• 《现代操作系统》读摘

## 引论

- 计算机有两种运行方式:
  - 内核态: 能够执行计算机的所有机器指令
  - 用户态: 只能够执行计算机的部分机器指令(不影响计算机运行 且在权限内)
- 多路复用:
  - 时间上复用: 不同的程序排队轮流使用CPU
  - 空间上复用:每个运行时程序使用内存的一部分空间
- 处理器
  - 。 每个CPU中都有一定数量的寄存器:
    - 通用寄存器
    - 专用寄存器
    - 程序寄存器
    - 程序状态寄存器(Program Status Word)PSW
  - 。 现代处理早已放弃同时读取、解码、执行一条指令的简单模型,而是采用流水线式: 取指单元 ==> 解码单元 ==> 执行单元 。比流水线更先进的设计是 超标量CPU
  - 。 系统调用: TRAP指令 把用户态切换到内核态
- 多线程和多核芯片
  - 。 多线程或 超线程
- 存储器
  - 。 主存被分割为 高速缓存行
  - 。 高速缓存命中: 当某个程序需要读取一个或一些存储字时,高速缓存硬件检查所需要访问的高速缓存行是否在高速缓存中,若在则称为高速缓存命中
  - CMOS存储器: 保持当前时间和日期

- 虚拟内存机制:使用时计算机时的内存大于计算机实际的物理内存
- 存储器管理单元 MMU: 每个CPU中都有
- 上下文切换: 从一个程序切换到另一个程序有时可称为此

## ● I/O设备:

- 。 设备驱动程序
- 。 热插拔设备
  - 热启动: 计算机操作系统执行此操作不需要关机
  - 冷启动: 计算机的开机操作就是
- 。 实现输入输出的方式:
  - 忙等待: 缺点就是要占据CPU,CPU一直轮询等待对应的 I/O操作完成
  - 中断:CPU执行某个程序遇到I/O等待时,转去执行另外一个程序,当此程序I/O结束时给CPU发送一个中断通知I/O操作完成
  - 直接存储器访问 DMA

## 总线

- o PCIe 总线
- 共享总线架构:表示多个设备使用一些相同的导线传输数据
- 串行总线架构:通过一条被称为数据通路的链路传递集合了所有 位的一条消息,非常像网络包
- 。 USB 是慢速I/O设备
- o SCSI总线 是高速总线
- 启动计算机
  - 基本输入输出系统 (Basic Input Output System, BI0S)
- 操作系统概念
  - 。 进程
    - 进程: 与此相关的是 地址空间: 存放有可执行程序、程序的 数据以及程序的栈
    - 进程表: 是数组(或链表)结构
    - 某个进程能够创建一个或者多个进程(称为 子进程), 可以

得到 进程树

- 进程间通信
- 。 地址空间
  - 操作系统所创建的地址空间和计算机中的物理地址不是同一个,该地址空间与机器的物理内存解耦
- 。 文件
  - 目录:路径名
  - 根目录: /
  - 每个进程都有一个 工作目录
  - 在读取文件前,首先要打开文件,检查其访问权限,若权限 许可,系统将返回一个小整数,称做 文件描述符
  - 特殊文件:
    - 块特殊文件
    - 字符特殊文件
  - 管道 pipe 是一种虚文件,可以连接两个进程
- 系统调用
  - TRAP指令
  - 进程标识符 PID
  - 。 UNIX中进程将其存储空间划分为三段: 正文段 、 数据段 、 堆栈 段
    - [堆栈] ==增长==> [空闲区] <==增长== [数据] [正文]

个人总结: Linux系统的核心就在 进程管理 和 文件管理