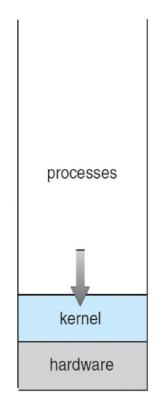
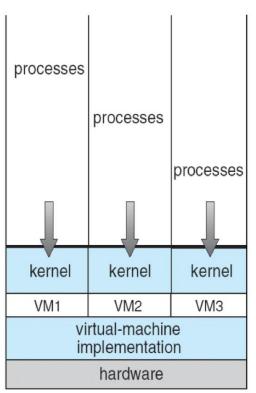
# 操作系统复习

课号: 102J05C

## 第一章

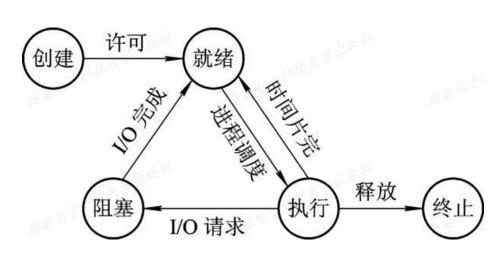
- ▶操作系统的目标和作用
- ▶操作系统的发展过程
- ▶操作系统的基本特性
- ▶操作系统的主要功能
- ▶OS结构设计





## 第二章

- ▶前趋图和程序执行
- ▶进程的描述
- ▶进程控制
- ▶进程同步
- ▶经典进程的同步问题
- ▶进程通信
- ▶线程(Threads)的基本概念
- ▶线程的实现



# PV: 面包师问题

✓面包师有很多面包,由n个销售人员推销。每个顾客进店后取一个号,并且等待叫号,当一个销售人员空闲下来时,就叫下一个号。试设计一个使销售人员和顾客同步的算法。

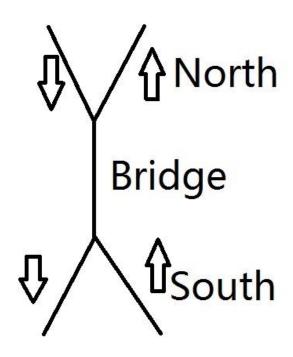
思路:顾客进店后按序取号,并等待叫号,销售人员空闲之后也是按序叫号,并销售面包。因此同步算法只要对顾客取号和销售人员叫号进行合理的同步即可。我们使用两个变量i和j分别记录当前的取号值和叫号值,并各自使用一个互斥信号用于对i和j的访问和修改。

```
int i=0,j=0;
semaphore mutex_i=1,mutex_j=1;
Consumer() {
    //进入面包店
    p(mutex_i);
    //取号i
    i++;
    v(mutex_i);
    //等待叫号i并购买面包
}
```

```
Seller(){
  while(1){
    p(mutex_j);
    if(j<i){//号j已有顾客取走并等待
     //叫号i
     j++;
     v(mutex_j);
     //销售面包
    }else{
     v(mutex_j);
     //休息片刻
```

#### PV: 独木桥问题

✓假设存在如下图的独木桥,车流方向如箭头所示, 该桥上不允许两车交会,但允许同方向多个车一 次通过(桥上可有多个同方向行驶的车)。



```
int countSN=0;//表示从南到北的汽车数量 int countNS=0;//表示从北到南的汽车数量 semaphore mutexSN=1;//保护countSN semaphore mutexNS=1;//保护countNS semaphore bridge=1;//互斥访问桥
```

```
StoN()
NtoS()
  P(mutexNS);
                             P(mutexSN);
                             if(countSN==0){
  if(countNS==0){
                                P(bridge);
    P(bridge);
                             countSN++;
  countNS++;
                             V(mutexSN);
  V(mutexNS);
  //过桥
                             //过桥
  P(mutexNS);
                             P(mutexSN);
                             countSN--;
  countNS--;
                             if(countSN==0){
  if(countNS==0){
                                V(bridge);
    V(bridge);
                              V(mutexSN);
  V(mutexNS);
```

