第五章 死锁

- 5.1死锁概念
- 5.2死锁起因
- 5.3死锁预防策略

《操作系统原理》

5.3死锁预防策略

教师: 苏曙光

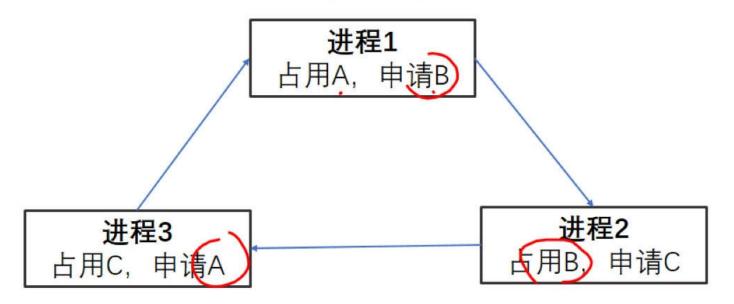
华中科技大学软件学院



死锁的必要条件

- 互斥条件 →
 - 进程互斥使用资源,资源具有独占性。
- 不剥夺条件 ✓
- 进程在访问完资源前不能被其他进程强行剥夺。
- 部分分配条件
- 进程边运行边申请资源,临时需要临时分配
 - 区别于:全部分配

死锁的必要条件



■ 环路条件 ✓

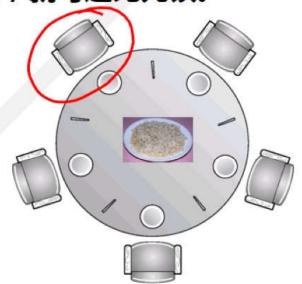
■ 多个进程构成环路:环中每个进程已占用的资源被前一进程申请,而自己所申请资源又被环中后一进程占用着。

死锁的必要条件

若限定最多4人同时吃饭,就可避免死锁。







■ 环路条件

■ 多个进程构成环路:环中每个进程已占用的资源被前一进程申请,而自己所申请资源又被环中后一进程占用着。

解决死锁的的策略



预防死锁

■ 通过设置某些限<u>制条件</u>,破坏死锁四个必要条件中的一个或 多个,来防止死锁。

- 较易实现 , (早期)广泛使用。
 - 缺点:由于限制太严格,导致资源利用率和吞吐量降低。

- 不事先采取限制去破坏产生死锁的条件,而是在资源分配过程中,用某种方法去评估若分配资源是否会让系统进入死锁状态,若是,则拒绝此次分配资源,从而避免死锁的发生。
- 银行家算法 〜
- 只需要较弱的限制条件,可获得较高的资源利用率和系统吞吐量。缺点:实现较难。

检测和恢复死锁

- 允许死锁发生,但可通过检测机制及时检测出死锁状态,并精确确定与死锁有关的进程和资源,然后采取适当措施,将系统中已发生的死锁清除,将进程从死锁状态解脱出来。
- 缺点1:检测方法复杂,实现难度大。
- 📕 缺点2:恢复方法靠人工。撤消一些进程,回收资源再分配。

预先静态分配法

📕 目的

■ 破坏部分分配条件

策略

■ 进程运行前将所需资源一次性全部分配给它。因此进程在运行过程中不再提出资源请求,从而避免出现阻塞或者死锁。

预先静态分配法

■ 特点

■ 执行可能被延迟:所需资源不能全部满足时。

■ 应用开销增大:运行前估算资源需求。

■ 资源利用率低:资源被占而不用。

■ 改进

■资源分配的单位由进程改为程序步

有序资源分配法

- **目的:破坏环路条件,使得环路无法构成。**
- 第略
 - 系统中的每个资源分配有一个唯一序号;
 - 进程每次申请资源时只能申请序号更大的资源!
 - ◆ 如果进程已占有资源的序号最大为M,则下次只能申请序号大于M的资源,而不能再申请序号小于或等于M的资源。
- [如何证明?]按有序资源分配法分配资源并发进程不会死锁。

有序资源分配法



■ 分配资源时检查资源序号是否符合递增规定

若不符合:则拒绝该申请,并撤销该进程。

◆ 若符合: 且资源可用则予以分配

◆ 若符合:但资源不可用则不分配,陷于阻塞。

■ 思考:

- Windows,Linux采用了何种死锁解决方案?
- 鸵鸟策略



