1.线程和进程的区别

他们都是<mark>操作系统对系统资源的不同的管理方式</mark>。进程有独立的地址空间,而线程则是进程的一个执行单位。线程有独立的栈空间,同一进程下的线程共享同一片内存空间。

在 cpu 调度方面,线程是调度的基本单位。同一进程下的线程调度不会引起进程的切换。

在执行过程方面,<mark>进程是系统资源分配的独立单位</mark>。进程是有独立的内存空间。同一进程上的线程共享这片内存,同高通信效率。

逻辑上看,多线程的意义在于能够把同一进程上的多个部分同时执行。但操作系统没有把线程看作独立的应用。

2.内存管理:页式、段式、段页式

页式:根据我们用户程序的内存地址划分出若干固定大小的页。在物理内存空间上又划分出固定大小相等的块。将用户程序的页存放进物理内存的块上,实现离散分配。优点:不存在内存的碎片化问题。

缺点:每一页的内存都没有独立的逻辑,都不能独立的编译。程序需要完全装载入内存。

段式:跟页式相反,将我们用户内存空间根据逻辑划分出若干大小不同的段。

优点:每一段都有自己独立的逻辑信息。都能够独立的编译。 缺点:因为每段大小都不固定,因此会产生内存的碎片化问题。

3.进程的几种状态

创建、就绪、执行、阻塞、退出

创建 -> 就绪: 进程创建并初始化, 等待分配处理机资源

就绪 -> 执行: 等待进程调度,等待系统分配处理机资源,一旦获取到处理机资源就变执行状

态。

执行 -> 阻塞: 进程发生某种中断事件, 比如 IO 请求。进程就会进入阻塞状态。 执行 -> 就绪: 时间片执行完毕,或者在抢占式调度算法中被更高优先级进程抢占。 阻塞 -> 就绪: 中断完成返回,比如 IO 请求完成。转化为就绪态等待系统调度。

4.虚拟内存

虚拟内存是内存管理的一种技术,允许进程程序不完全加载进内存空间,即一部分在内存空间,另一部分留在硬盘,当后期需要硬盘部分程序时再通过页面置换算法加载进内存(LRU 算法)。 优势:内存的逻辑地址空间大于物理地址空间。降低内存的限制。

5.死锁的必要条件

死锁的必要条件有4个:

互斥(一个资源只能被一个进程占用)

请求与保持(一个进程请求资源而阻塞,另一进程获取资源一直不放)

不剥夺 (进程不能强行获取资源)

循环等待(若干进程间形成头尾循环等待资源)

处理死锁:

预防:不能达成4个死锁必要条件

避免:银行家算法解决:(1)重启系统

(2) 逐步撤回进程,解除死锁进程。

6.IPC 的几种通信方式

管道 Pipe:

所谓管道就是一份共享文件。管道通信指通过 写进程、读进程 来实现数据(字符流)交互。管道通信有3个协议:

1.读/写进程间互斥

2.同步(写进程写入一定量级数据如 4k 就需要睡眠等待, 读进程读取, 直到读取为空时睡眠并唤醒写进程写入。

3.确认对方存在才能通信。

缺点:缓存区大小比较有限

套接字 Socket:

基于文件型:本地机器上进行进程通信。通过本地特殊文件读写进行通信。

基于网络型:通过远程主机 ip+端口进行进程间通信。

缺点:传输效率比较低

共享内存:通过共享文件方式进行进程间通信,通信速度快。

缺点:是进程间同步问题操作系统无法解决,需要利用工具手动进行同步。

消息队列:

不必借助共享存储区文件或数据结构来实现,而是通过以格式化的消息 Message 为单位,将通信数据封装到消息上,然后进程间进行消息传递。完成数据交互。

缺点:消息需要复制两次,额外消耗 cpu 资源。不适合大数据的交互。

信号量:

信号量是一个计数器,用于控制多个进程对共享资源的访问。信号量常作为一种锁机制。主要作为进程间或同一进程下的线程间的同步实现手段。

缺点:不能传递复杂消息,只能用来同步

7.虚拟地址、逻辑地址、物理地址、线性地址区别

物理地址:机器中实际的物理内存地址。与内存存储单元的地址——对应。物理地址的取值取决于机器实际内存大小。

逻辑地址/虚拟地址:线性地址的表示段地址:段内偏移。而逻辑地址就是其中段内偏移的地址。逻辑地址一般相对于程序而言。我们编程一般用到的就是逻辑地址。

线性地址:是逻辑地址转换成物理地址的中间层媒介。程序代码一般会产生逻辑地址,也就是偏移地址,再加上相应的段地址就构成了线性地址也就是上面的段地址:段内偏移,加入采用分页机制,那么线性地址通过页式管理单元转换成物理内存地址。

总结:逻辑地址/虚拟地址 ->[段式内存管理单元]-> 线性地址 ->[页式内存管理单元]-> 物理地址 注:假如没有开启分页机制,线性地址就是物理地址!