#### PV: 课程考试问题

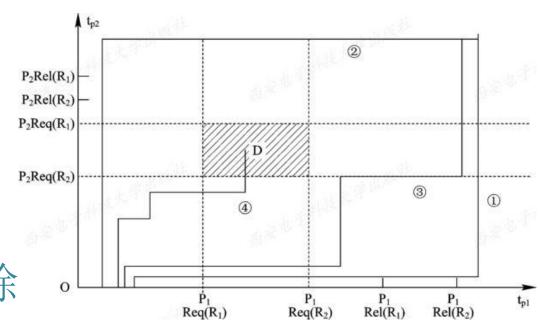
✓操作系统课程的期末考试即将举行,假设把学生和 监考老师都看作进程,学生有N人,教师有1人。考 场门口每次只能进出1个人,进考场的原则是先来 先进。当N个学生都进入了考场后,教师才能发卷 子。学生交卷后即可离开考场,而教师要等收上来 全部卷子并封装卷子后才能离开考场。

```
semaphore S_Door; // 能否进出门,初值1
semaphore S_StudentReady; // 学生是否到齐,初值为0
semaphore S_ExamBegin; // 开始考试, 初值为0
semaphore S_ExamOver; // 考试结束,初值为0
int nStudentNum = 0; // 学生数目
semaphore S_Mutex1 //互斥信号量,初值为1
int nPaperNum = 0; // 已交的卷子数目
semaphore S_Mutex2 //互斥信号量,初值为1
void teacher()
   P(S_Door);
   进门;
   V(S_Door);
   P(S_StudentReady)
   发卷子:
   for(i = 1; i \le N; i++) V(S_ExamBegin);
   P(S_ExamOver);
   封装试卷;
   P(S Door);
   出门;
   V(S_Door);
```

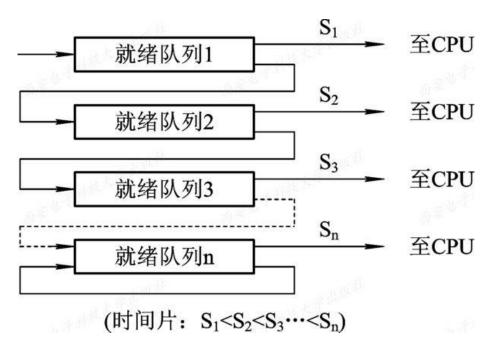
```
void student()
    P(S_Door);
    进门;
    V(S_Door);
    P(S_Mutex1);
    nStudentNum ++;
    if(nStudentNum == N) V(S_StudentReady);
    V(S_Mutex1);
    P(S_ExamBegin);
    考试中...
    交卷;
    P(S_Mutex2);
    nPaperNum ++;
    if(nPaperNum == N) V(S_ExamOver);
    V(S_Mutex2);
    P(S_Door);
    出门:
    V(S_Door);
```

# 第三章

- ▶处理机调度的层次和调度算法的目标
- >作业与作业调度
- ▶进程调度
- ▶实时调度
- > 死锁概述
- ▶预防死锁
- ▶避免死锁
- > 死锁的检测与解除



| 作业        | 进程名    | A    | В    | С    | D  | Е    | 平均   |
|-----------|--------|------|------|------|----|------|------|
| 情况        | 到达时间   | 0    | 1    | 2    | 3  | 4    |      |
| 时间片       | 服务时间   | 4    | 3    | 4    | 2  | 4    |      |
| RR<br>q=1 | 完成时间   | 15   | 12   | 16   | 9  | 17   |      |
|           | 周转时间   | 15   | 11   | 14   | 6  | 13   | 11.8 |
|           | 带权周转时间 | 3.75 | 3.67 | 3.5  | 3  | 3.33 | 3.46 |
| RR<br>q=4 | 完成时间   | 4    | 7    | 11   | 13 | 17   |      |
|           | 周转时间   | 4    | 6    | 9    | 10 | 13   | 8.4  |
|           | 带权周转时间 | 1    | 2    | 2.25 | 5  | 3.33 | 2.5  |

