

```

void OSInit (OS_ERR *p_err)
{
    CPU_STK      *p_stk;
    CPU_STK_SIZE size;

#ifdef OS_SAFETY_CRITICAL

    /*这个定义我没找到，可能是留给以后的，或是留给我们自己写*/
    if (p_err == (OS_ERR *)0) {
        OS_SAFETY_CRITICAL_EXCEPTION();
        return;
    }
#endif

    OSInitHook();
    /* 这个函数是留给用户写的，编程的人可根据自己情况写，当然空的也行
    */

    OSIntNestingCtr          = (OS_NESTING_CTR)0;
    /* 中断计数器，每来一个硬件中断这个就加 1，                                */

    OSRunning                 = OS_STATE_OS_STOPPED;
    /* OSRunning 是说明是否要启动多任务切换功能，很明显初始化时是不启动这个功能*/

    OSSchedLockNestingCtr     = (OS_NESTING_CTR)0;
    /* 这个是为了给任务上锁，开始为 0，如果在某个任务某个段不想让别的任务打断就用上锁函数，这个参数会被加上，这样，别的任务就不能被切换，因为负责任务调度的函数会是否不为 0，不为 0 就不会调度*/

    #if OS_CFG_SCHED_LOCK_TIME_MEAS_EN > 0u
        OSSchedLockTimeBegin    = (CPU_TS)0;
        /*上锁时，硬件定时器的时间，直接读定时器的寄存器*/
        OSSchedLockTimeMax      = (CPU_TS)0;
        /*上锁的最长时间是多少，这个时间会影响实时性（好像是这样，因为我没用过这个系统做过什么太大的项目，通过说系统代码来理解）*/
        OSSchedLockTimeMaxCur   = (CPU_TS)0;
        /*看程序，个人认为功能同上*/
    #endif

    #ifdef OS_SAFETY_CRITICAL_IEC61508

```

```

    OSSafetyCriticalStartFlag      = DEF_FALSE;
    /*这个为 1 的话，就不能建新的任务了*/
#endif

#if OS_CFG_SCHED_ROUND_ROBIN_EN > 0u
/*这个 ucos3 一个优先级可以带任意多个任务，每次只运行该优先级的第一个任务，用这个可以在每个固定时间将最前面的任务调到最后，总觉得这样会影响实时性，下面细说*/
    OSSchedRoundRobinEn          = DEF_FALSE;
    OSSchedRoundRobinDfltTimeQuanta = OSCfg_TickRate_Hz / 10u;
#endif

    if (OSCfg_ISRStkSize > (CPU_STK_SIZE)0) {
        p_stk = OSCfg_ISRStkBasePtr;
        /* Clear exception stack for stack checking. */
        if (p_stk != (CPU_STK *)0) {

            /*关于 OSCfg_ISRStkBasePtr 我也不是很清楚，不用也行*/
            size = OSCfg_ISRStkSize;

            /*在 os_cfg_app.c 中有定义 CPU_STK*
const OSCfg_ISRStkBasePtr= (CPU_STK*)&OSCfg_ISRStk[0];*/
            while (size > (CPU_STK_SIZE)0) {

                /*CPU_STK OSCfg_ISRSt[OS_CFG_ISR_STK_SIZE]这这也是在
os_cfg_app.c 定义的*/
                size--;

                /*#define OS_CFG_ISR_STK_SIZE 128u 在 os_cfg_app.h 中
定义*/

                *p_stk = (CPU_STK)0;
                p_stk++;
            }
        }
    }

#if OS_CFG_APP_HOOKS_EN > 0u
    OS_AppTaskCreateHookPtr = (OS_APP_HOOK_TCB )0;
    /* 这是钩子函数指针，我们希望在任务调度时做一些我们希望它做的事，
就写个函数，让这个指针指向那个函数，然后让相应的钩子函数去运行它，下
面会细说。以下同样*/
    OS_AppTaskDelHookPtr    = (OS_APP_HOOK_TCB )0;
    OS_AppTaskReturnHookPtr = (OS_APP_HOOK_TCB )0;

