### ▼ 第5章 输入/输出(I/O)管理

#### ▼ 概述

- 设备(2+3类,3口,3 R
- 控制方式(4:轮断D道

- 软件层次结构(4:用独 驱断
- 应用程序I/O接口(阻&非阻

#### ▼ 设备独立性软件

- 设备独立性软件(LUT
- 高速缓存 缓冲区(单双
- 设备分配与回收(SDT -> DCT -- COCT --> CHCT

- SPOOLing技术 (假脱机..)(virtual
- 设备驱动程序接口
- ▼ 磁盘 固态硬盘
  - 磁盘 (3+2: 片道区 头面
  - 管理(3: 格分格
  - **調度算法**2count: 调度t, 寻道| 5算法:先短 扫循 look

■ **固态硬盘 (SSD)**(2+1均衡

好的,各位同学,我们来到最后一章《I/O管理》。这一章的内容相对零散,很多知识点与《计算机组成原理》重合,可以看作是计组知识在操作系统层面的应用。本章在考研中的分值占比不高,题目通常不难,属于"性价比"很高的复习内容。我们用最直观的方式,把这些看似琐碎的知识点串起来。

# 第5章 输入/输出(I/O)管理

本章的核心是解决CPU与各种快慢不一的I/O设备之间的通信和效率问题。我们将从设备本身、控制方式、软件层次和磁盘管理四个方面来掌握它。

### 设备(2+3类,3口,3 R

- 核心考点:
  - 。设备的分类方法。
  - 。 I/O接口(设备控制器)的组成与功能。
- 形象记忆法:
  - 。 设备分类 (多维度看设备):
    - 按信息单位:
      - 块设备: 一次传一大块数据,可寻址。像**货车**, 整箱拉货。如:硬盘。
      - **字符..:** 一次传一个字符,不可寻址。像**快递** 员,一件件送。如:键盘、打印机。

#### ■ 按共享属性:

- **独占设备**: 同一时间只能一个进程用。像**私家 车**。如:打印机。
- **共享..:** 可多个进程同时(宏观上)用。像**公交 车**。如:硬盘。
- **虚拟…** 用SPOOLing技术把"私家车"伪装成"公交车"。
- 。 I/O接口 (设备控制器):
  - 角色: CPU的"专属秘书"。
  - **为什么需要**: CPU很忙,没空直接管理慢吞吞的打印机、键盘。它把命令(如"打印这个文件")告诉"秘书","秘书"去负责和设备打交道。
  - 组成:
    - **与CPU的接口**: 听懂CPU的命令。
    - **与设备..:** 能指挥具体设备干活。
    - **I/O逻辑**: 内部的"大脑",负责解码CPU命令、控制设备。
  - 三大 R:
    - 数据… 临时存放数据的"中转托盘"。
    - **状态..:** 记录设备"忙/闲/完成/出错"等状态的"工作日志"。
    - 控制... 存放CPU命令的"指令便签"。

### 控制方式(4:轮断D道

- 核心考点:
  - 。 四种I/O控制方式的演进过程、原理和优缺点(**选择题高 频考点**)。
- 形象记忆法 (CPU解放史):
  - 。 **场景:** 你(CPU)让一位员工(I/O设备)去完成一项任务。
  - i. 程序**直接**控制 (**轮询**): 你站在员工旁边,**不停地问"干完了 没?"**。
    - 。 特点: CPU完全被占用,效率极低。
  - ii. **中断**驱动方式: 你给员工布置完任务就回去干自己的活。 员工干完后,**主动来敲门告诉你(中断)**。
    - 。 **特点:** CPU被解放,可以并行工作。但每次数据传输 一个字/字节,员工就要来敲一次门,**中断频繁**。
  - iii. **DMA** (直接内存存取):你雇了一个**项目助理 (DMA控制 器)**。你告诉助理:"把这份文件(内存数据)交给那位员工处理"。助理负责整个数据搬运过程,**任务全部完成后** 才来敲门告诉你。
    - 。 **特点:** CPU只在任务开始和结束时介入,以**数据块**为单位,大大减少了中断次数。数据传输**不经过** CPU。
  - iv. **通道控制方式:** 你雇了一个**高级部门经理 (通道)**,他有自己的"任务清单"(通道程序)。你只需告诉他: "按清单执行任务"。他能**管理多个项目助理和员工**。
    - 。 **特点:** "准CPU",能执行自己的指令集,CPU的干预进一步减少,并行能力**最强**。

软件层次结构(4:用独 驱断

核心考点:

- 。 I/O软件的四个层次及其功能。
- 形象记忆法 (公司指令下达流程):
  - 用户层I/O软件(你): 发出高级指令,如C语言的 printf("Hello")。
  - 。 设备**独立性软件** (CEO办公室):
    - **作用:** 屏蔽设备差异,提供统一接口。
    - **工作**:接收你的 printf 指令。它不关心你是要打印到惠普打印机还是爱普生打印机。它负责设备命名、权限检查、分配/回收设备、**缓冲管理**等通用事务。
  - 。 设备**驱动程序** (部门经理):
    - 作用: 针对具体设备的"翻译官"和"司机"。
    - **工作**: CEO办公室把指令转给"打印机部门经理",他知道如何把通用指令翻译成惠普打印机能懂的具体控制信号,并"驾驶"打印机工作。
  - 。 **中断**处理程序 (紧急事件处理小组):
    - **作用:** 处理来自硬件的底层中断信号。
    - **工作**: 当打印机"缺纸"或"打印完成"时,硬件发出中断信号,该小组立刻介入,保存当前现场,处理中断,然后恢复现场。

### 应用程序I/O接口(阻&非阻

- 核心考点:
  - 。 阻塞I/O 与 非..的区别
- 形象记忆法 (去餐厅吃饭):
  - 。 **阻塞I/O**: 点完餐后,就坐在座位上**一直等**,直到服务员把菜端上来才能干别的事。
    - 进程在等待I/O时被挂起。
  - **非阻塞I/O**: 点完餐后,拿个号就去逛街了,但**每隔几分钟 就跑回来**问"我的菜好了没?"。
    - 进程在等待I/O时可以继续运行,但需要自己不断<u>轮</u> 询检查I/O是否完成。

# 设备独立性软件

设备独立性软件(LUT

#### • 核心考点:

- 。 设备独立性的含义与好处。
- 。逻辑设备名到物理设备名的映射。

#### • 形象记忆法:

- 。 设备独立性: "打印"命令的普适性
  - **含义**: 应用程序员编程时,只需要使用一个 逻辑 设备名(如 LPT1 代表打印机),而无需关心实际连接的是惠普还是佳能打印机(**物理设备名**)。
  - 实现:
    - 操作系统内部维护一张**逻辑设备表 (LUT,Look-up Table)**,负责将 LPT1 映射到具体的物理设备。
  - **好处**: 应用程序不依赖于具体硬件,可移植性强;更换设备时只需修改LUT表,无需修改应用程序。

### ■ 高速缓存 缓冲区(单双

- 核心考点:
  - 。引入缓冲区的目的。
  - 。 单缓冲 和 双缓冲模式下的处理**时间**计算(**计算题考** 点)。

#### • 形象记忆法:

- 。 **目的:** 缓解CPU与I/O设备的速度矛盾,就像在生产线和 货车之间建一个"**仓库**"。
- 单缓冲:一个仓库。货车(I/O)卸货时,生产线(CPU) 只能等着;生产线取货时,货车只能等着。
- **双缓冲: 两个仓库**。货车可以往仓库A卸货,同时生产线 从仓库B取货,两者可以**并行**。

### • 计算题模板 (缓冲处理时间):

- 。 设:
  - T: I/O设备输入一个**数据块**到缓冲区的时间。

- M:将数据从**缓冲**区移到**用户**区的时间。
- C: CPU处理一个数据块的时间。
- 单缓冲处理一块数据耗时:
  - Max(T,C) + M
- 。 双..:
  - Max(T, C + M)
- 。 **解题技巧:** 画出时间轴,清晰标出T, M, C的串行和并行关系

### 设备分配与回收(SDT -> DCT -- COCT --> CHCT

- 核心考点:
  - 。 设备分配时使用的 数据结构(DCT, COCT, CHCT, SDT)。
  - 。设备分配的安全性。
- 形象记忆法 (公司资产管理):
  - 。 数据结构:
    - SDT:公司总资产清单。
    - DCT:每台设备的"说明书和状态牌"(忙/闲)。
      - coct:每个**设备控制器**(秘书)的"工作手册"。
    - CHCT:每个**通道**(部门经理)的"职责范围"。
  - 。 分配过程: 进程申请设备时,系统

按 SDT -> DCT -> COCT -> CHCT 的顺序检查,确保设备、控制器、通道一路都是空闲的,才分配成功。

# SPOOLing技术 (假脱机..)(virtual

- 核心考点:
  - 。原理和作用
- 形象记忆法:
  - 。 SPOOLing = 打印店的后台服务
    - **问题:** 打印机是独占设备,速度很慢。如果一个进程 在打印,其他想打印的进程只能干等着。
  - **原理:** 用户请求打印时,系统并**不直接把数据送给打印 机**,而是先把要打印的内容高速地输出到 <u>磁盘</u>上的一个"**打印队列**"中。

■ 然后一个独立的"打印**进程**"在后台慢慢地从队列中取出文件,送给打印机打印。

#### 。 作用:

- 缓和 CPU 与 慢速设备 的矛盾。
- 实现了设备的**共享**,多个进程可以同时"打印" (actually是输出到磁盘)
- 实现了**虚拟设备**功能,把 <u>一台</u> 物理打印机虚拟成了 <u>多台</u> 逻辑打印机。
- 。 核心思想: 用空间(磁盘)换时间(CPU)

