进程描述与控制

进程的定义

- 什么是讲程
 - 。 正在执行的程序
- 进程的三个要素
 - 。 可独立调度的执行单元
 - 。 与代码相关的数据集
 - 。 执行时的上下文 (进程状态)

进程与程序

- 进程与程序的联系
 - 。 程序是产生进程的基础
 - 。 程序的每次成功运行构成不同的进程
 - 。 进程是程序功能的体现
 - 。 程序是类,进程是实例的对象,一个类每次实例化产生不同的对象
 - 。 代码,程序,进程类比docker file, container, image
 - 代码编译为可执行文件也就是程序,程序运行产生进程
 - docker file build 产生image, image run 产生container, 同时container会保存其 运行状态
- 进程与程序的区别
 - 讲程是动态的,程序是静态的
 - 。 进程是暂时的,程序是永久的
 - 。 进程的组成包括程序、数据和进程控制块

进程映像

也就是一个进程以何种结构如何存储在 (虚拟) 内存中

- 可执行的程序和数据
- 系统栈
- 进程控制块
 - 。 进程标识符
 - 进程ID、父进程ID、用户ID
 - 。 处理器状态信息
 - 。 进程控制信息

进程的特点

• 独立性

• 动态性: 进程是动态的

• 并发性: 宏观上的并行 (分时系统)

进程状态

• 两状态进程模型

。 运行状态 (running) : 使用处理器

。 非运行状态 (not running) : 不使用处理器



• 五状态进程模型

o New:申请资源,也就是申请主存空间用于存放进程

o Ready: 进程已经创建好,分配到相应的空间,分配到处理器即可运行

。 Running: 正在运行, 使用处理器

。 Blocked: 由于I/O请求等事件,需要等待事件的响应才可以执行下一步

o Exit: 进程结束

。 注: 只有进程从Running到Blocked这一步是程序可以控制的,其余都是操作系统在控制

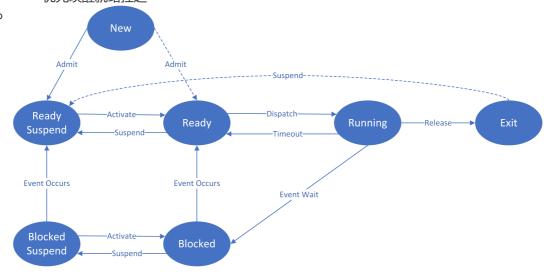


。 可以引申为队列

- Ready Queue:所有处于Ready状态的进程组成Ready Queue,由操作系统通过调度算法选择一个进程转为Running
- Blocked Queue: 所有处于Blocked状态的进程组成Blocked Queue
 - 多Blocked Queue:等待相同事件响应的Blocked 进程组成一个Blocked Queue,进而等待不同事件响应的进程组成不同的Blocked Queue
- 队列的链表结构

• 具有挂起状态的进程模型

- 。 为什么需要挂起状态
 - 相当于变相扩大了主存的空间,可以处理更多的进程
- 。 挂起状态: 进程从主存移动到外存
 - 阻塞挂起
 - 就绪挂起
- 。 唤醒:将进程从外存移动到主存
 - 优先唤醒就绪挂起



进程的生命周期

• 进程创建

- 操作系统提供接口函数,由操作系统完成进程的创建
- 分配进程的标识 (唯一性)
- 。 分配进程的内存空间 (进程映像)
 - Ready 状态:在主存中分配内存空间
 - Ready Suspend: 在外存中分配内存空间
- 。 初始化进程控制块
- 。 设置正确的连接----》Ready Queue
- 。 创建或扩展其它数据结构

• 进程终止

- 正常退出(主动)
- 。 异常退出 (主动)
- 错误退出 (被动)
 - eg: C语言中内存溢出等
- 外界干预 (被动)

• 进程切换

- o 一个正在Running的进程转移为其他状态,另一个处于Ready状态的进程转为Running
- 。 什么时候进行切换
 - 时间片完 Running ---》Ready
 - 1/0中断

- 存储器访问错误
- 系统调用 (调用系统函数)
- 陷阱 (程序报error)

模式切换

- 用户模式 (非特权模式)
 - 用户发起的进程默认在非特权模式下进行
- 内核模式 (特权模式)
 - 。 可以执行特权指令, 访问操作系统的内存空间
- 什么时候进行切换 (一进一出, 非特权模式进入特权模式, 之后特权模式要返回非特权模式)
 - 。 I/O中断请求 / 中断返回
 - 。 存储器访问错误 / 处理结束
 - 。 陷阱 / 处理结束
 - 。 系统调用 / 调用返回
- 模式切换与进程切换的关系
 - 进程切换一定需要模式切换 (调度程序)
 - 。 模式切换不一定会改变进程的状态