# 第 2 讲:操作系统与系统结构和程序设计语言

第一节:从 OS 角度看计算机系统

#### 向勇、陈渝

清华大学计算机系

xyong,yuchen@tsinghua.edu.cn

2020年2月16日

向勇、陈渝 (清华大学)

### 提纲

- 第一节:从 OS 角度看计算机系统
  - 隔离
  - 虚拟内存
  - 特权模式/中断



# 再看计算机系统

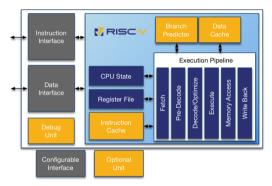




图: 再看计算机系统 - 从 OS 角度

4□ > 4□ > 4 = > 4 = > = 900

向勇、陈渝 (清华大学)

3/13

#### 隔离:程序调用

- 程序调用 ssize\_t read(int fd, void \*buf, size\_t count); 会发生什么?
- 我们可以在应用程序中直接调用内核的函数吗?
- 我们可以在内核中使用应用程序普通的函数调用吗?

### 隔离:程序调用

- 程序调用 ssize\_t read(int fd, void \*buf, size\_t count); 会发生什么?
- 我们可以在应用程序中直接调用内核的函数吗?
- 我们可以在内核中使用应用程序普通的函数调用吗?
- 程序调用的特征
  - 好处: 执行很快;
  - 好处: 灵活-易于传递和返回复杂数据类型;
  - 好处: 程序员熟悉的机制,...
  - 坏处: 应用程序不可靠,可能有恶意,有崩溃的风险

向勇、陈渝 (清华大学)

### 隔离: 什么是隔离?

- 强制隔离以避免对整个系统的可用性/可靠性/安全影响
- 运行的程序通常是是隔离的单元

### 隔离: 什么是隔离?

- 强制隔离以避免对整个系统的可用性/可靠性/安全影响
- 运行的程序通常是是隔离的单元
- 防止程序 X 破坏或监视程序 Y
  - 读/写内存,使用 100%的 CPU,更改文件描述符
- 防止进程干扰操作系统
- 防止恶意程序、病毒、木马和 bug
  - 错误的过程可能会试图欺骗硬件或内核

# 隔离: 主要的隔离方法?

- 地址空间 address spaces
  - 一个程序仅寻址其自己的内存
  - 每个程序若无许可,则无法访问不属于自己的内存

6/13

#### 隔离: 主要的隔离方法?

- 地址空间 address spaces
  - 一个程序仅寻址其自己的内存
  - 每个程序若无许可,则无法访问不属于自己的内存
- CPU 硬件中的特权模式/中断机制
  - 防止应用程序访问设备和敏感的 CPU 寄存器
  - 例如地址空间配置寄存器
  - 例如打断一直占用 CPU 的应用程序

6/13

向勇、陈渝 (清华大学)

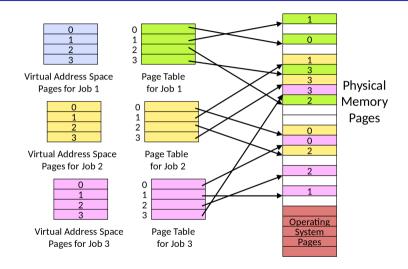
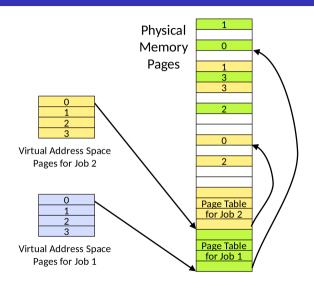


图: 虚拟内存



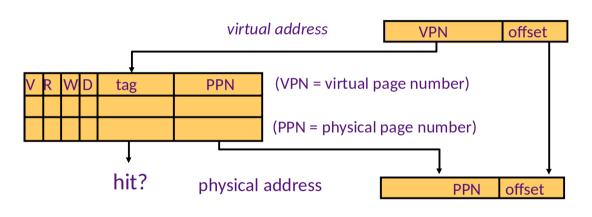


图: TLB

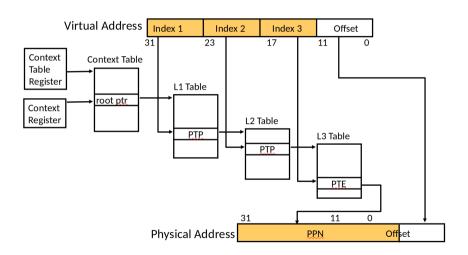
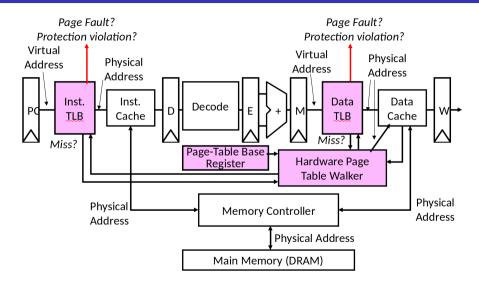


图: MMU 处理 TLB Missing



# 特权模式

- CPU 硬件支持不同的特权模式
  - Kernel Mode vs User Mode
  - Kernel Mode 可以执行 User Mode 无法执行的特权操作
    - 访问外设
    - 配置地址空间(虚拟内存)
    - 读/写特殊系统级寄存器
  - OS kernel 运行在 Kernel Mode
  - 应用程序运行在 User Mode
  - 每个重要的微处理器都有类似的用户/内核模式标志

12 / 13

### 中断机制

- CPU 硬件支持中断/异常的处理
- 中断是异步发生,是来自处理器外部的 I/O 设备的信号的结果。
  - 硬件中断不是由任何一条专门的 CPU 指令造成,从这个意义上它是异步的。

13 / 13

### 中断机制

- CPU 硬件支持中断/异常的处理
- 中断是异步发生,是来自处理器外部的 I/O 设备的信号的结果。
  - 硬件中断不是由任何一条专门的 CPU 指令造成,从这个意义上它是异步的。
- 硬件中断的异常处理程序通常称为中断处理程序(interrupt handle)
  - Ⅰ/O 设备通过向处理器芯片的一个引脚发信号,并将异常号放到系统总线上,以 触发中断;
  - 在当前指令执行完后,处理器从系统总线读取异常号,保存现场,切换到 Kernel Mode;
  - 调用中断处理程序,当中断处理程序完成后,它将控制返回给下一条本来要执行 的指令。

向勇、陈渝 (清华大学)

13 / 13

### 中断机制

- CPU 硬件支持中断/异常的处理
- 中断是异步发生,是来自处理器外部的 I/O 设备的信号的结果。
  - 硬件中断不是由任何一条专门的 CPU 指令造成,从这个意义上它是异步的。
- 硬件中断的异常处理程序通常称为中断处理程序(interrupt handle)
  - Ⅰ/O 设备通过向处理器芯片的一个引脚发信号,并将异常号放到系统总线上,以 触发中断;
  - 在当前指令执行完后,处理器从系统总线读取异常号,保存现场,切换到 Kernel Mode;
  - 调用中断处理程序,当中断处理程序完成后,它将控制返回给下一条本来要执行的指令。
- Timer 可以稳定定时地产生中断
  - 防止应用程序死占着 CPU 不放
  - 让 OS kernel 能周期性地进行资源管理

◆ロト ◆団 ト ◆ 重 ト ◆ 重 ・ 夕 Q (\*)

13 / 13