

昵称：sky1991
园龄：4年8个月
粉丝：28
关注：0
+加关注

< 2017年3月 >						
日	一	二	三	四	五	六
26	27	28	1	2	3	4
5	6	7	8	9	10	11
12	13	14	15	16	17	18
19	20	21	22	23	24	25
26	27	28	29	30	31	1
2	3	4	5	6	7	8

搜索

找找看

谷歌搜索

- 常用链接
- 我的随笔

我的评论

我的参与

最新评论

我的标签

- 最新随笔
1. 安卓使用WIFI调试程序

2. 一步步写STM32 OS【四】OS基本框架

3. 一步步写STM32 OS【三】PendSV与堆栈操作

4. 一步步写STM32 OS【二】环境搭建

5. 一步步写STM32 OS【一】序言

6. [转]关于WM_NCHITTEST消息

7. [转]ARM QT实现多点触摸

8. W3C SVG标准Web颜色值列表

9. [转]SYSZUXpinyin中文输入法的移植（到QT）

一步步写STM32 OS【四】OS基本框架

一、上篇回顾

上一篇文章中，我们完成了两个任务使用PendSV实现了互相切换的功能，下面我们接着其思路往下做。这次我们完成OS基本框架，即实现一个非抢占式（已经调度的进程执行完成,然后根据优先级调度等待的进程）的任务调度系统，至于抢占式的，就留给大家思考了。上次代码中Task_Switch实现了两个任务的切换，代码如下：

```
void Task_Switch()
{
    if(g_OS_Tcb_CurP == &TCB_1)
        g_OS_Tcb_HighRdyP=&TCB_2;
    else
        g_OS_Tcb_HighRdyP=&TCB_1;
    OSCtxSw();
}
```

我们把要切换任务指针付给跟_OS_Tcb_HighRdyP，然后调用OSCtxSw触发PendSV异常，就实现了任务的切换。如果是多个任务，我们只需找出就绪任务中优先级最大的切换之即可。

二、添加任务调度功能

为了实现这一目标我们至少需要知道任务的状态和时间等数据。我们定义了一个任务状态枚举类型OS_TASK_STA，方便添加修改状态。在OS_TCB结构体中添加了两个成员TimeDly和State，TimeDly是为了实现OS_TimeDly，至于State与优先级一起是作为任务切换的依据。

```
typedef enum OS_TASK_STA
{
    TASK_READY,
    TASK_DELAY,
} OS_TASK_STA;

typedef struct OS_TCB
{
    OS_STK *StkAddr;
    OS_U32 TimeDly;
    OS_TASK_STA State;
}OS_TCB,*OS_TCBP;
```

说到任务切换，我们必须面对临界区的问题，在一些临界的代码两端不加临界区进去和退出代码，会出现许多意想不到的问题。以下地方需要特别注意，对关键的全局变量的写操作、对任务控制块的操作等。进入临界区和退出临界区需要关闭和开启中断，我们采用uCOS中的一部分代码：

```
PUBLIC OS_CPU_SR_Save
PUBLIC OS_CPU_SR_Restore

OS_CPU_SR_Save
MRS    R0, PRIMASK
CPSID  I
```

10. [转]交叉编译tslib1.4
我的标签
stm32(5)
OS(4)
MSP430(3)
调试(2)
蜂鸣器(1)
汉字(1)
汇编(1)
驱动(1)
时钟(1)
位带(1)
更多

随笔分类(81)
Arm(11)
C#、QT(10)
FPGA(4)
Java(1)
Linux(3)
单片机(48)
一步步写STM32 OS(4)

随笔档案(84)
2014年3月 (1)
2013年11月 (3)
2013年10月 (1)
2013年8月 (1)
2013年6月 (1)
2013年5月 (9)
2013年4月 (5)
2013年2月 (3)
2012年11月 (5)

```
BX      LR

OS_CPU_SR_Restore
MSR     PRIMASK, R0
BX      LR
```

```
#define OS_USE_CRITICAL    OS_U32 cpu_sr;
#define OS_ENTER_CRITICAL() {cpu_sr = OS_CPU_SR_Save();}
#define OS_EXIT_CRITICAL() {OS_CPU_SR_Restore(cpu_sr);}
#define OS_PendSV_Trigger() OSctxSw()
```

一个OS至少要有任务表，我们可以用数组，当然也可以用链表。为了简单，我们使用数组，使用数组下表作为优先级。当然，必要的地方一定要做数组越界检查。

```
#define OS_TASK_MAX_NUM 32
OS_TCBP OS_TCB_TABLE[OS_TASK_MAX_NUM];
```