```

```

    OS_AppIdleTaskHookPtr    = (OS_APP_HOOK_VOID)0;
    OS_AppStatTaskHookPtr    = (OS_APP_HOOK_VOID)0;
    OS_AppTaskSwHookPtr      = (OS_APP_HOOK_VOID)0;
    OS_AppTimeTickHookPtr    = (OS_APP_HOOK_VOID)0;
#endif

    OS_PrioInit();
    /* 初始化优先级 */

    OS_RdyListInit();
    /* 初始化就绪任务列表 */

    OS_TaskInit(p_err);
    /* 初始化任务管理 */
    if (*p_err != OS_ERR_NONE) {
        return;
    }

#if OS_CFG_ISR_POST_DEFERRED_EN > 0u
    OS_IntQTaskInit(p_err);
    /* 初始化中断队列函数 */
    if (*p_err != OS_ERR_NONE) {
        return;
    }
#endif

    OS_IdleTaskInit(p_err);
    /* 初始化空任务，一般没有别的任务工作的话，就由它来占 CPU，空任务的
    优先级要最低*/
    if (*p_err != OS_ERR_NONE) {
        return;
    }

    OS_TickTaskInit(p_err);
    /* 初始化时钟节拍函数 */
    if (*p_err != OS_ERR_NONE) {
        return;
    }

#if OS_CFG_STAT_TASK_EN > 0u
    /* 初始化统计任务 */
    OS_StatTaskInit(p_err);
    if (*p_err != OS_ERR_NONE) {

```

```

        return;
    }
#endif

#if OS_CFG_FLAG_EN > 0u
/* ucOS 的资源有 FLAG 控制, sem 控制, Mem 管理, Msg 消息管理, Mutx 互斥信号管理, 队列管理, 软定时器管理*/
    OS_FlagInit(p_err);
    if (*p_err != OS_ERR_NONE) {
        return;
    }
#endif

#if OS_CFG_MEM_EN > 0u
/* Initialize the Memory Manager module */
    OS_MemInit(p_err);
    if (*p_err != OS_ERR_NONE) {
        return;
    }
#endif

#if (OS_MSG_EN) > 0u
/* Initialize the free list of OS_MSGs */
    OS_MsgPoolInit(p_err);
    if (*p_err != OS_ERR_NONE) {
        return;
    }
#endif

#if OS_CFG_MUTEX_EN > 0u
/* Initialize the Mutex Manager module */
    OS_MutexInit(p_err);
    if (*p_err != OS_ERR_NONE) {
        return;
    }
#endif

#if OS_CFG_Q_EN > 0u
    OS_QInit(p_err);

```

```

        /* Initialize the Message Queue Manager module          */
        if (*p_err != OS_ERR_NONE) {
            return;
        }
    #endif

    #if OS_CFG_SEM_EN > 0u
    /* Initialize the Semaphore Manager module                    */
        OS_SemInit(p_err);
        if (*p_err != OS_ERR_NONE) {
            return;
        }
    #endif

    #if OS_CFG_TMR_EN > 0u
    /* Initialize the Timer Manager module                        */
        OS_TmrInit(p_err);
        if (*p_err != OS_ERR_NONE) {
            return;
        }
    #endif

    #if OS_CFG_DBG_EN > 0u
        OS_Dbg_Init();
    #endif

    OSCfg_Init();
}

```

使用这个操作系统首先要初始化这个系统的资源，OSInit 来初始化这些资源的。OSIntNestingCtr 这个变量，在来中断时，这个就加 1，说明这时还在处理外部中断

事情，这时候可能有任务进入就绪状态，但也不会被调用。OSSched 这个调度函数会去看这个变量是否为 0，为 0

就可以调度，不然不能。这个是在自己编写移植函数时调用处理中断函数前调用 OSIntEnter，然后在调用处理中断函数后调用 OSIntExit 就好了。

```

/*****
*****
void OSIntEnter (void)
{

```

[illegible]

```

        return;
    }

    if (OSSchedLockNestingCtr > (OS_NESTING_CTR)0) {
        /* Scheduler still locked? */
        CPU_INT_EN();
        /* Yes */
        return;
    }

    OSPrioHighRdy = OS_PrioGetHighest();
    /* Find highest priority */
    OSTCBHighRdyPtr = OSRdyList[OSPrioHighRdy].HeadPtr;
    /* Get highest priority task ready-to-run */
    if (OSTCBHighRdyPtr == OSTCBCurPtr) {
        /* Current task still the highest priority? */
        CPU_INT_EN();
        /* Yes */
        return;
    }

#ifdef OS_CFG_TASK_PROFILE_EN > 0u
    OSTCBHighRdyPtr->CtxSwCtr++;
    /* Inc. # of context switches for this new task */
#endif
    OSTaskCtxSwCtr++;
    /* Keep track of the total number of ctx switches */

    OSIntCtxSw();
    /* Perform interrupt level ctx switch */
    CPU_INT_EN();
}

