

# 2019 TencentOS tiny 物联网操作系统

学习永无止境~

——杰杰

本讲义所有权归杰杰所有



# 关于我

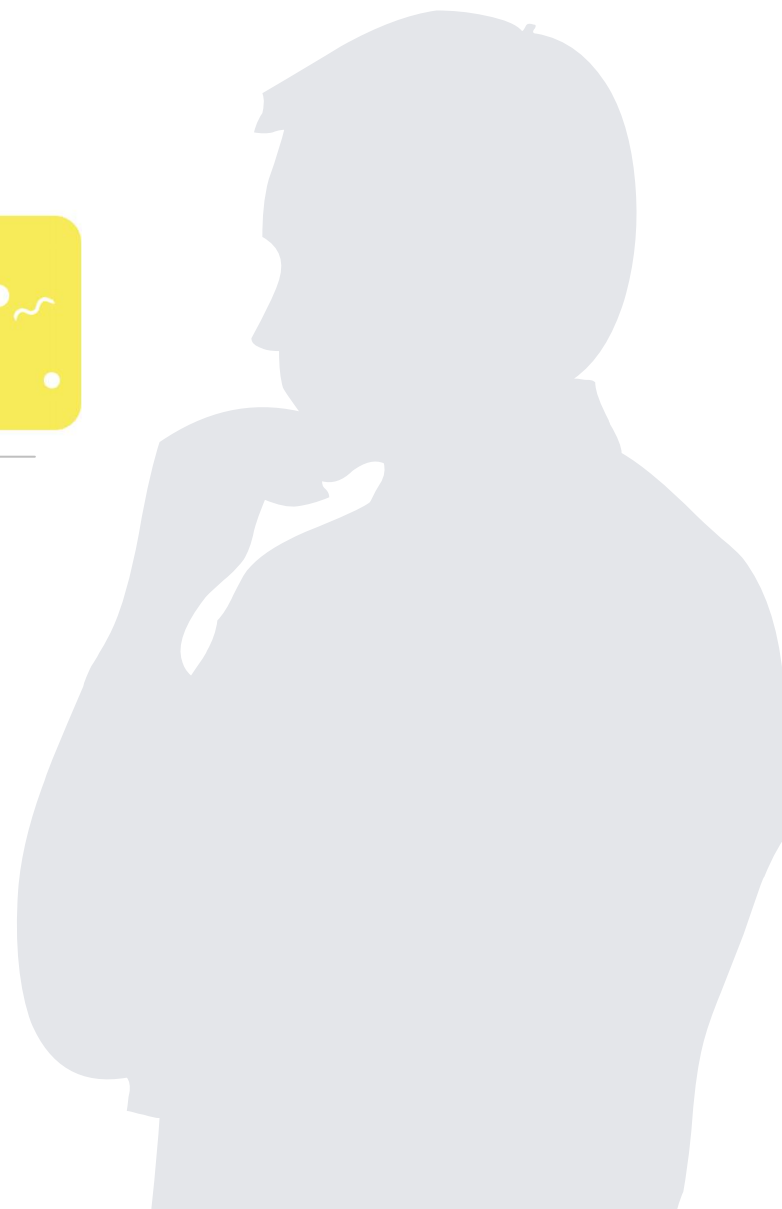
## 一个走在物联网路上的小菜鸟~

博客：<https://jiejietop.cn> ✓

CSDN：<https://blog.csdn.net/jiejie MCU>

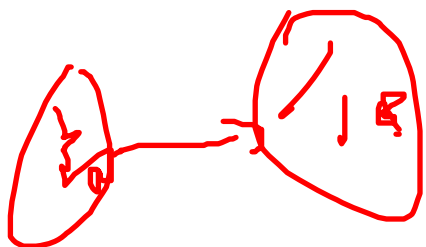
GitHub：<https://github.com/jiejieTop> ✓

### + 个人公众号





# 目录



01

任务状态

02

任务状态迁移

03

rt\_thread\_suspend()

