# 第五次实验 (重量测量) 报告

# 一、实验目的和要求

- 1. 掌握点阵式液晶显示屏的原理和控制方法,掌握点阵字符的显示方法。
- 2. 掌握模拟/数字(A/D)转换方式。
- 3. 进一步掌握使用 C51 语言编写程序的方法,使用 C51 语言编写实现重量测量的功能。

# 二、实验内容

- 1. 参考辅助资料,学习 C51 语言使用。
- 2. 编写 C51 程序,使用重量测量实验板测量标准砝码的重量,将结果(以克记)显示到液晶屏上。误差可允许的范围之间。

# 三、实验步骤

- 1. 阅读实验原理,掌握 YM12864C 的控制方式,编写出基本的输出命令和数据的子程序。
- 2. 掌握点阵字模的构成方式。使用字模软件 PCtoLCD2002,设定正确的输出模式,生成点阵数据。
  - 3. 使用 C51 语言编写重量测量程序。
  - 4. 调零,满量程校准。
  - 5. 将编译后的程序下载到 51 单片机。
  - 6. 在托盘中放上相应重量的法码, 使显示值为正确重量。

# 四、实验原理

点阵式液晶显示屏

### 1. 特性

全屏幕点阵,点阵数为 128 (列)  $\times 64$  (行),可显示 32 个( $16\times 16$  点阵)汉字,也可完成图形、字符的显示。

## 2. 引脚特性

引脚号	引脚名称	级 别	引脚功能描述						
1	/CS1	H/L	片选信号, 当/CS1=L 时,液晶左半屏显示						
2	/CS2	H/L	片选信号, 当/CS2=L 时,液晶右半屏显示						
3	VSS	0V	电源地						
4	VDD	+5 V	电源电压						
5	VLCD	0 ~ -1 0V	LCD 驱动负电压,要求 VDD-VLCD=10V						
6	RS	H/L	寄存器选择信号						
7	R/W	H/L	读/写操作选择信号						
8	Е	H/L	使能信号						
9	DB0								
10	DB1								
11	DB2								
12	DB3								
13	DB4	H/L	八位三态并行数据总线						
14	DB5								
15	DB6								
16	DB7								
17	LED-		北 火 中 海 【 < 060~4						
18	LED+(5. 0V)		背光电源, I <sub>dd</sub> ≤960mA						

### 3. 主要各部分详解

#### 1)显示数据 RAM(DDRAM)

DDRAM 是存储图形显示数据的。此 RAM 的每一位数据对应显示面板上一个点的显示。

### 2) 指令寄存器

指令寄存器用于接收 MPU 发来的指令代码,通过译码将指令代码置入相关的寄存器或触发器内。

### 3) 状态字寄存器

状态字寄存器是 LCM(液晶显示模块)与 MPU 通讯时唯一的"握手"信号。状态字寄存器向 MPU 表示了 LCM(液晶显示模块)当前的工作状态。*尤其是状态字中的"忙"标志位是 MPU 在每次对 LCM(液晶显示模块)访问时必须要读出判别的状态位。*当处于"忙"标志位时,I/O 缓冲器被封锁,此时 MPU 对 LCM(液晶显示模块)的任何操作(除读状态字操作外)都将是无效的。

#### 4) X 地址寄存器

X 地址寄存器是一个三位页地址寄存器,其输出控制着 DDRAM 中 8 个页面的选择,也是控制着数据传输通道的八选一选择器。X 地址寄存器可以由 MPU 以指令形式设置。X 地址寄存器没有自动修改功能,所以要想转换页面需要重新设置 X 地址寄存器的内容。

#### 5) Y 地址计数器

Y地址计数器是一个 6 位循环加一计数器。它管理某一页面上的 64 个单元。Y 地址计数器可以由 MPU 以指令形式设置,它和页地址指针结合唯一选通显示存储器的一个单元,Y 地址计数器具有自动加一功能。在显示存储器读/写操作后,Y 地址计数将自动加一。当计数器加至 3FH 后循环归零再继续加一。

### 6) Z 地址计数器

Z 地址计数器是一个 6 位地址计数器,用于确定当前显示行的扫描地址。 **Z 地址计数器 具有自动加一功能。**它与行驱动器的行扫描输出同步,选择相应的列驱动的数据输出。

#### 7) 显示起始行寄存器

显示起始行寄存器是一个6位寄存器,它规定了显示存储器所对应显示屏上第一行的行号。该行的数据将作为显示屏上第一行显示状态的控制信号。

#### 8) 显示开/关触发器

显示开/关触发器的作用就是控制显示驱动输出的电平以控制显示屏的开关。在触发器输出为"关"电平时,显示数据锁存器的输入被封锁并将输出置"0"。从而使显示驱动输出全部为非选择波形,显示屏呈不显示状态。在触发器输出为"开"电平时,显示数据锁存器被控制,显示驱动输出受显示驱动数据总线上数据控制,显示屏将呈显示状态。

#### 4. 软件说明

### 1) 指令表

指令名称	控制	控制信号				1 代	码			
相令石林	RS	R/W	D7	D6	D5	D4	D3	D2	D1	D0 D L0 P0 C0 0
显示开关设置	0	0	0	0	1	1	1	1	1	D
显示起始行设置	0	0	1	1	L5	L4	L3	L2	L1	L0
页面地址设置	0	0	1	0	1	1	1	P2	P1	P0
列地址设置	0	0	0	1	C5	C4	C3	C2	C1	C0
读取状态字	0	1	BUSY	0	ON/OFF	RESET	0	0	0	0
写显示数据	1	0			数		据			
读显示数据	1	1			数		据			

### 2) 读状态字

BUSY 表示当前 LCM 接口控制电路运行状态。BUSY=1 表示 LCM 正在处理 MPU 发过来的指令或数据。此时接口电路被封锁,不能接受除读状态字以外的任何操作。BUSY=0 表示 LCM 接口控制电路已外于"准备好"状态,等待 MPU 的访问。

ON/OFF 表示当前的显示状态。ON/OFF=1 表示关显示状态,ON/OFF=0 表示开显示状态。RESET 表示当前 LCM 的工作状态,即反映/RES 端的电平状态。当/RES 为低电平状态时,LCM 处于复位工作状态,标志位 RESET=1。当/REST 为高电平状态时,LCM 为正常工作状态,标志位 RESET=0。

