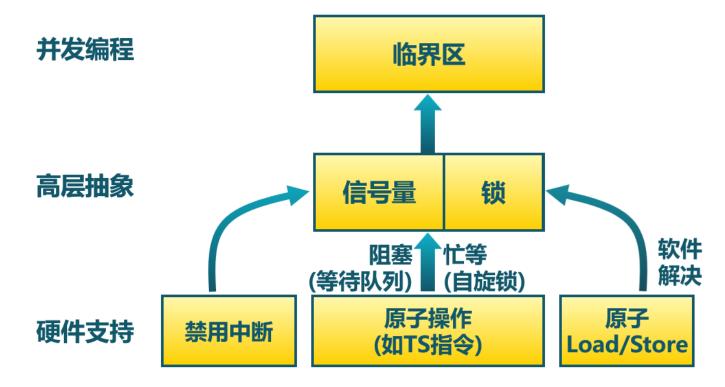
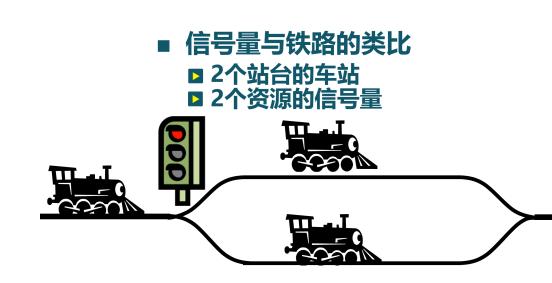
# 第十二讲同步与互斥第二节信号量

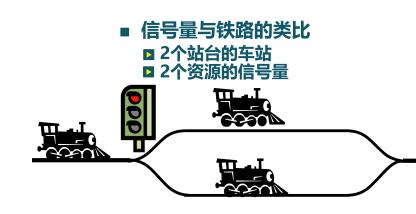
- 信号量是操作系统提供的一种协调共享资源访问的方法
- Dijkstra在20世纪60年代提出
- 早期的操作系统的主要同步机制



- 信号量是一种抽象数据类型,由一个整型 (sem)变量和两个原子操作组成
  - P(): Prolaag 荷兰语: 尝试减少
    - sem = sem 1
    - 如sem<0, 进入等待, 否则继续
  - V(): Verhoog 荷兰语: 增加
    - sem = sem + 1
    - 如sem < 0, 唤醒一个等待的



- 信号量是被保护的整数变量
  - 。初始化完成后,只能通过P()和V()操作修改
  - 由操作系统保证,PV操作是原子操作
- P() 可能阻塞, V()不会阻塞
- 通常假定信号量是"公平的"
  - 。 线程不会被无限期阻塞在P()操作
  - 。 假定信号量等待按先进先出排队



自旋锁能否实现先进先出?

信号量在概念上的实现

```
Class Semaphore {
  int sem;
  WaitQueue q;
  }
```

```
Semaphore::P() {
    sem--;
    if (sem < 0) {
        Add this thread t to q;
        block(p);
    }
}</pre>
```

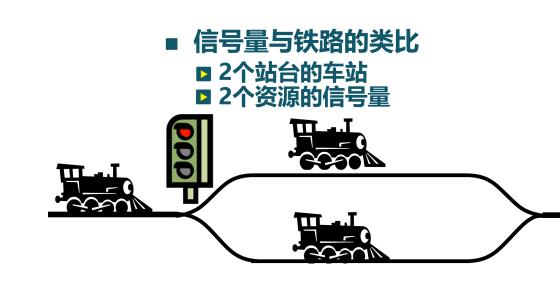
```
Semaphore::V() {
    sem++;
    if (sem<=0) {
        Remove a thread t from q;
        wakeup(t);
    }
}</pre>
```