04

rt\_thread\_resume()

05

任务设计要点

06

实验

# 01. 任务的状态

**就绪态** ( K\_TASK\_STATE\_READY ) 该任务在就绪列表中 就绪的任务已经具备执行的能力，只等待调度器进行调度，新创建的任务会初始化为就绪态。

**运行态** ( K\_TASK\_STATE\_RUNNING )：该状态表明任务正在执行，此时它占用处理器，其实此时的任务还是处于就绪列表中的，TencentOS调度器选择运行的永远是处于最高优先级的就绪态任务，当任务被运行的一刻，它的任务状态就变成了运行态。

**睡眠态** ( K\_TASK\_STATE\_SLEEP )：如果任务当前正在休眠让出CPU使用权，那么就可以说这个任务处于休眠状态，该任务不在就绪列表中，此时任务处于睡眠列表中（或者叫延时列表）。

**等待态** ( K\_TASK\_STATE\_PEND )：任务正在等待信号量、队列或者等待事件等状态。

**挂起态** ( K\_TASK\_STATE\_SUSPENDED )：任务被挂起，此时任务对调度器而言是不可见的。

**退出态** ( K\_TASK\_STATE\_DELETED )：该任务运行结束，并且被删除。

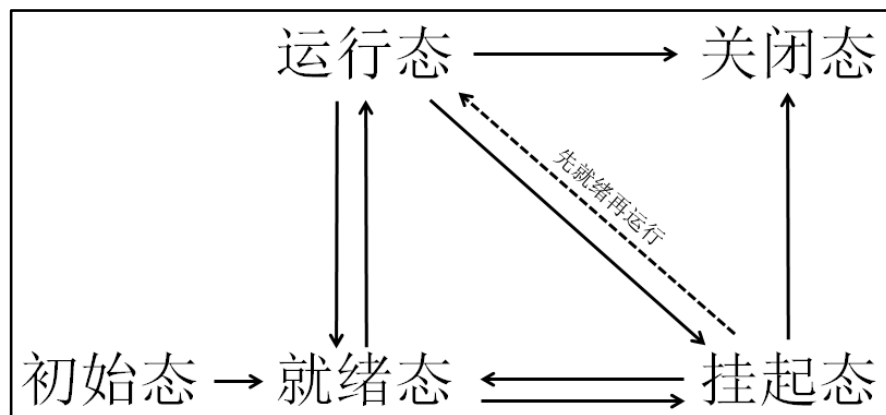
等待超时状态 ( K\_TASK\_STATE\_PENDTIMEOUT )：任务正在等待信号量、队列或者等待事件发生超时的状态。

睡眠挂起态 ( K\_TASK\_STATE\_SLEEP\_SUSPENDED )：任务在睡眠中被挂起时的状态。

等待挂起态 ( K\_TASK\_STATE\_PEND\_SUSPENDED )：任务正在等待信号量、队列或者等待事件时被挂起的状态。

等待超时挂起态 ( K\_TASK\_STATE\_PENDTIMEOUT\_SUSPENDED )：任务正在等待信号量、队列或者等待事件发生超时，但此时任务已经被挂起的状态。

## 02. 任务状态迁移



## 03. TencentOS tiny中维护任务的数据结构

**就绪列表** k\_rdyq：用于挂载系统中的所有处于就绪态的任务

**延时列表** k\_tick\_list：与系统时间相关的任务都会被挂载到这个列表中，可能是睡眠、有期限地等待信号量、事件、消息队列等情况~

## 04. 任务控制块

在多任务系统中，任务的执行是由系统调度的。系统为了顺利的调度任务，为每个任务都额外定义了一个任务控制块，这个任务控制块就相当于任务的身份证，里面存有任务的所有信息，比如任务的栈指针，任务名称，任务的形参等。有了这个任务控制块之后，以后系统对任务的全部操作都可以通过这个任务控制块来实现。

