OS_review2-1

Assign	
□ Property	
:≣ tag	homework
■ 姓名	

3.关于调度

- 由于本次的任务不存在进程之间的互相抢占,故调度只发生在如下两种情况
 - 。 内核线程主动调度
 - 。 进程自己放弃
- 由于现阶段动用调度时,进程都是处在running态,那么在进行调度时,直接将之 转变为ready态,放在ready queue里即可
 - 。 把下一个进程从ready queue里移出来
 - 。改变进程状态
 - 。 换掉正在运行的线程
 - 。 把上一个线程放到ready queue里
 - 。 上下文切换
 - 保存上文
 - 恢复上文

```
void do_scheduler(void)
{
    *sch_timer = get_ticks();
    if (!list_empty(&ready_queue)){
        pcb_t *next_running = dequeue(&ready_queue);
        pcb_t *temp = current_running;
        if(current_running->status == TASK_RUNNING){
              enqueue(&ready_queue, current_running);
              current_running->status = TASK_READY;
        }
        next_running->status = TASK_RUNNING;
        current_running->add_tick = get_ticks();
```

OS_review2-1

```
current_running = next_running;
    process_id = current_running->pid;
    switch_to(temp, next_running);
}
```

4.关于锁

- 向 OS 申请锁
 - 。 没被占用则直接访问,访问结束后释放锁,进程进入ready queue
 - 。 被占用则加入该锁的阻塞队列,等待锁被释放后访问,进程进入ready queue

```
void do_mutex_lock_init(mutex_lock_t *lock)
{
    init_head(&lock->block_queue);
    lock->lock.status = UNLOCKED;
}
void do_mutex_lock_acquire(mutex_lock_t *lock)
    if(lock->lock.status == LOCKED)
        do_block(current_running, &lock->block_queue);
        lock->lock.status = LOCKED;
}
void do_mutex_lock_release(mutex_lock_t *lock)
    if(list_empty(&lock->block_queue))
        lock->lock.status = UNLOCKED;
   else{
        do_unblock(&lock->block_queue);
}
```

OS_review2-1 2