静态线程初始化与脱离

RealTouch 评估板 RT-Thread 入门文档

版本号: 1.0.0

日期: 2012/8/12

修订记录

日期	作者	修订历史
2012/8/12	bloom5	创建文档

实验目的

- □ 快速熟悉静态线程相关接口
- □ 可以使用线程实现简单任务

硬件说明

本实验使用 RT-Thread 官方的 Real touch 开发板作为实验平台。涉及 到的硬件主要为

□ 串口 3,作为 rt_kprintf 输出,需要连接 JTAG 扩展板具体请参见《Realtouch 开发板使用手册》

实验原理及程序结构

实验设计

本实验的主要设计目的是帮助读者快速了解线程相关 API,包括静态线程的创建/删除、相关 API,为了简化起见,我们将这些 API 放在同一个线程中调用。请读者注意,本实验本身不具有实际的工程参考价值,只是帮助读者快速了解线程 API 的用法。

源程序说明

本实验对应 1 kernel thread static

系统依赖

在 rtconfig.h 中需要开启

■ #define RT_USING_CONSOLE 此项必须,本实验使用 rt_kpriintf 向串口打印按键信息,因 此需要开启此项

主程序说明

栈

```
static struct rt_thread thread1;
static rt_uint8_t thread1_stack[512];
static struct rt_thread thread2;
static rt_uint8_t thread2_stack[512];
```

application. c 中的 thread_detach_init()函数中初始化了两个静态 线程 t1、t2,静态线程的初始化对应于动态线程的创建(create)有一点不同,由于静态线程的栈是用户提供建立的,在编译时分配,内核不会再进行动态分配空间,所以比动态线程多两个参数:线程数据结构以及线程栈的开始地址

```
result = rt thread init(&thread1, "t1", /* 线程名: t1 */
           thread1_entry, RT_NULL,
           /* 线程的入口是 thread1 entry, 入口参数是 RT NULL*/
           &thread1_stack[0], sizeof(thread1_stack),
           /* 线程栈是 thread1 stack */
           6, 10);
if (result == RT_EOK) /* 如果返回正确,启动线程 1 */
    rt_thread_startup(&thread1);
result = rt_thread_init(&thread2, "t2", /* 线程名: t2 */
           thread2 entry, RT NULL,
           /* 线程的入口是 thread2_entry,入口参数是 RT_NULL*/
           &thread2_stack[0], sizeof(thread2_stack),
           /* 线程栈是 thread2 stack */
           5, 10);
if (result == RT EOK) /* 如果返回正确, 启动线程 2 */
    rt_thread_startup(&thread2);
```

下面的代码是两个线程的入口程序,在 thread2 的入口程序中将会去 脱离 thread1,也就是从就绪线程队列中删除 thread1

```
static void thread1_entry(void* parameter)
{
   rt_uint32_t count = 0;
```

```
while (1)
{
    rt_kprintf("thread count: %d\n", count ++);
    rt_thread_delay(RT_TICK_PER_SECOND);
}

static void thread2_entry(void* parameter)
{
    rt_thread_delay(RT_TICK_PER_SECOND*10);
    /*
    * 线程 2 唤醒后直接执行线程 1 脱离, 线程 1 将从就绪线程队列中删除
    */
    rt_thread_delay(10);
}
```

编译调试及观察输出信息

编译请参见《RT-Thread 配置开发环境指南》完成编译烧录,参考《Realtouch 开发板使用手册》完成硬件连接,连接扩展板上的串口和jlink。

运行后可以看到如下信息:

thread count: 7
thread count: 8
thread count: 9

结果分析

因为 thread2 拥有更高的优先级,所以在初始化两个线程成功后 thread2 首先得到执行,得到执行后 thread2 延时 10 个系统 tick,

```
rt_thread_delay(RT_TICK_PER_SECOND*10);
```

此时系统调度到 thread1 执行,thread1 执行计数打印,可以看到 10次计数打印。当 thread2 的延时到达时,它将重新获得执行权。Thread2 调用 rt_thread_detach()函数将 thread1 脱离线程就绪队列,

```
rt_thread_detach(&thread1);
```

从而线程1不会再被调度执行。

总结

什么是动态线程?什么是静态线程?两者有什么区别?

RT-Thread 中支持静态和动态两种定义方式。用线程来举例的话,rt_thread_init 对应静态定义方式, rt_thread_create 对应动态定义方式。

使用静态定义方式时,必须先定义静态的线程控制块,并且定义好堆 栈空间,然后调用 rt_thread_init 来完成线程的初始化工作。采用这种方 式,线程控制块和堆栈占用的内存会放在 RW 段,这段内存空间在编译时就 已经确定,它不是可以动态分配的,所以不能被释放,而只能使用 rt_thread_detach 函数将该线程控制块从对象管理器中脱离。

使用动态定义方式 rt_thread_create 时, RT-Thread 会动态申请 线程控制块和堆栈空间。当不需要使用该线程时,调用 rt_thread_delete 函数就会将这段申请的内存空间重新释放到内存堆中(如果线程执行完 毕,退出时,系统也会自动回收线程控制块和堆栈空间)