

## 目录

1 设计要求 .....	2
2 设计原理 .....	2
2.1 LED 流水灯运行原理 .....	2
2.2 按键控制原理 .....	2
2.3 $\mu\text{C}/\text{OS-II}$ 操作系统运行原理 .....	2
3 设计方案 .....	3
3.1 硬件设计 .....	3
3.2 软件设计 .....	3
4 系统实现 .....	4
4.1 硬件实现 .....	4
4.2 软件实现 .....	4
5 设计结果与总结 .....	8
5.1 设计结果 .....	8
5.2 遇到的问题 .....	8
5.3 心得体会 .....	8
附录 .....	9
A STM32F103C8T6 最小系统原理图 (PRECHIN STM32 核心板) .....	9
B 标志位代码 .....	10
C 按键进程代码 .....	10
D 流水进程代码 .....	10
E 主函数代码 .....	11

# 基于 $\mu\text{C}/\text{OS-II}$ 的流水灯按键控制系统设计

尹达恒

(江南大学物联网工程学院, 江苏 无锡)

## 1 设计要求

- 利用 P0 口的一个管脚作为一个按键信号输入, 其作用是启动流水灯的开始和停止 (第一次按启动, 第二次停止, 第三次启动, 以此类推);
- 利用 P0 口的一个管脚作为一个按键信号输入, 其作用是设置灯亮的时间, 分三档 1 秒, 2 秒, 3 秒 (第一次按 1, 第二次 2 秒, 第三次 3 秒, 第四次 1 秒, 以此类推);
- 基于  $\mu\text{C}/\text{OS-II}$  操作系统, 完成以上程序设计。

## 2 设计原理

### 2.1 LED 流水灯运行原理

LED 流水灯实际上就是八个 LED。如果要点亮一个阴极接地的 LED, 需要在其阳极接入高电平; 相反, 如果要让这个 LED 熄灭, 就要阳极接入低电平。因此, 要实现流水灯功能, 只要在八个 LED 的阳极依次接入高电平, 八个 LED 灯便会一亮一暗的做流水灯了。另外, 由于人眼的视觉暂留效应以及单片机执行每条指令的时间很短, 在控制二极管亮灭的时候应该延时一段时间。

### 2.2 按键控制原理

按键的基本原理是读取单片机 IO 口的输入状态。对于一个接地按键来说, 当 IO 口输入低于某一阈值时表明按键按下, 此时在 STM32 的程序中可以读取到对应的 IO 口值为 0。根据不同时刻 IO 口的 01 值即可获得按键状态, 并以此控制单片机的行为。

### 2.3 $\mu\text{C}/\text{OS-II}$ 操作系统运行原理

$\mu\text{C}/\text{OS-II}$  由 Micrium 公司提供, 是一个可移植、可固化的、可裁剪的、占先式多任务实时内核, 它适用于多种微处理器, 微控制器和数字处理芯片  $\mu\text{C}/\text{OS-II}$

可以大致分成核心、任务处理、时间处理、任务同步与通信和 CPU 接口 5 个部分：

- 核心部分：操作系统的处理核心，包括操作系统初始化、操作系统运行、中断进出的前导、时钟节拍、任务调度、事件处理等功能代码；
- 任务处理部分：任务处理部分中的内容都是与任务的操作密切相关的。包括任务的建立、删除、挂起、恢复等；
- 时钟部分： $\mu\text{C}/\text{OS-II}$  中的最小时钟单位是 `timetick`（时钟节拍）。任务延时等操作是在时钟部分完成；
- 任务同步和通信部分：为事件处理部分，包括信号量、邮箱、邮箱队列、事件标志等部分；主要用于任务间的互相联系和对临界资源的访问；
- CPU 接口部分：主要包括中断级任务切换的底层实现、任务级任务切换的底层实现、时钟节拍的产生和处理、中断的相关处理部分等内容。由于  $\mu\text{C}/\text{OS-II}$  是一个通用性的操作系统，所以对于关键问题上的实现，还是需要根据具体 CPU 的具体内容和要求作相应的移植。这部分内容由于牵涉到 SP 等系统指针，所以用汇编语言编写。主要的移植工作都在此部分进行。

