● 实验目的

- 1. 练习 C51 定时器/计数器、中断使用;
- 2. 练习并口输入输出(按键、数码管)原理和应用;
- 3. 了解动态扫描、按键消抖原理及程序实现;
- 4. 思考嵌入式系统软件特点和合理结构,尝试设计较复杂逻辑关系的程序。

● 实验条件

- 1. Keil 、STC-B 学习板
- 2. Stp-ISP 软件

● 实验要求

- 1. 数码管上显示"888--888"共 8 位数码, 其中左边 3 位显示按键 K3 按动次数, 右边 3 位显示按键 K1 按动次数。
- 2. 本实验须应用(至少)"定时器/计数器"、"中断",不限制使用更多资源。
- 3. 实验完成过程中,可使用前面实验熟悉和掌握的"模拟/仿真"技术手段。
- 4. 在基本内容基础上,设计为一个按键按动比赛程序。比赛方式可以自行设计。
- 5. 模块化编程,提高代码复用程度。

● 实验内容

游戏分为三个步骤:

1、等待模式:

```
while(1) {
   if(flag_500us ==1) {Func_500us();}
   if(flag_1ms ==1) {Func_1ms(); }
   if(flag_10ms ==1) {Func_10ms(); }
   if(flag_100ms==1) {Func_100ms(); print_Light(WATER); WATER=(WATER<<1) | WATER; }
   if(flag_1s ==1) {Func_1s(); break;}
}</pre>
```

每 100ms 将流水灯左移。1s 后退出等待模式进入游戏模式

2、进入游戏模式前先初始化按键和数码管

```
print_Light(0);//流水灯初始化
key_init();//按键初始化
key_enable(1);//使能key1
key_enable(3);//使能key2
set_Beep(1500,1);//蜂鸣器1500hz,响1s
Beep_ON();//开启蜂鸣器,立刻开始响
count_1s=0;//时间计时
WATER=0x01;//流水灯,流水灯开关在上一个模式已经开启
segment_ON();//开启数码管
print_Light(WATER);//流水灯显示
```

3、进入游戏模式:

```
while(1) {
    if(flag_500us ==1) {Func_500us();}
    if(flag_1ms ==1) {Func_1ms(); }
    if(flag_10ms ==1) {Func_10ms(); }
    if(flag_100ms==1) {Func_100ms(); }
    if(flag_1s ==1) {Func_1s();print_Light(WATER);WATER<<=1;}
        //每1s,流水灯左移一位
    number=key_push();//获取按键信息
    if(number) {game_rule(number);}
    //按键被按下,对应选手比分+1
    if(count_1s==8) break;//8s,比赛结束
}
```

4、结果显示

由于数码管&&流水灯模块不能进行复杂的行为,如不同频率,所以通过 segment OFF(); Light OFF();关闭模块扫描。自己编写一个新的数码管扫描代码。

```
if (player1<player2) {
                                                     win begin=0;
void win display() {
                                                     win end=2;
  P0=0;
                                                   else if (player1>player2) {
  P23=0;
                                                     win begin=5;
  if (win pos==8) win pos=0;
                                                     win end=7;
  P2=win pos;
  if (win pos>=win begin && win pos<=win end) {
                                                   else{
    //win begin和win end是胜者得分所在的数码管
                                                     win begin=0;
    //win begin和win end在游戏结束时被设置
                                                     win end=7;
    win count++;
    if (win count<=100) {//闪烁显示胜者信息
3
      PO=Dis[win pos] == 0x7f?0x40:LED Data[Dis[win pos]];
    else
      P0=0;
    if (win count>=200) win count=0;
  }
  else{
3
    P0=Dis[win pos] == 0x7f?0x40:LED Data[Dis[win pos]];
  win pos++;
}
```

1、实验重点

STC15W60S2 提高了 14 个中断请求源,他们分别是外部中断 INT0,定时器 0 中断,外部中断 INT1、定时器 1 中断、串口 1 中断、AD 转化中断、低压检测中断、串口 2 中断、SPI中断、外部中断 2INT2、外部中断 INT3、定时器 2 中断以及外部中断 4INT4。而本次我使用到的是定时器 0 中断和 INT0 外部中断。

1、首先讨论与定时器 0 有关的寄存器:

TCON: 定时器/计数器中断控制寄存器(可位寻址)

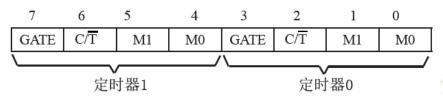
SFR name	Address	bit	В7	В6	B5	B4	В3	B2	B1	В0
TCON	88H	name	TF1	TR1	TF0	TR0	IE1	IT1	IE0	IT0

TF0: T0溢出中断标志。T0被允许计数以后,从初值开始加1计数,当产生溢出时,由硬件置 "1"TF0,向CPU请求中断,一直保持CPU响应该中断时,才由硬件清0(也可由查询 软件清0)。

TR0: 定时器T0的运行控制位。该位由软件置位和清零。当GATE(TMOD.3)=0, TR0=1时就允许T0开始计数,TR0=0时禁止T0计数。当GATE(TMOD.3)=1,TR1=0且INT0输入高电平时,才允许T0计数。

