操作系统

Operating Systems

L9. 多进程图像

Multiple Processes...

lizhijun_os@hit.edu.cn 综合楼416室

授课教师: 李治军

多个进程使用CPU的图像

- 如何使用CPU呢?
 - ■让程序执行起来
- 如何充分利用CPU呢?
 - ■启动多个程序,交替执行
- ■启动了的程序就是进程,所以是多个进程推进
 - ■操作系统只需要把这些进程记录好、要按照 合理的次序推进(分配资源、进行调度)
 - ■这就是多进程图像...



PID:1

PID:3

算出ax=1,启动磁盘

写,正在等待完成...

PCB₁

多进程图像从启动开始到关机结束



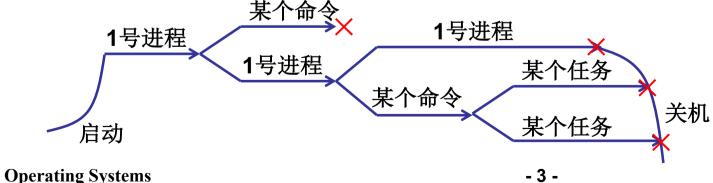
- main中的fork()创建了第1个进程
 - ■init执行了shell(Windows桌面)
- shell再启动其他进程

```
int main(int argc, char * argv[])
  while(1) { scanf("%s", cmd);
     if(!fork()) {exec(cmd);} wait(); } }
```

if(!fork()){init();}

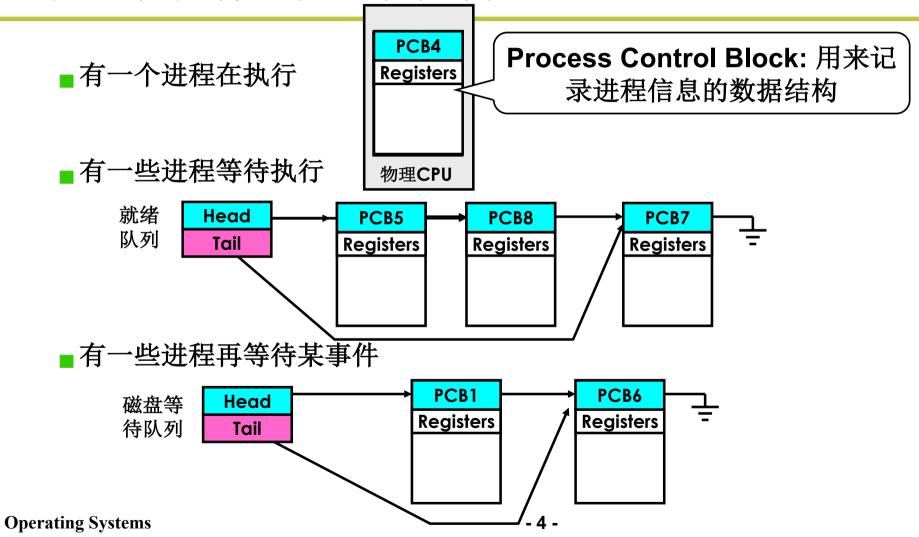
```
login: Non Nov 13 23:47:58 2886 From 192.168.1.2
tmp@deunull ~15
```

命令启动一个进 程,返回shell再启 动其他进程...





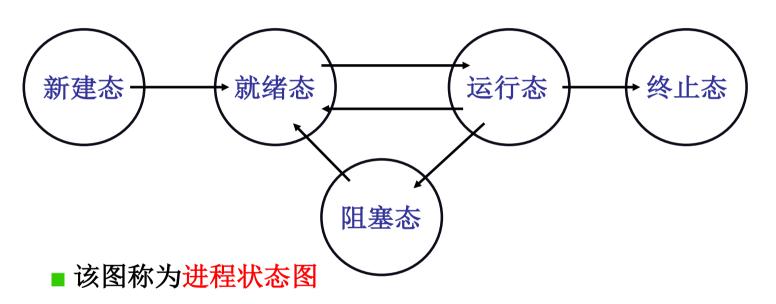
多进程图像: 多进程如何组织?





多进程的组织: PCB+状态+队列

■ 运行 → 等待; 运行→就绪; 就绪→运行......



- ■它能给出进程生存期的清晰描述
- ■它是认识操作系统进程管理的一个窗口



多进程图像:多进程如何交替?

```
启动磁盘读写;
pCur.state = 'W';
将pCur放到DiskWaitQueue;
schedule();
```

```
schedule()
{
    pNew = getNext(ReadyQueue);
    switch_to(pCur,pNew);
}
```



交替的三个部分: 队列操作+调度+切换

■ 就是进程调度,一个很深刻的话题

■ FIFO?

- ■FIFO显然是公平的策略
- ■FIFO显然没有考虑进程执行的任务的区别

■ Priority?

■优先级该怎么设定?可能会使某些进程饥饿



交替的三个部分: 队列操作+调度+切换

```
switch to(pCur,pNew) {
   pCur.ax = CPU.ax;
    pCur.bx = CPU.bx;
                           一段数据(PCB)
   pCur.cs = CPU.cs;
                                PCB1
   pCur.retpc = CPU.pc;
                              物理CPU PCB1
    CPU.ax = pNew.ax;
    CPU.bx = pNew.bx;
                                     内存
   CPU.cs = pNew.cs;
    CPU.retpc = pNew.pc; }
```



多进程图像:多进程如何影响?