### 3 设计方案

#### 3.1 硬件设计

根据设计要求，流水灯按键控制系统设计方案的硬件主要包含以下部分：

- STM32 单片机最小系统；
- 两个按键；
- 八个 LED。

并使用 STM32 GPIOB 的高八位管脚控制 LED，低八位管脚获取按键状态。

#### 3.2 软件设计

根据设计要求，流水灯按键控制系统的软件包含两个标志位和两个进程：

- 启停标志位：无符号整数，该标志位为奇数时流水灯保持运行，为偶数时流水灯暂停运行；



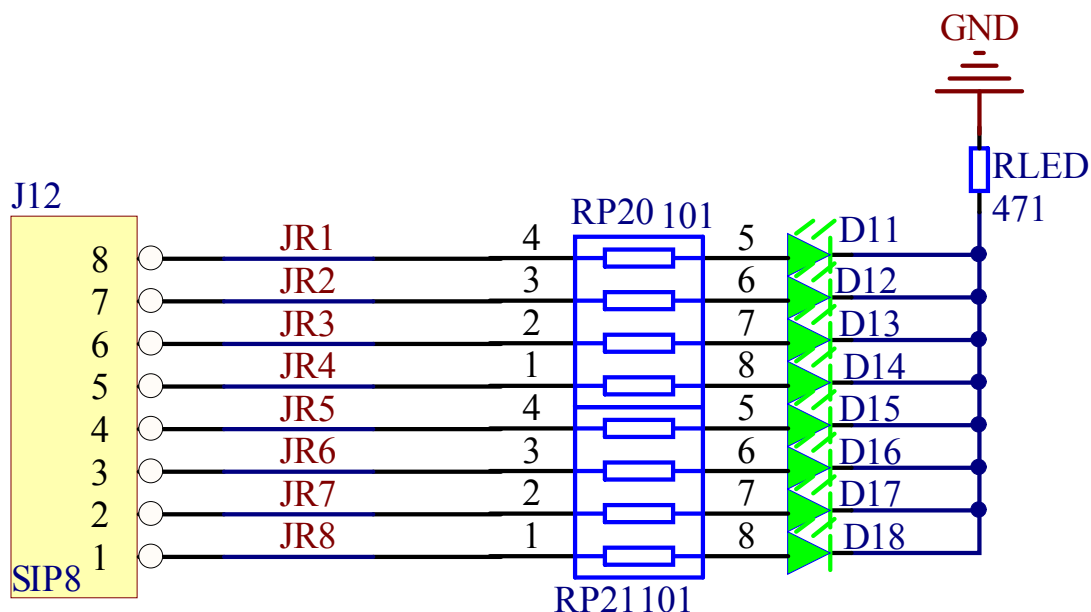


图 2. LED 电路原理图

3、将下列文件夹中的文件复制到裸机 Demo 下：

- Micrium/Software/uCOS-II/Ports
- Micrium/Software/uCOS-II/Source
- Micrium/Software/EvalBoards/Micrium/uC-Eval-STM32F107/uCOS-II 中的 os\_cfg.h、app\_cfg.h、app\_hooks.c、includes.h。

4、在 Keil 工程中添加上一步中复制的文件；

5、修改 includes.h：删去 bsp(Board Support Pack, 开发板支持) 和 lib 相关的 include 引用；

6、修改 stm32f10x\_it.c：

- 在 SysTick 中断处理函数 SysTick\_Handler() 中调用操作系统的 SysTick 函数 OS\_CPU\_SysTickHandler()；
- 删去原有的 PendSV 异常处理函数 PendSV\_Handler()，防止下一步中修改 uCOS 的 os\_cpu\_a.asm 后出现重定义错误；

7、修改 os\_cpu\_a.asm：

- 将操作系统原有的 PendSV 处理函数 OS\_CPU\_PendSVHandler 重命名为 PendSVHandler；
- 将文件开头的 EXPORT OS\_CPU\_PendSVHandler 改为 EXPORT PendSVHandler。

