标签: SmallRTOS RTOS

# SmallRTOS 用户函数参考手册

根据陈明计 SmallRTOS 使用手册整理,便于在编程时查找

#### OS\_INT\_ENTER()

名称: OS\_INT\_ENTER()

所属文件: Os\_cpu.h

原型:宏

功能描述: OS\_INT\_ENTER()通知 SMALLRTOS 一个中断服务函数正在运行,这样 RTOS 可以跟踪中断嵌套情况,通常与 OSIntExit()联合使用。

编译开关: EN\_OS\_INT\_ENTER

调用者:中断

注意点: 用户任务不能调用该函数。其实现与目标系统相关,移植时由用户实现。

## OSClearSignal()

名称: OSClearSignal() 所属文件: Os\_core.h

原型: void OSClearSignal(uint8 TaskID)

功能描述: OSClearSignal()无条件使任务休眠。如果它使当前任务休眠,则还需要调用

OSSched(),才会切换到其他任务。

编译开关:无 调用者:内核函数 参数: TaskID

注意点: 用户任务不能调用该函数.

#### OSIntExit()

名称: OSIntExit() 所属文件: Os\_core.h 原型: void OSIntExit(void)

功能描述: OSIntExit()通知 RTOS 一个中断服务函数已经执行完毕,这样 RTOS 可以跟踪中断嵌套情况。它通常与 OS\_INT\_ENTER()联合使用。当最后一层嵌套的中断服务函数执行完毕后,如果有更高优先级的任务就绪,则 RTOS 就会调用任务调度函数。在这种情况下,中断返回到更高优先级的任务。而不是返回中断了的任务

编译开关:无 调用者:中断

调用模块: OSIntCtxSW

注意点:用户任务不能调用该函数,只要是受 RTOS 管理的中断服务函数,在其退出之前必须

调用此函数

# OSIntSendSignal()

```
名称: OSIntSendSignal()
所属文件: Os_q.h
原型: void OSintSendSignal(uint9 TaskId)
功能描述: OSIntSendSignal()无条件指使指定任务就绪。如果指定任务比当前任务优先级高,
则在全部中断退出后或调用 OSSched()后,开始执行高优先级任务。
编译开关:无
调用者:中断、内核函数
参数: TaskId:任务 ID
注意点: 用户任务一般不需要调用该函数。
例:
void comm(void) interrupt 4
OS_INT_ENTER();
if(RI==1)
{
    RI = 0;
    OSIntSendSignal(RECEIVE_TASK_ID);
 }
if(TI==1)
 {
   TI=0;
    OSIntSendSignal(1);
 }
OSIntExit();
```

## OSQAccept()

名称: OSQAccept() 所属文件: Os a.h

```
原型: uint8 OSQAccept(uint8 data * Ret, uint8 OS_Q_MEM_SEL *Buf)
功能描述: OSQAccept()函数检查消息队列中是否已经有需要的消息,他不同于 OSQPend(),
如果没有需要的消息,则 OSQAccept()并不使任务休眠。如果任务已经到达,则该消息被传
递到用户任务。通常中断调用该函数,因为中断不允许等待。
编译开关: EN_OS_Q_ACCEPT
调用者:用户任务
参数: Ret: 返回消息;
   Buf:指向队列的指针
返回值: NOT_OK:参数错误
    OS_Q_OK: 收到消息
    OS_Q_NOT_OK: 无消息
注意点: 必须先建立消息队列, 然后再使用。
示例:
void Task(void)
   uint8 data *Ret;
   while(1)
   {
       if(OSQAccept(CommQ) == OS_Q_OK) //检查消息队列
       {
           .....//处理接收的消息
       else { }//, 没有消息
  }
}
```

#### OSQCreate()

名称: OSQCreate() 所属文件: Os\_q.c

原型: uint8 OSQCreate(uint8 OS\_Q\_MEM\_SEL \*Buf, uint8 SizeOfBuf)

