



操作系统

Operating system

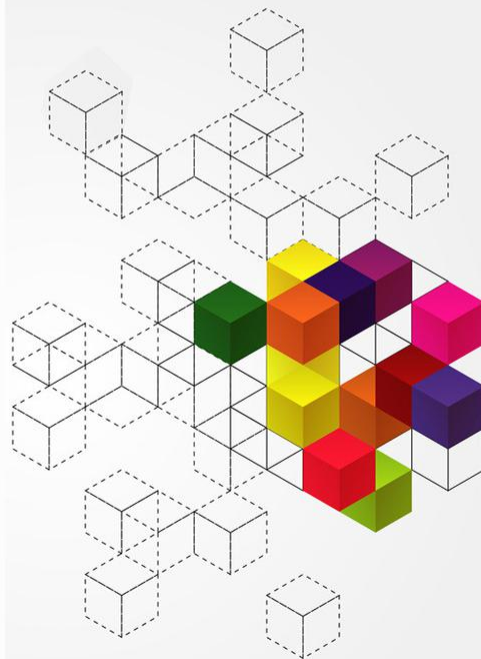
孔维强

大连理工大学

一、 进程同步概念

二、 进程直接协作

三、 进程间接协作



一、进程同步概念

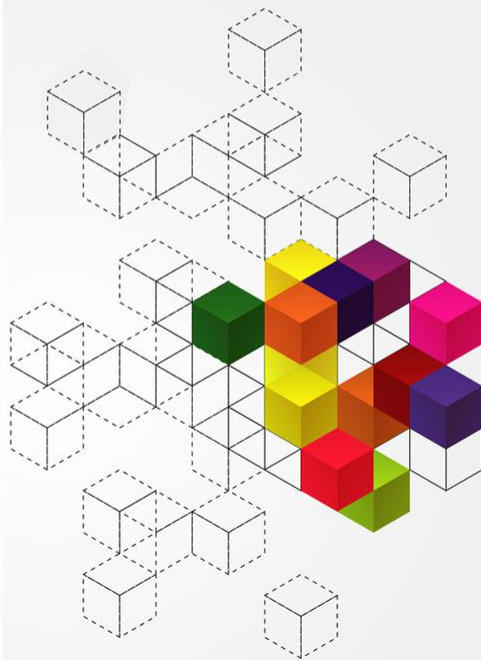
• Process Synchronization

现代操作系统的2大亮点:

- 1.进程在独立的地址空间内进行计算任务
- 2.不同进程异步执行

实现多任务；高效执行

为什么又需要Synchronization呢？



一、进程同步概念

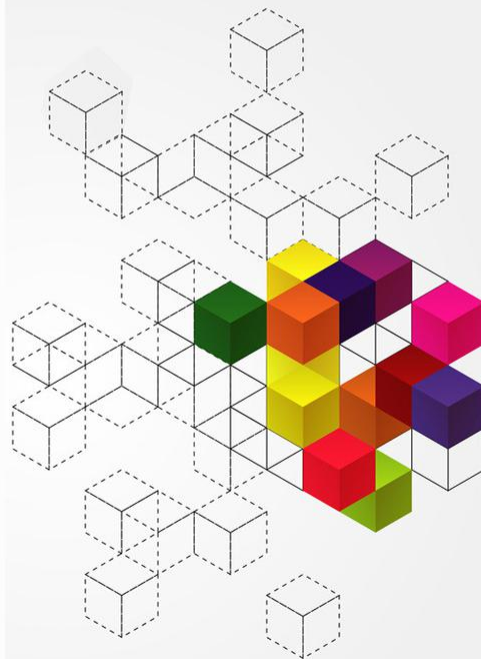
• Why Process Synchronization?