### 4.2.2 按键进程函数

- 编写函数 KEY\_gets(), 使用一个全局变量保存按键状态, 在 KEY\_gets() 中调用 GPIO\_ReadInputData 读取当前按键状态 (8 位二进制数), 若当前按键状态与保存的按键状态不同且为按下状态, 即表明按键经历了一个按下的过程, 此时 KEY\_gets() 返回值对应位置 1, 否则返回 0;
- 编写按键进程函数 LED\_change(), 该函数的 while 循环每隔 10 毫秒运行一次, 在循环中调用 KEY\_gets() 函数获取按键状态并判定按下的按键, 如果按下了按键 K8, 则改变启停标志位值; 如果按下了按键 K7, 则改变速度标志位值。

按键进程的运行流程可以用如图 3 所示的流程图表示。核心代码如附录 C。

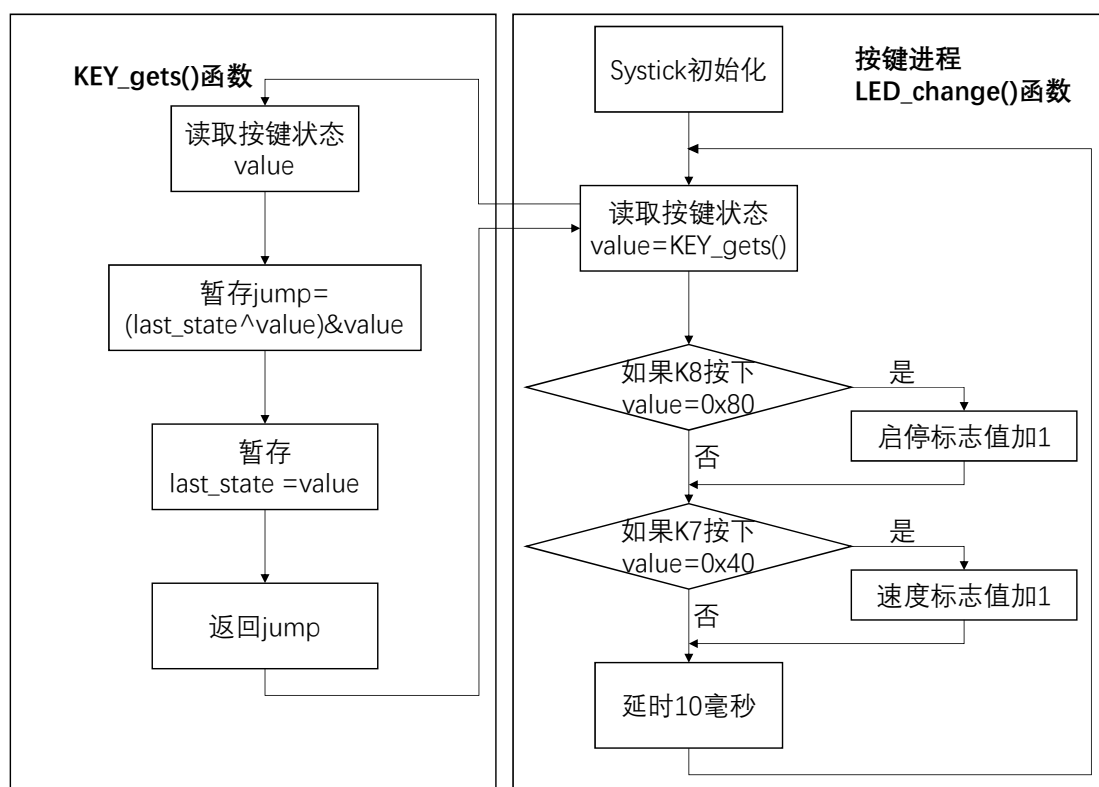


图 3. 按键进程流程图

### 4.2.3 流水进程函数

流水进程由一个 while 循环构成, 每次循环中都会进行如下操作:

- 读取启停标志位的值, 若该值为奇数, 则调用 LED\_Sets 函数亮起流水灯中的下一个灯, 否则不进行任何操作;

