

上海交通大学

《工程实践与科技创新 II -A》课程

学生实验报告

实验名称: I2C GPIO 扩展及 SYSTICK 中断实验

姓 名: 彭俊杰

学 号: 521021910404

班 级: ICE0501-5

任课老师: 朱兰娟、邵群

2023 年 5 月 28 日

目录

1 实验目的.....	3
2 实验原理.....	3
2.1 硬件原理分析.....	3
2.1.1 IIC 串行总线（Inter-Integrated Circuit）	3
2.1.2 I2C 转 I/O 扩展芯片 PCA9557PWR	4
2.1.3 I2C 转 I/O 扩展芯片 TCA6424.....	4
2.2 软件算法分析（含程序流程图和源代码）	5
2.2.1 程序流程图.....	5
2.2.2 部分源代码分析.....	5
2.2.3 I2C 读写过程.....	6
3 实验内容和步骤.....	8
3.1 实验要求 1.....	8
3.1.1 任务要求.....	8
3.1.2 任务实现.....	8
3.2 实验要求 2.....	10
3.2.1 任务要求.....	10
3.2.2 任务实现.....	10
3.3 实验要求 3.....	12
3.3.1 任务要求.....	12
3.3.2 任务实现.....	12
3.4 实验要求 4.....	14
3.4.1 任务要求.....	14
3.4.2 任务实现.....	14
3.5 实验要求 5.....	15
3.5.1 任务要求.....	15
3.5.2 任务实现.....	15
3.6 实验要求 6.....	16
3.6.1 任务要求.....	16
3.6.2 任务实现.....	17
4. 讨论题解答.....	20
5. 感想和建议.....	20

1 实验目的

- (1) 了解 I2C 总线标准及在 TM4C1294 芯片的调用方法;
- (2) 掌握用 I2C 总线扩展 GPIO 芯片 PCA9557 及 TCA6424 的方法, 能够通过扩展 GPIO 来输出点亮 LED 及动态数码管;
- (3) 进一步熟悉 SYSTICK 定时中断的使用, 掌握利用软定时器模拟多任务切换的方法。

2 实验原理

2.1 硬件原理分析

2.1.1 IIC 串行总线 (Inter-Integrated Circuit)

IIC (或 I2C、I2C) 总线接口是 Philips 推出的一种简单的双向两线制串行总线方式, 用于 IC 器件之间的通信。主要特点有以下 3 点: I2C 总线仅使用双向串行数据线 SDA 和串行时钟线 SCL 两个信号, 数据线上的信号与时钟同步; 多个符合 I2C 总线标准的器件都可以通过同一条 I2C 总线进行通信, 器件地址采用硬件设置方法, 扩展简单灵活; 通过软件寻址识别每个器件, 不需要额外的地址译码器。

TM4C1294NCPDT I2C 模块如下图所示。两组 8 个 FIFO 分别用于接收和发送数据, I2C I/O Select 可设置主机或从机, 一般作主机用。

