

《操作系统》课程

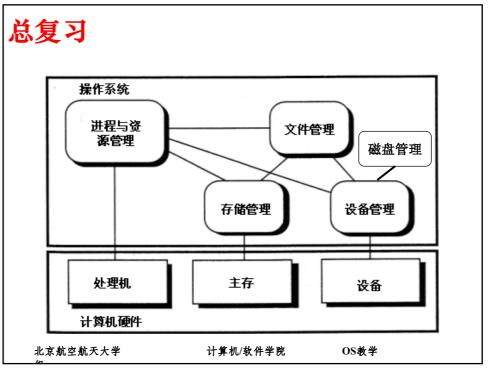
总复习

授课教师: 孙海龙

sunhl@buaa.edu.cn

2024/5/24, 北航计算机/软件学院

1



-

第一章 概论

- 冯.诺依曼体系结构:存储程序式 (stored program)
 - 集中、顺序过程控制
 - 指令与数据共同存储,通过一个总线访问
- 操作系统的发展变化
 - 联机批处理、脱机批处理、分时;
 - 单道程序、多道程序;
 - 实时、网络、分布式。

北京航空航天大学

计算机/软件学院

OS教学

3

3

概论

- 操作系统的主要功能
 - 进程管理
 - 存储管理
 - 设备管理(含磁盘管理)
 - 文件系统
- 现代操作系统的基本特征
 - 并发执行
 - 资源共享
 - 虚拟化
 - 异步性

北京航空航天大学

计算机/软件学院

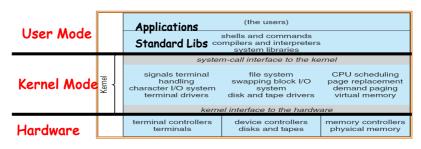
OS教学

4

/

概论

- 操作系统的工作模式
 - 内核态/管态
 - 用户态/目态
- 几个术语
 - 特权指令/保护指令
 - 异常: 中断、陷入(包括系统调用)



北京航空航天大学

计算机/软件学院

OS教学

5

概论

- 分析操作系统的几种观点
 - 用户观点: 操作系统为用户提供了哪些功能可以使用
 - 资源管理: 回答了整个操作系统是由哪几部分组成的
 - 进程观点: 指明了这些资源管理程序在什么时候开始起作用, 以及它们在执行过程中是如何相互联系的
 - 模块分层设计: 从操作系统构建的角度, 考虑操作系统的结构
 - 抽象与权衡

北京航空航天大学

计算机/软件学院

OS教学

第三章: 存储管理

- 1. 存储管理的功能
- 2. 分区存储管理
- 3. 页式存储管理
- 4. 段式存储管理
- 5. 虚拟存储原理与算法

北京航空航天大学

计算机/软件学院

OS教学

7

7

1.存储管理的功能

- 内存的分配与回收
- 存储保护
- 地址转换
- 静态重定位
- 动态重定位
- 存储共享
- "扩充"内存容量



北京航空航天大学

计算机/软件学院

OS教学

2. 分区存储管理

- 固定分区
 - 基本思想
 - 优缺点
- 可变分区
 - 基本思想
 - 优缺点
 - 主要算法: BestFit, WorstFit, FirstFit, NextFit
- 覆盖与交换

北京航空航天大学

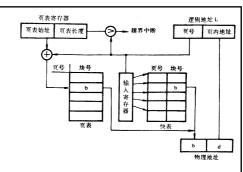
计算机/软件学院

OS教学

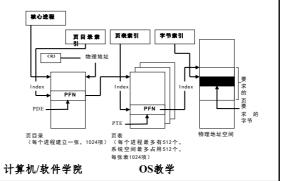
9

3.页式存储管理

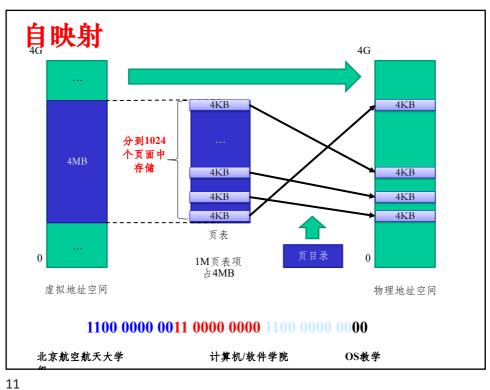
- 页面、页框
- 地址转换
 - MMU
 - 页表: 多级页表、杂凑页 表、反置页表
 - 快表
 - 页面的大小

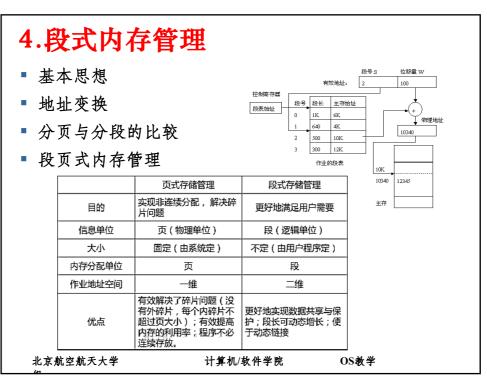


具有快表的地址变换机构



北京航空航天大学





5.虚拟存储: 原理与算法

- 内存访问的局部性原理
- 虚拟存储器:请求分页

• 技术特征: 离散性、多次性、对换性和虚拟性

■ 页面置换策略

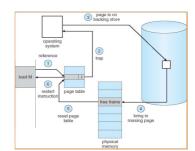
最优置换: OPT先进先出: FIFO最近最少使用: LRU

• 第二次机会算法

• 工作集策略

• 时钟算法: Clock

■ 缺页中断



北京航空航天大学

计算机/软件学院

OS教学

13

其他内容

- 内存抖动
 - 刚被置换出去的页,很快又要访问,因而要把它重新调入;可调入不久又再次被置换出去,这样再访问、再调入,如此反复,使得整个系统的页面替换非常频繁,以致大部分的机器时间都花在来回进行的页面调度上,只有一小部分时间用于进程的实际运算。
 - 解决办法:局部置换策略、工作集算法、预留部分页面、挂起若干进程
- 写时复制技术
- 内存映射文件
- 存储保护