- 读取速度标志位的值,以该值的模3余数加一为秒数,调用 OSTimeDlyHMSM 函数设置下一次循环的运行时间。

流水进程的运行流程可以用如图 4所示的流程图表示。核心代码如附录 D。

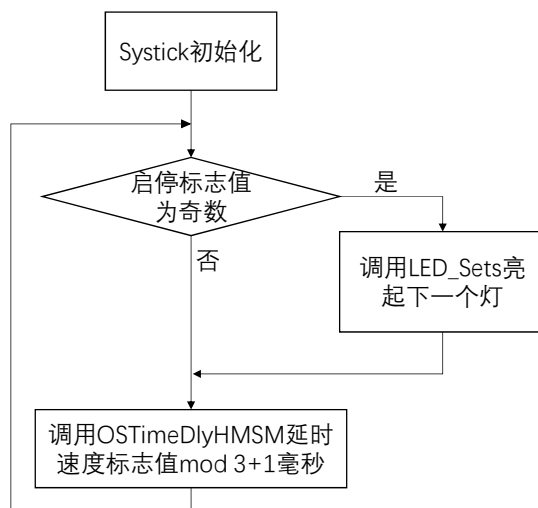


图 4. 流水灯进程流程图

#### 4.2.4 主函数

在主函数中需要进行系统时钟、管脚和操作系统的初始化操作以及操作系统的任务创建和启动,相关核心代码如附录 E所示,各部分实现流程如下:

- 系统时钟初始化: 使用系统固件库函数 RCC\_GetClocksFreq 获取到系统时钟源 HCLK 的频率;调用 SysTick 设置函数 SysTick\_Config 设置 systick 重装定时器的值 =HCLK 频率/操作系统每秒钟的 Tick 数 OS\_TICKS\_PER\_SEC,使操作系统获取到准确的系统时钟;
- 管脚的初始化: 根据 3.1节中的设计方案,需要将 GPIOB 管脚高八位设置为推挽输出,低八位设置为上拉输入。使用 GPIO\_InitStructure 结构和 GPIO\_Init 函数进行设置;
- 操作系统系统的初始化:  $\mu$ C/OS-II 操作系统的初始化通过调用函数 OSInit() 完成;
- 操作系统任务的创建: 根据 3.2节中的设计方案,需要调用 OSTaskCreate 函数将 4.2.2节中编写的按键进程函数和 4.2.3流水进程函数分别创建为两个进程,且使流水进程的优先级为最高,从而获得较为准确的定时时间;

- 操作系统的启动： $\mu$ C/OS-II 操作系统的启动通过调用函数 OSStart() 函数完成。

## 5 设计结果与总结

### 5.1 设计结果

编译工程并下载至开发板芯片中查看实现效果，其结果完全符合设计要求，当按下按键 K8 时，流水灯以每 2 秒一次的速度启动，此时按键 K8 控制流水灯的暂停和继续；流水灯的速度受到按键 K7 的控制，每次按下 K7 按键时，流水灯的速度都会在 1 秒一次  $\rightarrow$  2 秒一次  $\rightarrow$  3 秒一次三个状态之间循环。

### 5.2 遇到的问题

#### 汇编函数 OS\_CPU\_PendSVHandler 的调用问题

- 问题描述:在 4.2.1 节介绍的移植过程中,os\_cpu\_a.asm 中的 OS\_CPU\_PendSVHandler 函数需要在作为可挂起系统中断函数在 PendSV 中断时进行调用,但若将其放入 stm32f10x\_it.c 文件的 PendSV\_Handler 中系统无法正常工作。
- 问题原因: OS\_CPU\_PendSVHandler 的作用是在时间片轮转和系统出错时保存现场,因此使用汇编语言编写,而若将其放在 PendSV\_Handler 中作为一个函数进行调用,在编译过后,其保存的现场为 PendSV\_Handler 中断处理函数的现场,而不是正常程序执行时的现场,因此系统无法正常工作。
- 问题解决:直接在 os\_cpu\_a.asm 中将 OS\_CPU\_PendSVHandler 函数名称修改为 PendSV\_Handler,使得 PendSV 中断发生时直接调用 os\_cpu\_a.asm 的处理函数。