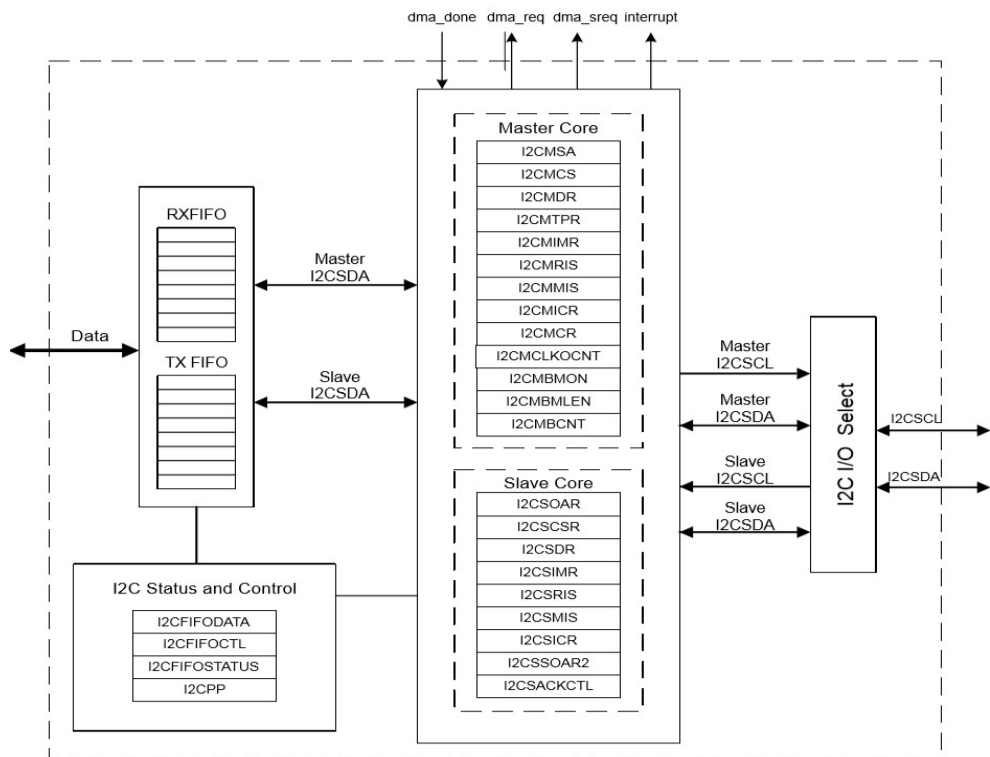


图 1 TM4C1294NCPDT I2C 模块图

S800 实验板上的 I2C 资源包括：I2C 转 8 位 I/O 扩展芯片 PCA9557PWR，以及 I2C 转 24 位 I/O 扩展芯片 TCA6424

2.1.2 I2C 转 I/O 扩展芯片 PCA9557PWR

PCA9557PWR 功能框图如下

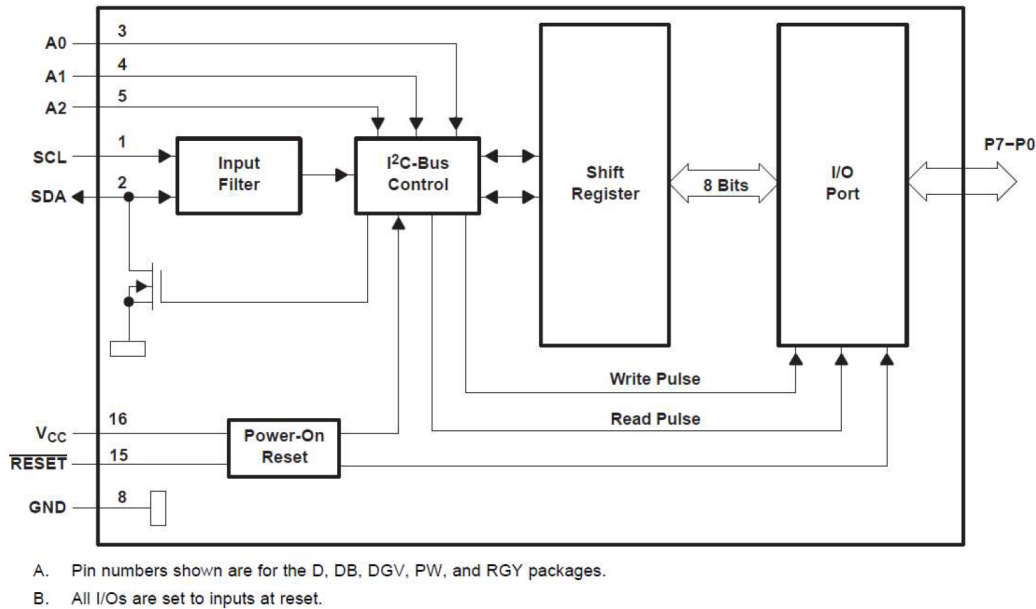


图 2 PCA9557PWR 功能框图

从机地址格式： `#define PCA9557_I2CADDR 0x18`

2.1.3 I2C 转 I/O 扩展芯片 TCA6424

TCA6424 功能框图如下：

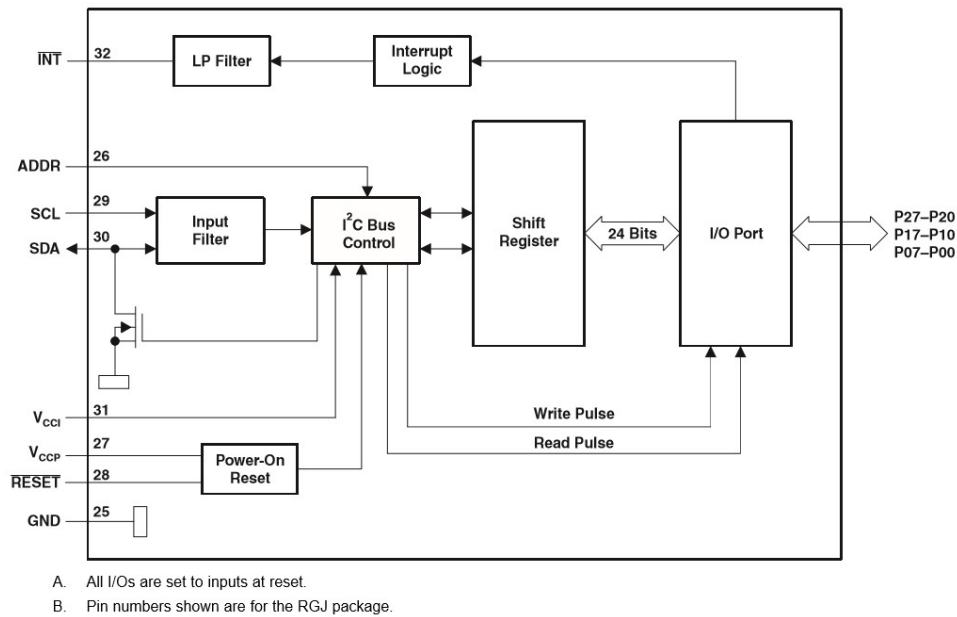


图 3 TCA6424 功能框图

从机地址格式： #define PCA6424_I2CADDR 0x22

2.2 软件算法分析（含程序流程图和源代码）

2.2.1 程序流程图

以实验例程 3 为例，程序的流程图如下：

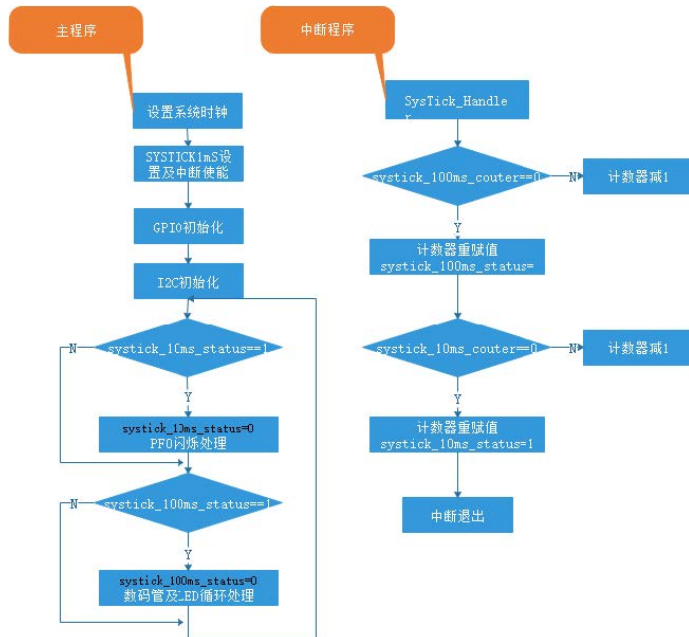


图 4 实验例程 3 程序流程图

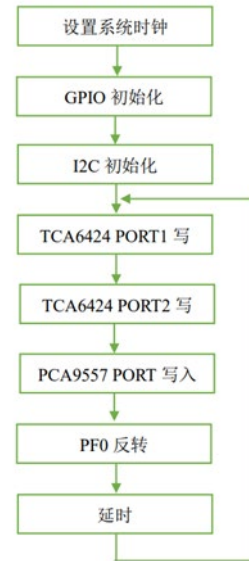


图 5 基本功能配置流程图

在本次实验中，主要是通过 I2C 模式来实现 7 段数码管和 LED 的控制，具体过程如下所示。图 4 加入了 systick 时间控制，图 5 为基本的功能配置。

2.2.2 部分源代码分析

```
1. void S800_I2C0_Init(void)
2. {
3.     uint8_t result;
4.
5.     SysCtlPeripheralEnable(SYSCTL_PERIPH_I2C0);
6.     SysCtlPeripheralEnable(SYSCTL_PERIPH_GPIOB);
7.     GPIOPinConfigure(GPIO_PB2_I2C0SCL);
8.     GPIOPinConfigure(GPIO_PB3_I2C0SDA);
9.     GPIOPinTypeI2CSCL(GPIO_PORTB_BASE, GPIO_PIN_2);
10.    GPIOPinTypeI2C(GPIO_PORTB_BASE, GPIO_PIN_3);
11.
12.    I2CMasterInitExpClk(I2C0_BASE, ui32SysClock, true);
    //config I2C0 400k
```

```

13.     I2CMasterEnable(I2C0_BASE);
14.
15.     result = I2C0_WriteByte(TCA6424_I2CADDR,TCA6424_CONFIG_PORT0,0x0f
        f);           //config port 0 as input
16.     result = I2C0_WriteByte(TCA6424_I2CADDR,TCA6424_CONFIG_PORT1,0x0)