为了使OS更完整，我们定义几个全局变量，OS_TimeTick记录系统时间，g_Prio_Cur记录当前运行的任务优先级，g_Prio_HighRdy记录任务调度后就绪任务中的最高优先级。

```
OS_U32 OS_TimeTick;
OS_U8 g_Prio_Cur;
OS_U8 g_Prio_HighRdy;
```

下面三个函数与PendSV一起实现了任务的调度功能。

OS_Task_Switch函数功能：找出已就绪最高优先级的任务，并将其TCB指针赋值给g_OS_Tcb_HighRdyP，将其优先级赋值g_Prio_HighRdy。注意其中使用了临界区。

```
void OS_Task_Switch(void)
{
    OS_S32 i;
    OS_TCBP tcb_p;
    OS_USE_CRITICAL
    for(i=0;i<OS_TASK_MAX_NUM;i++)
    {
        tcb_p=OS_TCB_TABLE[i];
        if(tcb_p == NULL) continue;
        if(tcb_p->State==TASK_READY) break;
    }
    OS_ENTER_CRITICAL();
    g_OS_Tcb_HighRdyP=tcb_p;
    g_Prio_HighRdy=i;
    OS_EXIT_CRITICAL();
}
```

OS_TimeDly至当前任务为延时状态，并将延时时间赋值给当前TCB的TimeDly成员，并调用OS_Task_Switch函数，然后触发PendSV进行上下文切换。OS_Task_Switch找到就绪状态中优先级最高的，并将其赋值相关全局变量，作为上下文切换的依据。

```
void OS_TimeDly(OS_U32 ticks)
{
    OS_USE_CRITICAL

    OS_ENTER_CRITICAL();
    g_OS_Tcb_CurP->State=TASK_DELAY;
    g_OS_Tcb_CurP->TimeDly=ticks;
    OS_EXIT_CRITICAL();
    OS_Task_Switch();
    OS_PendSV_Trigger();
}
```

SysTick_Handler实现系统计时，并遍历任务表，任务若是延时状态，就令其延时值减一，若减完后为零，就将其置为就绪状态。

2012年10月 (5)
2012年9月 (4)
2012年8月 (27)
2012年7月 (13)
2012年6月 (6)
积分与排名
积分 - 81360
排名 - 3027
最新评论
1. Re:[MSP430] 蜂鸣器演唱音乐
厉害啊，music_tab是怎么写的？
--侯胜滔
2. Re:一步步写STM32 OS【三】PendSV与堆栈操作
我大四呢，这不是选了一个坑爹的毕业设计嘛，看到你的帖子了，很赞！
--李可jesscia
3. Re:一步步写STM32 OS【三】PendSV与堆栈操作
@李可jesscia哈哈，博客好久不更新了，没想到还有评论。这里说声抱歉，这个博客是我本科时写的，现在已经不做那些东西了。年久失修，多数都已忘却。所以这个还要靠你自己了，加油。。。...
--sky1991
4. Re:一步步写STM32 OS【三】PendSV与堆栈操作
博主，我是初学嵌入式，看了你的内容很有用，求解一个问题，我想“验证中断级任务切换”，但是不会编写“OSTickISR”汇编，求助
--李可jesscia
5. Re:一步步写STM32 OS【一】序言
感谢分享，受益匪浅
--逝者如斯_不舍昼夜



```
void SysTick_Handler(void)
{
    OS_TCBP tcb_p;
    OS_S32 i;
    OS_USE_CRITICAL

    OS_ENTER_CRITICAL();
    ++OS_TimeTick;
    for(i=0;i<OS_TASK_MAX_NUM;i++)
    {
        tcb_p=OS_TCB_TABLE[i];
        if(tcb_p == NULL) continue;
        if(tcb_p->State==TASK_DELAY)
        {
            --tcb_p->TimeDly;
            if(tcb_p->TimeDly == 0)
                tcb_p->State=TASK_READY;
        }
    }
    OS_EXIT_CRITICAL();
}
```



当所有任务都没就绪怎么办？这时就需要空闲任务了，我们把它设为优先级最低的任务。WFE指令为休眠指令，当来中断时，退出休眠，然后看看有没有已就绪的任务，有则调度之，否则继续休眠，这样可以减小功耗哦。



```
void OS_Task_Idle(void)
{
    while(1)
    {
        asm("WFE");
        OS_Task_Switch();
        OS_PendSV_Trigger();
    }
}
```



