

# Project3 Preemptive Kernel 设计文档

中国科学院大学

李云志

2017.11.13

## 1. 时钟中断与 blocking sleep 设计流程

- (1) 中断处理的一般流程
  - a) 保存被中断处理函数打断的进程的上下文
  - b) 确定中断类型
  - c) 根据中断类型跳转到相应的中断处理函数处
  - d) 处理完中断后，清中断并恢复被打断进程的上下文
  - e) 从中断处理函数返回正常任务流
- (2) 时钟中断的处理流程；如何处理 blocking sleep 的 tasks；如何处理用户态 task 和内核态 task
  - a) 时钟中断的处理流程
    - i. `time_elapsed` 变量值增加 1000，用于记录系统时间
    - ii. 判断当前任务所处状态，是内核态则表明是内核线程，直接执行中断返回相关操作。  
如果是用户态进程，则先将其状态改为内核态后存入 `ready` 队列，再跳转至 `scheduler` 进行相关调度操作。
    - iii. 获取到新的 task 后，恢复上下文，清中断，恢复正常的任务流
  - b) 如何处理 blocking sleep 的 tasks?

当 task 调用 `do_sleep` 时表明其要进入休眠模式，则根据传入的参数以及系统当前的时间计算其 `deadline`，并将其加入到睡眠队列中。需要注意的是，在这地方并不是简单的加入到睡眠队列，而是有一个排序操作。这方便我们以后的唤醒操作。
  - c) 如何处理用户态 task 和内核态 task?

在此次任务中，时钟中断不会打断内核态的 task。所以原则上，在内核态的 task 在时钟中断到来的时候只需要进行一次保存上下文与恢复上下文。
- (3) blocking sleep 的含义，task 调用 blocking sleep 时做什么处理？什么时候唤醒 sleep 的 task？

task 调用 `do_sleep` 函数表明其要进行休眠。`do_sleep` 函数先关闭中断，并进行睡眠时间的计算，之后将 task 加入到睡眠队列中。如上一问所述，这里加入的队列为优先队列，唤醒时间早的位于前部。之后跳转到调度器，进行调度工作。

每次任务调度时，后会进行 `checking_sleep` 的操作，判断睡眠队列中的任务是否需要被唤醒。被唤醒的任务加入到 `ready` 队列中。

## 2. 基于优先级的调度器设计

- (1) priority-based scheduler 的设计思路
  - a) 本此实验，采用的优先级设计如下：  
优先级分为 0-9 级，其中 9 级最高。
  - b) 调度器调度策略如下：

将 ready 队列中当前优先级最高的任务取出并执行。每执行一次，任务的优先级减 1。

- c) 在任务执行第一次时初始化优先级
- d) 若 ready 队列中所最高优先级的任务的优先级为负数时，初始化所有任务的优先级。

### 3. 关键函数功能

#### 1、判断中断类型：

```

mfc0 k0, CP0_CAUSE
nop
andi k0, k0, CAUSE_IPL
clz k0, k0
xori k0, k0, 0x17
addiu k1, zero, 7
beq k0, k1, time_irq
nop
jal clear_int
nop

```

#### 2、时钟中断处理函数：

```

time_irq:
li a0, TIMER_INTERVAL
jal reset_timer
jal clear_int
lw k1, time_elapsed
addiu k1, k1, 1000
sw k1, time_elapsed
TEST_NESTED_COUNT
bne k1, zero, int_done
nop
ENTER_CRITICAL
lw k0, current_running
li k1, 1
sw k1, NESTED_COUNT(k0)
jal put_current_running
nop
jal scheduler_entry
nop
lw k0, current_running
sw zero, NESTED_COUNT(k0)
LEAVE_CRITICAL
j int_done
nop

```

## 3、do\_sleep:

```
void do_sleep(int milliseconds){
    ASSERT(!disable_count);
    enter_critical();
    // TODO
    current_running->status = SLEEPING;
    current_running->deadline = do_gettimeofday() + milliseconds;
    sort_and_enqueue(&sleep_wait_queue, (node_t *) current_running, lte_deadline);
    scheduler_entry();
    leave_critical();
}
```

## 4、checking\_sleep:

```
void check_sleeping(){
    uint32_t now = do_gettimeofday();
    node_t *tmp;
    while(!is_empty(&sleep_wait_queue)&&((pcb_t*)peek(&sleep_wait_queue))->deadline <= now)
    {
        tmp = dequeue(&sleep_wait_queue);
        enqueue(&ready_queue,tmp);
        ((pcb_t *)tmp)->status = READY;
    }
}
```

## 5、自实现的优先级调度的 scheduler:

```

void scheduler(){
    ASSERT(disable_count);
    check_sleeping(); // wake up sleeping processes
    while (is_empty(&ready_queue)){
        leave_critical();
        enter_critical();
        check_sleeping();
    }
    current_running = (pcb_t *) dequeue(&ready_queue);
    pcb_t *record = current_running;
    pcb_t *temp = record;
    do{
        enqueue(&ready_queue, (node_t*)current_running);
        current_running = (pcb_t*)dequeue(&ready_queue);
        if(running_priority[current_running->pid]>running_priority[temp->pid])
        {
            temp = current_running;
        }
    }while(current_running!=record);
    if(running_priority[temp->pid]<0)//刷新所有的优先级
    {
        do{
            enqueue(&ready_queue, (node_t*)current_running);
            current_running = (pcb_t*)dequeue(&ready_queue);
            running_priority[current_running->pid] = original_priority[current_running->pid];
        }while(record!=current_running);

        record = current_running;
        temp = record;
        do{
            enqueue(&ready_queue, (node_t*)current_running);
            current_running = (pcb_t*)dequeue(&ready_queue);
            if(running_priority[current_running->pid]>running_priority[temp->pid])
            {
                temp = current_running;
            }
        }while(current_running!=record);
    }
    if (current_running!=temp){ //维护队列，弹出优先级最高的任务
        //enqueue(&ready_queue, (node_t*)current_running);
        temp->node.prev->next = (node_t*)current_running;
        temp->node.next->prev = (node_t*)current_running;
        current_running->node.prev = temp->node.prev;
        current_running->node.next = temp->node.next;
        current_running = temp;
    }
    running_priority[current_running->pid]--;
    ASSERT(NULL != current_running);
    ++current_running->entry_count;
}

```

## 参考文献

无

