进程的状态与转换&进程的组织

日期: 2024年10月20日

知识总览

- 进程的状态与转换
 - 。 状态
 - 运行状态---|
 - 就绪状态---|---三种基本状态(重要考点)
 - 阻塞状态---|
 - 创建状态
 - 终止状态
 - · 状态间的转换 (重要考点)
 - 就绪态 → 运行态
 - 运行态 → 就绪态
 - 运行态 → 阳寒态
 - 阻塞态 → 就绪态
 - 。 进程的组织方式 (各个 PCB 进程的组织方式)

进程的状态——创建态、就绪态

- **创建态**:进程正在被创建时,它的状态是"**创建态**",在这个阶段操作系统会为进程分配资源、初始化**PCB**
- **就绪态**: 当进程创建完成后,便进入"**就绪态**",处于就绪态的进程已经具备运行条件,但由于没有空闲 CPU,就暂时不能运行

进程的状态——运行态

- 系统中可能会有很多个进程都处于就绪态
- 运行态: 当 CPU 空闲时,操作系统就会选择一个就绪程序,让它上处理机运行。如果一个进程此时正在 CPU 上运行,那么这个进程处于"运行态"
- CPU 会执行运行态进程对应的程序(执行指令序列)

进程的状态——阻塞态

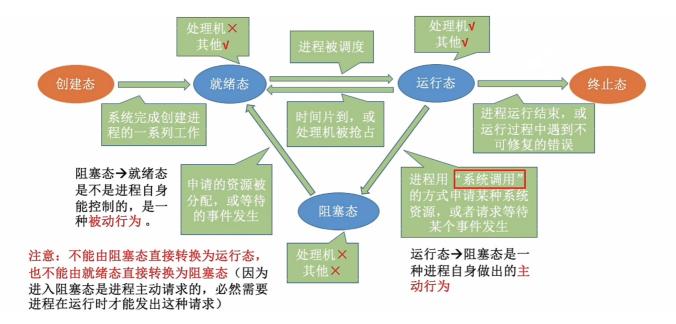
- 在进程运行的过程中,可能会**请求等待某个事件的发生**(如等待某种系统资源的分配,或者等待其他进程的响应)
- **阻塞态**:在这个事件发生之前,进程无法继续往下执行,此时操作系统会让这个进程下 CPU,并让它进入"**阻塞态**"

- 当 CPU 空闲时, 又会选择另一个"就绪态"进程上 CPU 运行
- 当阻塞进程所等待的事件发生时,操作系统会检查等待队列,寻找需要这件事情发生的阻塞态进程,并将其中的一个转为就绪态

进程的状态——终止态

- 一个进程可以执行 exit 系统调用,请求操作系统终止该进程
- **终止态**: 此时该进程会进入"**终止态**",操作系统会让该进程下 CPU,并回收内存空间等资源,最后还要回收该进程的 PCB

进程状态的转换 (重要考点)



• 注意: 在单核 CPU 中,同一时间内最多有一个进程处于运行态

进程的状态

- 三种基本状态: 进程的整个生命周期中, 大部分时间都处于三种基本状态
 - **运行态 (Running)** : 占有 CPU, 并在 CPU 上运行
 - o 就绪态 (Ready): 已经具备运行条件,但由于没有空闲 CPU,所以暂时不能运行
 - 阻塞态 (Waiting/Blocked, 又称等待态): 因等待某一事件发生而暂时不能运行

• 另外两种状态

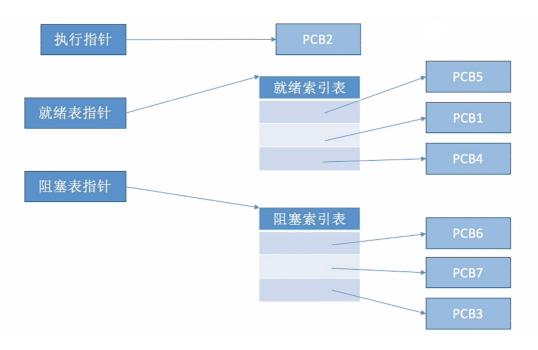
- 。 **创建态 (New, 又称新建态)** : 进程正在被创建,操作系统为进程分配资源、初始化 PCB
- · **终止态 (Terminated, 又称结束态)**:进程正在从系统中撤销,操作系统会回收进程拥有的资源、撤销 PCB
- 进程 PCB 中,会有一个变量 state 来表示进程的当前状态。如 1 表示创建态、2 表示就 绪态、3 表示运行态……

• 为了对同一个状态下的各个进程进行统一的管理,操作系统会将各个进程的 PCB 组织起来

进程的组织方式——链接方式

- 执行指针: 指向当前处于运行态(执行态)的进程
 - 。 单 CPU 计算机中, 同一时刻只会有一个进程处于运行态
- 就绪队列指针: 指向当前处于就绪态的进程
 - 。 通常会把优先级高的进程放在队头
- 阻塞队列指针: 指向当前处于阻塞态的进程
 - 。 很多操作系统还会根据阻塞原因不同,再分为**多个阻塞队列**,例如:等待打印机的 阻塞队列、等待磁盘的阻塞队列

进程的组织方式——索引方式



进程的组织方式总结

- 链接方式
 - 按照进程状态将PCB分为多个队列
 - 操作系统持有指向各个队列的指针
- 索引方式
 - 根据进程状态的不同,建立几张索引表
 - 。 操作系统持有指向各个索引表的指针