后面的语句,然后遇到 break 语句而退出 switch 语句。若所有“case”中常量表达式的值都没有与表达式的值相匹配,就执行 default 后面的 d 语句。

2.switch 后面括号内的表达式,可以是整型或字符型表达式,也可以是枚举类型数据。

3.每一个 case 常量表达式的值必须不同,否则就会出现自相矛盾的现象(对同一个值,有两种或者多种解决方案提供)。

4.每个 case 和 default 的出现次序不影响执行结果,可先出现“default”再出现其它的“case”。

4.假如在 case 语句的最后没有加“break:”,则流程控制转移到下一个 case 继续执行。因此,在执行一个

case 分支后,使流程跳出 switch 结构,即终止 switch 语句的执行,可用一个 break 语句完成。

实验一

在 LED/128*64 图形液晶试验板上实现:

输入年份 year 和月份 month 后,程序计算出该月有多少天 day。S4 键用作状态设定(输入年、月或显示天数的切换),S1 键用作输入年份的低 2 位(如输入 1986 年的 86)或输入月份, S2 键用作输入年份的高 2 位(如输入 1986 年的 19)。

该程序设计的关键是要判断当年是否为闰年。闰年的 2 月有 29 天,平年的 2 月只有 28 天。闰年的条件是:年份数 year 能被 4 整除,但不能被 100 整除;或者年份数 year 能被 400 整除。

其逻辑关系为:year%4==0&&year%100!=0||year%400==0

当此表达式的值为真时,year 为闰年,否则为平年。

在我的文档中建立一个文件目录(cs21),然后建立 cs21.uv2 的工程项目,最后建立源程序文件(cs21.c)。

输入下面的程序:

```
#include <REG51.H> // 序号(以下同); 1
#define uchar unsigned char //2
#define uint unsigned int //3
uchar code SEG7[10]={0x3f,0x06,0x5b,
0x4f,0x66,0x6d,0x7d,0x07,0x7f,0x6f}; //4
uchar ACT[4]={0xef,0xdf,0xbf,0x7f}; //5
//=====6
uchar status_flag; //7
uint year; //8
uchar month; //9
uchar day; //10
uchar temp_year_l,temp_month; //11
```

```
uchar temp_year_h; //12
//----- 13
void key_s1(void); //14
void key_s2(void); //15
void key_s4(void); //16
void delay(uint k); //17
uchar conv(uint year,uchar month); //18
//----- 19
void main(void) //20
{
    uchar i; //21
    uint temp1,temp2; //22
    while(1) //23
    {
        key_s4(); //24
        switch(status_flag) //25
        {
            //26
            case 0: key_s1();
                temp1=temp_year_l; //27
                key_s2 ();temp2=temp_year_h;
                break; //28
            case 1:key_s1();
                month=temp_month;break; //29
            default :break; //30
        } //31
        year=temp1+(temp2*100); //32
//----- 33
        day=conv(year,month); //34
//----- 35
        for(i=0;i<40;i++) //36
        { //37
            switch(status_flag) //38
            { //39
                case 0:P0=SEG7 [year% 10];
                    P2=ACT[0];delay(1); //40
                        P0=SEG7[(year%100)/10];
                    P2=ACT[1];delay(1); //41
                        P0=SEG7[(year/100)%10];
                    P2=ACT[2];delay(1); //42
                        P0=SEG7 [year/1000];
                    P2=ACT[3];delay(1);break; //43
                case 1:P0=SEG7 [month% 10];
                    P2=ACT[0];delay(2); //44
                        P0=SEG7 [month/10];
                    P2=ACT[1];delay(2);break; //45
                case 2:if (day){P0=SEG7[day%