TMOD 地址: 89H

不可位寻址



TMOD.3/ GATE TMOD. 3控制定时器0, 置1时只有在INT0脚为高及TR0控制位置1

时才可打开定时器/计数器0。

TMOD.2/ C/T TMOD. 2控制定时器0用作定时器或计数器,清零则用作定时器

(对内部系统时钟进行计数),置1用作计数器(对引脚TO/P3.4

的外部脉冲进行计数)

TMOD.1/TMOD.0 M1、M0 定时器/计数器0模式选择

0 0 16位自动重装定时器,当溢出时将RL_THO和RL_TLO存放的值自

动重装入THO和TLO中。

0 1 16位不可重装载模式,TL0、TH0全用

1 0 8位自动重装载定时器, 当溢出时将THO存放的值自动重装入TLO

1 1 不可屏蔽中断的16位自动重装定时器

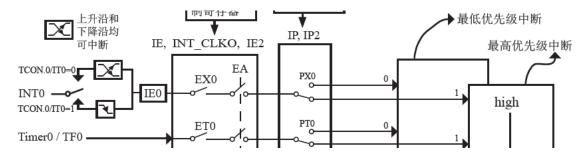
AUXR格式如下:

AUXR:辅助寄存器

SFR name	Address	bit	В7	В6	B5	B4	В3	B2	B1	В0
AUXR	8EH	name	T0x12	T1x12	UART_M0x6	T2R	$T2_C/\overline{T}$	T2x12	EXTRAM	S1ST2

T0x12: 定时器0速度控制位

- 0、定时器0是传统8051速度,12分频;
- 1, 定时器0的速度是传统8051的12倍,不分频
- 2、定时器 0 中断和 INTO 的产生的电路图:



所以我们可以通过下列函数初始化我们的定时器。

```
void Timer0_Init(void) //1mS@12.000MHz
{ AUXR &= 0x7f;
   TMOD &= 0xf0; //使用定时器0,16位重装载模式
   THO=(65535-500)/256; //高8位赋初值
   TLO=(65535-500)%256; //低8位赋初值
   TRO=1; //启动定时器1
   ETO=1; //开启定时器0中断
}
```

3、模块化编程

本次实验我进行了两套代码的编写,一套是纯粹的为了解决这个需求而编写,另一套(本报告)是为了解决一类需求而编写,下面介绍的是后者,各个模块。

①Beep.h

Beep 模块实现了蜂鸣器的封装,可以设定蜂鸣器的时间和频率。

Beep 蜂鸣器的 API 如下:

```
      Bp_ON()
      //打开蜂鸣器

      Bp_OFF()
      //关闭蜂鸣器

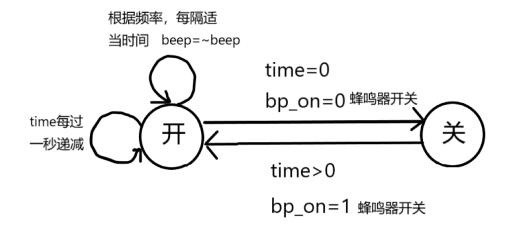
      set_Beep(int,char)
      //设置蜂鸣器频率和时长

      Voice()
      //驱动,在500us时调用
```

具体可以通过以下两步完成蜂鸣器的设置:

```
set_Beep(1500,1);
Beep ON();
```

第一步设置频率和时长,第二步打开蜂鸣器,也可通过 beep_OFF()中断蜂鸣器响模块实现如下:



接下来主要看一下驱动:

```
| void Voice(){// just can be used in Func_500us
| if(bp_ON==0) {beep=0;return;}//如果蜂鸣器关闭,则返回
| if(!bp.time) {beep=0;bp_ON=0;return;}
| //如果时间到达,则将蜂鸣器置低电平,并关闭蜂鸣器
| if(++time_count == 2000){
| bp.time--;
| time_count=0;
| }//2000个500us是ls,则将时长-1
| if(++bp_count==bp.voice_judge){
| bp_count = 0;
| beep =~ beep;
| }//电平反转
| }
```

2LED_segment.h

数码管流水灯模块,将驱动扫描和用户传参分离开,可实现

- 1、分别控制流水灯的开关、数码管的开关。
- 2、数码管显示的范围
- 3、数码管和流水灯显示的内容

数码管及其流水灯的 API 如下

```
set_pose(char,char) 显示范围
Light_ON 打开流水灯
LIGHT_OFF 关闭流水灯
Segment_ON 打开数码管
Segment_OFF 关闭数码管
print_LED(seven char) 数码管显示
print_Light(one char) 流水灯显示
set_LED_char(pose,char)自定义显示
Display() 驱动,扫描数码管
```

可诵讨下列例子设置:

```
      set_pose(0,7);
      //让0~7位数码管亮

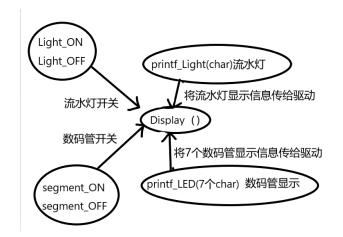
      Light_ON();
      //打开流水灯

      print_LED(0,0,0,0,0,0,0);
      //全部显示0

      print_Light(WATER);
      //流水灯显示0x01

      segment ON();
      //开启数码管
```