功能描述,OSOCreate()函数建立一个消息队列。任务或中断可以通过消息队列向其它一个或

```
多个任务发送消息,消息是一个 uint8 整型数 ,在不同应用中有不同含义。
编译开关:无
调用者: 用户任务
参数: Buf:为队列分配的存储空间地址
    SizeOfBuf:为队列分配的存储空间大小
注意点: OSQCreate()不分配内存,内存由用户自己分配。在 KEIL 中 OS_Q_MEM_SEL 一般
定义为 xdata 或 idata
示例
uint8 OS_Q_MEM_SEL serialData[14];
void main(void)
{
OSQCreate(SerialData,14);
...
OSStart();
}
例 2:
uint8 OS_Q_MEM_SEL CommandData[16]; //给命令消息队列分配的队列空间
/* 建立所需要的消息队列 */
OSQCreate(CommandData,16);
uint8 data temp;
while (1)
    OSQPend(&temp,CommandData,0); /* 等待 CommandData 消息队列中的消息,存入
temp */
   /*收到消息才执行*/
}
.....
while(1)
{
     OSOPost(CommandData.temn):
                               /* 发送消息 */
```

```
}
```

# OSQFlush()

```
名称: OSQFlush()
所属文件: Os_q.c
原型: void OSQFlush(uint8 OS_Q_MEM_SEL *Buf)
功能描述: OSQFlush()函数清空消息队列并且忽略发送到队列的所有消息,消息是一个 uint8
整型数, 在不同应用中有不同的含义。
编译开关: EN_OS_Q_FLUSH
调用者: 任务、中断
参数: Buf:指向队列的指针
注意点: 必须先建立消息, 然后在使用
示例
void Task()
{
    while(1)
    {
       if(OSQPost(SerialData,GetSerial())==OS_Q_FULL)
       {
            OSQFlush(SerialData);
       }
   }
}
```

# OSQIntPost()

名称: OSQIntPost() 所属文件: Os\_q.c

原型: uint8 OSQIntPost(uint8 OS\_Q\_MEM\_SEL \*Buf, uint8 Data)

功能描述, OSOIntPost()在中断或内核函数中使用, OSOIntPost()通过消息队列向任务发送消

息。

消息是一个 uint8 整型数,在不同应用中有不同的含义。如果消息队列已经存满,则返回错误码。

如果有任何等待消息的任务在等待消息,则这些任务中的最高级任务将得到消息。如果得到消息的任务比当前的任务优先级高,则在所有中断退出后或调用 OSSched()后,高优先级的任务将得到消息而恢复执行。消息队列是先入先出机制的,先入队列消息先被传递给任务。

```
编译开关: EN_OS_Q_INT_POST, EN_OS_Q_POST
调用者:中断、内核函数
参数: Buf:指向队列指针
    Data:消息数据
返回值: OS_Q_FULL:队列满
    OS Q OK:发送成功
调用模块: OSIntSendSignal,OS_ENTER_CRITICAL,OS_EXIT_CTRITICAL
注意: 必须先建立消息队列, 然后再使用。用户任务一般使用 OSQPost()
示例:
void comm(void) interrupt4
OS_INT_ENTER();
if(RI==1)
{
    RI = 0;
    if(OSQIntPost(SerialData,SBUF) == OS_Q_OK)
   {
        /* 将消息放入队列中*/
  }
    else
        /*消息队列已满*/
    }
    OSIntExit();
}
```

#### OSQIntPostFront()

名称: OSQIntPostFront()

所属文件: Os\_q.c

原型: uint8 OSQIntPostFront(uint8 OS\_Q\_MEM\_SEL \*Buf, uint8 Data)