```

```

10];P2=ACT[2];delay(2);//46
    P0=SEG7 [day/10];P2=ACT[3];
delay(2);//47
    else{P0=0x00;P2=0xff;delay(2);//48
        P0=0x00;P2=0xff;delay (2);}
break; //49
    default :break; //50
    } //51
    } //52
} //53
} //54
//-----55
void delay(uint k) //56
{ //57
uint i,j; //58
for(i=0;i<k;i++){ //59
for(j=0;j<121;j++){ //60
{;} //61
} //62
//-----63
void key_s1(void) //64
{ //65
    P2=0xff; //66
    if(P2==0xfe) //67
    { //68
        switch(status_flag) //69
        { //70
            case 0:temp_year_l++; //71
                if (temp_year_l>99)
temp_year_l=0; break;//72
            case 1:temp_month++; //73
                if (temp_month>12)
temp_month=1;break;//74
            default :break; //75
        } //76
    } //77
} //78
//-----79
void key_s2(void) //80
{ //81
    P2=0xff; //82
    if(P2==0xfd) //83
    { //84
        switch(status_flag) //85
        { //86
            case 0:temp_year_h++; //87
                if (temp_year_h>99)
temp_year_h=0;break;//88
            default :break; //89
        } //90
    } //91
} //92

```

```

//-----93
void key_s4(void) //94
{ //95
    P2=0xff; //96
    if(P2==0xf7)status_flag++; //97
    if(status_flag>2)status_flag=0;//98
} //99
//-----100
uchar conv(uint year,uchar month) //101
{uchar len; //102
    switch(month) //103
    { //104
        case 1:len=31;break; //105
        case 3:len=31;break; //106
        case 5:len=31;break; //107
        case 7:len=31;break; //108
        case 8:len=31;break; //109
        case 10:len=31;break; //110
        case 12:len=31;break; //111
        case 4:len=30;break; //112
        case 6:len=30;break; //113
        case 9:len=30;break; //114
        case 11:len=30;break; //115
        case 2:if (year%4==0&&year%
100!=0||year%400==0)len=29;//116
            else len=28;break;//117
        default:return 0;break; //118
    } //119
    return len; //120
} //121

```

编译通过后,将生成的 cs21.hex 文件烧录到 89S51 芯片中,将芯片插入到 LED/128*64 图形液晶试验板上,试验板上接通 5V 电源,4 个数码管显示年份“0000”。按下 S1、S2 键可输入年份 year;按一下 S4 键切换到输入月份 month,按下 S1 键可输入月份 month;再按一下 S4 键切换到显示该月天数 day,若输入条件不符合(如输入了 13 月),则显示屏熄灭以示输入出错。

下面分析程序。

序号 1(程序解释,以下同):包含头文件 REG51.H。
 序号 2~3:数据类型的宏定义。
 序号 4:数数码管 0~9 的字形码。
 序号 5:数数码管的位选码。
 序号 6:程序分隔。
 序号 7:定义无符号字符型全局变量 status_flag(状态标志)。
 序号 8:定义无符号整型全局变量 year

(年)。

序号 9:定义无符号字符型全局变量 month(月)。
 序号 10:定义无符号字符型全局变量 day(天)。
 序号 11~12:定义无符号字符型全局变量 temp_year_l、temp_month、temp_year_h(程序执行过程中的中间变量)。
 序号 13:程序分隔。
 序号 14~18:函数声明。
 序号 19:程序分隔。
 序号 20:定义函数名为 main 的主函数。
 序号 21:main 的主函数开始。定义无符号字符型局部变量 i。
 序号 22:定义无符号整型局部变量 temp1、temp2。
 序号 23:while 循环语句进行无限循环。
 序号 24:调用 S4 键判断子函数 key_s4()。
 序号 25:switch 语句,根据表达式 status_flag 的值进行散转。
 序号 26:switch 语句开始。
 序号 27~28:调用 key_s1()、key_s2()子函数,并把按键输入值赋 temp1、temp2。
 序号 29:调用 key_s1()子函数,并把按键输入值赋 month。
 序号 30:一项也不符合,则直接退出。
 序号 31:switch 语句结束。
 序号 32:数学计算。
 序号 33:程序分隔。
 序号 34:调用 conv(year,month)子函数得到当月的天数。
 序号 35:程序分隔。
 序号 36~52:for 语句循环,用于点亮刷新 4 个数码管。
 序号 37:for 语句开始。
 序号 38:switch 语句,根据表达式 status_flag 的值进行散转。
 序号 39:switch 语句开始。
 序号 40~43:点亮 4 位数数码管,显示年份 year。
 序号 44~45:点亮右边 2 位数数码管,显示月份 month。
 序号 46~47:如果 day 的值为真(大于 0),点亮左边 2 位数数码管,显示天数 day。
 序号 48~49:否则熄灭数数码管。
 序号 50:一项也不符合,则直接退出。
 序号 51:switch 语句结束。
 序号 52:for 语句结束。
 序号 53:while 循环语句结束。
 序号 54:main 的主函数结束。
 序号 55:程序分隔。
 序号 52~62:延时子函数。