# 05. 任务创建 tos\_task\_create()

在TencentOS tiny中，凡是使用\_\_API\_\_修饰的函数都是提供给用户使用的，而使用\_\_KERNEL\_\_修饰的代码则是给内核使用的。

```
__API__ k_err_t tos_task_create(k_task_t*task, char *name, k_task_entry_t entry, void *arg, k_prio_t prio,
                                k_stack_t*stk_base, size_t stk_size, k_timeslice_t timeslice)
```

TencentOS的创建任务函数有好几个参数：

参数	含义
task	任务控制块
name	任务名字
entry	任务主体
arg	任务形参
prio	优先级
stk_base	任务栈基地址
stk_size	任务栈大小
timeslice	时间片



## 06.任务销毁 `tos_task_destroy()`

这个函数十分简单，根据传递进来的任务控制块销毁任务，也可以传递进NULL表示销毁当前运行的任务。但是不允许销毁空闲任务`k_idle_task`，当调度器被锁住时不能销毁自身，会返回`K_ERR_SCHED_LOCKED`错误代码。如果使用了互斥量，当任务被销毁时会释放掉互斥量，并且根据任务所处的状态进行销毁，比如任务处于就绪态、延时态、等待态，则会从对应的状态列表中移除。

## 07.任务睡眠 `tos_task_delay ()`

任务睡眠非常简单，主要的思路就是将任务从就绪列表移除，然后添加到延时列表中`k_tick_list`，如果调度器被锁，直接返回错误代码`K_ERR_SCHED_LOCKED`，如果睡眠时间为0，则调用`tos_task_yield`函数发起一次任务调度；调用`tick_list_add`函数将任务插入延时列表中，睡眠的时间`delay`是由用户指定的。不过需要注意的是如果任务睡眠的时间是永久睡眠`TOS_TIME_FOREVER`，将返回错误代码`K_ERR_DELAY_FOREVER`，这是因为任务睡眠是主动行为，如果永久睡眠了，将无法主动唤醒，而任务等待事件、信号量、消息队列等行为是被动行为，可以是永久等待，一旦事件发生了、信号量被释放、消息队列不为空时任务就会被唤醒，这是被动行为，这两点需要区分开来。最后调用`readyqueue_remove`函数将任务从就绪列表中移除，然后调用`kn1_sched`函数发起一次任务调度，就能切换另一个任务。

## 06.任务销毁 `tos_task_destroy()`

这个函数十分简单，根据传递进来的任务控制块销毁任务，也可以传递进NULL表示销毁当前运行的任务。但是不允许销毁空闲任务`k_idle_task`，当调度器被锁住时不能销毁自身，会返回`K_ERR_SCHED_LOCKED`错误代码。如果使用了互斥量，当任务被销毁时会释放掉互斥量，并且根据任务所处的状态进行销毁，比如任务处于就绪态、延时态、等待态，则会从对应的状态列表中移除。

## 07.任务挂起、恢复

挂起指定任务。被挂起的任务绝不会得到CPU的使用权，不管该任务具有什么优先级。

任务可以通过调用`tos_task_suspend()`函数都可以将处于任何状态的任务挂起，被挂起的任务得不到CPU的使用权，也不会参与调度，它相对于调度器而言是不可见的，除非它从挂起态中恢复。

任务恢复就是让挂起的任务重新进入就绪状态，恢复的任务会保留挂起前的状态信息，在恢复的时候根据挂起时的状态继续运行。如果被恢复任务在所有就绪态任务中，处于最高优先级列表的第一位，那么系统将进行任务上下文的切换。

任务恢复的函数是：`tos_task_resume()`

## 08. 任务设计要点

中断上下文环境：不能使用挂起当前任务的操作，不允许调用任何会阻塞运行的API函数接口。

任务上下文环境：任务中不允许出现死循环（此处的死循环是指没有不带阻塞机制的任务循环体），将紧急的处理事件的任务优先级设置得高一些。

空闲任务：不允许创建与空闲任务相同优先级的任务

任务的执行时间：程序运行时间、周期。

# 06. 写代码做实验

创建两个任务

# THANKS