功能描述, OSOIntPostFront()函数在中断或内核函数中使用。OSOIntPostFront()通过消息队

```
列向任务发送消息。OSQIntPostFront()和OSQIntPost()非常相似,不同之处是
OSQIntPostFront()报将要发送的消息放在消息队列的最前面,就是按照后入先出方式工作,
而不是按照先入先出的方式工作。
编译开关: EN_OS_INT_POST_FRONT, EN_OS_Q_POST_FRONT
调用者:中断、内核函数
参数: Buf:指向队列指针
    Data:消息数据
调用模块: OSIntSendSignal, OS_ENTER)CRITICAL, OS_EXIT_CRITICAL
注意点: 用户任务一般使用 OSQFront()
示例
void comm(void) interrupt 4
    OS_INT_ENTER();
   if(RI == 1)
   {
       RI = 0;
       if(OSQIntPostFront(SerialData,SBUF) == OS_Q_OK)
           /*将消息放入队列中*/
       }
       else{
           /*消息队列已满*/
       }
    }
    OSIntExit();
}
```

#### OSQNMsgs()

名称: OSQNMsgs()
所属文件: Os\_q.c
原型: uint8 OSQNMsgs(uint8 OS\_Q\_MEM\_SEL \*Buf)
功能描述: OSQNMsgs()用于取得制定消息队列中的消息数。 编译开关: EN\_OS\_Q\_NMsgs 调用者: 用户任务 参数: Buf:指向队列指针 返回值: 消息数 调用模块: OS\_ENTER)CRITICAL OS\_EXIT\_CRITICAL

```
示例
void Task(void)
{
    OSQCreate(SerialData,14);
    while(1)
    {
        if(OSQNMsgs(SerialData) < NBYTE)
        {
            /*处理消息*/
        }
        else
        {
        }
    }
}
```

#### OSQPend()

名称: OSQPend() 所属文件: Os\_q.c

原型: uint8 OSQPend(uint8 \*Ret, uint8 OS\_Q\_MEM\_SEL \*Buf,uint8 Tick)

功能描述: OSQPend()用于任务等待消息。消息通过中断或另外的任务向发送给需要的任务。如果调用 OSQPend()函数时,队列中已经存在消息,则消息被返回给 OSQPend()函数的调用者,队列中清除该消息。如果调用 OSQPend()函数时队列中没有需要的消息,则 OSQPend()将该任务加入等待队列中,并使当前任务休眠,直到这个任务得到需要的消息或超出定义的超时时间为止。如果多个任务等待同一个消息,则 rtos 默认他们中间优先级最高的任务取得消息。

```
编译开关: EN_OS_Q_PENT
调用者: 用户任务
参数: Ret:返回的消息
Buf:指向队列的指针
Tick:等待时间
返回值: NOT_OK:参数错误
OS_Q_OK:收到消息
OS_Q_TMO:超时
OS_Q_NOT_OK:无消息
调用模块:
```

OSRunningTaskID,OSClearSignal,OSSched,OS\_ENTER\_CRITICAL,OS\_EXIT\_CRITICAL 注意,先建立消息队列再使用。不允许中断调用该函数。

```
示例
void Task(void)
    while(1)
    {
        if(OSQPend(&temp1,SerialData,20)==OS_Q_TMO)
        {
            /*。超时处理 */
        }
        else
        {
            /*取得消息*/
        }
    err:
    }
}
例 2:
uint8 OS_Q_MEM_SEL CommandData[16]; //给命令消息队列分配的队列空间
....
/* 建立所需要的消息队列 */
OSQCreate(CommandData,16);
.....
uint8 data temp;
while (1)
    OSQPend(&temp,CommandData,0); /* 等待 CommandData 消息队列中的消息,存入
temp */
    /*收到消息才执行*/
}
.....
while(1)
{
```

```
OSQPost(CommandData,temp); /* 发送消息 */
......
}
```