序号 63:程序分隔。

序号 64~78:key_s1()子函数。

序号 65:key_s1()子函数开始。

序号 66:P2 口置全 1 以便读取按键输入。

序号 67:如果 P2 等于 0xfe,说明 s1 键按下。

序号 68:进入 if 条件语句。

序号 69~76:switch 语句。

序号 70:switch 语句开始。

序号 71:status_flag 为 0 时,temp_year_l 递增。

序号 72:temp_year_l 变化范围 0~99(年份的低 2 位变化范围 00~99)。

序号 73:status_flag 为 1 时,temp_month 递增。

序号 74:temp_month 变化范围 1~12(月份的变化范围 1~12)。

序号 75:一项也不符合,则直接退出。

序号 76:switch 语句结束。

序号 77:if 条件语句结束。

序号 78:key_s1()子函数结束。

序号 79:程序分隔。

序号 80~92:key_s2()子函数,可参考序号 64~78 对 key_s1()子函数的分析。

序号 93:程序分隔。

序号 94~99:key_s4()子函数。

序号 95:key_s4()子函数开始。

序号 96:P2 口置全 1 以便读取按键输入。

序号 97:如果 P2 等于 0xf7,说明 s4 键按下,status_flag 递增。

序号 98:status_flag 变化范围 0~2(只能选择输入年份、输入月份、显示天数 3 种状态)。

序号 99:key_s4()子函数结束。

序号 100:程序分隔。

序号 101~121:conv()子函数,通过输入年份、月份,计算出当月的天数。

序号 102:conv()子函数开始,定义无符号字符型局部变量 len。

序号 103~119:switch 语句,根据月份(month),得到天数(len)。

序号 104:switch 语句开始。

序号 105~111:1、3、5、7、8、10、12 月的天数为 31 天。

序号 112~115:4、6、9、11 月的天数为 30 天。

序号 116:2 月的天数如闰年为 29 天。

序号 117:否则是平年为 28 天。

序号 118:如月份出错(如输入了 13 个月),天数返回 0。

序号 119:switch 语句结束。

序号 120:如月份正确,返回该月的天数。

序号 121:conv()子函数结束。

循环语句

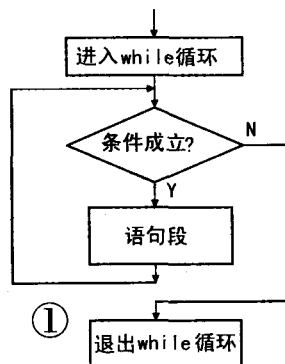
在许多实际问题中,需要程序进行有规律的重复执行,这时可以用循环语句来实现。在 C 语言中,用来实现循环的语句有 while 语句、do-while 语句、for 语句及 goto 语句等。

1. while 语句

while 语句构成循环结构的一般形式如下:

```
while(条件表达式) {语句;}
```

其执行过程是:当条件表达式的结果为真(非 0 值)时,程序就重复执行后面的语句,一直执行到条件表达式的结果变化为假(0 值)时为止。这种循环结构是先检查条件表达式所给出的条件,再根据检查的结果决定是否执行后面的语句。如果条件表达式的结果一开始就为假,则后面的语句一次也不会被执行。这里的语句可以是复合语句。图 1 为 while 语句的流程图。



实验二

用 while 语句求 $1+2+\dots+100$ 的结果并将结果在 LED/16*2 字符液晶试验板上输出显示。

在我的文档中建立一个文件目录(cs22),然后建立 cs22.uv2 的工程目录,最后建立源程序文件(cs22.c)。

输入下面的程序:

```
#include <REG51.H> // 序号(以下同):1
#define uchar unsigned char //2
#define uint unsigned int //3
uchar code SEG7[10]=[0xc0,0xf9,0xa4,
0xb0,0x99,0x92,0x82,0xf8,0x80,0x90]; //4
//=====
```

```
void delay(uint k) //6
{ //7
uint i,j; //8
for(i=0;i<k;i++){ //9
for(j=0;j<121;j++){ //10
}; //11
} //12
//=====13
void main(void) //14
{ //15
uint s,n; //16
s=0; //17
n=1; //18
while(n<=100) //19
{ //20
s=s+n; //21
n=n+1; //22
} //23
//-----24
while(1) //25
{ //26
P0=SEG7[s%10];delay(1); //27
P1=SEG7[(s%100)/10];delay(1); //28
P2=SEG7[(s/100)%10];delay(1); //29
P3=SEG7[s/1000];delay(1); //30
} //31
} //32
```

