



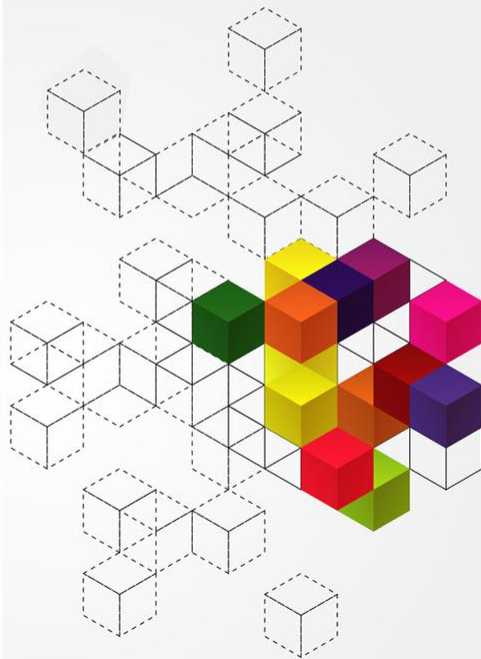
操作系统

Operating system

孔维强

大连理工大学

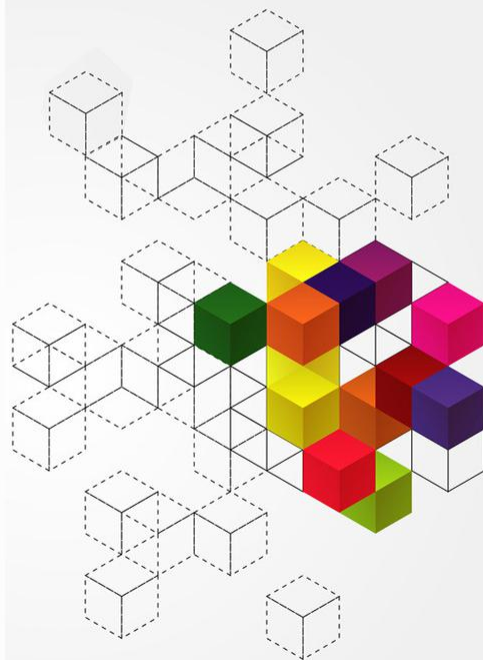
- 一、管程概念
- 二、管程的三种语义
- 三、管程应用示例



一、管程概念

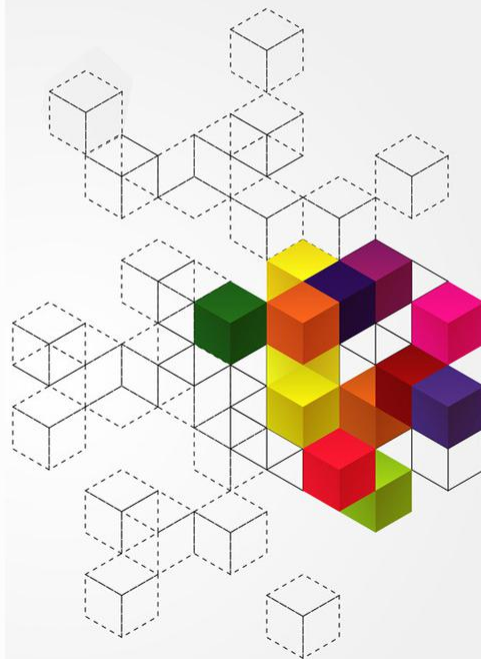
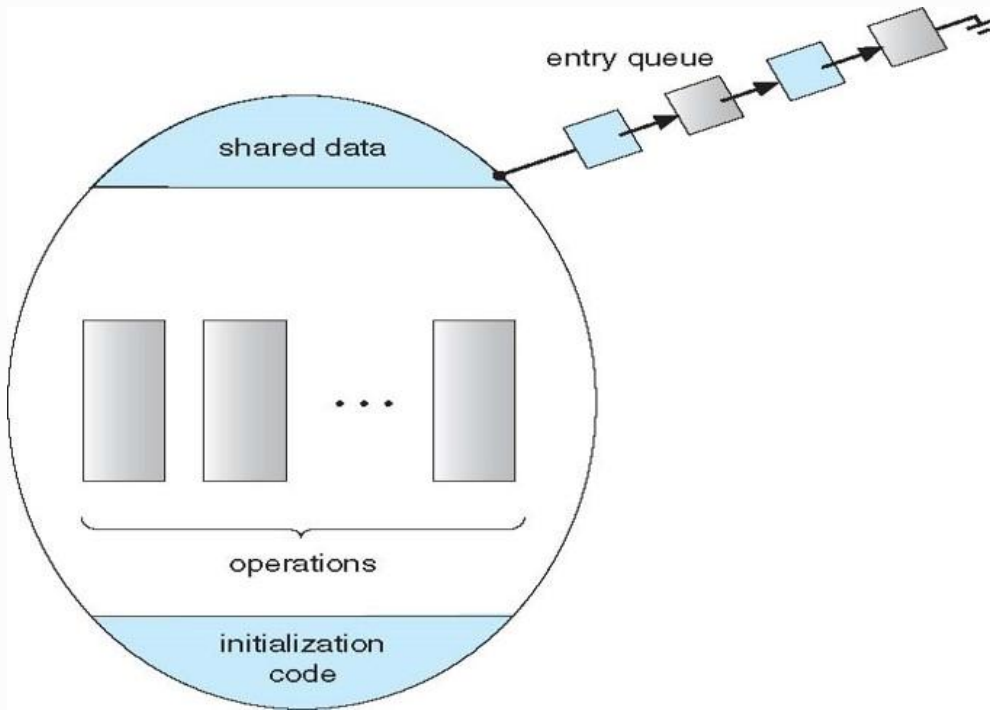
● 管程的基本思想

- 把分散在各进程中的临界区集中起来进行管理，将系统中的临界资源用数据结构表示
- 建立一个“秘书”程序来管理对临界资源的访问。
“秘书”每次仅允许一个进程来访，如此，既便于对临界资源的管理，又实现对资源的互斥访问。“秘书”就是后来的管程。
- 利用管程，对资源的管理可借助数据结构及在其上实施的若干过程来进行；对共享资源的申请和释放，通过过程在数据结构上的操作来实现
- 管程被请求和释放资源的进程所调用



