# 实验报告

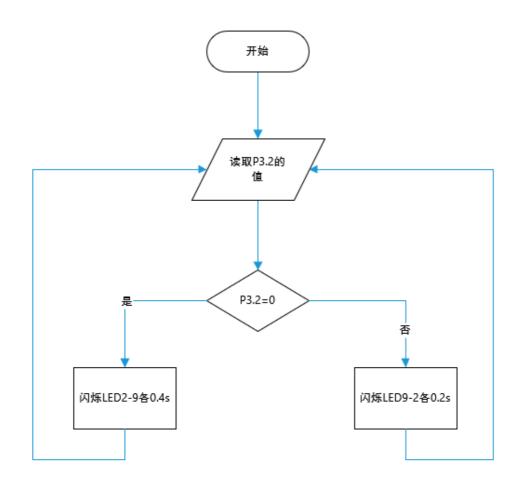
课后完成:根据3.3中的要求进行编程,简单描述程序的整体结构和各子函数的功能,并对程序的每一句进行简单备注;拍摄一到两张程序运行中的图片作为报告附图。

第一种情况:一次完整循环完毕后,来判断P3.2的状态,以决定循环的方向;

### 设计思路:

考虑程序需跑完一个循环再检测P3.2的值,故设计两个子程序,一个用于K0断开时的情形,一个用于K0闭合时的情形。以及一个延时程序。K0断开时,从将1111110赋给P0,保证灯从最低位也就是LED2开始闪烁,闪烁一次做一次左移,循环八次到达01111111即LED9,再回到开始检测P3.2的值,进行下一个循环。K1断开时,从将01111111赋给P0,保证灯从最高位也就是LED9开始闪烁,闪烁一次做一次右移,循环八次到达11111110即LED2,再回到开始检测P3.2的值,进行下一个循环。考虑到,两种不同的循环有着不同的闪烁时间,故需两种不同的延时循环,这里设计用一个地址存储延时函数最外层的循环次数,来改变闪烁时间。

### 流程图如下:



#### 具体代码如下:

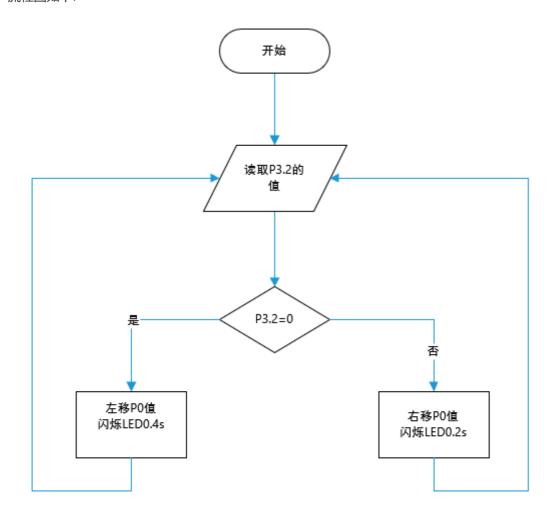
```
ANL A, #04H ; 与00000100做位与运算 获得P3.2的值
                  ; 右移一位
      RR
           Α
                  ; 右移一位 得到0000000x x为P3.2的值
      RR
           Α
          DPTR, #TAB; 将表格起始地址赋给DPTR
      MOVC A, @A+DPTR; 找到TAB中所需的地址
          @A+DPTR ; 跳转至所需位置
      1MP
           PRGO-TAB ; 跳到PRGO
TAB:
     DB
     DB
           PRG1-TAB ; 跳到PRG1
          A,#7FH ; 将011111111赋给A
PRGO:
     MOV
                 ; 将A的值赋给PO 开LED9
MLOOPO: MOV
           P0,A
           31H,#2 ; 确定闪烁时间 延时函数最外层循环两次 即0.2s
      MOV
      LCALL DELAY ; 调用延时函数
                   ; 右移A 接着亮右边的灯
      RR
           Α
      DJNZ RO,MLOOPO ; 循环8次MLOOPO
      LJMP START1 ; 回到主函数
           A,#0FEH ; 将11111110赋给A
PRG1:
     MOV
           PO,A ; 将A的值赋给PO 开LED2
MLOOP1: MOV
           31H,#4 ; 确定闪烁时间 延时函数最外层循环四次 即0.4s
      MOV
      LCALL DELAY ; 调用延时函数
                  ; 左移A 接着亮左边的灯
      DJNZ RO,MLOOP1 ; 循环8次MLOOP1
           START1 ; 回到主函数
      I JMP
DELAY: MOV
           R1, 31H ; 延时函数的第三重循环 循环次数由分支函数决定
DEL1: MOV R2, #200 ; 延时函数的第二重循环
DFI 2:
     MOV
         R3, #229 ; 延时函数的第一重循环
     DJNZ R3, DEL3 ; 自己循环229次
DEL3:
      DJNZ R2, DEL2 ; 循环DEL2 229*200次
      DJNZ R1, DEL1 ; 循环DEL3 229*200*(31H)次
                  ; 回到调用处
      RET
                   ; 程序结束
```