编译通过后,将生成的 cs22.hex 文件烧录到 89S51 芯片中,将芯片插入到 LED/16*2 字符液晶试验板上,试验板上接通 9V 电源,4 个数码管显示等差数列之和 $1+2+\dots+100$ 的结果“5050”。

下面分析程序。

序号 1(程序解释,以下同):包含头文件 REG51.H。

序号 2~3:数据类型的宏定义。

序号 4:数数码管 0~9 的字形码。

序号 5:程序分隔。

序号 6~12:延时子函数。

序号 13:程序分隔。

序号 14:定义函数名为 main 的主函数。

序号 15:main 主函数开始。

序号 16:定义无符号整型变量 s、n。

序号 17:s 赋初值 0。

序号 18:n 赋初值 1。

序号 19~23:while 循环语句。

序号 20:while 循环语句开始。

序号 21~22:数学计算。

序号 23:while 循环语句结束。

序号 24:分隔。

- 序号 25: while 循环语句进行无限循环。
- 序号 26: while 循环语句开始。
- 序号 27: 点亮数码管个位。
- 序号 28: 点亮数码管十位。
- 序号 29: 点亮数码管百位。
- 序号 30: 点亮数码管千位。
- 序号 31: while 循环语句结束。
- 序号 32: main 主函数结束。

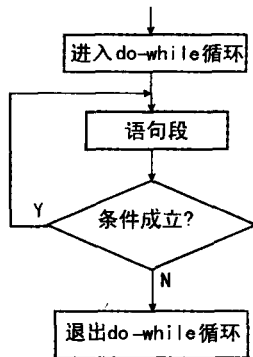
2.do-while 语句

do-while 语句构成循环结构的一般形式如下:

```
do
{语句;}
while(条件表达式);
```

其执行过程是:先执行给定的循环体语句,然后再检查条件表达式的结果。当条件表达式的值为真(非 0 值)时,则重复执行循环体语句,直到条件表达式的值变为假(0 值)时为止。因此,用 do-while 语句构成的循环结构在任何条件下,循环体语句至少会被执行一次。

对于同一个循环问题,可以用 while 语句处理,也可以用 do-while 结构处理。do-while 结构等价为一个语句加上一个 while 结构。do-while 结构适用于需要循环体语句执行至少一次以上的循环的情况。while 语句构成循环结构可以用于循环体语句一次也不执行的情况。图 2 为 do-while 语句的流程图。



②

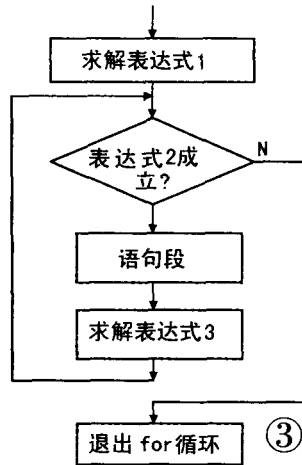
3.for 语句

采用 for 语句构成循环结构的一般形式如下:

```
for([初值设定表达式 1];[循环条件表达式 2];[更新表达式 3]) {语句;}
```

for 语句的执行过程是:先计算出初值表达式 1 的值作为循环控制变量

的初值,再检查循环条件表达式 2 的结果,当满足循环条件时就执行循环体语句并计算更新表达式 3,然后再根据更新表达式 3 的计算结果来判断循环条件 2 是否满足……一直进行到循环条件表达式 2 的结果为假(0 值)时,退出循环体。图 3 为 for 语句的流程图。



在 C 语言程序的循环结构中,for 语句的使用最为灵活,它不仅可用于循环次数已经确定的情形,而且可以用于循环次数不确定而只给出循环结束条件的情况。另外:for 语句中的 3 个表达式是相互独立的,并不一定要求 3 个表达式之间有依赖关系。并且 for 语句中的 3 个表达式都可能缺省,但无论缺省哪一个表达式,其中的两个分号都不能缺省。