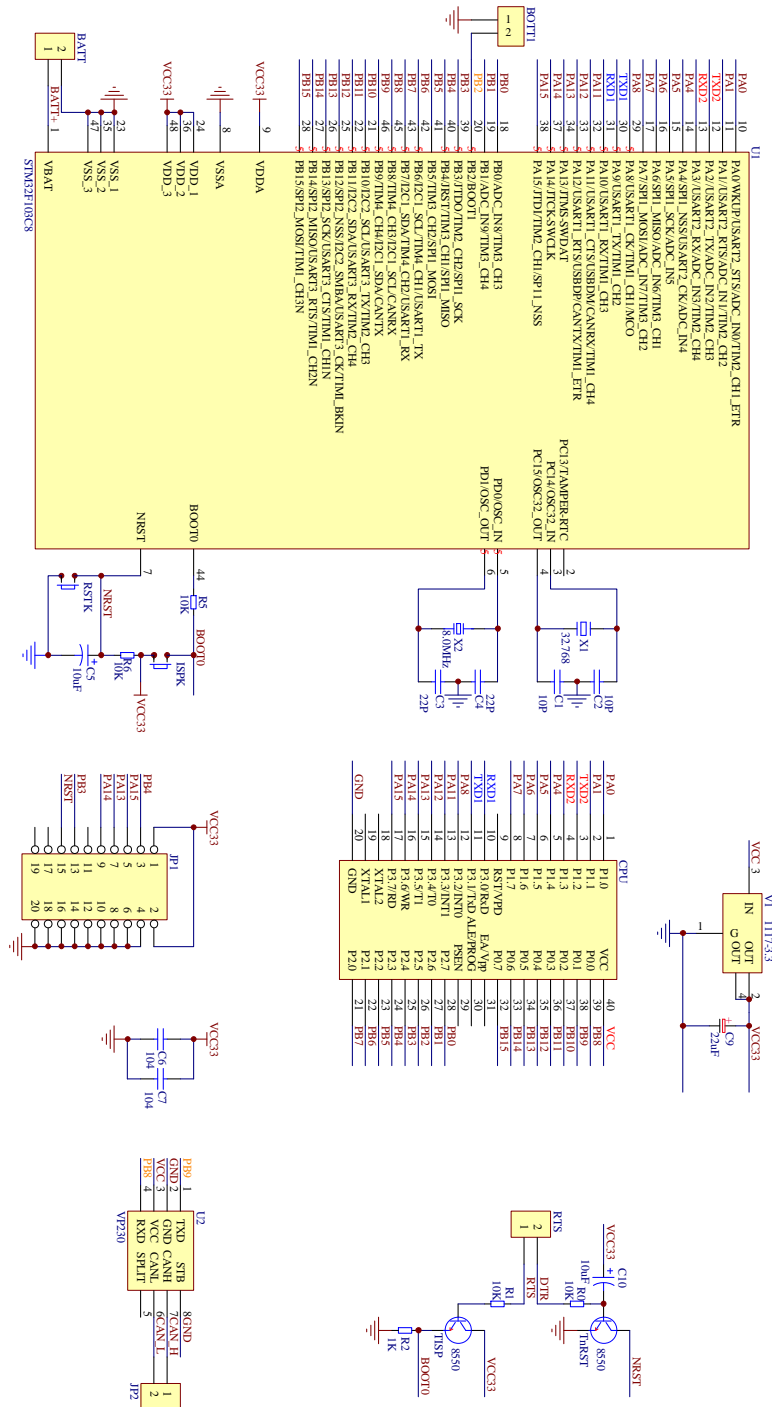
### 5.3 心得体会

- 巩固了单片机和嵌入式系统的课程知识,更加深入地理解了单片机和嵌入式系统的工作原理;
- 实际看到了一个简单操作系统的实现代码,更加深入地理解了操作系统的工作流程和实现方法,尤其是任务调度和保存现场的过程;
- 进一步精进了代码水平,对嵌入式系统的开发更加熟练。