当一个任务只运行一次时（例如下面main.c的task1），结束时就会调用OS_Task_End函数，此函数会调用OS_Task_Delete函数从任务表中删除当前的任务，然后调度任务。



```
void OS_Task_Delete(OS_U8 prio)
{
    if(prio >= OS_TASK_MAX_NUM) return;
    OS_TCB_TABLE[prio]=0;
}

void OS_Task_End(void)
{
    printf("Task of Prio %d End\n",g_Prio_Cur);
    OS_Task_Delete(g_Prio_Cur);
    OS_Task_Switch();
    OS_PendSV_Trigger();
}
```



三、OS实战

下面是完整的主main.c代码：



```
#include "stdio.h"
#include "stm32f4xx.h"

#define OS_EXCEPT_STK_SIZE 1024
```

阅读排行榜
1. [原创] linux下的串口调试工具(14528)
2. 一步步写STM32 OS【三】PendSV与堆栈操作(14397)
3. STC单片机 IAP(EEPROM)的使用(8110)
4. c语言实现sin,cos,sqrt,pow函数(6480)
5. Bresenham快速画直线算法(5461)

评论排行榜
1. stm32汇编实例(5)
2. Linux系统下烧录单片机（转）(4)
3. [MSP430] 蜂鸣器演唱音乐(3)
4. [转]MSP430另一种UART实现(3)
5. 一步步写STM32 OS【三】PendSV与堆栈操作(3)

推荐排行榜
1. 一步步写STM32 OS【三】PendSV与堆栈操作(2)
2. 一步步写STM32 OS【一】序言(2)
3. c语言实现sin,cos,sqrt,pow函数(1)
4. FPGA 状态机(FSM)的三段式推荐写法(1)
5. DS-S6D0154彩屏驱动程序(1)

```
#define TASK_1_STK_SIZE 128
#define TASK_2_STK_SIZE 128
#define TASK_3_STK_SIZE 128

#define TASK_IDLE_STK_SIZE 1024
#define OS_TASK_MAX_NUM 32
#define OS_TICKS_PER_SECOND 1000

#define OS_USE_CRITICAL OS_U32 cpu_sr;
#define OS_ENTER_CRITICAL() {cpu_sr = OS_CPU_SR_Save();}
#define OS_EXIT_CRITICAL() {OS_CPU_SR_Restore(cpu_sr);}
#define OS_PendSV_Trigger() OSCtxSw()

typedef signed char OS_S8;
typedef signed short OS_S16;
typedef signed int OS_S32;
typedef unsigned char OS_U8;
typedef unsigned short OS_U16;
typedef unsigned int OS_U32;
typedef unsigned int OS_STK;

typedef void (*OS_TASK)(void);

typedef enum OS_TASK_STA
{
    TASK_READY,
    TASK_DELAY,
} OS_TASK_STA;

typedef struct OS_TCB
{
    OS_STK *StkAddr;
    OS_U32 TimeDly;
    OS_U8 State;
}OS_TCB,*OS_TCBP;

OS_TCBP OS_TCB_TABLE[OS_TASK_MAX_NUM];
OS_TCBP g_OS_Tcb_CurP;
OS_TCBP g_OS_Tcb_HighRdyP;
OS_U32 OS_TimeTick;
OS_U8 g_Prio_Cur;
OS_U8 g_Prio_HighRdy;

static OS_STK OS_CPU_ExceptStk[OS_EXCEPT_STK_SIZE];
OS_STK *g_OS_CPU_ExceptStkBase;

static OS_TCB TCB_1;
static OS_TCB TCB_2;
static OS_TCB TCB_3;
static OS_TCB TCB_IDLE;
static OS_STK TASK_1_STK[TASK_1_STK_SIZE];
static OS_STK TASK_2_STK[TASK_2_STK_SIZE];
static OS_STK TASK_3_STK[TASK_3_STK_SIZE];
static OS_STK TASK_IDLE_STK[TASK_IDLE_STK_SIZE];

extern OS_U32 SystemCoreClock;

extern void OSStart_Asm(void);
extern void OSCtxSw(void);
extern OS_U32 OS_CPU_SR_Save(void);
extern void OS_CPU_SR_Restore(OS_U32);

void task_1(void);
void task_2(void);
void task_3(void);

void OS_Task_Idle(void);
void OS_TimeDly(OS_U32);
void OS_Task_Switch(void);
void OS_Task_Create(OS_TCB *,OS_TASK,OS_STK *,OS_U8);
void OS_Task_Delete(OS_U8);
void OS_Task_End(void);
void OS_Init(void);
void OS_Start(void);

void task_1(void)
{
```

```

printf("[%d]Task 1 Runing!!!\n",OS_TimeTick);

OS_Task_Create(&TCB_2,task_2,&TASK_2_STK[TASK_2_STK_SIZE-1],5);
OS_Task_Create(&TCB_3,task_3,&TASK_3_STK[TASK_3_STK_SIZE-1],7);
}

void task_2(void)
{
    while(1)
    {
        printf("[%d]Task 2 Runing!!!\n",OS_TimeTick);
        OS_TimeDly(1000);
    }
}

void task_3(void)
{
    while(1)
    {
        printf("[%d]Task 3 Runing!!!\n",OS_TimeTick);
        OS_TimeDly(1500);
    }
}

void OS_Task_Idle(void)
{
    while(1)
    {
        asm("WFE");
        OS_Task_Switch();
        OS_PendSV_Trigger();
    }
}

void OS_TimeDly(OS_U32 ticks)
{
    OS_USE_CRITICAL

    OS_ENTER_CRITICAL();
    g_OS_Tcb_CurP->State=TASK_DELAY;
    g_OS_Tcb_CurP->TimeDly=ticks;
    OS_EXIT_CRITICAL();
    OS_Task_Switch();
    OS_PendSV_Trigger();
}

void OS_Task_Switch(void)
{
    OS_S32 i;
    OS_TCBP tcb_p;
    OS_USE_CRITICAL
    for(i=0;i<OS_TASK_MAX_NUM;i++)
    {
        tcb_p=OS_TCB_TABLE[i];
        if(tcb_p == NULL) continue;
        if(tcb_p->State==TASK_READY) break;
    }
    OS_ENTER_CRITICAL();
    g_OS_Tcb_HighRdyP=tcb_p;
    g_Prio_HighRdy=i;
    OS_EXIT_CRITICAL();
}

void OS_Task_Delete(OS_U8 prio)
{
    if(prio >= OS_TASK_MAX_NUM) return;
    OS_TCB_TABLE[prio]=0;
}

void OS_Task_End(void)
{
    printf("Task of Prio %d End\n",g_Prio_Cur);
    OS_Task_Delete(g_Prio_Cur);
    OS_Task_Switch();
    OS_PendSV_Trigger();
}