        ;           //config port 1 as output
17.     result = I2C0_WriteByte(TCA6424_I2CADDR,TCA6424_CONFIG_PORT2,0x0)
        ;           //config port 2 as output
18.
19.     result = I2C0_WriteByte(PCA9557_I2CADDR,PCA9557_CONFIG,0x00);
        //config port as output
20.     result = I2C0_WriteByte(PCA9557_I2CADDR,PCA9557_OUTPUT,0x0ff);
        //turn off the LED1-8
21.
22. }

```

S800_I2CO_Init 是 I2C 模式的初始化过程，主要完成以下四个功能：

- (1) 使能 I2C 模块；
- (2) 使能提供 I2C 接口信号的 GPIO 端口；
- (3) 将 GPIO 引脚设置为 I2C 复用功能；
- (4) 配置并使能 I2C 主模式。

2.2.3 I2C 读写过程

读写过程流程图如图 6、图 7

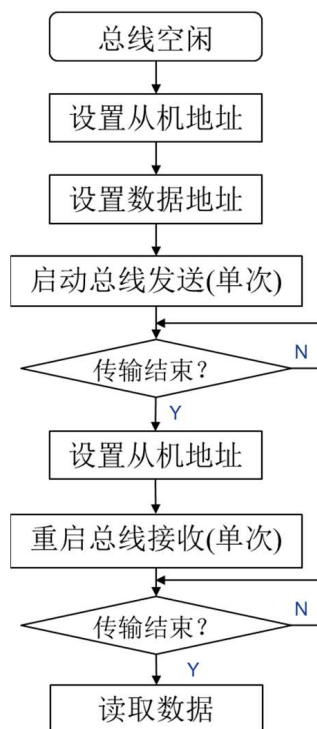


图 6 I2C 读过程流程图

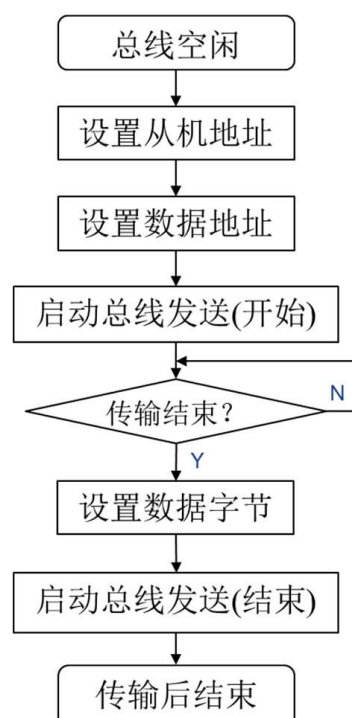


图 7 I2C 写过程流程图

I2C 读过程:

```
1. uint8_t I2C0_ReadByte(uint8_t DevAddr, uint8_t RegAddr) //读操作函数
2. {
3.     uint8_t value, rop;
4.     while(I2CMasterBusy(I2C0_BASE)){}; //遇忙等待
5.     I2CMasterSlaveAddrSet(I2C0_BASE, DevAddr, false); //设置从机地址, 写
6.     I2CMasterDataPut(I2C0_BASE, RegAddr); //设置数据地址
7.     //启动"总线发送"
8.     I2CMasterControl(I2C0_BASE, I2C_MASTER_CMD_SINGLE_SEND);
9.     while(I2CMasterBusBusy(I2C0_BASE)) {};
10.    rop = (uint8_t)I2CMasterErr(I2C0_BASE);
11.    I2CMasterSlaveAddrSet(I2C0_BASE, DevAddr, true); //设置从机地址, 读
12.    //重启"总线接收"
13.    I2CMasterControl(I2C0_BASE, I2C_MASTER_CMD_SINGLE_RECEIVE);
14.    while(I2CMasterBusBusy(I2C0_BASE)) {};
15.    value = I2CMasterDataGet(I2C0_BASE); //读取数据
16.    return value;
17. }
```