MPU 在每次对 LCM 操作之前,都要读出状态字判断 BUSY 是否为 "0"。若不为 "0",则 MPU 需要等待,直至 BUSY=0 为止。

### 3)显示开关设置

设置显示开关触发器的状态。D 位为显示开/关控制位,D=1 为开显示设置,D=0 为关显示设置。

### 4)显示起始行设置

设置了显示起始行寄存器的内容,指令中 $L_5\sim L_0$ 为显示起始行的地址,取值 1~64 行,它规定了显示屏上最顶一行所对应的的显示存储器的行地址。

#### 5)页面地址设置

设置 $\mathbf{X}$ 的内容,指令中 $P_2 \sim P_0$ 就是要确定当前选择的页面地址,规定了以后的读写操作将在哪一个页面上进行。

#### 6) 列地址设置

 $C_5 \sim C_0$  代表某一页面上的某一个单元地址,随后的一次读或写数据将在这个单元上进行。

### 5. 控制时序表

/CS1	/CS2	RS	R/W	Е	DB7 ~ DB0	功能
X	X	Х	Х	0	高阻	总线释放
0	0	0	0	下降沿	输入	写指令代码

/CS1	/CS2	RS	R/W	Е	DB7 ~ DB0	功能
0	0	0	1	1	输出	读状态字
0	0	1	0	下降沿	输入	写显示数据
0	0	1	1	1	输出	读显示数据

### 6. DDRAM 地址表

		/CS	S1 = 0					/CS	2=0		
Y=	0	1		62	63	0	1		62	63	行号
	DB0	DB0	DB 0	DB0	DB0	DB0	DBO	DB0	DB0	DBO	0
	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	Ţ
X=0	DB7	DB7	DB7	DB7	DB7	DB7	DB7	DB7	DB7	DB7	7
	DB0	DB0	DB 0	DB 0	DB 0	DB0	DB 0	DB 0	DB0	DB0	8
1	1	1	1	1	1	↓	1	1	1	1	1
	DB7	DB7	DB7	DB7	DB7	DB7	DB7	DB7	DB7	DB7	55
X=7	DB0	DB0	DB0	DB0	DB0	DB0	DBO	DB0	DBO	DBO	56
	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1
	DB7	DB7	DB7	DB7	DB7	DB7	DB7	DB7	DB7	DB7	63

### A/D 转换器

### 1. 结构

用户可以通过软件设置将 8 路中的任何一路设置为 A/D 转换,不需要作为 A/D 使用的口可继续作为 I/O 口使用。

通过模拟多路开关,将通过 ADC0~7 的模拟量输入送给比较器。用数/模转换器转换的模拟量与本次输入的模拟量通过比较器进行比较,将结果保存到逐次比较器,并通过逐次比较寄存器输出转换结果。

置位 ADC 控制寄存器 ADC\_CONTR 中的 A/D 转换结束标志位 ADC\_FLAG,以供程序查询或发出中断申请。模拟通道的选择控制由 ADC 控制寄存器 ADC\_CONTR 中的 CHS2 ~ CHSO 确定。ADC 的转换速度由 ADC 控制寄存器中的 SPEED1 和 SPEED0 确定。在使用 ADC 之前,应先给 ADC 上电,也就是置位 ADC 控制寄存器中的 ADC\_POWER 位。

### 2. 与 A/D 转换相关的寄存器

### 1) P1 口模拟功能控制寄存器 P1ASF

需作为 A/D 使用的口需先将 P1ASF 特殊功能寄存器中的相应位置为'1',将相应的口设置为模拟功能。

SFR name	Address	bit	В7	В6	В5	B4	В3	B2	B1	В0
P1ASF	9DH	name	P17ASF	P16ASF	P15ASF	P14ASF	P13ASF	P12ASF	P11ASF	P10ASF

#### 2) ADC 控制寄存器 ADC CONTR

ADC\_FLAG:模数转换器转换结束标志位,当 A/D 转换完成后,ADC\_FLAG=1,要由软件清零。

ADC START:模数转换器转换启动控制位,设置为"1"时,开始转换,转换结束后为0。

SFR name	Address	bit	В7	В6	B5	B4	В3	B2	B1	В0
ADC_CONTR	ВСН	name	ADC_POWER	SPEED1	SPEED0	ADC_FLAG	ADC_START	CHS2	CHS1	CHS0

## 3) 中断允许寄存器 IE

EA: CPU 的中断开放标志,EA=1,CPU 开放中断,EA=0,CPU 屏蔽所有的中断申请。 EADC: A/D 转换中断允许位。EADC=1,允许 A/D 转换中断,EADC=0,禁止 A/D 转换中

SFR name	Address	bit	В7	В6	B5	В4	В3	B2	B1	В0
IE	A8H	name	EA	ELVD	EADC	ES	ET1	EX1	ET0	EX0

### 4) AUXR1 寄存器

断

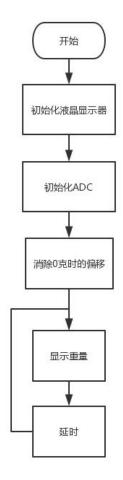
AUXR1 寄存器的 ADRJ 位是 A/D 转换结果寄存器(ADC\_RES, ADC\_RESL)的数据格式调整控制位。

当 ADRJ=0 时,10 位 A/D 转换结果的高 8 位存放在 ADC\_RES 中,低 2 位存放在 ADC\_RESL 的低 2 位中。

当 ADRJ=1 时, 10 位 A/D 转换结果的高 2 位存放在 ADC\_RES 的低 2 位中, 低 8 位存放在 ADC RESL 中。

AUXR1	А2Н	Auxiliary register1	9	PCA_P4	SPI_P4	S2_P4	GF2	ADRJ	-	DPS	
-------	-----	------------------------	---	--------	--------	-------	-----	------	---	-----	--

