操作系统 Operating Systems

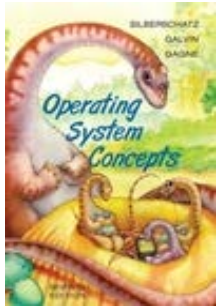
L15 一个实际的schedule函数

schedule( )函数

授课教师：李治军
lizhijun_os@hit.edu.cn
综合楼411室

Linux 0.11的调度函数schedule()

```
void Schedule(void)  //在kernel/sched.c中
{ while(1) { c=-1; next=0; i=NR_TASKS;
    p=&task[NR_TASKS];
    while(--i){ if((*p->state == TASK_RUNNING&&(*p)->counter>c)
      c=(*p)->counter, next=i; }
    if(c) break; //找到了最大的counter
    for(p=&LAST_TASK;p>&FIRST_TASK;--p)
      (*p)->counter=((*p)->counter>>1)
                  +(*p)->priority; }
     switch_to(next);}
```



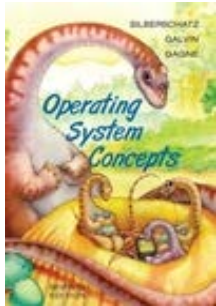
counter的作用: 时间片

```
void do_timer(...)   //在kernel/sched.c中
{  if((--current->counter>0) return;
   current->counter=0;
   schedule(); }
```

```
_timer_interrupt: //在kernel/system_call.s中
  ...
  call _do_timer
```

```
void sched_init(void) {
  set_intr_gate(0x20, &timer_interrupt);
```

- counter是典型的时间片，所以是轮转调度，保证了响应



counter的另一个作用: 优先级

```
while(--i){ if((*p->state == TASK_RUNNING&&(*p)->counter>c)
        c=(*p)->counter, next=i; }
```

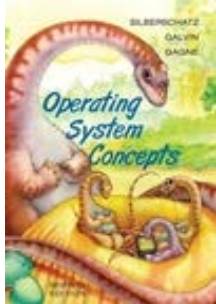
- 找counter最大的任务调度，counter表示了优先级

```
for(p=&LAST_TASK;p>&FIRST_TASK;--p)
  (*p)->counter=((*p)->counter>>1)+(*p)->priority; }
```

- counter代表的优先级可以动态调整

  阻塞的进程再就绪以后优先级高于非阻塞进程，为什么?

  进程为什么会阻塞? I/O，正是前台进程的特征



counter作用的整理

- counter保证了响应时间的界

$$c(t) = c(t-1)/2 + p$$
$$c(0) = p$$

$c(\infty) = ?$

- 经过IO以后，counter就会变大；IO时间越长，counter越大(为什么?)，照顾了IO进程，变相的照顾了前台进程
- 后台进程一直按照counter轮转，近似了SJF调度
- 每个进程只用维护一个counter变量，简单、高效

- CPU调度：一个简单的算法折中了大多数任务的需求，这就是实际工作的schedule函数