# OSQPost()

```
名称: OSQPost()
所属文件: Os_q.c
原型: uint8 OSQPost(uint8 OS_Q_MEM_SEL *Buf,uint8 Data)
功能描述: OSQPost()通过消息队列向任务发送消息。
编译开关: EN_OS_Q_POST
调用者:用户任务
参数: Buf:指向队列的指针
    Data:消息数据
返回值: OS_Q_FULL:队列已满
    OS_Q_OK:发送成功
调用模块: OSQIntPost,OSSched
注意: 先建立消息队列再使用。
示例
void Task(void)
    while(1)
    {
        if(OSQPost(SerialData,GetSerial())==OS_Q_OK)
        {
            /*将消息放入消息队列中*/
        }
        else
        {
            /*消息队列已满*/
        }
    }
}
例 2.
```

```
uint8 OS_Q_MEM_SEL CommandData[16];
                                  //给命令消息队列分配的队列空间
....
/* 建立所需要的消息队列 */
OSQCreate(CommandData,16);
......
uint8 data temp;
while (1)
{
    OSQPend(&temp,CommandData,0); /* 等待 CommandData 消息队列中的消息,存入
temp */
    /*收到消息才执行*/
}
.....
while(1)
      OSQPost(CommandData,temp); /* 发送消息 */
}
```

## OSQPostFront()

名称: OSQPostFront() 所属文件: Os\_q.c

原型: uint8 OSQPostFront(uint8 OS\_Q\_MEM\_SEL \*Buf,uint8 Data)

功能描述: OSQPostFront()通过消息队列向任务发送消息。与 OSQPost()不同的是, OSQPostFront()把将要发送的消息放在消息队列的最前端,也就是按照后入后出的工作方式, 而不是先入先出的工作方式。

编译开关: EN\_OS\_Q\_POST\_FRONT

调用者:用户任务

参数: Buf:指向队列的指针

Data:消息数据

返回值: OS\_Q\_FULL:队列已满 OS\_Q\_OK:发送成功

```
调用模块: OSQIntPostFront,OSSched
注意: 先建立消息队列再使用。
示例
void Task(void)
    while(1)
    {
        if(OSQPostFront(SerialData,GetSerial())==OS_Q_OK)
        {
            /*将消息放入消息队列中*/
        }
        else
        {
             /*消息队列已满*/
        }
    }
}
```

#### OSQSize()

名称: OSQSize()
所属文件: Os\_q.c
原型: uint8 OSQSize(uint8 OS\_Q\_MEM\_SEL \*Buf)
功能描述: OSQSize()用于取得指定消息队列消息总容量。
编译开关: EN\_OS\_Q\_SIZE
调用者: 用户任务
参数: Buf:指向队列的指针
返回值: 消息队列总容量

调用模块: OS\_ENTER\_CRITICAL OS\_EXIT\_CRITICAL

## OSRunningTaskID()

名称: OSRunningTaskID()

所属文件: os.h

原型:宏

功能描述: OSRunningTaskID()返回当前正在运行的任务的 ID.任务的 ID 与任务优先级一一对应, ID 为 0 的任务优先级最高。任务的 ID 在运行中不能改变。

```
编译开关: 无
调用者: 用户任务、内核函数
参数: 无
返回值: 当前正在运行的任务的 ID
示例:
void TaskB(void)
{
while(1)
{
ShowChar = OSRunningTaskID()+'0';
OSSendSignal(0);
OSWait(K_TMO,1);
}
```

#### OSSemAccept()

```
名称: OSSemAccept()
所属文件: Os sem.c
原型: uint8 OSSemAccept(uint8 index)
功能描述: OSSemAccept()函数查看设备是否就绪或事件是否发生。与 OSSemPend()不同,
如果设备没有就绪,则 OSSemAccept()函数并不使当前任务睡眠。一般在中断中用该函数查
询信号量。
编译开关: EN_OS_SEM_ACCEPT.
调用者: 用户任务
参数: index:信号量索引
返回值: NOT_OK:参数错误
    OS SEM OK:得到信号量
    OS_SEM_NOT_OK:没有得到信号量
调用模块: OSClearSignal,OSSched,OS_ENTER_CRITICAL,OS_EXIT_CRITICAL
注意: 必须先建立信号量, 然后再使用
void Task(void)
   while(1)
   {
       if(OSSemAccept()==OS_SEM_OK)
           /* 杏看设备是否就绪或事件是否发生*/
```