```

```

void OS_Task_Create(OS_TCB *tcb, OS_TASK task, OS_STK *stk, OS_U8 prio)
{
    OS_USE_CRITICAL
    OS_STK *p_stk;
    if(prio >= OS_TASK_MAX_NUM) return;

    OS_ENTER_CRITICAL();

    p_stk      = stk;
    p_stk      = (OS_STK *) ((OS_STK) (p_stk) & 0xFFFFFFF8u);

    * (--p_stk) = (OS_STK) 0x01000000uL;           //xPSR
    * (--p_stk) = (OS_STK) task;                   // Entry Point
    * (--p_stk) = (OS_STK) OS_Task_End;             // R14 (LR)
    * (--p_stk) = (OS_STK) 0x12121212uL;           // R12
    * (--p_stk) = (OS_STK) 0x03030303uL;           // R3
    * (--p_stk) = (OS_STK) 0x02020202uL;           // R2
    * (--p_stk) = (OS_STK) 0x01010101uL;           // R1
    * (--p_stk) = (OS_STK) 0x00000000u;           // R0

    * (--p_stk) = (OS_STK) 0x11111111uL;           // R11
    * (--p_stk) = (OS_STK) 0x10101010uL;           // R10
    * (--p_stk) = (OS_STK) 0x09090909uL;           // R9
    * (--p_stk) = (OS_STK) 0x08080808uL;           // R8
    * (--p_stk) = (OS_STK) 0x07070707uL;           // R7
    * (--p_stk) = (OS_STK) 0x06060606uL;           // R6
    * (--p_stk) = (OS_STK) 0x05050505uL;           // R5
    * (--p_stk) = (OS_STK) 0x04040404uL;           // R4

    tcb->StkAddr=p_stk;
    tcb->TimeDly=0;
    tcb->State=TASK_READY;
    OS_TCB_TABLE[prio]=tcb;

    OS_EXIT_CRITICAL();
}

void SysTick_Handler(void)
{
    OS_TCBP tcb_p;
    OS_S32 i;
    OS_USE_CRITICAL

    OS_ENTER_CRITICAL();
    ++OS_TimeTick;
    for(i=0; i<OS_TASK_MAX_NUM; i++)
    {
        tcb_p=OS_TCB_TABLE[i];
        if(tcb_p == NULL) continue;
        if(tcb_p->State==TASK_DELAY)
        {
            --tcb_p->TimeDly;
            if(tcb_p->TimeDly == 0)
                tcb_p->State=TASK_READY;
        }
    }
    OS_EXIT_CRITICAL();
}

void OS_Init(void)
{
    int i;
    g_OS_CPU_ExceptStkBase = OS_CPU_ExceptStk + OS_EXCEPT_STK_SIZE - 1;
    asm("CPSID I");
    for(i=0; i<OS_TASK_MAX_NUM; i++)
        OS_TCB_TABLE[i]=0;
    OS_TimeTick=0;
    OS_Task_Create(&TCB_IDLE, OS_Task_Idle, &TASK_IDLE_STK[TASK_IDLE_STK_SIZE-1], OS_TASK_MAX_NUM-1);
}

void OS_Start(void)
{
    OS_Task_Switch();
    SystemCoreClockUpdate();
}