五、实验流程图



```
六、实验中遇到的问题以及总结
问题 1: 如何使用 C51 编写 A/D 转换?
答:
#include "reg51.h"
#include "intrins.h"
sfr ADC_CONTR = 0xBC;
sfr ADC RES = 0xBD;//ADC 高 8 位结果寄存器
sfr ADC_LOW2 = 0xBE;//ADC 低 2 位结果寄存器
sfr P1ASF = 0x9D;
sfr AUXR1 = 0xA2;
//定义 ADC CON 操作常数
#define ADC_POWER 0x80
#define ADC_FLAG 0x10
#define ADC START 0x08
#define ADC_SPEEDLL 0x00
#define ADC SPEEDL 0x20
#define ADC SPEEDH 0x40
#define ADC_SPEEDHH 0x60
int res = 0;//记录 AD 转换结果
void initADC()
    P1ASF = 0x01;//选择 P1.0 作为 A/D 输入来用
   ADC RES = 0x00;
   ADC_CONTR = ADC_POWER|ADC_SPEEDLL|ADC_START|0;//开始进行 AD 转换
   AUXR1 = 0x04;
   IE = 0xA0;
}
void adc_isr() interrupt 5 using 1
{
   ADC_CONTR &=!ADC_FLAG;//将 ADC_FLAG 位软件清 0
    res = ADC_RESL + ADC_RES*256;
   ADC CONTR = ADC POWER ADC SPEEDLL ADC START 0; // 开始进行 AD 转换
}
问题 2: 如何使用 C51 编写液晶显示程序?
答:
#include "reg51.h"
#include "intrins.h"
char code zhong[2][16] = {{},{}};
char code liang[2][16] = {{},{}};
char code number[10][16] = {{},{},{},{},{},{},{},{},{}},{}};
PS:其余各部分函数见代码
七、思考题
1. 调零的原理,软件调零和硬件调零的区别。
    硬件调零:使用外接电路或者改变压敏电阻的初始阻止等方式实现的调零。通过附加电
```

路或者对压敏电阻调整.

软件调零: 在不适用任何外接电路的情况下,对采集的数据进行数学处理从而实现调零的过程。

使用软件对 A/D 采集值进行调整来达到在未放置物体的时候显示 0。

2. 模/数和数/模的信号转换原理。

A/D 逐次逼近法:由一个比较器、D/A 转换器、缓冲寄存器及控制逻辑电路组成。初始 化时将逐次逼近寄存器各位清零。转换开始时,先将逐次逼近寄存器最高位置 1,送入 D/A 转换器,经 D/A 转换后生成的模拟量送入比较器,称为 Vo,与送入比较器的待转换的模拟量 Vi 进行比较,若 Vo<Vi,该位 1 被保留,否则被清除。然后再置逐次逼近寄存器次高位为 1,将寄存器中新的数字量送 D/A 转换器,输出的 Vo 再与 Vi 比较,若 Vo<Vi,该位 1 被保留,否则被清除。重复此过程,直至逼近寄存器最低位。转换结束后,将逐次逼近寄存器中的数字量送入缓冲寄存器,得到数字量的输出。D/A 转换:将二进制数的每位按权大小转换为相对应的模拟量,然后将代表的各位的模拟量想家,就得到对应数字量对应的模拟量。 3.12C 总线在信号通讯过程中的应用。

主器件用于启动总线传送数据,并产生时钟以开放传送的器件,此时任何被寻址的器件 均被认为是从器件。在总线上主和从、发和收的关系不是恒定的,而取决于此时数据传送方 向。如果主机要发送数据给从器件,则主机首先寻址从器件,然后主动发送数据至从器件, 最后由主机终止数据传送。

如果主机要接收从器件的数据,首先由主器件寻址从器件,然后主机接收从器件发送的 数据,最后由主机终止接收过程,在这种情况下,主机负责产生定时时钟和终止数据传送。 八、代码

```
#include <reg52.h>
#include <stdio.h>
#include <intrins.h>
sbit CS1=P1^7;
sbit CS2=P1^6;
sbit RST=P1^5;
sbit E=P3^3;
sbit RW=P3^4:
sbit RS=P3^5;
sbit BUSY=P2^7;
sbit RESET=P2^4;
sbit KEY1=P3^6;
sbit KEY2=P3^7;
sfr
   P1ASF=0x9d;
sfr ADC_CONTR=0xbc;
sfr ADC_RES=0xbd;
sfr AUXR1=0xa2:
sfr ADC RESL=0xbe;
#define ADC POWER 0x80
```

#define ADC FLAG 0x10

```
#define ADC_START 0x08
#define ADC_SPEEDLL 0x00
```

 $\label{eq:code} \begin{tabular}{ll} int a,b,c,d,i,j,k,temp,currentRes=0,res=0,offset=0;\\ char & code \\ zhong[2][16]=\{\{0x10,0x10,0x14,0xD4,0x54,0x54,0x54,0xFC,0x52,0x52,0x52,0xD3,0x12,0x10,0x10,0x00\}, \end{tabular}$ 

 $\{0x80,0x80,0x43,0x22,0x12,0x0E,0x02,0x02,0x02,0x7E,0x82,0x82,0x83,0x80,0xE0,0x00\}\}; \\ char code \\ number[10][16]= \{\{0x00,0xE0,0x10,0x08,0x08,0x10,0xE0,0x00,0x00,0x0F,0x10,0x20,0x20,0x10,0x0F,0x00\},/*"0",0*/ \}$ 

 $\{0x00,0x10,0x10,0xF8,0x00,0x00,0x00,0x00,0x20,0x20,0x20,0x3F,0x20,0x20,0x00,0x00\},/*"1",1"/"$ 

{0x00,0x30,0x08,0x88,0x88,0x48,0x30,0x00,0x00,0x18,0x20,0x20,0x20,0x11,0x0E,0x00},/\*" 3",3\*/