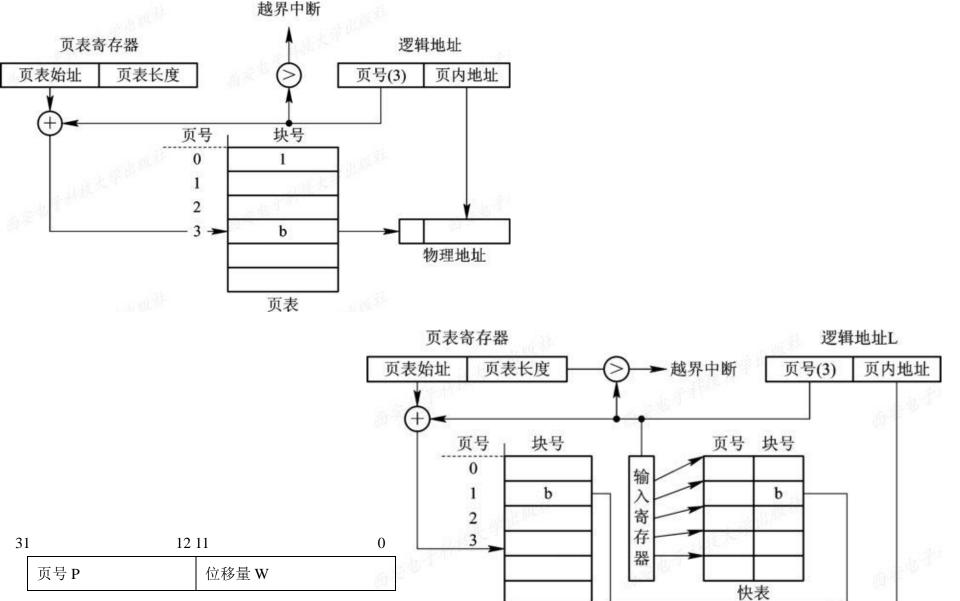


| 资源       | Max |   |   | Allocation |   | Need |    |   | Available |    |   |    |
|----------|-----|---|---|------------|---|------|----|---|-----------|----|---|----|
| 情况<br>进程 | A   | В | C | A          | В | C    | A  | В | C         | A  | В | C  |
| $P_0$    | 7   | 5 | 3 | 0          | 1 | 0    | 7  | 4 | 3         | 3  | 3 | 2  |
|          |     |   |   |            |   |      |    |   |           | (2 | 3 | 0) |
| $P_1$    | 3   | 2 | 2 | 2          | 0 | 0    | 1  | 2 | 2         |    |   |    |
|          |     |   |   | (3         | 0 | 2)   | (0 | 2 | 0)        |    |   |    |
| $P_2$    | 9   | 0 | 2 | 3          | 0 | 2    | 6  | 0 | 0         |    |   |    |
| $P_3$    | 2   | 2 | 2 | 2          | 1 | 1    | 0  | 1 | 1         |    |   |    |
| $P_4$    | 4   | 3 | 3 | 0          | 0 | 2    | 4  | 3 | 1         |    |   |    |

## 第四章

- ▶存储器的层次结构
- ▶程序的装入和链接
- ▶连续分配存储管理方式
- ➤对换(Swapping)
- ▶分页存储管理方式
- > 分段存储管理方式

- ✓ 首次适应
- ✔ 循环首次适应
- ✓ 最佳适应
- ✓ 最坏适应
- ✔ 伙伴系统
- ✓ 紧凑
- ✓ 动态重定位
- ✓ 对换
- ✔ 有效访存时间计算
- ✔ 分页、分段