#### 设备驱动程序接口

- 核心考点:
  - 。设备驱动程序的功能。
- 形象记忆法:
  - 。 驱动程序是**设备独立性<u>软件</u>** 和 设备 <u>控制器</u> 之间的桥梁。
    - 向上层提供统一的、抽象的**接口**(如 read, write)
    - 向下将这些抽象请求翻译成具体设备控制器能听懂的 硬件指令。

# 磁盘 固态硬盘

# 磁盘 (3+2: 片道区 头面

- 核心考点:
  - 。 物理结构 (磁道、扇区、柱面)。
- 形象记忆法 (留声机唱片集):
  - 。 盘片 (Platter): 一张张的黑胶唱片。
  - 。 磁道 (Track): 唱片上的一圈圈的轨道。
  - 。 **扇区 (Sector):** 每条轨道上分的小格,是读写的最小单位。

0

磁头 (Head): 唱针。

- 。 **柱面 (Cylinder):** 所有唱片上**相同半径的磁道**组成的 <u>虚拟</u> 圆柱体。
  - 切换**同一柱面**的**不同磁头(盘面)**,速度**远快于**移动 磁头臂(**寻道**)

### 管理(3: 格分格

- 核心考点:
  - 。 磁盘初始化(低级格式化/物理格式化)。
  - 。 磁盘分区 与 逻辑格式化
- 形象记忆法 (新硬盘的使用):
  - i. 低级格式化:
    - 。 在空白的盘片上 画出**磁道**和**扇区**的格子,让硬盘控制器能找到位置。
  - ii. 分区:
    - 。 把一个大硬盘**分成几个逻辑盘**(C盘, D盘...)。
  - ⅲ 逻辑..:
    - 。 在某个分区上**建立文件系统**(如NTFS, FAT32),即 创建"超级块"、"inode区"等管理结构,让操作系统能 存取文件。

# 闘 调度算法2count: 调度t, 寻道| 5算法:先短 扫循 look

- 核心考点:
  - 。 一次磁盘 r/w 操作的 时间构成
  - 。各种磁盘调度算法的规则和计算总**寻道**距离(**大题核心**)。
- template (磁盘访问t):
  - 总t = 寻道t + 旋转延迟t + 传输t
    - 寻道时间 (T<sub>s</sub>):
      - 移动磁头→目标磁道的时间(题目通常会给)。
    - 旋转延迟.. (T<sub>r</sub>):
      - 等待目标扇区转到磁头下方的时间。
        - 平均为转一圈时间的一半。

- 若转速为 R (转/分钟),则转一圈时间为 60/R 秒。平均延迟为 (60/R)/2 秒。
- 传输.. (T<sub>t</sub>):
  - 实际r/w数据的t

### • template (磁盘调度):

- i. 画数轴:
  - 。 在纸上画一条数轴,标出所有要访问的**磁道号**和当前 **磁头位置**。
- ⅲ 模拟移动:
  - 。 根据算法规则,在数轴上画出磁头的移动轨迹。
- ⅲ. 计算距离:
  - 。 将每一段移动的距离(**磁道号**之**差**的绝对值)相加, 得到总寻道距离。
- 算法精讲 (电梯调度):
  - FCFS (先来先服务): 按请求顺序服务。公平但低效。
  - 。 **SSTF (最短寻道时间优先):** 总是去 离当前位置**最近**的请求。**高效**但可能"**饿死**"远处请求。
  - 。 **SCAN (扫描/电梯算法):** 电梯朝**一个方向**移动,服务所有 同向请求,直到磁盘末端再**掉头**。
  - 。 **C-SCAN (循环扫描):** 电梯只朝一个方向服务。到末端后,直接返回**起始端**,再开始同向服务。**更公平**。

。 **LOOK / C-LOOK**: SCAN/C-SCAN的优化,磁头只需移动到**最远的请求处**即可掉头/返回,无需到磁盘末端。

# 固态硬盘 (SSD)(2+1均衡

- 核心考点:
  - 。 SSD与HDD的核心区别。
  - 。 磨损均衡。
- 形象记忆法:
  - 。 HDD(硬盘驱动器) vs SSD:

0

0

- **HDD**: 像**留声机**,有旋转的盘片和移动的磁头,是机械式的。
- **SSD**: 像**内存条**,由闪存芯片组成,是电子式的,没有移动部件。

### 。 SSD特性:

- **优点:** 读写速度**快**(尤其随机读),**无**寻道和旋转**延 迟**,防震,低功耗。
- 核心**缺点: w**操作**复杂**。不能直接覆盖写,必须**先擦** 除整个块,再写入页。

# ○ 磨损均衡 (Wear Leveling):

- **问题:** 闪存的每个块都有擦写次数**寿命**。
- 技术: SSD控制器会像一个"聪明的仓库管理员",确保所有存储块被均匀使用,避免某些块因为被频繁擦写而"英年早逝",从而延长整个SSD的寿命。

第五章的知识点虽然多,但只要抓住**CPU与设备间的效率矛盾**这条主线,就能理解各种技术(中断、DMA、缓冲、SPOOLing)的由来。磁盘调度算法是本章唯一的计算大题,务必熟练掌握模板。祝大家复习顺利!