 $\{0x00,0x00,0xC0,0x20,0x10,0xF8,0x00,0x00,0x00,0x07,0x04,0x24,0x24,0x3F,0x24,0x00\},/*"4",4*/$ 

```
8",8*/
    \{0x00,0xE0,0x10,0x08,0x08,0x10,0xE0,0x00,0x00,0x00,0x31,0x22,0x22,0x11,0x0F,0x00\},/*"9
",9*/};
void wait(unsigned int count){
    while(count--){
        _nop_();
   }
}
void checkReady(bit cs){
    CS1= cs==0 ? 1:0;
    CS2= cs==1 ? 1:0;
    P2=0xff;
    E=1;
    RS=0;
    RW=1;
    while(BUSY==1);
    E=0;
    CS2=0;
    CS1=0;
}
void write_command(bit cs,char com){
    checkReady(cs);
    CS1= cs==0 ? 1:0;
    CS2= cs==1 ? 1:0;
    RS=0;
    RW=0;
    E=1;
    P2=com;
    wait(20);
    E=0;
    CS1=0;
    CS2=0;
}
void cls(bit cs){
    for(i=0;i<8;i++){
        write_command(cs,0xb8+i);
        for(j=0;j<64;j++){
            checkReady(cs);
            CS1= cs==0 ? 1:0;
            CS2= cs==1 ? 1:0;
            E=1;
```

```
RS=1;
              RW=0;
              P2=0x00;
              wait(20);
              E=0;
         }
    }
}
void write_bytes(bit cs,char * buffer,int len){
    for(i=0;i<len;i++){
         checkReady(cs);
         CS1= cs==0 ? 1:0;
         CS2= cs==1 ? 1:0;
         E=1;
         RS=1;
         RW=0;
         P2=*(buffer+i);
         wait(20);
         E=0;
    }
}
void outChina(bit cs,char x,char y,char china[][16]){
    write_command(cs,x+0xb8);
    write_command(cs,y+0x40);
    write_bytes(cs,*china,16);
    write_command(cs,x+1+0xb8);
    write_command(cs,y+0x40);
    write_bytes(cs,*(china+1),16);
void outNumber(bit cs,char x,char y,int num){
    write command(cs,x+0xb8);
    write_command(cs,y+0x40);
    write_bytes(cs,number[num],8);
    write_command(cs,x+1+0xb8);
    write_command(cs,y+0x40);
    write_bytes(cs,number[num]+8,8);
}
void showResult(int num){
    a=num/1000;
    b=(num-a*1000)/100;
    c=(num-a*1000-b*100)/10;
    d=num-a*1000-b*100-c*10;
    outNumber(1,4,0,d);
```

```
outNumber(0,4,53,c);
    outNumber(0,4,43,b);
    outNumber(0,4,33,a);
}
void initLCD(){
    cls(1);
    write_command(0,0x3f);
    cls(0);
    write_command(1,0x3f);
    outChina(0,1,40,zhong);
    outChina(1,1,7,liang);
    outChina(1,4,16,ke);
}
void initADC(){
    P1ASF=0x01;
    ADC RES=0x00;
    ADC_CONTR=ADC_POWER | ADC_SPEEDLL | ADC_START | 0;
    wait(20);
    AUXR1=0x04;
    IE=0xa0;
}
void adc_isr() interrupt 5 using 1
{
    ADC_CONTR &=!ADC_FLAG;
    res=ADC_RESL+ADC_RES*256;
    ADC_CONTR=ADC_POWER | ADC_SPEEDLL | ADC_START | 0;
}
void waitL(int count){
    k=0xffff;
    while(count--){
         while(k--);
    }
}
void main(){
    initLCD();
    initADC();
    res=0;
    showResult(i);
    while(1){
         P0=0x03;
         if(!KEY1){
              showResult(9999);
              offset=res;
```

```
}else{
    if(res!=currentRes){
        currentRes=res;
        temp=currentRes-offset;
    if(temp<0){
        showResult(0);
    }else{
        showResult(temp);
    }
    waitL(0x03);
}</pre>
```

# 第六次实验(直流电机脉宽调制调速)报告

# 一、实验目的和要求

掌握脉宽调制调速的原理与方法,学习频率/周期测量的方法,了解闭环控制的原理。

# 二、实验内容

- 1. 在液晶显示屏上显示出直流电机的: 当前转速、低目标转速、高目标转速。
- 2. 固定向 P1.1 输出 0, 然后测量每秒钟电机转动的转速,将其显示在数码管,每秒刷新一次。
- 3. 使用脉宽调制的方法,动态调整向 P1.1 输出的内容,使得电机转速能够稳定在一个预定值附近,同是实时显示当前转速。
- 4. 根据输入修改电机的目标转速值,设置两个转速目标值:低转速和高转速。每隔一秒钟读取两个开关的状态,如果 S1 按下,动态调整输出,使得电机转速能够稳定到低转速目标值附近,如果 S2 按下,动态调整输出,使得电机转速能够稳定到高转速目标值附近。交替显示目标值和当前转速值。

# 三、实验步骤

实现实验内容一---->编写中断程序,测量电机转速---->完成控制转速程序---->完成整体实验内容。

编写中断程序,测量电机转速:电机转速就是一秒钟之内 INTO (外部中断)的中断个数。包括一个能够实现 1 秒钟的定时器中断和一个外部中断。

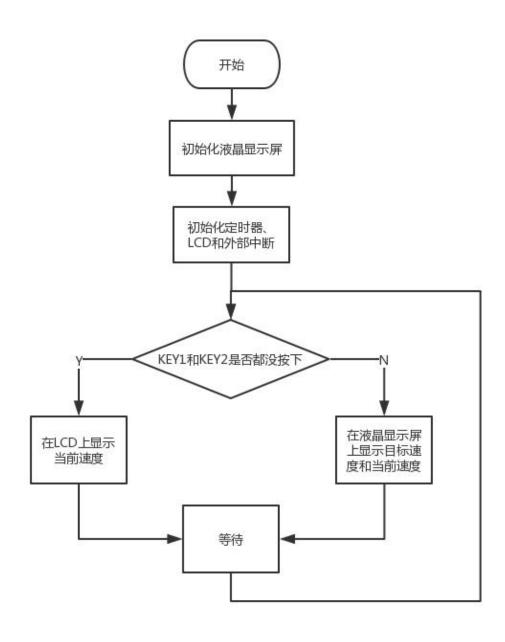
完成控制转速程序:添加一个快速的定时中断,在这个中断里面动态改变 P1.1 的输出,宏观上输出有效 0 的比例就是预定的控制变量。这个控制变量增大,电机转速就应该提高。首先将电机转速控制在一个预定数值附近,在每一个 1 秒钟中断测量出当前转速之后,将其与目标值相对比,如果不够则增加控制变量,否则减少之,这样就能逐步达到稳定转速的目的。

# 四、实验原理

- 1.脉宽调制(Pulse Width Modulation, PWM): 是一种能够通过开关量输出达到模拟量输出效果的方法。
- 2.PWM 的基本原理是通过输出一个很高频率的 0/1 信号,其中 0 的比例为θ (也叫作占空比)。在外围积分元件的作用下,使得总的效果相当于输出θ×A (A 为高电平电压)的电压,通过改变占空比就可以调整输出电压。
- 3.使用单片机实现 PWM,可以采用累加进位法。设置一个累加变量 x,每次加 N,若结果大于 M,则输出 0,并减去 M;否则输出 1。这样整体的占空比也是 N/M。在实验中取 M=256 可以使程序更加简单。

- 4.在本实验板中,电机每转动一次,与之相连的偏心轮将遮挡光电对管一次,因此会产生一个脉冲,送到 INTO。
- 5.进行转速控制时,涉及到三个变量:预期转速,实际转速和控制变量。这里控制变量就是占空比,随着控制变量的增加,实际转速会增加。

# 五、实验流程图



# 六、实验中遇到的问题以及总结

问题 1: C51 程序中, sbit 和 sfr 分别有什么作用?