## OSSemCreate()

```
名称: OSSemCreate()
所属文件: Os_sem.c
原型: uint8 OSSemCreate(uint8 index,uint8 Data)
功能描述: OSSemCreate()建立并初始化一个信号量。
信号量的作用是:
1. 允许一个任务或其他任务或中断同步
2. 取得设备的使用权
3. 标志事件发生
编译开关: EN_OS_Q_SIZE
调用者: 用户任务
参数: index:信号量索引
   Data:信号量初始值
返回值: NOT_OK:没有这个信号量
    OS_SEM_OK:成功
注意: 必须先建立信号量, 然后再使用
示例:
void Task(void)
   OSSemCreate();
   while (1)
       }
}
例 2.
```

#### OSSemIntPost()

名称: OSSemIntPost() 所属文件: Os\_sem.c

原型: uint8 OSSemIntPost(uint8 index)

功能描述: OSSemIntPost()函数置指定的信号量。如果指定的信号量是 0 或大于 0,则 OSSemIntPost()函数递增该信号量并返回。如果有任何在等待信号量,则最高优先级的任务将得到信号量并进入就绪状态。与 OSSemPost()不同,任务调度函数并不被执行, OSSemIntPost()返回当前任务。

编译开关: EN\_OS\_SEM\_INT\_POST, EN\_OS\_SEM\_POST

调用者: 用户任务、内核函数

参数: index:信号量索引返回值: NOT\_OK:参数错误OS\_SEM\_OK:发送成功

调用模块: OSIntSendSignal, OS\_ENTER\_CRITICAL,OS\_EXIT\_CRITICAL

注意,一般在中断函数中调用该函数

## OSSemPend()

名称: OSSemPend() 所属文件: Os\_sem.c

原型: uint8 OSSemPend(uint8 index,uint8 Tick)

功能描述: OSSemPend()用于任务试图取得设备的使用权,需要和其它任务或中断同步,任务需要等待特定事件发生的场合。如果任务需要调用 OSSemPend()函数时,信号量的值大于 0,则 OSSemPend()函数递减该值并返回 OS\_SEM\_OK.如果该值等于 0,则 OSSemPend()函数将当前任务加入该信号量的等待队列,并使当前任务睡眠,直到其它任务或中断置起信号量或超出预定时间。如果多个任务等待同一个信号量,则当信号量被置起时,RTOS 是其中优先等级最高的任务取得信号量并恢复执行。

```
编译开关: EN_OS_SEM_PENT
调用者: 用户任务
参数: index: 信号量索引
Tick:等待时间
返回值: NOT_OK:参数错误
OS_SEM_OK:收到信号量
OS_SEM_TMO:超时
OS_SEM_NOT_OK:没有得到信号量
调用模块:
```

OSRunningTaskID,OSClearSignal,OSSched,OS\_ENTER\_CRITICAL,OS\_EXIT\_CRITICAL 注意. 先建立信号量再使用。不允许中断调用该函数。

```
示例
void TaskA(void)
   while(1)
    OSSemPend(0,0);
    ... /*只有得到信号量置起,该任务才能执行*/
   }
}
例 2:
/* 分配信号量索引 */
#define IICSem 0
#define PCF8563Sem 1
/* 初始化使用到的信号量 */
                      //初始值均为 1
  OSSemCreate(IICSem, 1);
 OSSemCreate(PCF8563Sem, 1);
while (1)
{
   OSSemPend(PCF8563Sem,0); /*无限等待信号量 PCF85863Sem */
  /*得到信号量才能执行 */
      .....
   OSSemPost(PCF8563Sem); /* 置起信号量,其它任务可用 */
}
```