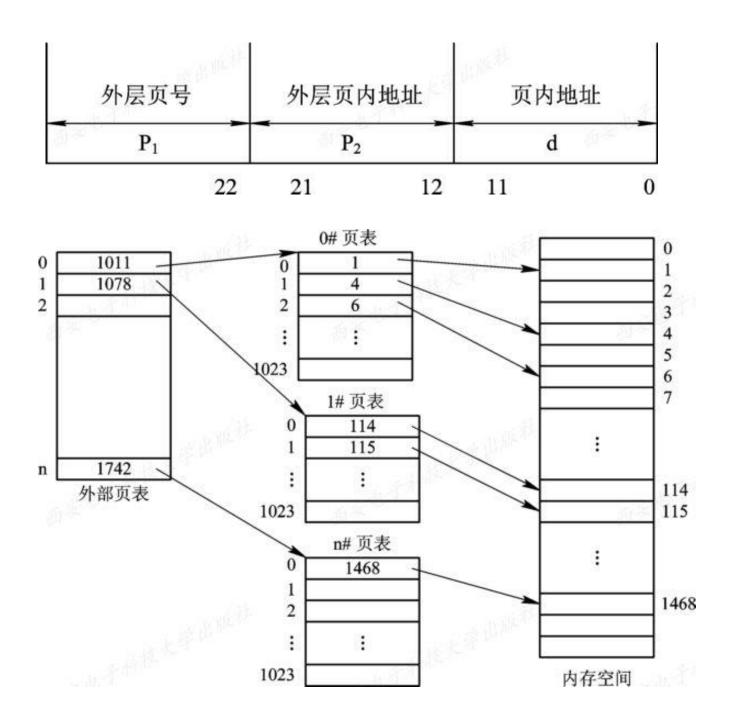


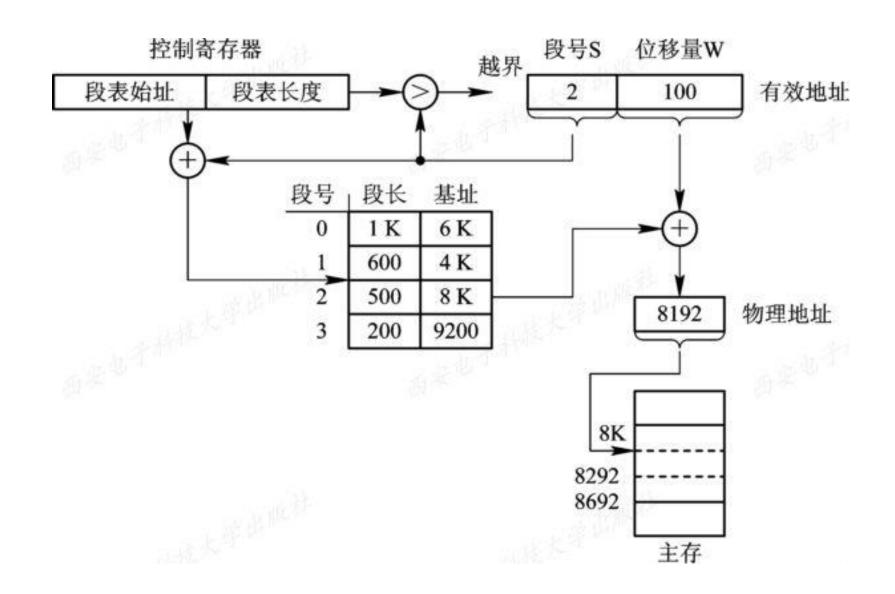
页表

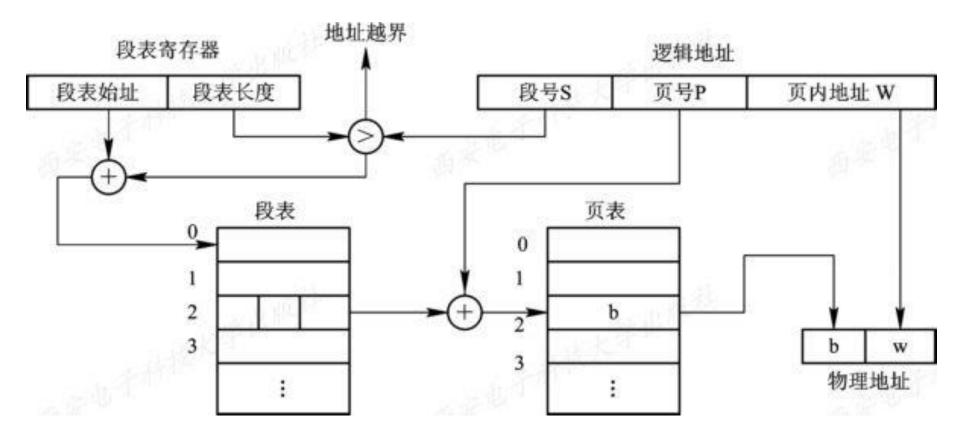
物理地址

$$P = INT \left[ \frac{A}{L} \right], \quad d = [A] MOD L$$

✓ 假设某分页系统的主存容量为32K字节,页面大小为1K,对于4页的作业,其0,1,2,3页分别被分配到主存的1,3,5,7块中。请将十进制的逻辑地址1023,2500,3500,4500转换为物理地址,并阐述地址转换过程。







## 第五章

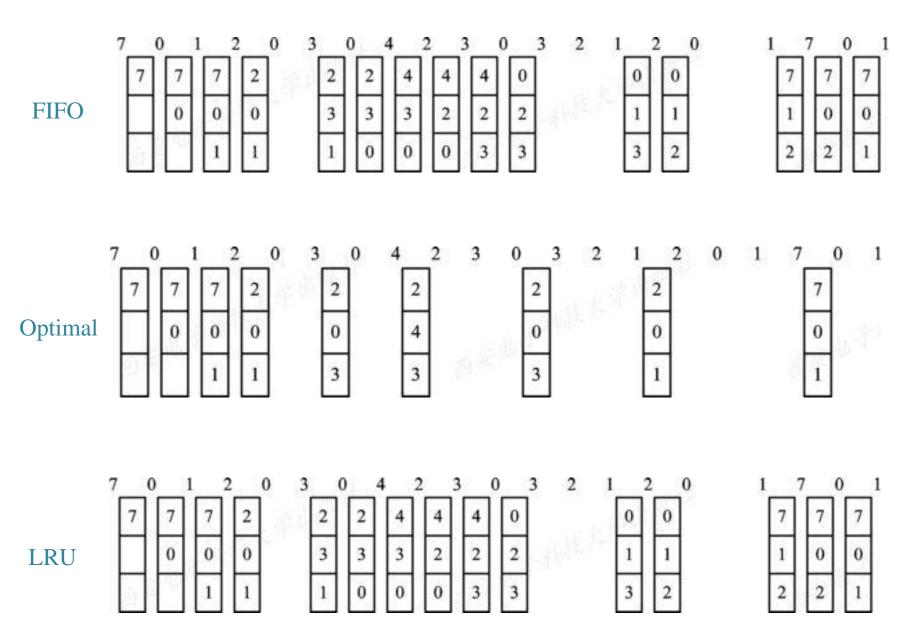
- ▶虚拟存储器概述
- ▶请求分页存储管理方式
- ▶页面置换算法
- ▶"抖动"与工作集
- ▶请求分段存储管理方式

- ✓ 虚拟存储器概念特征
- ✔ 请求分页地址变换
- ✔ 物理块确定原则
- ✔ 缺页率计算
- ✓ 页面置换算法
- ✓ "抖动"和工作集

页号 物理块号 状态位 P 访问字段 A 修改位 M 外存地址 程序请求访问一页 开始 保留CPU现场 页号>页表长度? 越界中断 从外存中找到缺页 CPU检索快表 内存满否? 页表项在快表中? 选择 -页换出 访问页表 该页被修改否? 否 页在内存? 是 将该页写回外存 修改快表 OS命令CPU从外存读缺页 修改访问位和修改位 启动I/O硬件 形成物理地址 页从外存换入内存 地址变换结束