现代操作系统上的应用日益复杂

多任务是常态

- 模块化划分后，用多进程、多线程实现，充分利用多核算力
- 任务之间需要传递信息进行协同
- 任务更频繁涉及I/O：文件I/O，网络I/O等
- 不同任务可能同时访问相同设备

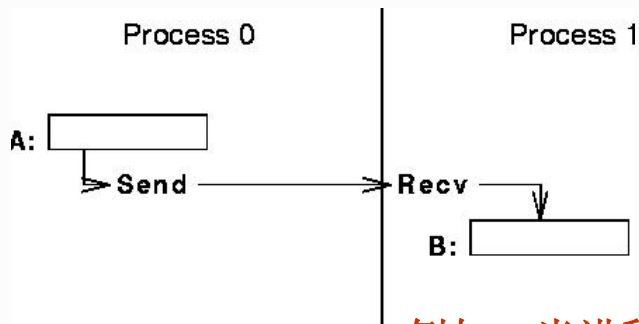
现代应用程序：以异步为基础，同步为辅助



一、进程同步概念

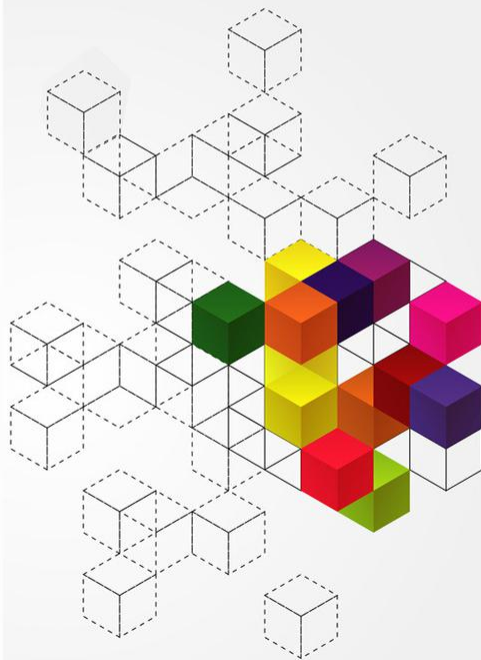
- 进程协作的两种类型:直接协作和间接协作

直接协作 (Direct Cooperation)



例如：当进程运行到某一点时要求另一伙伴进程为它提供消息

在未获得消息之前，该进程处于等待状态
获得消息后被唤醒进入就绪态



二、进程直接协作

- Direct Cooperation: 示例
 - 司机与售票员之间的协作

司机 P_1

While(true)

{

启动车辆;

正常运行;

到站停车;

}

售票员 P_2

While(true)

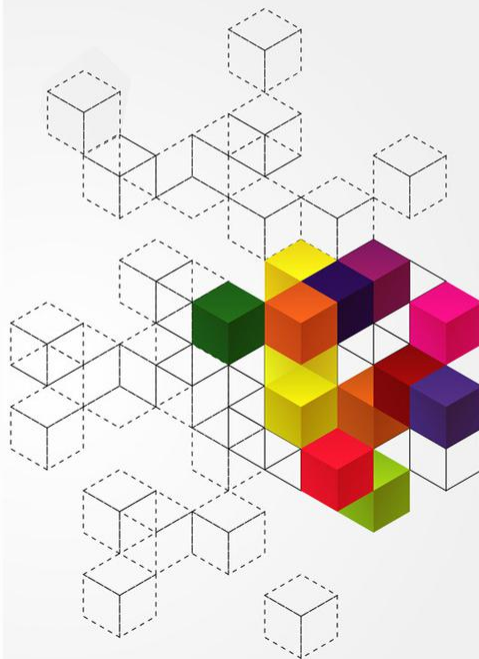
{

关门;

售票;

开门;

}



一、进程同步概念

- 进程协作的两种类型:直接协作和间接协作

直接协作 (Direct Cooperation)

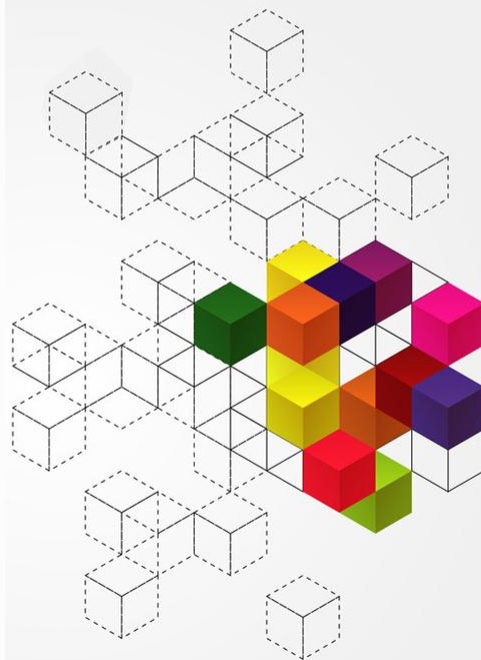
间接协作 (Indirect Cooperation)