北京航空航天大学

计算机/软件学院

OS教学

第四章: 进程管理

- 1. 进程与线程的基本概念
- 2. 进程同步
- 3. 进程调度算法
- 4. 死锁问题

北京航空航天大学

计算机/软件学院

OS教学

15

15

1. 进程与线程的基本概念

- 并发与并行的区别
- 进程与程序的区别
- 进程的三个基本状态
- 进程的控制原语
- 进程的组成:程序、数据、PCB
- 线程的概念
- 进程与线程的区别

北京航空航天大学

计算机/软件学院

OS教学

2. 进程同步

- 临界资源、临界区
- 原子性
- 同步、互斥
 - 硬件实现和软件实现
- 信号量、P、V操作
 - 信号量取值的物理意义
- 管程的基本概念
- 进程间通信的基本方法:管道、消息队列、共享内存、信号量、套接字、信号

北京航空航天大学

计算机/软件学院

OS教学

17

同步与互斥的原则

- 空闲让进
 - 临界资源处于空闲状态,允许进程进入临界区
 - 临界区内仅有一个进程执行
- 忙则等待
 - 临界区有进程正在执行其中的代码,所有其他进程则不可以进入临界区
- 有限等待
 - 对要求访问临界区的进程,应在保证在有限时间内进入自己的临界区,避免死等。
- 让权等待
 - 当进程不能进入自己的临界区时,应立即释放处理机,避免忙等。

北京航空航天大学

计算机/软件学院

OS教学

经典的同步与互斥问题

- 生产者-消费者问题
 - 同步、互斥
- 读者-写者问题
 - 互斥
- 哲学家就餐问题
 - 互斥

北京航空航天大学

计算机/软件学院

OS教学

19

3. 进程调度算法

- 调度的三个类型: 高级、中级、低级
- 进程调度算法
 - 总体上: 非抢占、抢占
 - 评价指标:
 - 周转时间、平均周转时间、带权平均周转时间
 - 吞吐量
 - 响应时间
 - 常见调度算法: FCFS, SJF, 轮转调度, 优先级调度, 最高响应比优先
 - 实时调度算法:单调速率调度RMS和最早截止时间优先 算法EDF

北京航空航天大学

计算机/软件学院

OS教学

4. 死锁

- 基本概念: 死锁、活锁、饥饿
- 产生死锁的必要条件: 互斥、不可剥夺、请求和保持 、环路等待
- 进程-资源图/资源分配图
- 处理死锁的方法
 - 允许死锁发生:无作为、检测与解除死锁 不允许死锁发生:预防死锁、避免死锁

北京航空航天大学

计算机/软件学院

OS教学

21

死锁处理方法

- 预防死锁 (静态): 破坏死锁产生的四个条件
- 避免死锁(动态):安全性、银行家算法
- 检测与解除死锁:
 - 发现死锁: 基于进程-资源图的化简
 - 解除死锁: 资源剥夺、撤销进程

北京航空航天大学

计算机/软件学院

OS教学

P、V操作答题框架 semaphore s = 1, mutex = 0, ... other variables x, y, z... main() { cobegin { P1: { while(true) {...} } P2: { while(true) {...} } } coend } **xs*M*** **p*M***/**/**

23

第五章: 设备管理

- I/O设备分类:字符设备、块设备、网络设备
- I/O端口地址
- I/O控制技术
 - 程序控制
 - 中断驱动
 - · 直接内存访问: DMA
 - 通道技术: Channel
- I/O软件的组成与分层设计
 - 设备无关性(独立性)
- 缓冲技术
- SPOOLing技术

北京航空航天大学

计算机/软件学院

OS教学

缓冲区的管理

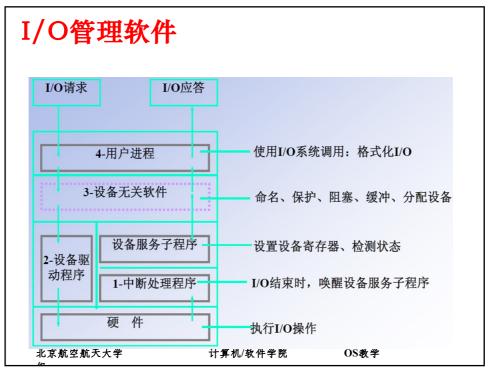
- 单缓冲区
- 双缓冲区
- 环形缓冲区
- 缓冲池

北京航空航天大学

计算机/软件学院

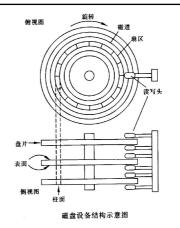
OS教学

25



第六章:磁盘存储管理

- 磁盘的工作原理
- 磁盘访问时间
- 磁盘调度算法
 - 先来先服务、最短寻道时间优先 、扫描算法、循环扫描算法
- 提高I/O速度的主要途径
- RAID技术



北京航空航天大学

计算机/软件学院

OS教学

27

第七章: 文件系统

- 文件: 具有文件名的一组相关信息的集合
 - 文件名、文件分类
- 文件系统
- 文件的组织:
 - 逻辑结构:从用户角度所观察到的文件组织形式(记录式、流式)
 - 物理组织:文件的存储结构,即文件在外存上的存储组织形式(连续、链接(串联)、索引)

北京航空航天大学

计算机/软件学院

OS教学