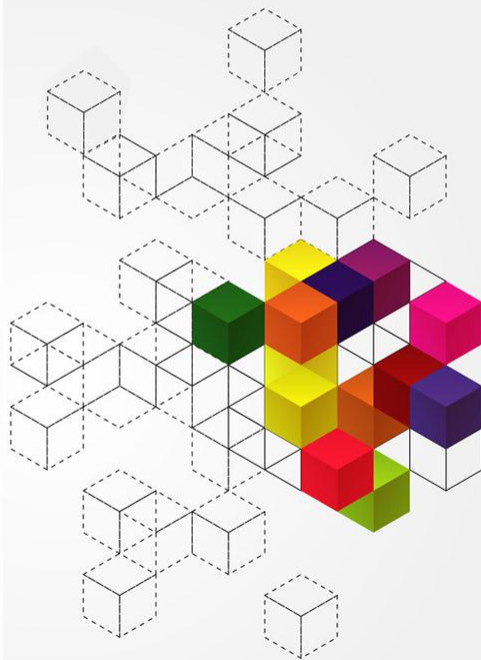
一、管程概念

- 管程构成示意图



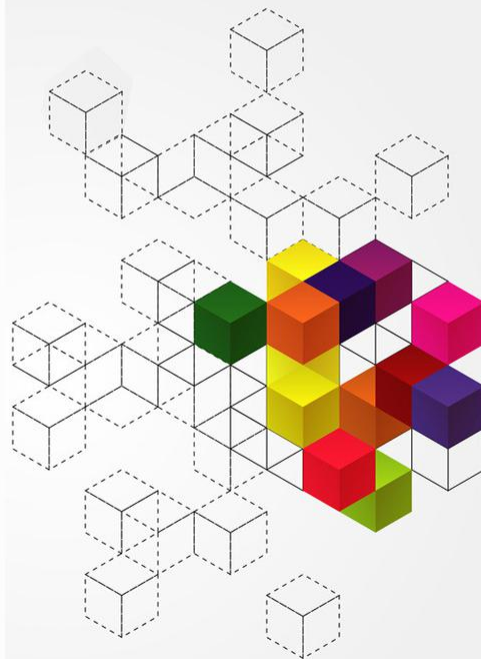
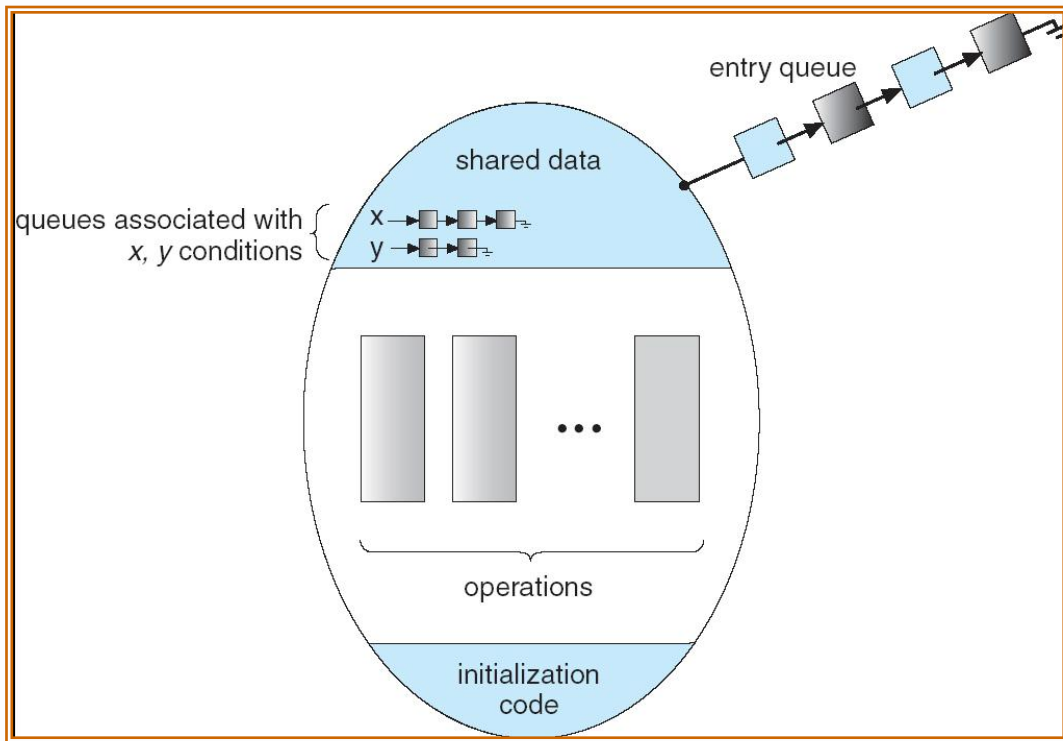
一、管程概念

- 条件变量 condition x, y
- 条件变量上允许的2个操作
 - ✓ `x.wait()` – 执行该操作的进程被挂起，直到`x.signal()`被执行
 - ✓ `x.signal()` – 释放被`x.wait()`挂起的进程（如有）
如无进程被`x.wait()`挂起，则该操作无任何影响，与`signal()`信号量不同