可分为两类信号量

- 二进制信号量:资源数目为0或1
- 计数信号量:资源数目为任何非负值
- 两者等价: 基于一个可以实现另一个

信号量的使用

• 互斥访问和条件同步



#### 互斥访问举例

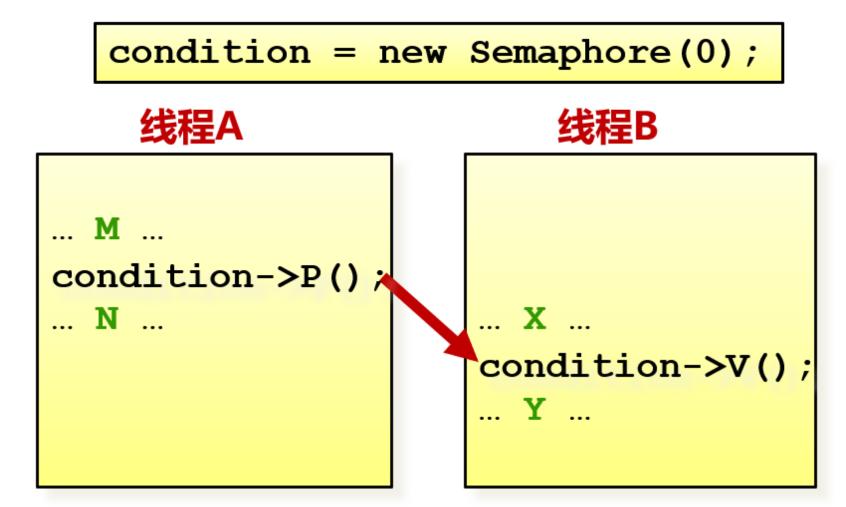
- 每个临界区设置一个信号 量,其初值为1
- 需成对使用P()操作和V()操作
  - 。 P()操作保证互斥访问资源
  - 。 V()操作在使用后释放资源
  - 。 PV操作次序不能错误、重 复或遗漏

```
mutex = new Semaphore(1);
```

```
mutex->P();
   Critical Section;
mutex->V();
```

条件同步举例

• 每个条件同步设置一个信号量, 其初值为0



生产者-消费者问题举例

- 有界缓冲区的生产者-消费者问题描述
  - 。一个或多个生产者在生成数据后放在一个缓冲区里
  - 。 单个消费者从缓冲区取出数据处理
  - 。任何时刻只能有一个生产者或消费者可访问缓冲区



生产者-消费者问题举例

- 问题分析
  - 。任何时刻只能有一个线程操作缓冲区(互斥访问)
  - 。缓冲区空时,消费者必须等待生产者(条件同步)
  - 。缓冲区满时,生产者必须等待消费者(条件同步)
- 用信号量描述每个约束
  - 。二进制信号量mutex
  - 。 计数信号量fullBuffers
  - 计数信号量emptyBuffers

生产者-消费者问题举例: P、V操作的顺序有影响吗?

```
Class BoundedBuffer {
    mutex = new Semaphore(1);
    fullBuffers = new Semaphore(0);
    emptyBuffers = new Semaphore(n);
}
```

```
BoundedBuffer::Deposit(c) {
    emptyBuffers->P();
    mutex->P();
    Add c to the buffer;
    mutex->V();
    fullBuffers->V();
}
```

```
BoundedBuffer::Remove(c) {
    fullBuffers->P();
    mutex->P();
    Remove c from buffer;
    mutex->V();
    emptyBuffers->V();
}
```

- 读/开发代码比较困难
- 容易出错
  - 。 使用已被占用的信号量
  - 。 忘记释放信号量
  - 。 不能够避免死锁问题
  - 。 对程序员要求较高

```
Class BoundedBuffer {
    mutex = new Semaphore(1);
    fullBuffers = new Semaphore(0);
    emptyBuffers = new Semaphore(n);
}
```

```
BoundedBuffer::Deposit(c) {
   emptyBuffers->P();
   mutex->P();
   Add c to the buffer;
   mutex->V();
   fullBuffers->V();
   fullBuffers->V();
}
BoundedBuffer::Remove(c) {
    fullBuffers->P();
   mutex->P();
   mutex->V();
   emptyBuffers->V();
}
```