```

 *****/

我们也看到了，在这两个函数中都查看了 OSRunning，因为只有这个变量为 1 时，这个系统才真正能启动多任务处理能力，我们这样看一下

```

int maint() /*这只是为了举例*/
{
    OS_ERR p_err;
    . . . . .
    OSInit (&p_err);
    /*OSTaskCreate 这个函数以后会细说的，这里的每个参数这里就不说了*/
    OSTaskCreate (OS_TCB          task1,

```

```

        CPU_CHAR        "fisrt_tsk",
        OS_TASK_PTR      task_func1,
        void             *p_arg,
        OS_PRIO          priol,
        CPU_STK          *p_stk_base,
        CPU_STK_SIZE     stk_limit,
        CPU_STK_SIZE     stk_size,
        OS_MSG_QTY       q_size,
        OS_TICK          time_quanta,
        void             *p_ext,
        OS_OPT            opt,
        OS_ERR            *p_err);

    OSTaskCreate (OS_TCB      task2,
        CPU_CHAR        "second_tsk",
        OS_TASK_PTR      task_func2,
        void             *p_arg,
        OS_PRIO          priol,
        CPU_STK          *p_stk_base,
        CPU_STK_SIZE     stk_limit,
        CPU_STK_SIZE     stk_size,
        OS_MSG_QTY       q_size,
        OS_TICK          time_quanta,
        void             *p_ext,
        OS_OPT            opt,
        OS_ERR            *p_err);

    OSStart (&p_err);
}

```

这里建了两个任务，而且其实 OSTaskCreate 这里是有调用 OSSched，但在这之前会先看 OSRunning，因这在这里这个两个任务建立时很明显，OSRunning 还为 0，这时是在 OSTaskCreate 运行不到 OSSched 就会退出，所以不会有任务动作，直到 OSStart (&p_err) 这时 OSRunning 为 1，会在这个两任务中找一个优先级最大的运行，然后以后再建什么任务，就可以在 OSTaskCreate 调用到 OSSched，如果你这个新建的任务优先级最高，那么就会直接调度到这个新建的任务。如果没调用 OSStart，那么这个系统也就不能真正启动。

OSSchedLockTimeBegin 这个是给任务上锁时读取，定时寄存器的值，

OSSchedLockTimeMax 当解锁时会计算下这次上锁的时间多长，如果比这个值大，就把这次的上锁时间给这个变量

OSSchedLockTimeMaxCur 看代码，功能好像同上


```

/*****
*****
*/
/*
下面说的是上锁函数，OSSchedLockNestingCtr 这变量会在 OSSched 中被检查，
只要这个变量不为 0 就不会进行调度了
OSSchedLock 会使 OSSchedLockNestingCtr 加 1，OSSchedUnlock 会使
OSSchedLockNestingCtr 减 1。至于 OSSched 先不说以后会说的。
*/
void OSSchedLock (OS_ERR *p_err)
{
    CPU_SR_ALLOC(); /*CPU_CRITICAL_ENTER(), CPU_CRITICAL_EXIT() 和这两个
函数一起用的，看到了我说完上锁就说它们吧*/

#ifdef OS_SAFETY_CRITICAL
    if (p_err == (OS_ERR *)0) {
        OS_SAFETY_CRITICAL_EXCEPTION();
        return;
    }
#endif

#if OS_CFG_CALLED_FROM_ISR_CHK_EN > 0u
    if (OSIntNestingCtr > (OS_NESTING_CTR)0) {
        /* Not allowed to call from an ISR */
        *p_err = OS_ERR_SCHED_LOCK_ISR;
        return;
    }
#endif

    if (OSRunning != OS_STATE_OS_RUNNING) {
        /* Make sure multitasking is running */
        *p_err = OS_ERR_OS_NOT_RUNNING;
        return;
    }

    if (OSSchedLockNestingCtr >= (OS_NESTING_CTR)250u) {
        /*带个问题，这是能上多少层锁啊？这有点不懂因为只要这个由不变 0，就
不能调度了，这是要给一个任务上几层锁有毕要吗？*/
        *p_err = OS_ERR_LOCK_NESTING_OVF;
        return;
    }
/*****
*****