I2C 写过程:

```
1. uint8_t I2C0_WriteByte(uint8_t DevAddr, uint8_t RegAddr, uint8_t WriteData) //写操作函数
2. {
3.     uint8_t rop;
4.     while (I2CMasterBusy(I2C0_BASE)){}; //遇忙等待
5.     I2CMasterSlaveAddrSet(I2C0_BASE, DevAddr, false); //设置从机地址, 写
6.     I2CMasterDataPut(I2C0_BASE, RegAddr); //设置数据地址 (命令字节)
7.     //启动"总线发送开始"
8.     I2CMasterControl(I2C0_BASE, I2C_MASTER_CMD_BURST_SEND_START);
9.     while(I2CMasterBusy(I2C0_BASE)){}; //等待传输结束
10.    rop = (uint8_t)I2CMasterErr(I2C0_BASE); //检测错误, 0-无错
11.    I2CMasterDataPut(I2C0_BASE, WriteData); //设置数据字节
12.    //启动"总线发送后结束"
13.    I2CMasterControl(I2C0_BASE, I2C_MASTER_CMD_BURST_SEND_FINISH);
14.    while(I2CMasterBusy(I2C0_BASE)){};
15.    rop = (uint8_t)I2CMasterErr(I2C0_BASE); //检测错误, 0-无错
16.    return rop;
17. }
```

3 实验内容和步骤

3.1 实验要求 1

3.1.1 任务要求

编程实现在数码管上同时显示 8 个字符，如稳定地显示日期，如“20210601”。

3.1.2 任务实现

由于数码管一次只能亮一位，因此要同时显示八个字符只能利用人眼的视觉暂留效应。容易想到分别对数码管八个位进行使能与输入字模，再进行延时，使每个数码管亮 1ms，这样视觉上每一位都不会闪烁，亮度也不是很低。

以控制第一个数码管为例，第 4 行代码的功能是防止拖影，第 5 行代码设置码段值，第 6 行代码配置对应的数码管口。

代码如下（能稳定显示 20230522）：

```
1. while (1)
2.     {
3.         //点数码管：20230522
4.         result = I2C0_WriteByte(TCA6424_I2CADDR,TCA6424_OUTPUT_PORT2,
                                   (uint8_t)(0));
5.         result = I2C0_WriteByte(TCA6424_I2CADDR,TCA6424_OUTPUT_PORT1,
                                   seg7[2]);           //write port 1（‘2’的码值）
6.         result = I2C0_WriteByte(TCA6424_I2CADDR,TCA6424_OUTPUT_PORT2,
                                   (uint8_t)(1));       //write port 2（点亮第 1 个数码管，高点亮）
7.         SysCtlDelay(ui32SysClock/3000);
8.         result = I2C0_WriteByte(TCA6424_I2CADDR,TCA6424_OUTPUT_PORT2,
                                   (uint8_t)(0));
9.         result = I2C0_WriteByte(TCA6424_I2CADDR,TCA6424_OUTPUT_PORT1,
                                   seg7[0]);
10.        result = I2C0_WriteByte(TCA6424_I2CADDR,TCA6424_OUTPUT_PORT2,
                                   (uint8_t)(2));
11.        SysCtlDelay(ui32SysClock/3000);
12.        result = I2C0_WriteByte(TCA6424_I2CADDR,TCA6424_OUTPUT_PORT2,
                                   (uint8_t)(0));
13.        result = I2C0_WriteByte(TCA6424_I2CADDR,TCA6424_OUTPUT_PORT1,
                                   seg7[2]);
14.        result = I2C0_WriteByte(TCA6424_I2CADDR,TCA6424_OUTPUT_PORT2,
                                   (uint8_t)(4));
15.        SysCtlDelay(ui32SysClock/3000);
```



```
16.         result = I2C0_WriteByte(TCA6424_I2CADDR, TCA6424_OUTPUT_PORT2,
            (uint8_t)(0));
17.         result = I2C0_WriteByte(TCA6424_I2CADDR, TCA6424_OUTPUT_PORT1,
            seg7[3]);
18.         result = I2C0_WriteByte(TCA6424_I2CADDR, TCA6424_OUTPUT_PORT2,
            (uint8_t)(8));
19.         SysCtlDelay(ui32SysClock/3000);
20.         result = I2C0_WriteByte(TCA6424_I2CADDR, TCA6424_OUTPUT_PORT2,
            (uint8_t)(0));
21.         result = I2C0_WriteByte(TCA6424_I2CADDR, TCA6424_OUTPUT_PORT1,
            seg7[0]);
22.         result = I2C0_WriteByte(TCA6424_I2CADDR, TCA6424_OUTPUT_PORT2,
            (uint8_t)(16));
23.         SysCtlDelay(ui32SysClock/3000);
24.         result = I2C0_WriteByte(TCA6424_I2CADDR, TCA6424_OUTPUT_PORT2,
            (uint8_t)(0));
25.         result = I2C0_WriteByte(TCA6424_I2CADDR, TCA6424_OUTPUT_PORT1,
            seg7[5]);
26.         result = I2C0_WriteByte(TCA6424_I2CADDR, TCA6424_OUTPUT_PORT2,
            (uint8_t)(32));
27.         SysCtlDelay(ui32SysClock/3000);
28.         result = I2C0_WriteByte(TCA6424_I2CADDR, TCA6424_OUTPUT_PORT2,
            (uint8_t)(0));
29.         result = I2C0_WriteByte(TCA6424_I2CADDR, TCA6424_OUTPUT_PORT1,
            seg7[2]);
30.         result = I2C0_WriteByte(TCA6424_I2CADDR, TCA6424_OUTPUT_PORT2,
            (uint8_t)(64));
31.         SysCtlDelay(ui32SysClock/3000);
32.         result = I2C0_WriteByte(TCA6424_I2CADDR, TCA6424_OUTPUT_PORT2,
            (uint8_t)(0));
33.         result = I2C0_WriteByte(TCA6424_I2CADDR, TCA6424_OUTPUT_PORT1,
            seg7[2]);
34.         result = I2C0_WriteByte(TCA6424_I2CADDR, TCA6424_OUTPUT_PORT2,
            (uint8_t)(128));
35.         SysCtlDelay(ui32SysClock/3000);
36.
37.     }
```