例如,我们要把 50~100 之间的偶数取出相加,用 for 语句就显得十分方便。

实验三

用 for 语句求 50~100 之间的偶数之和并将结果在 LED/16*2 字符液晶试验板上输出显示。

在我的文档中建立一个文件目录(cs23),然后建立 cs23.uv2 的工程项目,最后建立源程序文件(cs23.c)。

输入下面的程序:

```
#include <REG51.H> // 序号(以下同): 1
#define uchar unsigned char //2
#define uint unsigned int //3
uchar code SEG7[10]={0xc0,0xf9,0xa4,0xb0,0x99,0x92,0x82,0xf8,0x80,0x90}; //4
```

```
//=====5
void delay(uint k) //6
{ //7
uint i,j; //8
for(i=0;i<k;i++){ //9
for(j=0;j<121;j++) //10
{} //11
} //12
//=====13
void main(void) //14
{ //15
uint s,sum; //16
for(s=50;s<=100;s=s+2) //17
{sum=sum+s;} //18
//-----19
while(1) //20
{ //21
P0=SEG7[sum%10];delay(1); //22
P1=SEG7[(sum%100)/10];delay(1); //23
P2=SEG7[(sum/100)%10];delay(1); //24
P3=SEG7[sum/1000];delay(1); //25
} //26
} //27
```

编译通过后,将生成的 cs23.hex 文件烧录到 89S51 芯片中,将芯片插入到 LED/16*2 字符液晶试验板上,试验板上接通 9V 电源,4 个数码管显示 50~100 之间的偶数之和的结果“1950”。

下面分析程序。

- 序号 1 (程序解释,以下同): 包含头文件 REG51.H。
- 序号 2~3: 数据类型的宏定义。
- 序号 4: 数码管 0~9 的字形码。
- 序号 5: 程序分隔。
- 序号 6~12: 延时子函数。
- 序号 13: 程序分隔。
- 序号 6~12: 延时子函数。
- 序号 13: 程序分隔。
- 序号 14: 定义函数名为 main 的主函数。
- 序号 15: main 主函数开始。
- 序号 16: 定义无符号整型变量 s、sum。
- 序号 17~18: for 循环语句。
- 序号 18: 数学计算。
- 序号 19: 分隔。
- 序号 20~26: while 循环语句进行无限循环,用于点亮 4 个数码管。
- 序号 27: main 主函数结束。

4.goto 语句

goto 语句是一个无条件转向语句,它的一般形式如下:

goto 语句标号;

其中语句标号是一个带冒号“:”的标识符,标识符标识语句的地址。当执行跳转语句时,使控制跳转到标识符指向的地址,从该语句继续执行程序。将 goto 语句和 if 语句一起使用,可以构成一个循环结构。但更常见的是在 C 语言程序中采用 goto 语句来跳出多重循环,需要注意的是只能用 goto 语句从内层循环跳到外层循环,而不允许从外层循环跳到内层循环。

5. break 语句和 continue 语句

上面我们介绍的三种循环结构都是当循环条件不满足时,结束循环的。如果循环条件不止一个或者需要中途退出循环时,实现起来比较困难。此时可以考虑使用 break 语句或 continue 语句。

break 语句

break 语句除了可以用在 switch 语句中,还可以用在循环体中。在循环体中遇见 break 语句,立即结束循环,跳到循环体外,执行循环结构后面的语句。break 语句的一般形式为:

```
break;
```

break 语句只能跳出它所处的那一层循环,而不像 goto 语句可以直接从最内层循环中跳出来。由此可见,要退出多重循环时,采用 goto 语句比较方便。需要指出的是,break 语句只能用于开关语句和循环语句之中,它是一种具有特殊功能的无条件转移语句。

continue 语句

continue 语句也是一种中断语句,它一般用在循环结构中,其功能是结束本次循环,即跳过循环体中下面尚未执行的语句,把程序流程转移到当前循环语句的下一个循环周期,并根据循环控制条件决定是否重复执行该循环体。continue 语句的一般形式如下:

```
continue;
```

continue 语句和 break 语句的区别在于:continue 语句只结束本次循环而不是终止整个循环的执行;break 语句则是结束整个循环,不再进行条件判断。