■多个进程同时在存在于内存会出现下面的问题

进程1代码

mov ax, 10100b mov [100], ax

.....

进程2代码

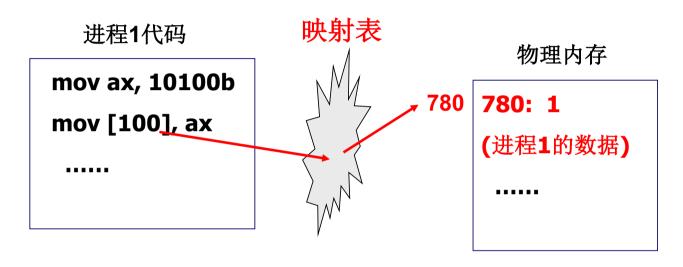
100: 00101

.....

- ■解决的办法:限制对地址100的读写
- 多进程的地址空间分离: 内存管理的主要内容



进程执行时的100...

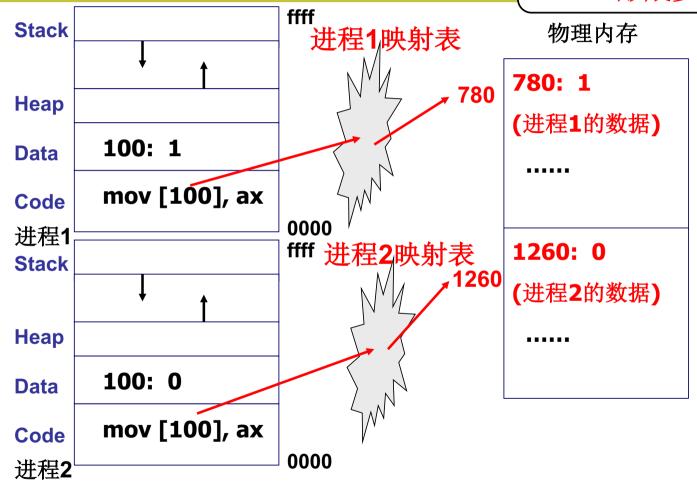


- 进程1的映射表将访问限制在进程1范围内
- 进程1根本访问不到其他进程的内容
- 内存管理...



进程带动内存的使用

为什么说进程管理连带内存管理 形成多进程图像?



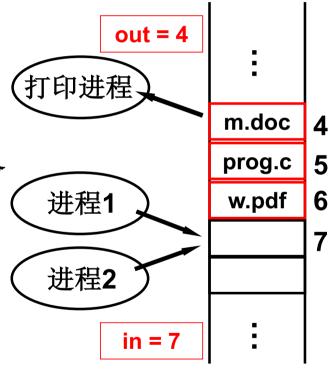


多进程图像:多进程如何合作?

■想一想打印工作过程

- ■应用程序提交打印任务
- ■打印任务被放进打印队列
- ■打印进程从队列中取出任务
- ■打印进程控制打印机打印

待打印文件队列





从纸上到实际: 生产者-消费者实例

```
while (true) {
    while (counter== BUFFER_SIZE)
    ;
    buffer[in] = item;
    in = (in + 1) % BUFFER_SIZE;
    counter++;
}
```

```
while (true) {
    while(counter== 0)
    ;
    item = buffer[out];
    out = (out + 1) % BUFFER_SIZE;
    counter--;
}
```

共享数据

```
#define BUFFER_SIZE 10
typedef struct { . . . } item;
item buffer[BUFFER_SIZE];
int in = out = counter = 0;
```



两个合作的进程都要修改counter

一个可能的执行序列

共享数据

int counter=0;

生产者进程

counter++;

消费者进程

counter--;

初始情况

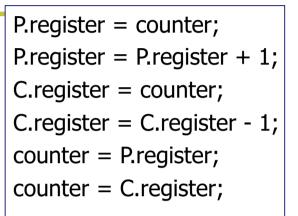
counter = 5;

生产者P

```
register = counter;
register = register + 1;
counter = register;
```

消费者C

```
register = counter;
register = register - 1;
counter = register;
```





核心在于进程同步(合理的推进顺序)

■ 写counter时阻断其 他进程访问counter

一个可能的执行序列

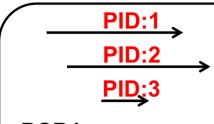
```
P.register = counter;
P.register = P.register + 1;
C.register = counter;
C.register = C.register - 1;
counter = P.register;
counter = C.register;
```

生产者P

```
给counter上锁
     P.register = counter;
     P.register = P.register + 1;
消费者C
    检查counter锁
生产者P
     counter = P.register;
    给counter开锁
消费者C
    给counter上锁
     C.register = counter;
     C.register = C.register - 1;
     counter = C.register;
```

给counter开锁





如何形成多进程图像?

PCB₁

算出**ax=1**,启动磁盘 写,正在等待完成...



- ■读写PCB,OS中最重要的结构,贯穿始终
- 要操作寄存器完成切换(L10, L11, L12)
- 要写调度程序(L13, L14)
- 要有进程同步与合作(L16, L17)
- 要有地址映射(L20)