答: bit 定义位变量, 定义位变量时可以为变量赋值, 但不能指定变量的地址。bit 变量名=变量值。

sbit(特殊功能位寄存器)此类型变量只能用于访问可位寻址的特殊功能寄存器的某个位。 sbit 变量名=位地址。

Sfr(特殊功能寄存器)此类型变量可以访问指定的 8 位特殊功能寄存器,地址范围为 0x80~0xFF。sfr 变量名=变量地址。

sfr16 此类型变量可访问指定的 16 位特殊功能寄存器,地址范围为 0x80~0xFF。sfr16 变量名=变量地址,此处的变量地址为 16 位中的低 8 位地址。

问题 2: 按钮 S1 和 S2 的输出和按下之间的关系。

答: 按钮按下为输出 0, 按钮不按下为输出 1。

问题 3: 如何使用 C51 编写定时器中断?

答:

```
void t0_int0() interrupt 1//定时器 0 溢出中断
{
    TR0 =0;
    TH0 = ??;
    TH1 = ??;
    TR1 = 1;
void t1 int0() interrupt 3//定时器 1 溢出中断
{
    TR0 =0;
    TH0 = ??;
    TH1 = ??;
    TR1 = 1;
}
init()
    TMOD = 0x11;//16 位定时器 0、1,为模式 1
    TH0 = ??;
    TL0 = ??;
    TH1 = ??;
    TH1 = ??;
    EA = 1;
    TR0 = 0;//定时器 0 停止运行
    TR1 = 1;//定时器 1 停止工作
    ET0 = 1;//定时器 0 开中断
    ET1 = 1;//定时器 1 开中断
    TR0 = 1;
    TR1 = 1;
```

```
}
   void main()
       init();
   }
问题 4: 如何使用 C51 编写外部中断?
   EA = 1;
   IT0 = 1;//使外部中断在下降沿时触发
   EX0 = 1;//使能外部中断
问题 5: 在单片机中怎么实现 PWM?
   int t0_cnt = 0;//记录定时器 0 的中断次数,一次中断为 20ms,二十次即为 1s
   //前者记录当前的电机速度。后者用于外部中断中,统计一秒钟内电机转动的圈数
   sbit KEY1=P3^6;
   sbit KEY2=P3^7;
   int speed = 0,t_speed = 0;
   int obj speed = 0;
   int X = 0;//累加进位法控制占空比中的累加变量
   int N = 30,M = 256;//累加进位法中的 M 和 N
   void ex_int0() interrupt 0
   {
       t_speed = t_speed + 1;
   }
   void t0_int0() interrupt 1//定时器 0 溢出中断
       TR0 =0;
       If(t0_cnt > 18)
           t0_cnt = t0_cnt + 1;
           TH0 = ??;
           TH1 = ??;
           TR1 = 1;
           return;
       }
       t0_cnt = 0;
       speed = t_speed;
        t_speed=0;
       if(speed > obj speed)
           N = N + 1;
       else N = N - 1;//修改控制变量
       TH0 = ??;
       TH1 = ??;//50ms
       TR1 = 1;
   void t1_int0() interrupt 3//定时器 1 溢出中断
```

```
{
    TR0 =0;
    X = X + N;
    if((!KEY1)&&(!KEY2)) //当 KEY1 和 KEY2 都被按下,则电机加速
        out = 0;
    else
    {
        if(!KEY1)
            obj_speed = 50;//最小速度
        else if(!KEY2)
            obj_speed = 200;//最大速度
        else if(KEY1&&KEY2)
            obj_speed = 125;//中等速度
        //累加进位法
        if(X > M)
            X = X - M;
            out = 0;
        }
        else
            out = 1;
    }
    TH0 = ??;
    TH1 = ??;//0.1ms
    TR1 = 1;
}
init()
{
    TMOD = 0x11;//16 位定时器 0、1,为模式 1
    TH0 = ??;
    TL0 = ??;
    TH1 = ??;
    TH1 = ??;
    EA = 1;
    TR0 = 0;//定时器 0 停止运行
    TR1 = 1;//定时器 1 停止工作
    ET0 = 1;//定时器 0 开中断
    ET1 = 1;//定时器 1 开中断
    EX0 = 1;//使能外部中断
    IT0 = 1;//使外部中断下降沿触发
    TR0 = 1;
    TR1 = 1;
}
void main()
```

```
{
    init();
}
```

# 七、思考题

1. 讨论脉宽调速和电压调速的区别、优缺点和应用范围。

脉宽调速:是一种能够通过开关量输出达到模拟量输出效果的方法。PWM 的基本原理是通过输出一个很高频率的 0/1 信号,其中 1 的比例为  $\delta$  (也叫做占空比),通过改变占空比就可以调整输出电压,从而达到模拟输出并控制电机转速的效果。并且需要的外围器件较少,特别适合于单片机控制领域。

电压调速:直接改变电压模拟量从而改变电机转速的方法。电压便于平滑性调节,可以实现无级调速,损耗小,调速经济性好。

2. 说明程序原理中累加进位法的正确性。

设置一个累加变量 x,每次加 N,若结果大于 M,则输出 1,并减去 M,否则输出 0。这样整体的占空比也是 N/M。每次循环中都有 M/N 次输出,而其中只有一次输出为 1,即总共输出了 N 个 1,而且总输出次数是 M 次,1 的比例就是 N/M。