最后,我们来做 break 与 continue 语句的对比实验,感性认识一下它们的区别。

实验四

用 for 语句在 LED/16*2 字符液晶试验板上做一个 0~9 递增数值测试,当数值小于 5 时,用 break 语句结束循环。

在我的文档中建立一个文件目录(cs24),然后建立 cs24.uv2 的工程项目,最后建立源程序文件(cs24.c)。

输入下面的程序:

```
#include <REG51.H> // 序号(以下同):1
#define uchar unsigned char //2
#define uint unsigned int //3
uchar code SEG7[10]={0xc0,0xf9,0xa4,0xb0,0x99,0x92,0x82,0xf8,0x80,0x90}; //4
//=====5
void delay(uint k) //6
{ //7
uint i,j; //8
for(i=0;i<k;i++){ //9
for(j=0;j<121;j++) //10
{;} //11
} //12
//=====13
void main(void) //14
{ //15
uchar cnt=0; //16
P0=SEG7[0]; //17
delay(1000); //18
for(cnt=0;cnt<10;cnt++) //19
{ //20
if(cnt<5)break; //21
P0=SEG7[cnt]; //22
delay(1000); //23
} //24
while(1); //25
} //26
```

编译通过后,将生成的 cs24.hex 文件烧录到 89S51 芯片中,将芯片插入到 LED/16*2 字符液晶试验板上,试验板上接通 9V 电源,右边一个数码管显示“0”。

分析一下程序。

序号 1(程序解释,以下同):包含头文件 REG51.H。

序号 2~3:数据类型的宏定义。

序号 4:数码管 0~9 的字形码。

序号 5:程序分隔。

序号 6~12:延时子函数。

序号 13:程序分隔。

序号 6~12:延时子函数。

序号 13:程序分隔。

序号 14:定义函数名为 main 的主函数。

序号 15:main 主函数开始。

序号 16:定义无符号字符型变量 cnt 并赋初值 0。

序号 17:右边一个数码管显示“0”。

序号 18:延时 1 秒。

序号 19~24:for 循环语句。

序号 20:for 循环语句开始。

序号 21:如果 cnt 小于 5,用 break 语句退出 for 循环。

序号 22:右边一个数码管显示 cnt 的值。

序号 23:延时 1 秒。

序号 24:for 循环语句结束。

序号 25:while 语句构成的死循环,程序原地踏步,动态停机。

序号 26:main 主函数结束。

小结:由于在 cnt 小于 5 时,break 语句已跳出 for 循环圈(结束循环),因此不能显示 1~9。

实验五

用 for 语句在 LED/16*2 字符液晶试验板上做一个 0~9 递增数值测试,当数值小于 5 时,用 continue 语句结束本次循环(进入下一次循环)。

在我的文档中建立一个文件目录(cs25),然后建立 cs25.uv2 的工程项目,最后建立源程序文件(cs25.c)。

输入下面的程序:

```
#include <REG51.H> // 序号(以下同):1
#define uchar unsigned char //2
#define uint unsigned int //3
uchar code SEG7[10]={0xc0,0xf9,0xa4,0xb0,0x99,0x92,0x82,0xf8,0x80,0x90}; //4
//=====5
void delay(uint k) //6
{ //7
uint i,j; //8
for(i=0;i<k;i++){ //9
for(j=0;j<121;j++) //10
{;} //11
} //12
//=====13
void main(void) //14
{ //15
uchar cnt=0; //16
P0=SEG7[0]; //17
```

单片机系统的设计(二)

——从家用多功能定时控制器电路设计, 谈单片机系统的硬件电路设计的方法

◆陈阳海

(4)语音电路、EEPROM、红外接收及输出驱动电路

语音芯片很多,本设计采用 aP8842,所需语音信号已预先录入。图 6 是其引脚图,图 7 是其在 CPU 控制模式下的典型接线图,S1~S5 选择 30 段语音,SBT 为放音触发端。从图 7 可知,对 19 段语音的控制需占用单片机的 6 根 I/O 口线。关于 aP8842 的详细资料,请参考相关文章或上网查询。89S52 单片机片内不含 EEPROM,需要外扩。此处选用存储容量为 512 字节的串行 EEPROM 24C04,它通过 SCL 和 SDA 与单片机进行通信,WP 端为写保护,用单片机控制该端口,可减少误写,提高可靠性。可见控制 24C04 要占单片机的 3 根口线。红外接收采用一体化的红