进程之间间接作用

多个进程竞争使用共享数据（资源）

间接作用不会强制合作进程之间遵循特定的先后顺序

间接合作进程必须保证对共享数据的一致性访问



三、进程间接协作

- 进程之间间接作用示例

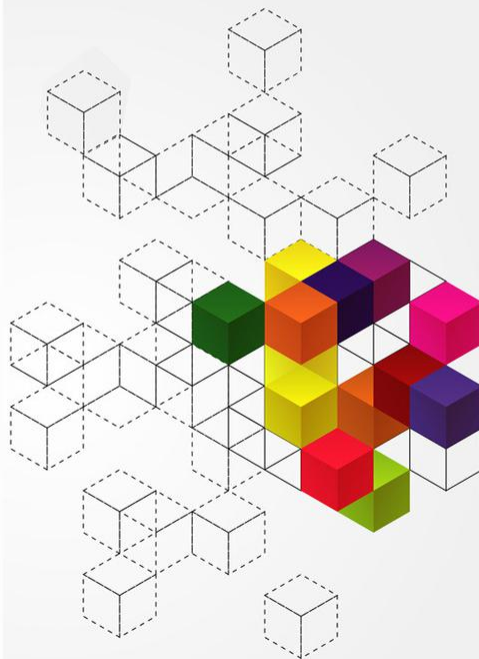
P₁:

```
if(x >= 100){  
    x -= 100;  
}
```

P₂:

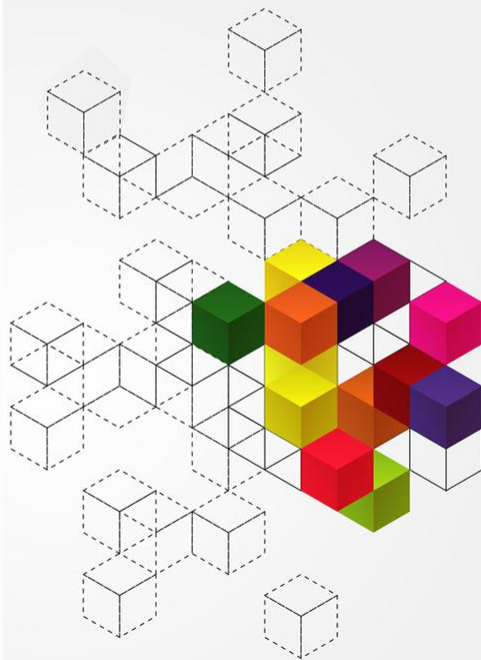
```
if(x >= 100){  
    x -= 100;  
}
```

x为共享变量，初值=100



三、进程间接协作

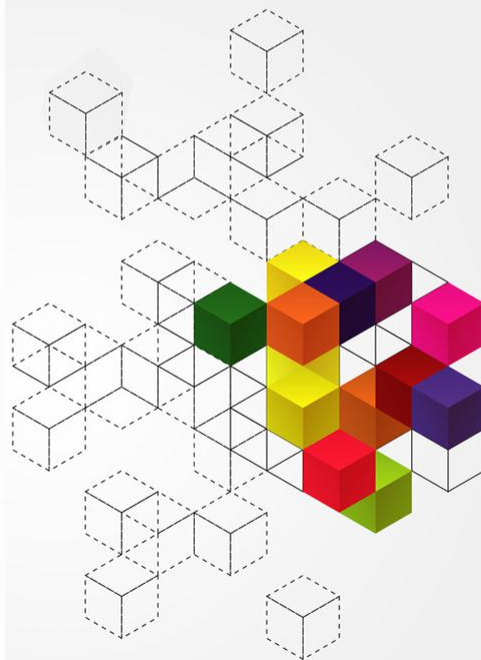
- 多进程可并发执行
 - 进程的执行可能在任意时间点被中断，导致部分执行
- 对于共享数据的并发访问可能导致数据的不一致性
- 维护数据的一致性需要一定的机制
- 问题示例：
 - 考虑生产者-消费者问题，使用count变量记录被使用的缓冲区个数，其初值为0，生产商品后值加1，消耗商品后值减1。