3. 计算转速测量的最大可能误差,讨论减少误差的方法。

外部因素:减少摩擦力。

内部因素: 让电机的转速保持在 200~40 转/s 之间的速度, 并保持一个比较低的速度(速度不要过快)。

# 八、代码

```
#include <reg52.h>
#include <stdio.h>
#include <intrins.h>
#define TIMER 10
#define MAXSPEED 180
#define MIDSPEED 90
#define MINSPEED 50
sbit CS1=P1^7;
sbit CS2=P1^6;
sbit RST=P1^5;
sbit E=P3^3;
sbit RW=P3^4;
sbit RS=P3^5;
sbit BUSY=P2^7;
sbit RESET=P2^4;
sbit KEY1=P3^6;
sbit KEY2=P3^7;
```

```
sbit OUT=P1^1;
sfr P4=0xc0;
sfr P4SW=0xbb;
sbit DCLK=P4^4;
sbit LED=P4^5;
int i,j,k,a,b,c,d,temp;
int timer=TIMER,count=0,countS=0,currentSpeed=0,objSpeed=0;
int SUM=0,N=30,M=256;
char code ledCode[10]={0xC0,0xF9,0xA4,0xB0,0x99,0x92,0x82,0xF8,0x80,0x90};
char code mubiao[4][16]={
   ",0*/
   {0x04,0x03,0x00,0xFF,0x00,0x13,0x0C,0x03,0x40,0x80,0x7F,0x00,0x01,0x06,0x18,0x00},/*"?
",1*/
               };
char code dangqian[4][16]={
   \{0x00,0x40,0x42,0x44,0x58,0x40,0x40,0x7F,0x40,0x40,0x50,0x48,0xC6,0x00,0x00,0x00\}
   ",0*/
   {0x08,0x08,0xE8,0x29,0x2E,0x28,0xE8,0x08,0x08,0xC8,0x0C,0x0B,0xE8,0x08,0x08,0x00},
   {0x00,0x00,0xFF,0x09,0x49,0x89,0x7F,0x00,0x00,0x0F,0x40,0x80,0x7F,0x00,0x00,0x00},/*"?",
1*/
               };
char
                                                           code
number[10][16]={{0x00,0xE0,0x10,0x08,0x08,0x10,0xE0,0x00,0x00,0x0F,0x10,0x20,0x20,0x10,0x
0F,0x00},/*"0",0*/
   \{0x00,0x10,0x10,0xF8,0x00,0x00,0x00,0x00,0x20,0x20,0x3F,0x20,0x20,0x00,0x00\},/*"1
",1*/
```

```
2",2*/
  \{0x00,0x30,0x08,0x88,0x88,0x48,0x30,0x00,0x00,0x18,0x20,0x20,0x20,0x11,0x0E,0x00\},/*
3",3*/
  ",4*/
  5",5*/
  ",6*/
  ",7*/
  8",8*/
  \{0x00,0xE0,0x10,0x08,0x08,0x10,0xE0,0x00,0x00,0x00,0x31,0x22,0x22,0x11,0x0F,0x00\},/*"9
",9*/};
void wait(unsigned int count){
  while(count--){
     _nop_();
  }
}
void send2LED(char temp){
  for(d=0;d<8;d++){}
     DCLK=0;
     LED=temp & 0x80;
     DCLK=1;
     temp<<=1;
  }
}
void outLed(int num){
  a=num/100;
  b=(num-a*100)/10;
  c=num-a*100-b*10;
  send2LED(ledCode[c]);
  send2LED(ledCode[b]);
```

```
send2LED(ledCode[a]);
}
void checkReady(bit cs){
    CS1= cs==0 ? 1:0;
    CS2= cs==1 ? 1:0;
    P2=0xff;
    E=1;
    RS=0;
    RW=1;
    while(BUSY==1);
    E=0;
    CS2=0;
    CS1=0;
}
void write_command(bit cs,char com){
    checkReady(cs);
    CS1= cs==0 ? 1:0;
    CS2= cs==1 ? 1:0;
    RS=0;
    RW=0;
    E=1;
    P2=com;
    wait(20);
    E=0;
    CS1=0;
    CS2=0;
}
void cls(bit cs){
    for(i=0;i<8;i++){
         write_command(cs,0xb8+i);
         for(j=0;j<64;j++){
              checkReady(cs);
              CS1= cs==0 ? 1:0;
              CS2= cs==1 ? 1:0;
              E=1;
              RS=1;
              RW=0;
              P2=0x00;
              wait(20);
              E=0;
         }
    }
```

```
}
void write_bytes(bit cs,char * buffer,int len){
    for(i=0;i<len;i++){
         checkReady(cs);
         CS1= cs==0 ? 1:0;
         CS2= cs==1 ? 1:0;
         E=1;
         RS=1;
         RW=0;
         P2=*(buffer+i);
         wait(20);
         E=0;
    }
}
void outChina(bit cs,char x,char y,char china[][16]){
    write_command(cs,x+0xb8);
    write_command(cs,y+0x40);
    write_bytes(cs,*china,16);
    write_command(cs,x+1+0xb8);
    write_command(cs,y+0x40);
    write_bytes(cs,*(china+1),16);
}
void outNumber(bit cs,char x,char y,int num){
    write command(cs,x+0xb8);
    write_command(cs,y+0x40);
    write_bytes(cs,number[num],8);
    write_command(cs,x+1+0xb8);
    write_command(cs,y+0x40);
    write_bytes(cs,number[num]+8,8);
}
void showNow(int num){
    a=num/1000;
    b=(num-a*1000)/100;
    c=(num-a*1000-b*100)/10;
    d=num-a*1000-b*100-c*10;
    outNumber(1,4,43,d);
    outNumber(1,4,33,c);
    outNumber(1,4,23,b);
    outNumber(1,4,13,a);
}
void showTarget(int num){
    a=num/1000;
    b=(num-a*1000)/100;
```

```
c=(num-a*1000-b*100)/10;
    d=num-a*1000-b*100-c*10;
    outNumber(0,4,43,d);
    outNumber(0,4,33,c);
    outNumber(0,4,23,b);
    outNumber(0,4,13,a);
}
void initLCD(){
    cls(1);
    write_command(0,0x3f);
    cls(0);
    write_command(1,0x3f);
    outChina(0,1,5,mubiao);
    outChina(0,1,35,mubiao+2);
    outChina(1,1,5,dangqian);
    outChina(1,1,35,dangqian+2);
void ex_int0() interrupt 0
    count=count+1;
int getStepLen(int num){
    if(num<6){
         return 0;
    }
    if(num<10){
         return 1;
    }
    temp=num/100;
    temp=(num-temp*100)/10;
    temp=temp/3*2+1;
    if((N-temp)<1){
         return 1;
    }
    return temp;
}
void t0_int0() interrupt 1
{
    TR0=0;
    timer=timer-1;
    if(timer==0){
         if(countS==0){
              countS=count;
```

```
currentSpeed=count*2;
         }else{
             currentSpeed=count+countS;
             countS=0;
         }
         timer=TIMER;
         count=0;
         if(currentSpeed<objSpeed){</pre>
             N=N+getStepLen(objSpeed-currentSpeed);
         }
         if(currentSpeed>objSpeed){
             N=N-getStepLen(currentSpeed-objSpeed);
         }
    }
    TH0=0x3c;
    TL0=0xb0;
    TR0=1;
}
void t1_int0() interrupt 3
    TR1=0;
    SUM=SUM+N;
    if((!KEY1)&&(!KEY2)){
         OUT=0;
    }else{
         if(!KEY1){
             objSpeed=MAXSPEED;
         if(!KEY2){
             objSpeed=MINSPEED;
         if(KEY1 && KEY2){
             objSpeed=MIDSPEED;
         if(SUM>M){
             OUT=0;
             SUM=SUM-M;
         }else{
             OUT=1;
         }
    }
```

```
TH1=0xff;
    TL1=0x9c;
    TR1=1;
}
void initTimer(){
    P4SW=0x30;
    TMOD=0x11;
    TH0=0x3c;
    TL0=0xb0;
    TH1=0xff;
    TL1=0x9c;
    IT0=1;
    EA=1;
    ET0=1;
    ET1=1;
    EX0=1;
    TR0=1;
    TR1=1;
}
void waitL(int count){
    k=0xffff;
    while(count--){
         while(k--);
    }
}
void main(){
    initLCD();
    initTimer();
    while(1){
         if((!KEY1)&&(!KEY2)){
              outLed(currentSpeed);
         }else{
              showTarget(objSpeed);
              showNow(currentSpeed);
         }
         waitL(0x05);
    }
}
```