## 附录

## A STM32F103C8T6 最小系统原理图 (PRECHIN STM32 核心板)



## B 标志位代码

```
1 uint8_t isflow=0;
2 uint8_t speed=0;
```

## C 按键进程代码

```
1 uint8_t last_state=0x00;
2 uint8_t KEY_Gets()
3 {
4     uint8_t value = (uint8_t)(GPIO_ReadInputData(GPIOB)&0x00f0);
5     uint8_t jump = (last_state^value)&value;
6     last_state = value;
7     return jump;
8 }
9 void LED_change()
10 {
11     uint8_t value=0x00;
12     SysTickInit();
13     while(1)
14     {
15         value=KEY_Gets();
16         if(value&0x80)
17             isflow+=1;
18         if(value&0x40)
19             speed+=1;
20         OSTimeDlyHMSM(0,0,0,10);
21     }
22 }
```

## D 流水进程代码

```
1 void LED_Sets(uint8_t k)
2 {
3     uint16_t setValue;
4     setValue = GPIO_ReadOutputData(GPIOB)&0x00ff;
5     setValue |= (uint16_t)(1<<(k%8)) << 8;
6     GPIO_Write(GPIOB,setValue);
7 }
8 void LED_flow()
9 {
10     uint8_t count = 0;
11     SysTickInit();
```

```
12     while(1)
13     {
14         if(isflow%2==0)
15             LED_Sets(count++);
16         OSTimeDlyHMSM(0,0,speed%3+1,0);
17     }
18 }
```

## E 主函数代码

### 系统时钟初始化

```
1 static void SysTickInit()
2 {
3     RCC_ClocksTypeDef rcc_clocks;
4     RCC_GetClocksFreq(&rcc_clocks);
5     SysTick_Config(rcc_clocks.HCLK_Frequency / OS_TICKS_PER_SEC);
6 }
```

### 管脚的初始化

```
1 #define RCC_LED    RCC_APB2Periph_GPIOB
2 #define PIN_KEY    (GPIO_Pin_0|GPIO_Pin_1|GPIO_Pin_2|GPIO_Pin_3|\
3     GPIO_Pin_4|GPIO_Pin_5|GPIO_Pin_6|GPIO_Pin_7)
4 #define PIN_LED    (GPIO_Pin_8|GPIO_Pin_9|GPIO_Pin_10|GPIO_Pin_11|\
5     GPIO_Pin_12|GPIO_Pin_13|GPIO_Pin_14|GPIO_Pin_15)
6 void LED_Init(void)
7 {
8     GPIO_InitTypeDef GPIO_InitStructure;
9     GPIO_InitStructure.GPIO_Pin = PIN_LED;
10    GPIO_InitStructure.GPIO_Speed = GPIO_Speed_50MHz;
11    GPIO_InitStructure.GPIO_Mode = GPIO_Mode_Out_PP;
12    RCC_APB2PeriphClockCmd(RCC_LED, ENABLE);
13    GPIO_Init(GPIOB, &GPIO_InitStructure);
14 }
15 void KEY_Init(void)
16 {
17    GPIO_PinRemapConfig(GPIO_Remap_SWJ_Disable, ENABLE);
18    GPIO_InitTypeDef GPIO_InitStructure;
19    GPIO_InitStructure.GPIO_Pin=PIN_KEY;
20    GPIO_InitStructure.GPIO_Speed=GPIO_Speed_50MHz;
21    GPIO_InitStructure.GPIO_Mode=GPIO_Mode_IPU;
22    RCC_APB2PeriphClockCmd(RCC_APB2Periph_AFIO,ENABLE);
23    GPIO_Init(GPIOB,&GPIO_InitStructure);
```

```
24 }
25 void BSP_Init()
26 {
27     LED_Init();
28     KEY_Init();
29 }
```

## 操作系统系统的初始化、系统任务的创建和启动

```
1 static OS_STK task_LED_flow[STARTUP_TASK_STK_SIZE];
2 static OS_STK task_LED_change[STARTUP_TASK_STK_SIZE];
3 int main(void)
4 {
5     BSP_Init();
6     OSInit();
7     OSTaskCreate(LED_flow, (void *)0,
8         &task_LED_flow[STARTUP_TASK_STK_SIZE-1],
9         STARTUP_TASK_PRIO);
10    OSTaskCreate(LED_change, (void *)0,
11        &task_LED_change[STARTUP_TASK_STK_SIZE-1],
12        STARTUP_TASK_PRIO-1);
13    OSStart();
14 }
```