第二种情况:在一次还未做完时,实时的根据P3.2的状态来调整循环的方向。

考虑程序需每闪烁一次就需检测P3.2的值,同样设计两个子程序,一个用于K0断开时的情形,一个用于K0闭合时的情形。以及一个延时程序。这里考虑到进行移位操作时需对ACC进行操作,而在检测P3.2的值时也需对ACC的值进行改变,故设计利用两个地址去存储暂时ACC的值。为什么用两个地址而不用一个地址是因为在程序开始运行前,无法知晓K0是断开还是闭合。而K0断开和闭合对应的起始P0值不同(一个为1111110,一个为01111111)而只使用一个地址时,不能保证在小灯开始闪烁时位于我们需要的位置即LED9或者LED2.具体而言,假设只用一个地址32H存储A值时,若32H起始为11111110,则当整个单片机开始运行前,K0为闭合状态,则此时第一个亮起的LED为LED2而非LED9,不满足从高位起的要求。故选择多占用一条地址进行设计。

K0断开时,从将1111110赋给P0,保证灯从最低位也就是LED2开始闪烁,闪烁一次做一次左移,再回到开始检测P3.2的值,进行下一个循环。K1断开时,从将01111111赋给P0,保证灯从最高位也就是LED9开始闪烁,闪烁一次做一次右移,再回到开始检测P3.2的值,进行下一个循环。考虑到,两种不同的循环有着不同的闪烁时间,故需两种不同的延时循环,这里设计用一个地址存储延时函数最外层的循环次数,来改变闪烁时间。

### 流程图如下:



## 具体代码如下:

ORG 0000H ; 定位伪指令 ; 转移到主程序 LJMP START ORG 0030H ; 定位伪指令 MOV p1, #0EEH ; 将11101110赋值给P1口 打开LEDS6 保证三极管导通 MOV 32H, #0FEH ; 用32H这个地址存储循环中A的值 起始为11111110 用于程序运行前K0 为断开的情况 MOV 33H, #7FH ; 用33H这个地址存储循环中A的值 起始为01111111 用于程序运行前K0 为闭合的情况 START1: MOV A, P3 ; 将P3口的值赋给A ANL A, #04H ; 与00000100做位与运算 获得P3.2的值 ; 右移一位 RR A ; 右移一位 得到0000000x x为p3.2的值 RR DPTR, #TAB; 将表格起始地址赋给DPTR MOV MOVC A, @A+DPTR; 找到TAB中所需的地址 @A+DPTR ; 跳转至所需位置 JMP PRGO-TAB ; 跳到PRGO TAB: DB PRG1-TAB ; 跳到PRG1 DB A,33H ; 将暂存的A值还给A PRG0: MOV MLOOPO: MOV PO,A ; 根据A的值开灯 31H,#2 ; 确定闪烁时间 延时函数最外层循环两次 即0.4s MOV LCALL DELAY ; 调用延时函数 ; 右移A 接着亮右边的灯 RR A ; 存储A值 MOV 32H,A MOV 33H,A ; 存储A值

LJMP START1 ; 回到主函数 PRG1: MOV A,32H ; 将暂存的A值还给A MLOOP1: MOV PO,A ; 根据A的值开灯

MOV 31H,#4 ; 确定闪烁时间 延时函数最外层循环四次 即0.4s

 LCALL DELAY
 ; 调用延时函数

 RL A
 ; 左移A 接着亮左边的灯

 MOV 32H,A
 ; 存储A值

 MOV
 33H,A
 ; 存储A值

 LJMP
 START1
 ; 回到主函数

DELAY: MOV R1, 31H ; 延时函数的第三重循环 循环次数由分支函数决定

DEL1: MOV R2, #200 ; 延时函数的第二重循环 DEL2: MOV R3, #229 ; 延时函数的第一重循环 DEL3: DJNZ R3, DEL3 ; 自己循环229次

DJNZ R2, DEL2 ; 循环DEL2 229\*200次

DJNZ R1, DEL1 ; 循环DEL3 229\*200\*(31H)次

; 回到调用处 RET ; 程序结束 END