```

```

*

*
*          以上是检查功能，真正的功能从下面开始
*
*
*
*
*****
*****/
    CPU_CRITICAL_ENTER();          /*禁中断*/
    OSSchedLockNestingCtr++;
    /* 把这个标志加 1，就表示上锁了 */
#if OS_CFG_SCHED_LOCK_TIME_MEAS_EN > 0u
    OS_SchedLockTimeMeasStart();

    /*读取当前上锁时间，下面就说它，这个很简单的*/
#endif
    CPU_CRITICAL_EXIT();          /*开中断*/
    *p_err = OS_ERR_NONE;
}
*****
*****/
/*****
*****
*****
/*解锁函数*/
void OS_SchedLockTimeMeasStart (void)
{
    if (OSSchedLockNestingCtr == 1u) {
        OSSchedLockTimeBegin = CPU_TS_TmrRd();
        /*读取当前时间，也就是定时寄存器的值，CPU_TS_TmrRd()是留给我们
写*/
    }
}
*****
*****/
/*****
*****
*****
void OSSchedUnlock (OS_ERR *p_err)
{
    CPU_SR_ALLOC();

```

```

#ifdef OS_SAFETY_CRITICAL
    if (p_err == (OS_ERR *)0) {
        OS_SAFETY_CRITICAL_EXCEPTION();
        return;
    }
#endif

#if OS_CFG_CALLED_FROM_ISR_CHK_EN > 0u
    if (OSIntNestingCtr > (OS_NESTING_CTR)0) {
        /* Not allowed to call from an ISR */
        *p_err = OS_ERR_SCHED_UNLOCK_ISR;
        return;
    }
#endif

    if (OSRunning != OS_STATE_OS_RUNNING) {
        /* Make sure multitasking is running */
        *p_err = OS_ERR_OS_NOT_RUNNING;
        return;
    }

    if (OSSchedLockNestingCtr == (OS_NESTING_CTR)0) {
        /* See if the scheduler is locked */
        *p_err = OS_ERR_SCHED_NOT_LOCKED;
        return;
    }

    CPU_CRITICAL_ENTER();
    OSSchedLockNestingCtr--;
    /* 这里就解了一层锁，是不是上锁就看这个变量是不是>0 */
    if (OSSchedLockNestingCtr > (OS_NESTING_CTR)0) {
        CPU_CRITICAL_EXIT();
        /* 我想要是能进这里说明你在一个任务里多次调用 OSSchedLock，会
        返回一个错误 */
        *p_err = OS_ERR_SCHED_LOCKED;
        return;
    }

#if OS_CFG_SCHED_LOCK_TIME_MEAS_EN > 0u
    OS_SchedLockTimeMeasStop(); /*这里就计算咱给任务上锁时间，并看是不
    是比以前上锁最长时间还长。*/