3.2 实验要求 2

3.2.1 任务要求

修改例程 2-3，实现 2 位跑马。如：当显示为 1 时，跑马灯点亮 LED8，LED1，当显示为 2 时，跑马灯点亮 LED1，LED2，如此循环。

3.2.2 任务实现

由于跑马灯需要一个频率，那不可避免会用到 systick 定时中断功能。如图设置好初始化和中断服务程序，引出 100ms 和 10ms 两个定时。10ms 作为 led_M0 的闪烁半周期，100ms 用来设置跑马灯频率。

代码如下：

```
1. void S800_SysTick_Init(void)
2. {
3.     SysTickPeriodSet(ui32SysClock/SYSTICK_FREQUENCY); //定时 1ms
4.     SysTickEnable();
5.     SysTickIntEnable();
6. }
7.
8. /*
9.     Corresponding to the startup_TM4C129.s vector table systick interrupt program name
10. */
11. void SysTick_Handler(void)
12. {
13.     if (systick_100ms_couter == 0) //利用 1ms 的 SysTick 产生 100ms 的定时器
14.     {
15.         systick_100ms_couter = 100;
16.         systick_100ms_status = 1;
17.     }
18.     else
19.         systick_100ms_couter--;
20.
21.     if (systick_10ms_couter == 0) //利用 1ms 的 SysTick 产生 10ms 的定时器
22.     {
23.         systick_10ms_couter = 10;
24.         systick_10ms_status = 1;
25.     }
26.     else
27.         systick_10ms_couter--;
28. }
```

在下述代码 main 函数 while 循环内，有着和实验任务 1 中 systick 定时相同的操作，实现了每 10ms 和 100ms 进入一次对应的 if 语句。控制对应的数码管口和 LED 灯可通过对当前 cnt 的值进行移位、按位取反等操作。代码 25、26 两行实现数码管两位跑马。另外，由于显示 1 的时候 led 需要亮 LED8 和 LED1，有必要做分类讨论。

代码如下：

```
1. while (1)
2.     {
3.         if (systick_10ms_status) //10ms 定时到
4.         {
5.             systick_10ms_status = 0; //重置 10ms 定时状态
6.
7.             if (++gpio_flash_cnt >= GPIO_FLASHTIME/10) //5*10ms=50ms
8.             {
9.                 gpio_flash_cnt = 0;
10.
11.                 //PF0 灯反转
12.                 GPIOPinWrite(GPIO_PORTF_BASE, GPIO_PIN_0, ~GPIOPinRead(GPIO_PORTF_BASE, GPIO_PIN_0));
13.             }
14.         }
15.
16.         if (systick_100ms_status) //100ms 定时到
17.         {
18.             systick_100ms_status = 0; //重置 100ms 定时状态
19.
20.             if (++i2c_flash_cnt >= I2C_FLASHTIME/100) //5*100ms=500ms
21.             {
22.                 i2c_flash_cnt = 0;
23.
24.                 //数码管跑马灯
25.                 result = I2C0_WriteByte(TCA6424_I2CADDR, TCA6424_OUTPUT_PORT1, seg7[cnt+1]); //write port 1
26.                 result = I2C0_WriteByte(TCA6424_I2CADDR, TCA6424_OUTPUT_PORT2, 1<<cnt); //write port 2
27.
28.                 //LED 跑马灯
29.                 if (cnt == 7){
30.                     //点亮 LED8、LED1
31.                     result = I2C0_WriteByte(PCA9557_I2CADDR, PCA9557_OUTPUT, ~(129));
32.                 }
33.                 else{
```

```

34.                //其它两个 LED 相邻的情况
35.                result = I2C0_WriteByte(PCA9557_I2CADDR,PCA9557_0
        UTPUT,~(3<<cnt));
36.            }
37.            cnt = (cnt+1) % 8;
38.        }
39.    }
40. }

```

3.3 实验要求 3

3.3.1 任务要求

修改例程 2-3，在要求 2 的基础上，实现同时 2 位 LED 跑马和 2 位数码管移动显示。如

第 1 步 数码管第 1，2 码位显示 1，2

跑马灯显示 LED1,2

第 2 步 数码管第 2，3 码位显示 2，3

跑马灯显示 LED2，3

.....