外接收头 HD0038,其输出接至单片机,需要占用一个 I/O 口。输出驱动电路由三极管驱动电路和继电器等组成。继电器的触点通过接插件引出,以便控制相关电器。

(5)温度检测电路

表 1

功能	占用 I/O 口 输入 输出	要求	对 I/O 口的要求
按键	4	普通 I/O 口	无
显示	16	普通 I/O 口	段选要求驱动能力
语音	5	普通 I/O 口	无
EEPROM	1 2	普通 I/O 口	无
红外接收	1	具有外中断功能	必须用 INT0 或 INT1 口
输出驱动	1	普通 I/O 口	无
温度检测	1 1	输入具有外中断功能	必须用 INT0 或 INT1 口
RS232 口	1 1	I/O 口第 2 功能	用 P3.0、P3.1 口
ISP 编程	2 1	I/O 口第 2 功能	用 P1.5、P1.6、P1.7
可扩展功能	1	可对外部脉冲计数	必须用 T0 或 T1 口

```

delay(1000);          //18
for(cnt=0;cnt<10;cnt++) //19
{
    //20
    if(cnt<5)continue; //21
    P0=SEG7[cnt];      //22
    delay(1000);       //23
}
//24
while(1);             //25
}
//26

```

编译通过后,将生成的 cs25.hex 文件烧录到 89S51 芯片中,将芯片插入到 LED/16*2 字符液晶试验板上,试验板上接通 9V 电源,右边一个数码管开始显示 "0",随后显示 "5~9"。

下面分析一下程序。

序号 1 (程序解释,以下同):包含头文件 REG51.H。

序号 2~3:数据类型的宏定义。

序号 4:数码管 0~9 的字形码。

序号 5:程序分隔。

序号 6~12:延时子函数。

序号 13:程序分隔。

序号 6~12:延时子函数。

序号 13:程序分隔。

序号 14:定义函数名为 main 的主函数。

序号 15:main 主函数开始。

序号 16:定义无符号字符型变量 cnt 并赋初值 0。

序号 17:右边一个数码管显示 "0"。

序号 18:延时 1 秒。

序号 19~24:for 循环语句。

序号 20:for 循环语句开始。

序号 21:如果 cnt 小于 5,用 continue 语句退出 for 循环。

序号 22:右边一个数码管显示 cnt 的值。

序号 23:延时 1 秒。

序号 24:for 循环语句结束。

序号 25:while 语句构成的死循环,程序原地踏步,动态停机。

序号 26:main 主函数结束。

小结:由于在 cnt 小于 5 时,continue 语句跳出 for 语句的本次循环,进入下一次循环,因此不能显示 1~4,但可显示 5~9。

配文优惠邮购:Keil C51 Windows 集成开发环境(已汉化正式版光盘,邮购代号:K1):46 元。TOP851 多

实现温度检测的方法很多。这里我们采用负温热敏电阻 Rt 作温度传感器、用 NE555 组成的单稳电路作温度检测电路,当电容器 C 的容量固定时,其单稳脉冲的宽度与 Rt 的阻值成正比,单片机先输出单稳触发信号,然后检测单稳脉冲的宽度并查表,便可求得

功能编程器(邮购代号:B1):220 元。
LED/128*64 图形液晶试验板(邮购代号:S3):160 元。LED/16*2 字符液晶试验板(邮购代号:S2):140 元。16*2 字符型液晶显示模组(邮购代号:L1):80 元。128*64 点阵图型液晶显示模组(邮购代号:L2):160 元。5V 高稳定专用稳压电源(邮购代号:D1):30 元。每次邮费保价费 12 元。开发票另加货款 7% (汇款时注明)。邮购时只需在附言栏中写明邮购代号及数量并附上联系电话即可。邮局汇款邮购:上海市闵行区莲花路 2151 弄 57 号 201 室,邮编:201103,联系人:吕超亚,银行汇款购买(汇款后电话告知):户名:上海红核电子有限公司,开户行:上海浦东发展银行闵行区吴中路支行,帐号:076499-98530154740000965,电话(传真):021-64654216,13774280345,网址:http://www.hlelectron.com,技术支持 E-mail:zxh2151@sohu.com。