# OSSemPost()

名称, OSSemPost()

```
所属文件: Os_sem.c
原型: uint8 OSSemPost(uint8 index)
功能描述: OSSemPost()置起指定的信号量。如果指定的信号量是 0 或大于 0,则 OSSemPost()
函数递增该信号量并返回。如果有任何在等待信号量,则最高优先级的任务将得到信号量并
进入就绪状态。任务调度函数将进行任务调度,决定当前运行的任务是否依然为最高优先级
就绪状态的任务
编译开关: EN_OS_SEM_POST
调用者: 用户任务
参数: index:信号量索引
返回值: NOT_OK:参数错误
    OS_SEM_OK:发送成功
调用模块: OSSemIntPost,OSSched
注意: 先建立信号量再使用,中断中不允许调用该函数。
示例:
void TaskA(void)
{
   OSSemCreate(0,1);
   while(1)
       OSSemPend(0,0);
       /*使用设备*/
       OSSemPost(0);
   }
}
例 2:
/* 分配信号量索引 */
#define IICSem
#define PCF8563Sem
/* 初始化使用到的信号量 */
 OSSemCreate(IICSem, 1);
                         //初始值均为 1
 OSSemCreate(PCF8563Sem, 1);
```

```
while (1) {
    ......
    OSSemPend(PCF8563Sem,0); /*无限等待信号量 PCF85863Sem */
    /*得到信号量才能执行 */
    .......
    OSSemPost(PCF8563Sem); /* 置起信号量,其它任务可用 */
}
```

## OSSemQuery()

```
名称: OSSemQuery()
所属文件: Os_sem.c
原型: uint8 OSSemQuery(uint8 index)
功能描述: OSSemQuery()函数获取某个信号量的值
编译开关: EN_OS_SEM_QUERY
调用者: 用户任务
参数: index:信号量索引
返回值:信号量的值
调用模块: OS_ENTER_CRITICAL, OS_EXIT_CRITICAL
注意: 先建立信号量再使用。
void Task(void)
   while (1)
   {
       if(OSSemQuery(0)>0)
        /*有信号量时处理信号量*/
       }
       else
        /*没有信号量时进行其它处理*/
```

```
}
}
```

## OSSendSignal()

```
名称: OSSendSignal()
所属文件: Os_core.c
原型: void OSSendSignal(unit8 TaskId)
功能描述: OSSendSignal()无条件使指定任务就绪。如果指定任务的优先级比当前任务的优
先级高,则高优先级的任务得以执行。
编译开关:无
调用者: 用户任务
参数: TaskId: 任务 ID
返回值:无
调用模块: OSSched
示例:
void Task(void)
while(1)
{
    ShowChar = OSRunningTaskID()+'0';
    OSSendSignal(0);
    OSWait(K_TMO,1);
}
}
```

## OSStart()

```
名称: OSStart()
所属文件: Os_cpu.c
原型: void OSStart(void)
功能描述: OSStart()启动 small RTOS 的多任务环境
编译开关: 无
调用者: 只能是初始代码
参数: 无
返回值: 无
调用模块: LoadCtx
```

注意:在用户程序中只能调用一次,第二次调用则有可能使系统崩溃。在调用 OSStart()之前,不能使能全局中断标志,在调用后,自动使能全局中断标志

#### OSTimeTick()

名称: OSTimeTick() 所属文件: Os\_cpu.c

原型: void OSTimeTick(void)

功能描述:每次系统节拍, small RTOS 都执行 OSTimeTick()函数。OSTimeTick()检查处于延时状态的任务是否到达延时时间,或者是正在等待的任务是否 9 超时。

编译开关:无

调用者: 时钟中断或用户任务

参数:无返回值:无调用模块:无

注意: 在任务或中断都可以调用 OSTimeTick(),若在任务中调用,则任务的优先级应该很高(任务 ID 值很小),这是因为 OSTimeTick()负责所有任务的延时操作。

示例:

#endif

```
#if EN_OS_INT_ENTER >0
#pragma disable /*除非最高优先级中断,否则必须加上这一句*/
#endif

void OSTickISR(void) interrupt OS_TIME_ISR
{
#if TICK_TIMER_SHARING>1
    static uint8 TickSum="0";

    TickSum = (TickSum +1)% TICK_TIMER_SHARING
    if(TickSum!=0) return;
#endif

#if EN_OS_INT_ENTER>0
    OS_INT_ENTER>0
    OS_INT_ENTER(); //中断开始处理
#endif

#if USER_TICK_TIMER_EN == 1
    UserTickTimer(); //用户函数
```

```
#if EN_TIMER_SHARING >0
    OSTimeTick(); //调用系统时钟处理函数

#else
    OSIntSendSignal(TIME_ISR_TASK_ID);

#endif
    OSIntExit();//中断处理结束
}
```

# OSTaskDel()

```
名称: OSTaskDel()
所属文件: Os_Core.c
原型: uint8 OSTaskDel(uint8 TaskID) small
功能描述: 删除任务
例:
void TaskB(void)
  uint8 i;
  for (i = 0; i < 10; i++)
     PC_DispChar(20, 10, (i % 10) + '0', DISP_FGND_LIGHT_GRAY);
     OSWait(K_TMO, 15);
  OSTaskDel(OSRunningTaskID());
}
void TaskD(void)
  uint8 i;
  for (i = 0; i < 30; i++)
     PC_DispChar(20, 5, (i % 10) + '0', DISP_FGND_LIGHT_GRAY);
     OSWait(K_TMO, 20);
  OSTaskDel(0);
}
```

# OSTaskSpend()

函数名称: OS\_TaskSuspend

功能描述: 使指定任务休眠, 但不进行任务切换

输 入: TaskID: 任务 ID

原型: void OS\_TaskSuspend(uint8 TaskID) small;

例:

OS\_TaskSuspend(OSRunningTaskID()); /\* 任务进入等待状态 \*/

#### OSVersion()

名称: OSVersion()

所属文件: Os.h

原型:宏

功能描述:取得当前 RTOS 的版本号

编译开关: 无

调用者: 用户任务、内核函数

参数:无

返回值: SMALL RTOS 的版本号为\*100,如果当前版本号为 1.21,则返回 121

调用模块:无

## OSWait()

名称: OSWait() 所属文件: Os.c

原型: uint8 OSWait(uint8 typ,uint8 ticks)

功能描述: OSWait()函数使当前任务睡眠,它可以由以下方式恢复执行: 指定 typ 为等待超时,在一个时间间隔后被唤醒; 指定 typ 为等待信号,另一个任务或中断可以把它唤醒(通过 OSSendSignal()或 OSIntSendSignal 或是它们的组合),若其中任意一个事件出现,则任务恢复执行。

编译开关:无

调用者:用户任务、内核函数 参数: typ:等待事件类型。

> K\_SIG:等待信号; K\_TMO:等待超时.

```
或者是其中任意值的按位"或"
返回值: NOT_OK:参数错误
TMO_EVENT:超时到
SIG_EVENT:有信号
调用模块: OSIntSendSignal, OSSched.
示例:
void TaskB(void)
{
while(1)
{
ShowChar = OSRunningTaskID+'0';
OSSendSignal(0);
OSWait(K_TMO,1);
}
```

# OS\_ENTER\_CRITICAL()

#define OS\_ENTER\_CRITICAL()

EA=0,Os\_Enter\_Sum++

关闭受 smallrtos 管理的中断,然后将变量 Os\_Enter\_Sum 加一。关中断是为了保护临界区代码。

# OS\_EXIT\_CRITICAL()

#define OS\_EXIT\_CRITICAL()

if(--Os\_Enter\_Sum==0) EA=1

打开受 smallrtos 管理的中断,然后将变量 Os\_Enter\_Sum 减一。关中断是为了保护临界区代码。