第 8 步 数码管第 8，1 码位显示 8，1

跑马灯显示 LED8，1

第 9 步 回到第 1 步

3.3.2 任务实现

在实验要求 2 的基础上，针对数码管一次只能亮一位的特性，让两个数码管轮流亮，利用人眼的视觉暂留效应即可实现同时亮两位数码管。

在 while 循环中设置 bool 变量 flag 代替全局变量 cnt 对数码管的计数功能，每次进入 while 循环改变 flag 的 bool 值，根据不同的 bool 值区别点亮前一个还是后一个数码管，从而实现让两个数码管轮流亮。cnt=7 时点亮的是第一个和最后一个数码管，特殊情况分类讨论即可。其他代码与实验要求 2 类似。

代码如下：

```

1. while (1)
2.     {
3.
4.         flag = !flag;
5.
6.         if (systick_10ms_status) //10ms 定时到
7.         {
8.             systick_10ms_status = 0; //重置 10ms 定时状态
9.
10.            if (++gpio_flash_cnt >= GPIO_FLASHTIME/10) //5*10ms=50ms
11.            {

```

```

12.         gpio_flash_cnt = 0;
13.
14.         //PF0 灯反转
15.         GPIOPinWrite(GPIO_PORTF_BASE, GPIO_PIN_0, ~GPIOPinRead(GPIO_PORTF_BASE, GPIO_PIN_0 ));
16.     }
17. }
18.
19.     if (systick_100ms_status) //100ms 定时到
20.     {
21.         systick_100ms_status = 0; //重置 100ms 定时状态
22.
23.         if (++i2c_flash_cnt >= I2C_FLASHTIME/100) //5*100ms=500ms
24.         {
25.             i2c_flash_cnt = 0;
26.             cnt = (cnt+1) % 8;
27.         }
28.     }
29.
30.     //数码管跑马灯
31.     //两数码管轮流亮
32.     if (flag){
33.         //点亮前一个数码管
34.         result = I2C0_WriteByte(TCA6424_I2CADDR,TCA6424_OUTPUT_PORT2,0); //write port 2
35.         result = I2C0_WriteByte(TCA6424_I2CADDR,TCA6424_OUTPUT_PORT1,seg7[cnt+1]); //write port 1
36.         result = I2C0_WriteByte(TCA6424_I2CADDR,TCA6424_OUTPUT_PORT2,1<<cnt); //write port 2
37.     }
38.
39.     else{
40.         //点亮后一个数码管
41.         if (cnt == 7){
42.             //此时后一个数码管回到第一位数码管的位置，显示 1
43.             result = I2C0_WriteByte(TCA6424_I2CADDR,TCA6424_OUTPUT_PORT2,0); //write port 2
44.             result = I2C0_WriteByte(TCA6424_I2CADDR,TCA6424_OUTPUT_PORT1,seg7[1]); //write port 1
45.             result = I2C0_WriteByte(TCA6424_I2CADDR,TCA6424_OUTPUT_PORT2,1); //write port 2
46.         }
47.         else{

```

```

48.          //后一个数码管数字比前一个数码管的大 1
49.          result = I2C0_WriteByte(TCA6424_I2CADDR,TCA6424_OUTPU
      T_PORT2,0);          //write port 2
50.          result = I2C0_WriteByte(TCA6424_I2CADDR,TCA6424_OUTPU
      T_PORT1,seg7[cnt+2]); //write port 1
51.          result = I2C0_WriteByte(TCA6424_I2CADDR,TCA6424_OUTPU
      T_PORT2,2<<cnt);    //write port 2
52.      }
53.  }
54.
55.  //LED 跑马灯
56.  if (cnt == 7){
57.      //点亮 LED8、LED1
58.      result = I2C0_WriteByte(PCA9557_I2CADDR,PCA9557_OUTPUT,~(
      129));
59.  }
60.  else{
61.      //其它两个 LED 相邻的情况
62.      result = I2C0_WriteByte(PCA9557_I2CADDR,PCA9557_OUTPUT,~(
      3<<cnt));
63.  }
64.  }

```

3.4 实验要求 4

3.4.1 任务要求

修改例程 2-3，在要求 3 的基础上，当蓝板上按键 SW1 按下时，停止跑马灯，但 LED 及数码管显示维持不变；当按键松开后，继续跑马灯。

3.4.2 任务实现

利用蓝板按键暂停跑马灯，这个操作不需要对数码管显示模块做任何改动，这是因为在本代码结构中，数码管显示模块和决定显示什么字型的模块是独立的。因此，只需要在 while 循环中改控制 cnt 的语句即可。第 1 行读取了按键状态，在 3 行的 if 语句块中，判断使得在没有按下按键的时候，cnt 正常运行，在按下按键时 cnt 值不变，从而实现了暂停功能。

代码如下：

```

1.  key = ~I2C0_ReadByte(TCA6424_I2CADDR,TCA6424_INPUT_PORT0); //读入按键
    信息
2.
3.      if (key & 0x01) //判断蓝板上按键 SW1 按下
4.      {

```

```

5.          cnt = cnt;  //维持 LED 及数码管显示
6.      }
7.
8.      else{
9.          if (systick_100ms_status) //100ms 定时到
10.         {
11.             systick_100ms_status = 0; //重置 100ms 定时状态
12.
13.             if (++i2c_flash_cnt >= I2C_FLASHTIME/100) //5*10
                0ms=500ms
14.             {
15.                 i2c_flash_cnt = 0;
16.                 cnt = (cnt+1) % 8;
17.             }
18.         }
19.     }