# 第八次实验(温度测量与控制)报告

# 一、实验原理

温度检测与控制系统由加热灯泡、温度二极管、温度检测电路、控制电路和继电器组成。温度二极管和加热灯泡封闭在一个塑料保温盒内,温度二极管监测保温盒内的温度,用温控实验板内部的 A/D 转换器 ADC7109 检测二极管两端的电压,通过电压和温度的关系,计算出盒内空气的实际温度。

# 二、实验器材

- 1. 单片机测控实验系统
- 2. 温控实验模块
- 3. Keil 开发环境
- 4. STC-ISP 程序下载工具

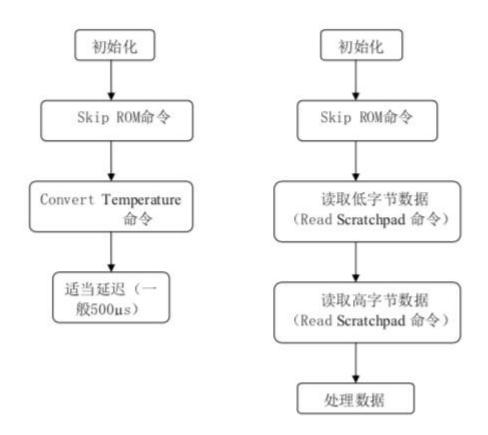
# 三、实验内容

掌握使用传感器测量与控制温度的原理与方法,使用 C51 语言编写实现温度控制的功能,使用超声波/温度实验板测量温度,将温度测量的结果(单位为摄氏度)显示到液晶屏上。编程实现测量当前教室的温度,显示在 LCM 液晶显示屏上。通过 S1 设定一个高于当前室温的目标温度值。编程实现温度的控制,将当前温度值控制到目标温度值并稳定的显示。

# 四、实验过程

- 1. 预习,参考附录三,预习 DS18B20 的编程结构,编程时注意 DS18B20 的时间要求,必须准确满足。根据实验原理附录中的流程图进行编程。
- 2. 将编译后的程序下载到51单片机,观察温度的测量结果。
- 3. 程序调试。

# 五、实验流程图



# 六、思考题

1. 进行精确的延时程序有几种方法?各有什么优缺点?

