## 操作系统第三次作业

## BobAnkh

## March 2021

1. 某 Web 服务器,有 1/3 的可能网页不在高速缓存中,如果所需的网页在高速缓存中,处理时间为 15ms;如果所需的网页不在高速缓存中,需要花费额外的 75ms 读取磁盘。如果 Web 服务器是单线程的,平均每秒可处理多少个请求?如果 Web 服务器是多线程的,平均每秒可处理多少个请求?

答:

如果是单线程,则处理一个请求平均花费的时间为:  $15 + \frac{1}{3} \times 75 = 40$ ms,那么平均每秒可以处理的请求数为: 1000/40 = 25 个;

如果是多线程,则读磁盘的操作可以与线程执行并行。每个线程高速缓存处理时间为  $15 \, \mathrm{ms}$ ,平均磁盘操作时间为  $\frac{1}{3} \times 75 = 25 \, \mathrm{ms}$ 。因为读磁盘的操作可以与线程执行并行,所以最大效率下平均处理一个请求需要花费  $25 \, \mathrm{ms}$ 。那么平均每秒可以处理的请求数为:  $1000/25 = 40 \, \mathrm{\uparrow}$  。

## 2. 什么是临界资源?什么是临界区?

答: 临界资源是指系统中的某些一次只允许一个进程使用的共享资源; 临界区是指进程中访 问临界资源的代码片断。

3. 什么是信号量?信号量 s 的计数值 s.count > 0, s. count = 0 和 s. count < 0 的意义分别是什么?

答:信号量是一个地位高于进程的管理者,用以解决公有资源的使用问题,使 OS 可从进程管理者的角度来处理互斥和同步的问题。每个信号量 s 包括一个整数值 s.count(计数) 以及一个进程等待队列 s.queue,队列中是阻塞在该信号量上的各个进程的标识。信号量只能通过初始化和两个标准的原语 (P、V) 来访问,其作为 OS 核心代码执行,不受进程调度的打断。

信号量 s的计数值 s.count 意义分别如下:

- s.count > 0 表示有 count 个资源可用;
- s.count = 0 表示无资源可用;
- s.count < 0 则 |count| 表示 s 等待队列中的进程个数。

4. 当低优先级进程正处在临界区之中时,如果高优先级进程变为就绪并被调度,若采用忙等则产生优先级反转问题。优先级反转问题是否也适用于线程?分别考虑 ULT 和 KLT。

答:对于用户级线程,线程在用户态,内核不知道线程的存在,线程优先级与内核调度无关,不可能发生低优先级线程突然被剥夺而允许高优先级线程运行,因为是不可剥夺的,所以不会出现优先级反转问题。而内核级线程,线程在内核实现,依然会出现这个问题。

5. 假使 A、B 两个火车站之间是单线铁路,许多列车可以同时到达 A站,然后经 A 站到 B站,又列车从 A 到 B 的行驶时间是 t,列车到 B 站后的停留时间是 t/2。在该问题模型中,哪些是临界资源?

答:因为许多列车可以同时到达 A 站,所以 A 站不是互斥资源,B 站只允许一辆车停,显然是临界资源,而 A、B 之间的单铁线路每次只能允许一辆列车发出以后另一辆才能发出,因为列车行驶时间为 t,而 B 站的停留时间为 t/2,所以只要下一辆列车在前一辆列车走完该单线铁路前1/2 路程后再发车就可以保证到达 B 站时前一辆车已经离开 B 站,因此 A、B 间的单线铁路的前半段、A、B 间的单线铁路的后半段和 B 站是临界资源。

6. 苹果-桔子问题:桌子上有一只盘子,每次只能向其中放入一个水果,要求:爸爸专向盘子里放苹果,女儿专等吃盘子中的苹果;妈妈专向盘子里放桔子,儿子专等吃盘子中的桔子;只有盘子为空时,爸爸或妈妈才可向盘子中放入一个水果;仅当盘子中有自己需要的水果时,儿子或女儿可以从盘子中取出。使用信号量和P、V操作使爸爸、妈妈、儿子和女儿正确同步工作。

答: 设置信号量 empty, mutex, apple, orange。

由题可知,因为只能可以放一个水果,所以 empty 初值为 1;信号量 mutex 控制对盘子的 互斥访问,初值为 1; apple 和 orange 分别表示盘中苹果和橘子的个数,初值为 0。爸爸妈妈都需要先等待盘子为空时,才获取盘子资源(即获取对盘子的操作),操作完毕后释放对盘子的占用并且分别更改苹果或橘子的信息量(即通知女儿或者儿子可以来盘中获取水果)。儿子女儿都需要先到等待盘子中出现自己想要的对应的水果,才获取水果资源,然后再获取对盘子的操作,操作完毕后,释放对盘子的占用,并且更改盘子为空的信息量(即通知爸爸或者妈妈来放水果)。

设计各自正确工作的伪码如下:

```
typedef int semaphore;
semaphore empty=1;
semaphore mutex=1;
semaphore apple=0;
semaphore orange=0;

void father(){
    while(TRUE) {
        P(empty);
        P(metux);
        put_apple(); // 放苹果
```

```
V(mutex);
           V(apple);
   }
}
void mather(){
    while (TRUE) {
           P(empty);
           P(metux);
           put_orange(); // 放橘子
           V(mutex);
           V(orange);
    }
}
void son(){
    while (TRUE) {
           P(orange);
           P(metux);
           eat_orange(); //吃橘子
           V(mutex);
           V(empty);
    }
}
void daugther() {
     while (TRUE) {
           P(apple);
           P(metux);
           eat_apple(); //吃苹果
           V(mutex);
           V(empty);
    }
}
void main() {
       // 四个进程并发进行
        father(); mather(); son(); daugther();
}
```