```

3.5 实验要求 5

3.5.1 任务要求

修改例程 2-3，在要求 3 的基础上，用 USR_SW1 控制数码管和 LED 跑马灯的频率，
 按第 1 下，间隔为 1s
 按第 2 下，间隔为 2s
 按第 3 下，间隔为 0.2s
 按第 4 下，回到上电初始状态，间隔 0.5s
 以 4 为模，循环往复

3.5.2 任务实现

i 用于记录按键次数。key = GPIOPinRead(GPIO_PORTJ_BASE,GPIO_PIN_0)，读 USR_SW1 信息。由于是四次按键为一个周期，i 余 4。i 初始设为 0。switch 分支设置 time，用于设置不同周期。

代码如下：

```

1.          //i:按键次数%4; time:周期
2.          i = i % 4;
3.          switch (i){
4.              case 0:
5.                  time = 500; //0.5s
6.                  break;
7.              case 1:
8.                  time = 1000; //1s

```

```

9.             break;
10.         case 2:
11.             time = 2000;    //2s
12.             break;
13.         case 3:
14.             time = 200;    //0.2s
15.             break;
16.     }
17.
18.     if (systick_100ms_status) //100ms 定时到
19.     {
20.         systick_100ms_status    = 0; //重置 100ms 定时状态
21.
22.         key = GPIOPinRead(GPIO_PORTJ_BASE,GPIO_PIN_0); //读
        USR_SW1 信息
23.         if (key == 0){
24.             i++;
25.         }
26.
27.         if (++i2c_flash_cnt    >= time/100)    //5*100ms=500ms
28.         {
29.             i2c_flash_cnt        = 0;
30.             cnt = (cnt+1) % 8;
31.         }
32.     }

```

程序有两个值得优化的地方，一是采用 GPIO 中断方法检测按键按下，二是在检测按键按下时加入消抖程序。但实验过程中发现加入中断方法和消抖程序后数码管显示效果差，因此暂未采用中断方法和消抖程序，等待后续实验进一步探究。

3.6 实验要求 6

3.6.1 任务要求

编程在数码管上实现时钟功能，在数码管上最左端显示分钟+秒数。其中分钟及秒数均为 2 位数字，形如“12-00”，共 5 位。每隔一秒，自动加 1，当秒数到 60 时，自动分钟加 1，秒数回到 00，分钟及秒数显示范围 00~59。

当按下 USR_SW1 时，秒数自动加 1

当按下 USR_SW2 时，分钟自动加 1

当按下以上一个或两个按键不松开时，对应的显示跳变数每隔 200ms 自动加 1。即如下按下 USR_SW1 1s，则显示跳变秒数加 5。

3.6.2 任务实现

为了实现过 1 秒加一的功能，在 `systick` 中断服务程序中引出 1s 的 `systick` 定时；为了实现按键不松开时，对应的显示跳变数每隔 200ms 自动加 1，在 `systick` 中断服务程序中引出 200ms 的 `systick` 定时。

```
1. void SysTick_Handler(void)
2. {
3.     if (systick_200ms_couter == 0) //利用 1ms 的 SysTick 产生 200ms 的定时器
4.     {
5.         systick_200ms_couter = 200;
6.         systick_200ms_status = 1;
7.     }
8.     else
9.         systick_200ms_couter--;
10.
11.    if (systick_1s_couter == 0) //利用 1ms 的 SysTick 产生 1s 的定时器
12.    {
13.        systick_1s_couter = 1000;
14.        systick_1s_status = 1;
15.    }
16.    else
17.        systick_1s_couter--;
18. }
```

在 `while` 循环中，利用全局变量 `cnt` 计数，在 1s 的 `systick` 定时到达时自动加 1，`min`（分钟）、`sec`（秒钟）均由 `cnt` 计算得到。

变量 `i` 控制显示的数码管，在 `switch` 中分成 5 种情况。其中短横线的实现只需要 `result = I2C0_WriteByte(TCA6424_I2CADDR,TCA6424_OUTPUT_PORT1,64)`即可。

按下按键不松开时，每过 200ms 自动加 1 秒的功能和按下按键自动加 1 的功能同时实现。利用 200ms 的 `systick` 定时，每次检测到按键按下，便 200ms 自动加 1。这种方法的弊端是，如果 1s 内按键按下次数超过 5 次，时钟只会实现 5 次加 1。但是采用这种方法合并了功能，不仅使得程序简单，还同时实现了对按键的延时消抖，因为按下按键 200ms 才会起作用。考虑到按键在 1s 内超过 5 次按下的概率很小，综合考虑下决定使用此方法。

代码如下：

```
1. while (1)
2.     {
3.
4.         if (systick_200ms_status)
5.         {
6.             systick_200ms_status = 0;
7.         }
```

```

8.          key_1 = GPIOPinRead(GPIO_PORTJ_BASE,GPIO_PIN_0);    //USR
   _SW1
9.          key_2 = GPIOPinRead(GPIO_PORTJ_BASE,GPIO_PIN_1);    //USR
   _SW2
10.
11.          if (key_1 == 0){
12.              cnt++; //按下 USR_SW1 时，秒数自动加 1，200ms 加一次
13.          }
14.
15.          if (key_2 == 0){
16.              cnt = cnt + 60; //按下 USR_SW2 时，分钟自动加 1，200ms 加
   一次
17.          }
18.      }
19.
20.      if (systick_1s_status)
21.      {
22.          systick_1s_status  = 0;
23.
24.          cnt++;
25.      }
26.
27.      min = cnt / 60;
28.      sec = cnt - 60 * min;
29.
30.      if (sec >= 60){
31.          sec = sec - 60;
32.          min++;
33.      }
34.
35.      if (min >= 60){
36.          sec = 0;
37.          min = 0;
38.          cnt = 0;
39.      }
40.
41.      i++;
42.      i = i % 5;
43.
44.
45.      //点亮五位数码管
46.
47.      switch(i){
48.          case 0: //分钟十位