循环方法: 让单片机使用 while 等循环语句进行循环延时程序,实现简单但是浪费 CPU 资源,而且精确度较低。

定时器方法:通过定时器来进行延时,通常可以规定 2-3 个计时器同时进行延时,好处是复用性好,效率和精确度比较高,缺点是计时时间有上限而且会浪费一个计时器。

# 七、代码

#include <reg52.h> #include <stdio.h> #include <intrins.h>

sbit CS1=P1^7;

```
sbit CS2=P1^6;
sbit RST=P1^5;
sbit E=P3^3;
sbit RW=P3^4;
sbit RS=P3^5;
sbit BUSY=P2^7;
sbit KEY1=P3^6;
sbit KEY2=P3^7;
sbit DQ=P1^4;
sbit RQ=P1^1;
bit bt;
int i,j,k,a,b,c,d,e,f,objTemp=0,nowTemp=0;
int firstDiff=0,secondDiff=0,N=0,M=256,SUM=0,x;
unsigned char t,temp,status=0x01,tempNum=0x00;
char code mubiao[4][16]={
   ",0*/
    \{0x04,0x03,0x00,0xFF,0x00,0x13,0x0C,0x03,0x40,0x80,0x7F,0x00,0x01,0x06,0x18,0x00\}, /*"? \} 
",1*/
                };
char code dangqian[4][16]={
   \{0x00,0x40,0x42,0x44,0x58,0x40,0x40,0x7F,0x40,0x40,0x50,0x48,0xC6,0x00,0x00,0x00\}
   ",0*/
   {0x08,0x08,0xE8,0x29,0x2E,0x28,0xE8,0x08,0x08,0xC8,0x0C,0x0B,0xE8,0x08,0x08,0x00},
   {0x00,0x00,0xFF,0x09,0x49,0x89,0x7F,0x00,0x00,0x0F,0x40,0x80,0x7F,0x00,0x00,0x00},/*"?",
1*/
             };
char
                                                              code
number[10][16]={{0x00,0xE0,0x10,0x08,0x08,0x10,0xE0,0x00,0x00,0x0F,0x10,0x20,0x20,0x10,0x
```

```
0F,0x00},/*"0",0*/
  \{0x00,0x10,0x10,0xF8,0x00,0x00,0x00,0x00,0x00,0x20,0x20,0x3F,0x20,0x20,0x00,0x00\},/*"1
",1*/
  2",2*/
  \{0x00,0x30,0x08,0x88,0x88,0x48,0x30,0x00,0x00,0x18,0x20,0x20,0x20,0x11,0x0E,0x00\},/*"
3",3*/
  \{0x00,0x00,0xC0,0x20,0x10,0xF8,0x00,0x00,0x00,0x07,0x04,0x24,0x24,0x3F,0x24,0x00\},/*"4
",4*/
  5",5*/
  ",6*/
  ",7*/
  8",8*/
  \{0x00,0xE0,0x10,0x08,0x08,0x10,0xE0,0x00,0x00,0x00,0x31,0x22,0x22,0x11,0x0F,0x00\},/*"9
",9*/};
void wait(unsigned int count){
  while(count--){
     _nop_();
     _nop_();
  }
}
void checkReady(bit cs){
  CS1= cs==0 ? 1:0;
  CS2= cs==1 ? 1:0;
  P2=0xff;
  E=1;
  RS=0;
  RW=1;
  while(BUSY==1);
  E=0;
```

```
CS2=0;
    CS1=0;
}
void write_command(bit cs,char com){
    checkReady(cs);
     CS1= cs==0 ? 1:0;
     CS2= cs==1 ? 1:0;
     RS=0;
     RW=0;
     E=1;
     P2=com;
    wait(20);
     E=0;
    CS1=0;
    CS2=0;
}
void cls(bit cs){
    for(i=0;i<8;i++){
         write_command(cs,0xb8+i);
         for(j=0;j<64;j++){
              checkReady(cs);
              CS1= cs==0 ? 1:0;
              CS2= cs==1 ? 1:0;
              E=1;
              RS=1;
              RW=0;
              P2=0x00;
              wait(20);
              E=0;
         }
    }
}
void write_bytes(bit cs,char * buffer,int len){
     for(i=0;i<len;i++){
         checkReady(cs);
         CS1= cs==0 ? 1:0;
         CS2= cs==1 ? 1:0;
         E=1;
         RS=1;
         RW=0;
         P2=*(buffer+i);
         wait(20);
         E=0;
    }
```

```
}
void outChina(bit cs,char x,char y,char china[][16]){
    write_command(cs,x+0xb8);
    write_command(cs,y+0x40);
    write_bytes(cs,*china,16);
    write_command(cs,x+1+0xb8);
    write_command(cs,y+0x40);
    write_bytes(cs,*(china+1),16);
}
void outNumber(bit cs,char x,char y,int num){
    write_command(cs,x+0xb8);
    write_command(cs,y+0x40);
    write_bytes(cs,number[num],8);
    write_command(cs,x+1+0xb8);
    write_command(cs,y+0x40);
    write_bytes(cs,number[num]+8,8);
}
void showNow(int num){
    a=num/1000;
    b=(num-a*1000)/100;
    c=(num-a*1000-b*100)/10;
    d=num-a*1000-b*100-c*10;
    outNumber(1,4,43,d);
    outNumber(1,4,33,c);
    outNumber(1,4,23,b);
    outNumber(1,4,13,a);
}
void showTarget(int num){
    a=num/1000;
    b=(num-a*1000)/100;
    c=(num-a*1000-b*100)/10;
    d=num-a*1000-b*100-c*10;
    outNumber(0,4,43,d);
    outNumber(0,4,33,c);
    outNumber(0,4,23,b);
    outNumber(0,4,13,a);
}
void initLCD(){
    cls(1);
    write_command(0,0x3f);
    cls(0);
    write_command(1,0x3f);
    outChina(0,1,5,mubiao);
```

```
outChina(0,1,35,mubiao+2);
     outChina(1,1,5,dangqian);
    outChina(1,1,35,dangqian+2);
}
bit initDS(void)
{
  DQ = 0;
  wait(480);
  DQ = 1;
  wait(60);
    bt=DQ;
    wait(420);
  return bt;
}
unsigned char readByte(void)
    temp=0;
  for (i=8;i>0;i--)
  {
         temp>>=1;
     DQ = 0;
         wait(1);
     DQ = 1;
         wait(1);
    if(DQ){
         temp|=0x80;
         }
         wait(60);
  }
  return temp;
}
void writeByte(unsigned char dat)
{
  for (i=8; i>0; i--)
     DQ = 0;
         wait(8);
         dat>>=1;
         DQ=CY;
         wait(60);
     DQ = 1;
    wait(10);
```

```
}
}
int readTemperature(void)
{
  initDS();
     while(!DQ);
  writeByte(0xcc);
  writeByte(0x44);
     while(!DQ);
  initDS();
     while(!DQ);
  writeByte(0xcc);
  writeByte(0xbe);
  a=readByte();
  b=readByte();
     P0=a;
    wait(255);
    x=b;
    x<<=8;
    x|=a;
     return x*0.0625;
}
void waitL(int count){
     k=0xffff;
    while(count--){
         while(k--);
    }
}
int getStep(int diff1,int diff2){
     return (diff2+(diff1+diff2)/2+(diff2-diff1))/2;
}
void main(){
    initLCD();
     while(1){
         SUM+=N;
         if(SUM>M){
              RQ=1;
              SUM-=M;
         }else{
              RQ=0;
         }
         if(!KEY1){}
              objTemp=70;
```

```
}else{
              objTemp=00;
         }
         nowTemp=readTemperature();
         if(nowTemp!=objTemp){
              if(firstDiff==0){
                  firstDiff=objTemp-nowTemp;
              }else{
                  secondDiff=objTemp-nowTemp;
                  N+=getStep(firstDiff,secondDiff);
                  if(N<0){
                       N=0;
                  }
                  if(N>M+1){
                       N=M;
                  }
                  firstDiff=0;
             }
         }
         showTarget(objTemp);
         showNow(nowTemp);
         waitL(0x03);
    }
}
```