请求分页中的地址变换过程

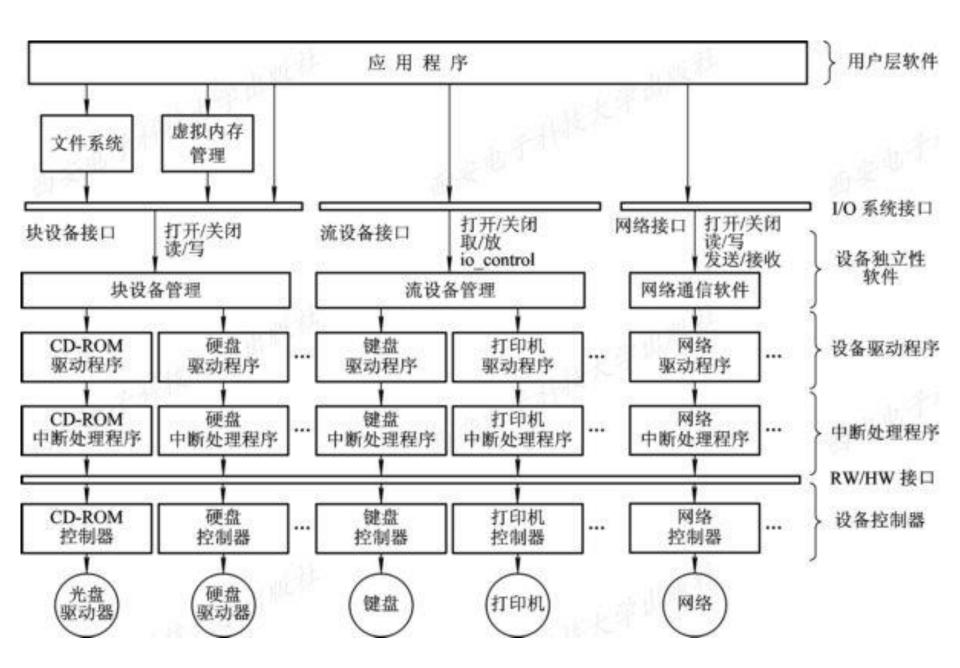
修改页表



# 第六章

- ▶I/O系统的功能、模型和接口
- ▶I/O设备和设备控制器
- ▶中断机构和中断处理程序
- ▶设备驱动程序
- ▶与设备无关的I/O软件
- ▶用户层的I/O软件
- ▶缓冲区管理
- > 磁盘存储器的性能和调度

- ✓ 设备类型
- ✓ 设备控制器
- ✔ 通道类型
- ✓ 中断和中断处理
- ✓ I/O设备控制方式
- ✓ 逻辑设备、物理设备
- ✓ 系统调用
- ✔ 假脱机
- ✔ 缓冲区类型
- ✔ 磁盘调度算法



✓ 假设磁盘有300个磁道,磁盘请求队列中的请求随机产生,它们按照到达的次序分别处于168、230、265、23、60、70、15、155、170、30号磁道上,当前磁头在100号磁道上,并正由里向外移动。请给出FCFS、SSTF、SCAN及CSCAN算法进行磁盘调度时满足请求的次序,并计算出它们的平均寻道长度。

## 第七章

- > 文件和文件系统
- > 文件的逻辑结构
- > 文件目录
- > 文件共享
- > 文件保护

# 第八章

- ▶外存的组织方式
- > 文件存储空间的管理
- ▶提高磁盘I/O速度的途径
- ▶提高磁盘可靠性的技术
- ▶数据一致性控制

# 第九章

- ▶用户接口
- ➤ Shell 命令语言
- ▶联机命令接口的实现
- ▶系统调用的概念和类型
- ➤UNIX系统调用
- ▶系统调用的实现