```

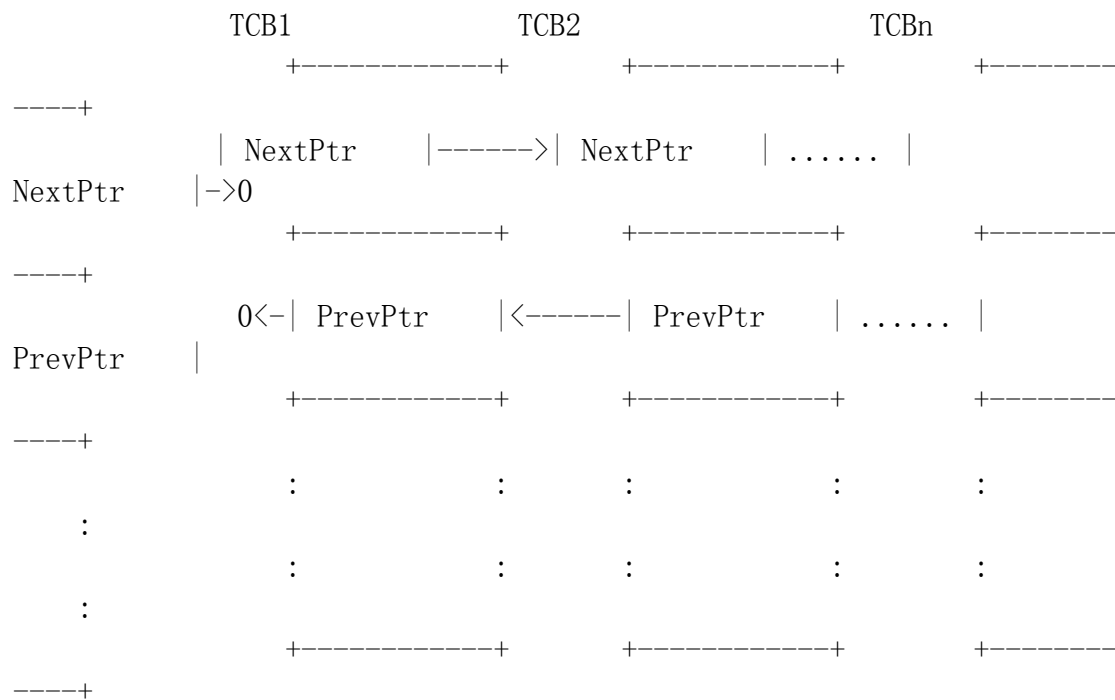
```

#endif

    CPU_CRITICAL_EXIT();
    /* Scheduler should be re-enabled */
    OSSched();
    /* 解锁正常之后就看看是不是在上锁的时候有更高优先级任务就绪，有的话
就切换任务*/
    *p_err = OS_ERR_NONE;
}
*****
*****/
/*****
*****
void OS_SchedLockTimeMeasStop (void)
{
    CPU_TS_TMR delta;

    if (OSSchedLockNestingCtr == (OS_NESTING_CTR)0) {
        /* Make sure we fully un-nested scheduler lock */
        delta = CPU_TS_TmrRd()
        /* 上锁结束就再读一次定时器，但这个上锁时间应该不能长，不然定
时器寄存器会溢出我想最好在一次 */
        - OSSchedLockTimeBegin;
        if (delta > OSSchedLockTimeMax) {
            /* 看这次上锁时间是不是比以前最长的上锁时间还长，要长就给
OSSchedLockTimeMax 赋值 */
            OSSchedLockTimeMax = delta;
        }
        if (delta > OSSchedLockTimeMaxCur) {
            /* 我总觉得这个同上，也许我对这个系统还了解的还不
够 */
            OSSchedLockTimeMaxCur = delta;
        }
    }
}
*****
*****/
下面就说这三个，这三个函数都是留给我们写的
CPU_SR_ALLOC()
CPU_CRITICAL_ENTER()
CPU_CRITICAL_EXIT()
先说 CPU_SR_ALLOC() 的写法，就是定义一个 32 位的 cpu_sr 变量，开始为 0，这
就是用来保存硬件状态寄存器的

```

（说明：这个链上的任务是就绪的，如果不是就绪态的话就会从这个链上移除，还有一点这个链我没用完整的）

同一优先级上的就绪任务就是如图连在一起的，假设这些任务的优先级是 40，如果 40 之前的优先级任务都休息了当前就绪的任务优先级最高的就是 40 的话，那个调度时就会把这里的 TCB1 管理的任务拿出来执行，这个优先级上其他的任务虽然是就绪，但 CPU 就是不让它们干活。

每次调度的时候先做 TCB1 管理的任务。如果 OSSchedRoundRobinEn 置位的话那么每过 OSSchedRoundRobinDfltTimeQuanta（当然这是默认时间间隔，是你不自己设置的话才会用它，当说到任务创建时就明白了）时间就会把第一个调到最后，这样这里的 TCB2 就变成第一个了，这样，CPU 再找这个优先级上的就绪任务时就会找到 TCB2 管理的任务。TCB1 得等，直到它前面的任务，自动放弃（也就是说，这个任务自己将自己移到这个链最后）或是从就绪态变成别的状态（从这个链上移除）。

然后说下相关的三个函数。

```

/*****
*****

```

第一个

这个是我们自己调用的，只调用一次就好了，所以别放到任务的 while(1) 里

```

void OSSchedRoundRobinCfg (CPU_BOOLEAN en, /*是否启用同优先级任务轮转功能，也就是上面解释的*/