模块实现如下:



主要看一下驱动:

```
void Display() [
   if(led.now_pose <= led.end ) {
     if(SEGMENT_ON) {//如果数码管使能,则显示
        P0 = 0;
        sel_led = 0;
        p2 = (P2&0xf0) | (led.now_pose&0x0f);
        P0 = (led.display[led.now_pose]==0x7f)?LED_Char[led.now_pose]:(LED_Data[led.display[led.now_pose]]);
        //该语句时当要显示自定义字符时,该字符为0x7f,然后P0被复制给自定义位选字符。
    }
    ++led.now_pose;
}
else if(led.now_pose == led.end+1) {
    if( LIGHT_ON ) {//如果流水灯使能,则可显示
        P0 = 0;
        sel_led = 1;
        p0 = led.water;
    }
    led.now_pose=led.start;
}</pre>
```

第一个 if 语句是扫描数码管,第二 if 语句是扫描流水灯。是否显示由 segment_ON 和 Light_ON 控制。

3 Key.h

按键消抖模块,实现了

- 1、使能单个按键
- 2、防丢失处理,即将按键信息放入一个循环队列,防止按键速度过快导致处理跟不上。
- 3、获取按键的信息,即哪个键被按下。

Kev 模块 API;

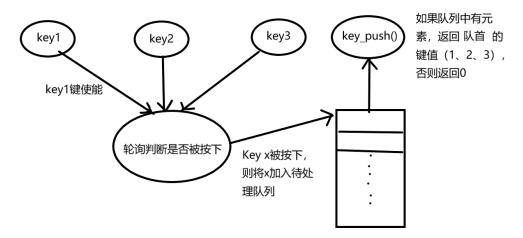
```
key_init() 初始化按键缓存区
key_enable() 使能某个按键,1、2、3
int key_push() 一旦有按键按下,则返回按下的第几个键
count_key() 驱动,轮询按键的状态,如果按下则将该按键按下的信息存入循环队列中
```

简单两步即可完成按键设置

```
key_init();
key_enable(1); 设置完毕
```


当 number 非 0 时则说明键被按下,number=1 说明 key1 被按下,其他同理

模块实现如下:



简单看一下驱动 (key1 键为例):

```
|void count_key() {
    if(!key_on[0] && !key_on[1] && !key_on[2]) return;
    //如果没有按键被使能,则直接返回
| if(key_on[1]) {
        key1_C1++;
        if(key1==0)
            key1 C2++;
    }//消抖计数
```

```
void judge push() {
  if((Q.tail+1)%20 == Q.head)
  //如果队列为空,则直接返回
  if (keyl C1==30) {
    if(keyl C2>=20) {
      if (kl status==1)
        Q.queue[Q.tail++] = 1;
                                         int key push() {
        //将按键信息存入队列中
                                           if(Q.head!=Q.tail){
        Q.tail=Q.tail%20;
                                              PUSH = Q.queue[Q.head];
        //循环队列, 所以对尾指针上述处理
                                              Q.head++;
        kl status=0;
                                              Q.head=Q.head%20;
      }
                                              return PUSH;
    else kl status=1;
                                           1
    keyl C1=0;
                                            else return 0;
    key1 C2=0;
```

队列不为空,则返回按键信息

● 按键



● 实验心得

本次实验中,我对定时器的使用有了进一步的理解。在这个定时器的测试中,出现的问题主要是 16 位重载时,在变量观察窗口的地方时,并没有观察到定时器被重载我们初始的值,而是继续从 0 开始,而且将定时器换成其他的模式之后,通过仿真仍然无法观察到正确的现象,通过询问老师,才知道了 keil 并不支持对定时器的深层仿真,虽然仿真无法看到正确的现象,但是下载到板子上的现象仍是正确的。

另外,在这个实验中,我尝试使用了状态机,在不同状态下进行代码的编写,这样逻辑比较清晰,而且在进行 Debug 时,能够单个的仿真其中的一个状态,当该状态现象正确后,再继续进行下一个状态的实现。

模块化编程,这是我本次实验收获最大的部分。明白了一个道理,具象很容易,对于一个特定的需求,我们有很多很多种方法达到客户想要的效果。但是如果要把需求抽象化,抽象成一个一个的简单步骤,那是相当困难的。模块化编程大大提高了编程时的逻辑难度,因为要将

复杂的模块抽象成一个个简单的 API, 而且不同 API 内相互联系, 却又不能相互干扰。在本次编写的蜂鸣器、数码管&&流水灯、按键模块中, 数码管&&流水灯模块难度最大, 涉及到两类主要硬件, 数码管和流水灯, 而且数码管和流水灯的亮暗互不影响。接着是按键模块, 本来按键信息是希望通过标志位作为参数传递, 但是考虑到可靠性, 就将按键信息放入一个循环队列, 每次从队列中取值, 如果队列为空, 返回 0 表示没有键被按下。