- 设备控制器 (Controller)
- 设备类型
  - 块设备 (block device) 、字符设备 (character device)
- 设备驱动程序 (Driver)
- 端口映射I/O(Port-Mapped I/O)、内存映射I/O (Memory-Mapped I/O)
- 直接存储器存取(Direct Memory Access, DMA)

## 一、设备控制器 (IO接口)

连接CPU与设备

#### 主要功能:

- 接受识别CPU命令
- 报告设备状态
- 交换数据
- 地址识别
- 错误矫正????

# 二、<mark>设备类型</mark>

### 块设备

- 以数据块为传输单位(磁盘)
- 可寻址,传输速率高
- 可以随机访问 (不连续块的访问, 但效率会低)

### 字符设备

- 以字符为单位(打印机)
- 不可寻址, 传输效率低
- 只能顺序访问,没有seek操作 (串口发送数据)

#### 随机访问&顺序访问????

## 三、设备驱动程序

- 每类设备都配备设备驱动程序,实现系统对设备的API
- 接受抽象IO要求 (read) 后翻译给设备控制器
- 初始化设备、处理中断

# 四、IO端口

CPU如何与设备的控制寄存器和数据缓冲区进行通信?

#### 端口映射

- 每个端口有一个IO端口号
- 操作系统IO指令才能访问, 普通用户不行

#### 内存映射

• 每个端口分配唯一内存地址

#### 优点:

- 寄存器是内存变量,方便寻址,不需要写汇编
- 不需要内存保护机制阻止用户IO

## 五、直接存储器读取DMA

IO设备与内存交换数据不再需要通过CPU,而是DMA直接传送,只在开始和结束时需要CPU 优点:

- 一次一个数据块,不需要频繁中断
- 廉价磁盘冗余阵列(RAID)
- 磁盘臂调度算法(Disk Arm Scheduling Algorithms)

## 六、RAID

并行IO缩小差距 6种特殊的磁盘组织 性能好,更可靠

## 七、磁盘臂调度算法

磁头数=盘面数,柱面是空心圆柱,磁道是圆环,柱面=盘面数\*磁道,所有磁头一起动所以不需要移动盘面

时间

• 寻道 (算法目的)

• 旋转等待: 半圈的时间

• 传输时间: 看传输大小占一圈的比例

#### **FCFS**

少量进程才适合

### SSTF最短寻道时间

- 并不能保证平均寻找时间最小
- 饥饿

## 电梯调度 (扫描)

- 在SSTF基础上规定方向(避免饥饿)
- 局部性不好,偏向于靠边的磁道
- 要知道磁头位置、移动方向(不好实现?)

### 循环扫描

• 规定单方向, 一轮一轮的

## T: 时间计算

柱面(磁道)切换时间(寻道时间)>旋转等待>数据传输

#### 还有同柱面换扇区时间易忘

- 不是FCFS就当作所有请求同时到
- 电梯! =扫描: 扫描要到头再回去, 电梯不用。含SCAN字眼需要到头, 含LOCK不用

• 换一个磁道就是一个旋转等待时间

## 拓展题型

- 存放数据顺序: 先扇区, 再磁道, 再柱面 (每个柱面内的扇区是连号的) (先转圈存, 再上下存, 再内外存, 一个柱面满了才到下一个柱面)
- 如果读扇区后有处理时间,顺序存储会很糟糕,因为处理的时候磁头已经跑过头了