

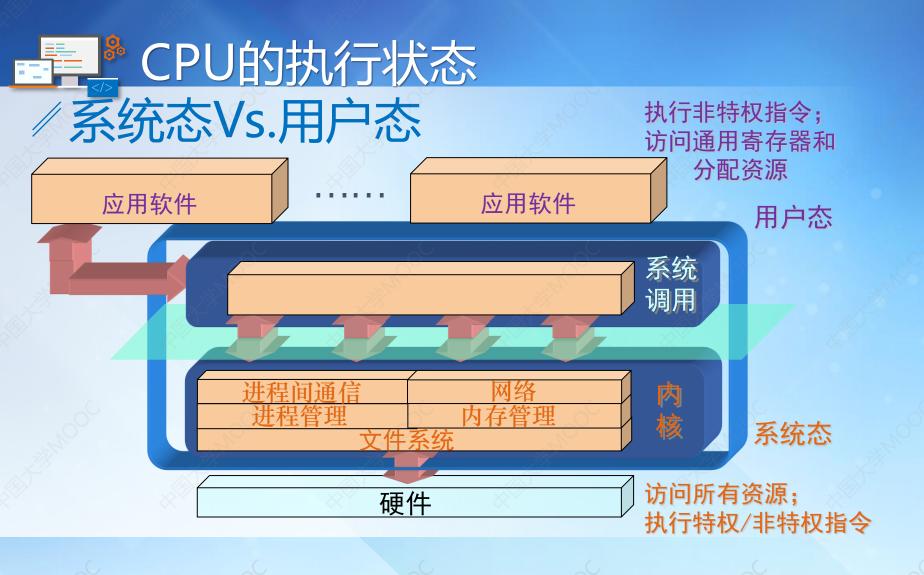
操作系统及Linux内核

西安邮电大学

进程控制



西安邮电大学计算机学院 舒新峰 shuxf@xupt.edu.cn



CPU的执行状态

∕系统态←→用户态切换

CPU状态通过PSW(Program Status Word,程序状态字)进行标识。X86的PSW有2位二进制:00系统态,11用户态。

- 用户态→内核态:
 - ✓ 系统调用(软中断/访管指令);
 - ✓ 设备中断;
 - ✓ 异常: 如被0除、缺页中断等。
- 内核态→用户态:
 - ✓ 直接设置程序状态字PSW



原语(Primitive)

原语是由若干条机器指令构成的并用以完成特 定功能的一段程序,而且这段程序在执行期间不 允许中断。

原语又称为"原子操作(Atomic Operation)"过程,作为一个整体而不可分割——要么全都完成,要么全都不做。



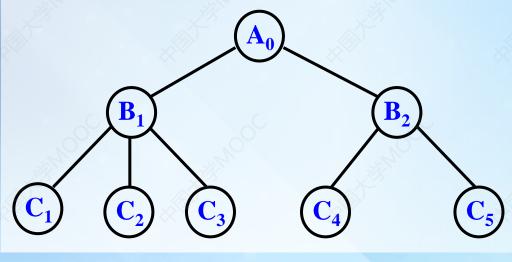
进程创建时机

- 用户登录时, 由OS为合法终端创建一个进程
- 调度到某个批处理作业时,由作业调度程序创建。
- 运行程序请求提供服务(如: 打印文件), 由OS创建
- 运行中进程因自己的需要,由它自己创建子进程

进程创建

进程图

允许进程创建子进程,从而形成树型进程家族。进程 图是用于描述进程家族关系的有向图,子进程可以继承父进 程所拥有的资源。



● 资源分配严格。子进程 在祖先进程所拥有的资源 中分配、使用与归还。

- 进程控制灵活。可根据需要创建多个子进程并行工作,协同完成任务。
- 层次清晰, 关系明确。

进程创建

进程创建方式与过程

- 操作系统初始化,建立起一些常驻内存的系统进程。
- 使用创建原语,用于创建非常驻内存系统进程和用户进程。
- 学创建一个空白PCB,分配一个唯一的进程标识符;
- 》为新进程的程序和数据分配内存空间;
- ☞初始化进程控制块:初始化标识符信息,填入处理机的状态信息(指令指针,栈指针)和控制信息(状态,优先级...);
- 少设置相应的链接。如: 把新进程加到就绪队列的链表中。

进程状态转换

进程阻塞

正在运行的进程等待 待某一事件发生(如: 请求系统服务、等待键 盘输入等),主动调用阻 塞原语(block)将自己 阻塞,让出CPU给其他 进程。

- 保存CPU现场到PCB中;
- 状态由运行态改为阻塞态;
- 插入到事件阻塞队列中;
- 进程调度程序选中一个就绪 进程,修改状态,恢复CPU 现场,投入运行。



进程唤醒

当被阻塞进程期待的事件到来时,由中断处理进程或其它产生该事件的进程调用唤醒原语(wakeup),将期待该事件的阻塞进程唤醒。

- 触发事件:
 - ✓ 硬件中断;
 - ✓ 其他进程发消息。
- 阻塞进程从阻塞队列移出;
- 状态由阻塞态改为就绪态;
- 插入到就绪队列中。



进程挂起

进程将自己挂起或父进程将子进程挂起时,调用挂起原语(suspend)挂起。

- 活动就绪态→静止就绪态;
- 活动阻塞态→静止阻塞态;
- 运行态→静止就绪。并触 发重新调度。

进程激活

调用激活原语(active)将 制定进程激活。

- 静止阻塞态→活动阻塞态;
- 静止就绪态→活动就绪态;若抢占调度策略,被激活进程优先级高则触发重新调度。

进程终止

进程中止时机

■ 正常结束: 批处理系统中, 进程已运行完成遇到

Halt 指令;分时系统中,用户退出登录。

异常结束:本进程发生出错和故障事件,如内存越界、

写只读文件、算术运算错、运行超时等。

外界干预:操作系统干预、父进程请求、父进程终止



进程中止过程

-旦发生终止进程的事件,OS便调用撤消原语:

- 若进程处于执行态, 应立即终止该进程的执行, 并置调度标志为真;
- 若有子孙进程则将其全部终止,以防它们失控;
- 将该进程所占有的全部资源还给父进程或系统;
- ▶ 将该进程的PCB从所在队列中移出,回收PCB。

小结

进程控制机制

CPU状态

● 核心态: OS内核执行

• 用户态: 用户程序执行

原语

特定功能的程序段, OS内 核提供, 执行不能中断。

分类

- 进程创建原语
- 进程控制原语
- 进程终止原语