```

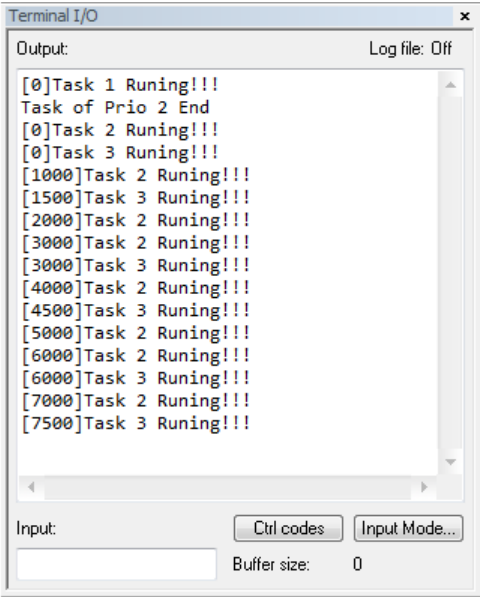
```
SystemTick_Config(SystemCoreClock/OS_TICKS_PER_SECOND);
OSStart_Asm();
}

int main()
{
    OS_Init();
    OS_Task_Create(&TCB_1,task_1,&TASK_1_STK[TASK_1_STK_SIZE-1],2);
    OS_Start();

    return 0;
}
```

os_port.asm变化不大，具体内容可以下载文章末尾提供的工程参考。

老规矩，下载调试，全速运行，观察Terminal IO窗口：



从输出来看，我们已经完成了目标。但不保证稳定性，可能有不少Bugs。至此，可以说其实写一个OS并不难，难的是写一个稳定安全高效的OS。所以，现在只是走了一小步，想要完成一个成熟的OS，还需要不断测试，不断优化。例如，我们采用数组存储任务表，也可以采用链表，各有优缺点。我们只有一个任务表，也可以分成多个表，例如就续表，等待表等等。我们的任务调度部分运行时间不确定，对于实时OS，这是不可以的，怎么修改呢，例如像uCOS的查找表法那样。现在我们的系统只能创建并调度任务，还未加入其他功能，例如信号量、邮箱、队列、内存管理等。其实到了这里，大家完全可以发挥自己的创造力，参照本文开发自己的OS。如果以后有时间的话，还会再写几篇文章继续完善我们的OS。

四、工程下载

stepbystep stm32 os basic.rar

分类: 一步步写STM32 OS

标签: stm32, OS

好文要顶

关注我

收藏该文

 sky1991

关注 - 0

粉丝 - 28

+加关注

10

- « 上一篇: 一步步写STM32 OS【三】PendSV与堆栈操作
- » 下一篇: 安卓使用WIFI调试程序

注册用户登录后才能发表评论，请 [登录](#) 或 [注册](#)，[访问网站首页](#)。

【推荐】50万行VC++源码：大型组态工控、电力仿真CAD与GIS源码库

【免费】自开发零实施的H3 BPM免费下载

【推荐】Google+GitHub联手打造前端工程师课程

广告

jQuery MiniUI, 企业级Web开发

500%效率提升，强大UI组
件库！支持java,.net,php,兼
容ie6+

miniui.com



最新IT新闻：

- 为什么说亚马逊正在逐渐失去云服务霸主地位？
 - 你在支付宝起早贪黑种下的树 可以免费去看了
 - 微信重磅功能上线：家长可一键禁止游戏
 - Google员工嘲讽：都5年了Nexus/Pixel的供应依然如此糟糕
 - 董明珠：买的技术不是最好的 所以我不买
- » 更多新闻...



最新知识库文章：

- 垃圾回收原来是这么回事
 - 「代码家」的学习过程和学习经验分享
 - 写给未来的程序媛
 - 高质量的工程代码为什么难写
 - 循序渐进地代码重构
- » 更多知识库文章...