```

```

49.             result = I2C0_WriteByte(TCA6424_I2CADDR,TCA6424_OUTPU
T_PORT2,0);                //write port 2
50.             result = I2C0_WriteByte(TCA6424_I2CADDR,TCA6424_OUTPU
T_PORT1,seg7[min/10]); //write port 1
51.             result = I2C0_WriteByte(TCA6424_I2CADDR,TCA6424_OUTPU
T_PORT2,1);                //write port 2
52.
53.             case 1: //分钟个位
54.             result = I2C0_WriteByte(TCA6424_I2CADDR,TCA6424_OUTPU
T_PORT2,0);                //write port 2
55.             result = I2C0_WriteByte(TCA6424_I2CADDR,TCA6424_OUTPU
T_PORT1,seg7[min%10]); //write port 1
56.             result = I2C0_WriteByte(TCA6424_I2CADDR,TCA6424_OUTPU
T_PORT2,2);                //write port 2
57.
58.             case 2: //短横线
59.             result = I2C0_WriteByte(TCA6424_I2CADDR,TCA6424_OUTPU
T_PORT2,0);                //write port 2
60.             result = I2C0_WriteByte(TCA6424_I2CADDR,TCA6424_OUTPU
T_PORT1,64);                //write port 1
61.             result = I2C0_WriteByte(TCA6424_I2CADDR,TCA6424_OUTPU
T_PORT2,4);                //write port 2
62.
63.             case 3: //秒数十位
64.             result = I2C0_WriteByte(TCA6424_I2CADDR,TCA6424_OUTPU
T_PORT2,0);                //write port 2
65.             result = I2C0_WriteByte(TCA6424_I2CADDR,TCA6424_OUTPU
T_PORT1,seg7[sec/10]); //write port 1
66.             result = I2C0_WriteByte(TCA6424_I2CADDR,TCA6424_OUTPU
T_PORT2,8);                //write port 2
67.
68.             case 4: //秒数个位
69.             result = I2C0_WriteByte(TCA6424_I2CADDR,TCA6424_OUTPU
T_PORT2,0);                //write port 2
70.             result = I2C0_WriteByte(TCA6424_I2CADDR,TCA6424_OUTPU
T_PORT1,seg7[sec%10]); //write port 1
71.             result = I2C0_WriteByte(TCA6424_I2CADDR,TCA6424_OUTPU
T_PORT2,16);                //write port 2
72.
73.             }
74.
75.     }

```

4. 讨论题解答

(1) I2C 是同什么类型的总线（同步/异步、串行/并行、单工/双工）？传输速率是多少？

答：是一种同步串行，双向两线制总线。

传输速率：标准 100Kbit/s，快速 400Kbit/s，快速附加 1Mbit/s，高速 3.33Mbit/s。

(2) 在同一 I2C 总线上最多可以连接多少 PCA9557 和 TCA6424 芯片？如果 PCA9557 的 A2、A1 管脚连接到高电平，A0 管脚接到地时，它的 I2C 从机地址为多少？

答：最多 112 个。从机地址为 0x1E。

(3) 若 I2C 主设备传送的第一个字节为二进制数 01000111B，其表达的含义是什么？

答：表示从机地址和数据方向。含义为主机接收 01000111 地址从机的信息。

(4) 若时钟源选用 25M 外部 MOSC，则能否利用 SysTick 直接产生 8s 的定时？请给出设置方法或不能设置的理由。

答：可以。先设置计数初值 12.5M 得到 500ms 的 systick 定时，然后通过软件 16 分频就能够得到 8s 定时。

(5) 例程 2-4 中 3 个任务的优先级为多少？程序是如何实现“任务 3 的优先级高于任务 1，2”的要求的？

答：

PF0 闪烁和 LED 跑马灯的优先级一致，按下 USR_SW1 按键时，PN0 常亮的优先级最高。

在任务 3 被触发时，修改其余两个任务的变量，使程序运行到另两个任务时因为不满足条件而不执行。任务 3 要结束时再将变量修改回来，恢复执行另两个任务。在中断触发的模块，当按钮按下时，两个计数器一直为零，即任务 1 和 2 的进程被阻止，以此来实现任务 3 的优先级最高。

5. 感想和建议

在第一次实验的基础上，本次实验中我对 GPIO 的工作原理进行了更深入的了解，能够通过扩展 GPIO 来输出点亮 LED 及动态数码管。

此外，我还了解了 I2C 总线标准，掌握了用 I2C 总线扩展 GPIO 芯片 PCA9557 及 TCA6424 的方法。另外我进一步熟悉了 SYSTICK 定时中断的使用，实现了一些定时功能。

实验要求 6 中，我权衡了自己的现有方案的局限性和优点，并且做出抉择，让我直观地、

循序渐进地掌握嵌入式开发的知识，收获很大。

最后，感谢《工程实践与科技创新 II -A》课程组准备的高质量课程和嵌入式开发条件，感谢朱兰娟老师为本门课程的精心准备与悉心讲解，深入浅出的为我们讲解嵌入式开发的诸多知识，将复杂的嵌入式知识网络按照对应模块分割开来，逐一细解，帮助我们拓宽视野，增长见识。感谢所有为我答疑解惑，帮助过我的老师、助教和同学。