```

```

    OS_TICK          dflt_time_quanta, /*时间间隔，
OSSInit 中已设，这里我们可以改*/
    OS_ERR          *p_err)
{

```

```

CPU_SR_ALLOC();

#ifdef OS_SAFETY_CRITICAL
    if (p_err == (OS_ERR *)0) {
        OS_SAFETY_CRITICAL_EXCEPTION();
        return;
    }
#endif

CPU_CRITICAL_ENTER();
if (en != DEF_ENABLED) {
    OSSchedRoundRobinEn = DEF_DISABLED;
} else {
    OSSchedRoundRobinEn = DEF_ENABLED;          /*这是设置使能*/
}

if (dflt_time_quanta > (OS_TICK)0) {
    OSSchedRoundRobinDfltTimeQuanta = dflt_time_quanta; /*这是设置时间间隔*/
} else {
    OSSchedRoundRobinDfltTimeQuanta = (OS_TICK) (OSCfg_TickRate_Hz
/ (OS_RATE_HZ) 10);
    /*如果我们传的 dflt_time_quanta=0 的话*/
}
CPU_CRITICAL_EXIT();
*p_err = OS_ERR_NONE;
}

*****
*****/
下面的是在任务中调用的，用于任务自己将自己从本优先级的最前面调到最后面。要想看懂这个代码得先知道任务在系统的组织。这先放一下，等说完任务建立时再说它吧（在代码中我用了中文注释，看一下吧）
/*****
*****
void OSSchedRoundRobinYield (OS_ERR *p_err)
{
    OS_RDY_LIST *p_rdy_list;
    OS_TCB *p_tcb;
    CPU_SR_ALLOC();

```

```

#ifdef OS_SAFETY_CRITICAL
    if (p_err == (OS_ERR *)0) {
        OS_SAFETY_CRITICAL_EXCEPTION();
        return;
    }
#endif

#if OS_CFG_CALLED_FROM_ISR_CHK_EN > 0u
    if (OSIntNestingCtr > (OS_NESTING_CTR)0) { /* Can't
call this function from an ISR */
        *p_err = OS_ERR_YIELD_ISR;
        return;
    }
#endif

    if (OSSchedLockNestingCtr > (OS_NESTING_CTR)0) {
/* Can't yield if the scheduler is locked */
        *p_err = OS_ERR_SCHED_LOCKED;
        return;
    }

    if (OSSchedRoundRobinEn != DEF_TRUE) {
/* Make sure round-robin has been enabled */
        *p_err = OS_ERR_ROUND_ROBIN_DISABLED;
        return;
    }

    CPU_CRITICAL_ENTER();
    p_rdy_list = &OSRdyList[OSPrioCur];
/* Can't yield if it's the only task at that priority */
    if (p_rdy_list->NbrEntries < (OS_OBJ_QTY)2) {
        CPU_CRITICAL_EXIT();
        *p_err = OS_ERR_ROUND_ROBIN_1;
        return;
    }

    OS_RdyListMoveHeadToTail(p_rdy_list);
/* 将当前优先级的最前面任务移到这个优先级链的最后 */
    p_tcb = p_rdy_list->HeadPtr;
/* 取新的当前优先级最前面的任务 */
    if (p_tcb->TimeQuanta == (OS_TICK)0) {
/* 给它一个时间片, 到时间它会被移到这个优先级链的最后 */
        p_tcb->TimeQuantaCtr = OSSchedRoundRobinDfltTimeQuanta;

```



```

    } else {

        /*记住，这里我一直强调的是当前优先级链。也不知道前面我有说明白没*/
        p_tcb->TimeQuantaCtr = p_tcb->TimeQuanta;
        /* Load time slice counter with new time */
    }

    CPU_CRITICAL_EXIT();

    OSSched();
    /* Run new task */
    *p_err = OS_ERR_NONE;
}

*****
*****/
下面的函数是在 OStimeTick（时钟节拍）中调用的，传入的是当前有任务活动的
优先级的任务链，它会把时间戳减 1
减到 0 就把最前面的任务移到这个优先级任务链的最后。p_tcb->TimeQuanta 建
任务时给的，当前面的任务被移到最后时
这个任务就变成最前面了，同时 TimeQuanta 给 p_tcb->TimeQuantaCtr 赋值。如
果 TimeQuanta=0，那就用 OSSchedRoundRobinDfltTimeQuanta
/*****
*****
void OS_SchedRoundRobin (OS_RDY_LIST *p_rdy_list)
{
    OS_TCB *p_tcb;
    CPU_SR_ALLOC();

    if (OSSchedRoundRobinEn != DEF_TRUE) {
        /* Make sure round-robin has been enabled */
        return;
    }

    CPU_CRITICAL_ENTER();
    p_tcb = p_rdy_list->HeadPtr;
    /* Decrement time quanta counter */

    if (p_tcb == (OS_TCB *)0) {
        CPU_CRITICAL_EXIT();
        return;
    }
}