三、进程间接协作

- Producer (生产者)

```
while (true) {  
    /* produce an item in next produced */  
  
    while (counter == BUFFER_SIZE) ;  
        /* do nothing */  
    buffer[in] = next_produced;  
    in = (in + 1) % BUFFER_SIZE;  
    counter++;  
}
```

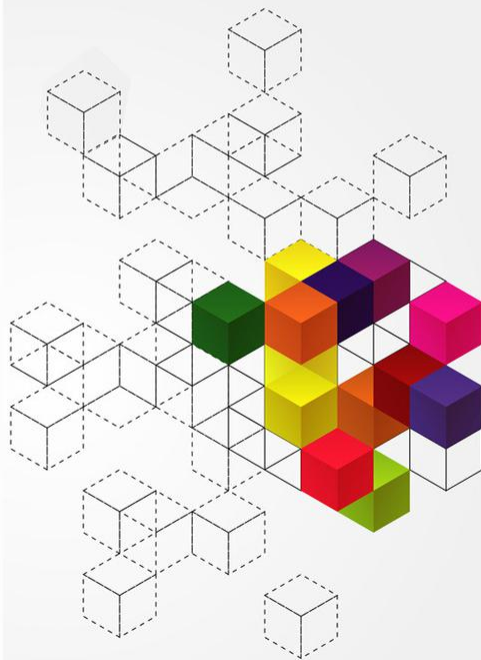


三、进程间接协作

- 消费者 (Consumer)

```
while (true) {  
    while (counter == 0)  
        ; /* do nothing */  
    next_consumed = buffer[out];  
    out = (out + 1) % BUFFER_SIZE;  
    counter--;  
    /* consume the item in next consumed */  
}
```

Counter++ 与 Counter-- 并发执行会产生什么结果？



三、进程间接协作

■ **counter++** 可被实现为机器语言 (register1 & 2为CPU寄存器)

```
register1 = counter
register1 = register1 + 1
counter = register1
```

■ **counter--**可被实现为机器语言

```
register2 = counter
register2 = register2 - 1
counter = register2
```

■ 假设counter的初值为5，并发执行的可能顺序：

```
S0: producer execute register1 = counter
S1: producer execute register1 = register1 + 1
S2: consumer execute register2 = counter
S3: consumer execute register2 = register2 - 1
S4: producer execute counter = register1
S5: consumer execute counter = register2
```

Counter可能为4, 5, or 6
但其正确值应为**5!**

```
{register1 = 5}
{register1 = 6}
{register2 = 5}
{register2 = 4}
{counter = 6}
{counter = 4}
```



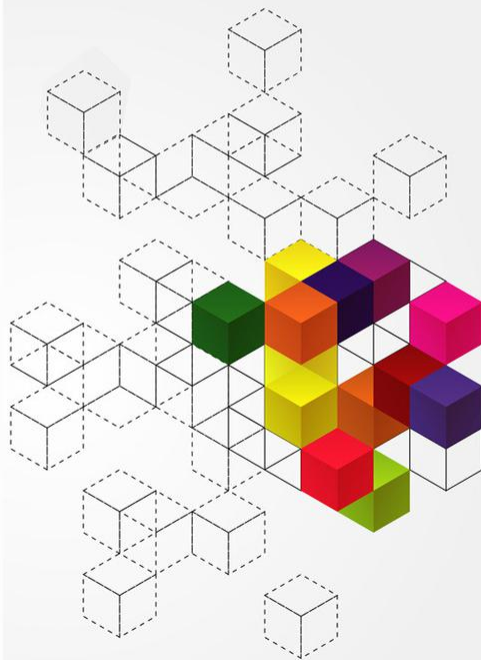
三、进程间接协作

- 竞争条件 (race condition)

多个进程并发访问并操作共享数据，结果值依赖特定的访问顺序

- 为防护竞争条件的发生，每次只允许一个进程访问共享数据

- 进程同步 (process synchronization) 处理此类问题



本讲小结

- 进程同步概念
- 进程直接协作
- 进程间接协作