```

```

    if (p_tcb == &OSIdleTaskTCB) {
        CPU_CRITICAL_EXIT();
        return;
    }

    if (p_tcb->TimeQuantaCtr > (OS_TICK)0) {
        p_tcb->TimeQuantaCtr--;
    }

    if (p_tcb->TimeQuantaCtr > (OS_TICK)0) {
        /* Task not done with its time quanta */
        CPU_CRITICAL_EXIT();
        return;
    }

    if (p_rdy_list->NbrEntries < (OS_OBJ_QTY)2) {
        /* See if it's time to time slice current task */
        CPU_CRITICAL_EXIT();
        /* ... only if multiple tasks at same priority */
        return;
    }

    if (OSSchedLockNestingCtr > (OS_NESTING_CTR)0) {
        /* Can't round-robin if the scheduler is locked */
        CPU_CRITICAL_EXIT();
        return;
    }

    OS_RdyListMoveHeadToTail(p_rdy_list);
    /* Move current OS_TCB to the end of the list */
    p_tcb = p_rdy_list->HeadPtr;
    /* Point to new OS_TCB at head of the list */
    if (p_tcb->TimeQuanta == (OS_TICK)0) {
        /* See if we need to use the default time slice */
        p_tcb->TimeQuantaCtr = OSSchedRoundRobinDfltTimeQuanta;
    } else {
        p_tcb->TimeQuantaCtr = p_tcb->TimeQuanta;
        /* Load time slice counter with new time */
    }
    CPU_CRITICAL_EXIT();
}

*****
*****/

```

```

/*****
*****
OS_AppTaskCreateHookPtr = (OS_APP_HOOK_TCB )0;

OS_AppTaskDelHookPtr    = (OS_APP_HOOK_TCB )0;
OS_AppTaskReturnHookPtr = (OS_APP_HOOK_TCB )0;

OS_AppIdleTaskHookPtr   = (OS_APP_HOOK_VOID)0;
OS_AppStatTaskHookPtr   = (OS_APP_HOOK_VOID)0;
OS_AppTaskSwHookPtr     = (OS_APP_HOOK_VOID)0;
OS_AppTimeTickHookPtr   = (OS_APP_HOOK_VOID)0;
*****
*****/

```

下面说下这些勾子函数，这些是在 os.h 中定义的举一例

```

OS_EXT          OS_APP_HOOK_TCB          OS_AppTaskCreateHookPtr
typedef void          (*OS_APP_HOOK_TCB) (OS_TCB *p_tcb);

```

这样用 OS_APP_HOOK_TCB 声明的是函数指针，这个指针指向一个返回值为空，并有一个输入参数的函数

在 os_app_hooks.c 中有 App_OS_SetAllHooks(void) 函数。在这个函数里

```

. . . . .
OS_AppTaskCreateHookPtr = App_OS_TaskCreateHook
. . . . .

```

而在 os_app_hooks.c 中

```

void App_OS_TaskCreateHook (OS_TCB *p_tcb)
{
    (void)&p_tcb;
}

```

最后在大家写移植函数时就这样写

```

void OSTaskCreateHook (OS_TCB *p_tcb)
{
    #if OS_CFG_APP_HOOKS_EN > 0u
        if (OS_AppTaskCreateHookPtr != (OS_APP_HOOK_TCB)0) {
            (*OS_AppTaskCreateHookPtr)(p_tcb);
        }
    #else
        (void)p_tcb;
    #endif
}

```

然后再说 OS_AppTaskCreateHookPtr 这些在 App_OS_SetAllHooks(void) 设置

void App_OS_ClrAllHooks (void) 清理

这个我们可以自己调用在一个任务中调用，我想一般是在我们写个初始化任务中调用这些。用过 ucos 的话就知道，一

必要的资源在 OSInit() 里初始化了，但有些是开发人员认为客观必要的，那么就会在第一个任务中去初始化，如果定时中断，和这些勾子函数。

```
*****
*****/
```

下面是优先级链的初始化，在调用 OSInit 运行到这时，还没有任务建立，所以优先级链为空的。还是看下代码：

```
/******
*****
```

```
void OS_PrioInit (void)
{
```

```
    CPU_DATA  i;
```

```
/*在 os.h 中定义了 OS_PRIO_TBL_SIZE 大小。
```

```
#define OS_PRIO_TBL_SIZE      (((OS_CFG_PRIO_MAX - 1u) /
DEF_INT_CPU_NBR_BITS) + 1u)
```

OS_CFG_PRIO_MAX 是优先级值的最大数，是在 os_cfg.h 中定义的，os_cfg.h 是配置文件，我们可以根据我们实际所需，在这个文件中定制内核。目前在 os_cfg.h 中定义为 64：

```
#define OS_CFG_PRIO_MAX      64u
```

至于 DEF_INT_CPU_NBR_BITS 我们可以定义（在 lib_def.h 中定义），这个值可以是 8，16，32。说到这，可以有人迷茫，好了这时就不得不说下在内核中优先级的管理方式，这样大家就能看懂这段代码了，这段代码很简单。*/

```
    for (i = 0u; i < OS_PRIO_TBL_SIZE; i++) {
        OSPrioTbl[i] = (CPU_DATA)0;
    }
}
```

这里说下优先级的管理方式，

我们定义 OS_CFG_PRIO_MAX=64

DEF_INT_CPU_NBR_BITS=8 (OS_PrioTbl[] 这个数组里的数据也是定义为 8 位长)

现在我们建了第一个任务，优先级是 20，这时我们看一下优先级插入代码

。。。。。

```
void OS_PrioInsert (OS_PRIO prio)
{
```

```
    CPU_DATA  bit;
```

```
    CPU_DATA  bit_nbr;
```

```
    OS_PRIO   ix;
```

```
    ix          = prio / DEF_INT_CPU_NBR_BITS;
```

```
    bit_nbr     = (CPU_DATA)prio & (DEF_INT_CPU_NBR_BITS - 1u);
```

```

    bit                = 1u;
    bit                <<= (DEF_INT_CPU_NBR_BITS - 1u) - bit_nbr;
    OSPrioTbl[ix] |= bit;
}

```

。。。。。。

因为我们假设本次优先级为 20，也就是说 prio=20, DEF_INT_CPU_NBR_BITS=8;
ix=2,

bit_nbr = 20 & 7=4(二进制计算是 00010100&00000111=00000100) 其实这就是
相当于 20 除以 8 求余数。这是为了得到一个 8 以下的数。

bit_nbr = (CPU_DATA)prio & (DEF_INT_CPU_NBR_BITS - 1u);这句其实是
是以前的方法

看过 ucspiir 就知道

```

{ix=(prio>>3)
bit_nbr=(prio&7)}

```

bit=1

bit<<= (DEF_INT_CPU_NBR_BITS - 1u) - bit_nbr;左移 3 位

OSProTbl[ix] |= bit

这样就是 20 分成两部分，一部分是 8 的部数 2，一部分是 8 的余数 4，

然后就会在 OSProTbl[2]=|8，

OSProTbl[2]看成二进制，

```

|+|+|+|+|+|+|+| |
|0|0|0|0|1|0|0|0|
|+|+|+|+|+|+|+|

```

我们可以这么看，一个数 num 如果 16<=num<24, 那么这个优先级就一定会在
OSProTbl[2]的某一位设个 1，如果 num 越大

就会在 OSProTbl[2]更低的位置设 1，如果我们又建一个任务用的优先级是 21
的话那么就会在现在这个 1 后面再设一个 1。

优先级 prio 的数值越小，优先级越高。当任务是就绪的，也就是可以工作的时候
才会去设 OSProTbl[]中的位。好了，

先不说了，等下次说完任务的建立和调度时再细说。

OS_RdyListInit();这是初始化就绪任务链，一个任务就绪时，不只在 OSProTbl
中设置一下，这里也要设置，这个也

留到建任务时说。

剩下的这回也不说了，等说到相应资源时再说，下面说任务建立与调度。

*****/