一、管程概念

- 管程构成示意图



一、管程概念

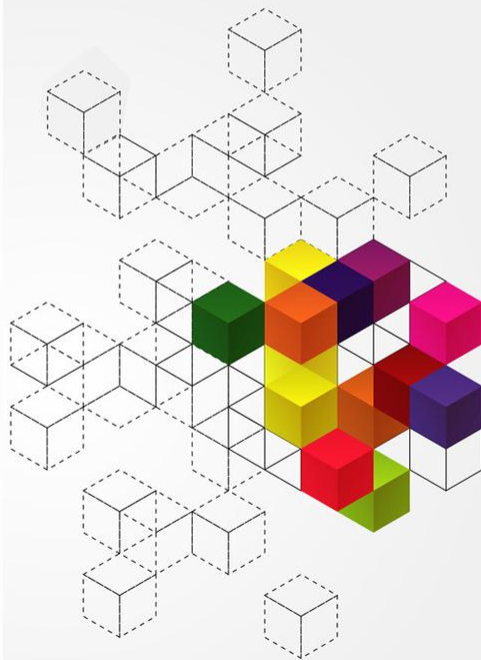
- 如果进程P执行x.signal(), 且进程Q被x.wait()挂起, 下一步会怎样?

管程内仅应有一个进程可以处于active状态

- 选项:

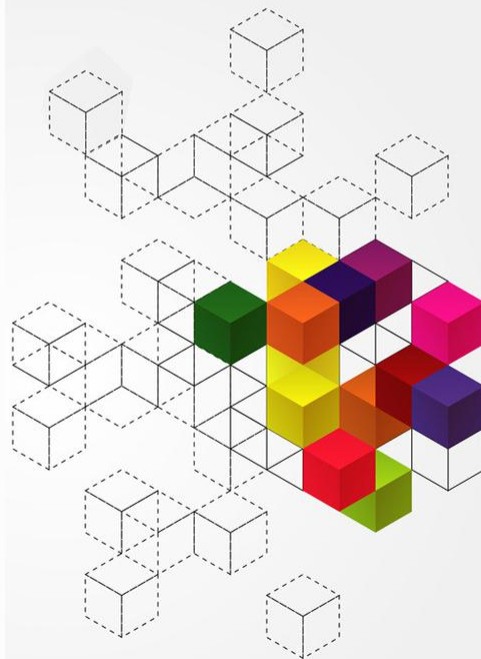
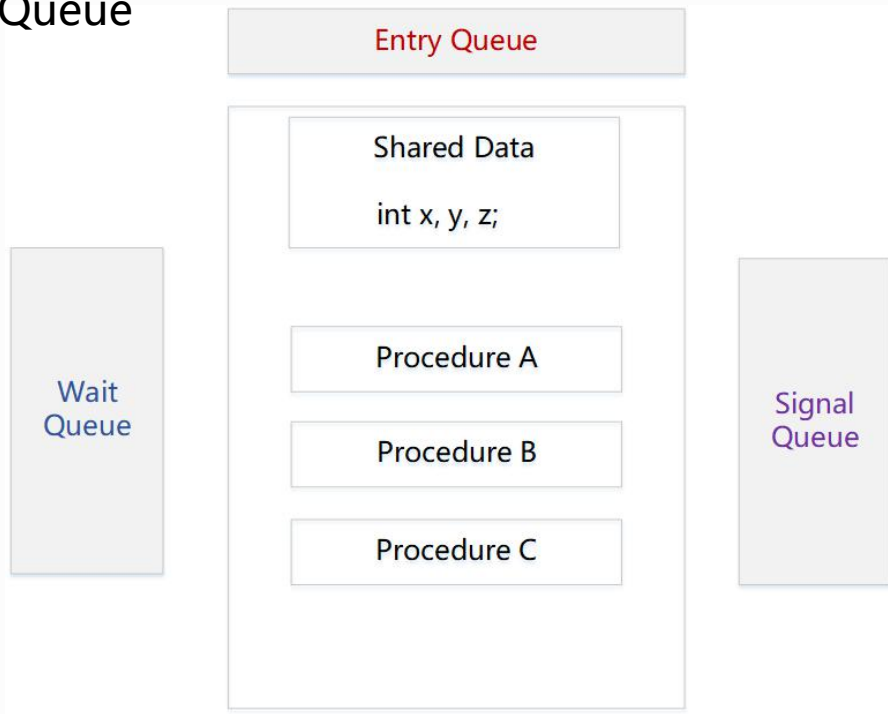
signal and wait: P等待直到Q离开管程

signal and continue: Q等待直到P离开管程



一、管程概念

- 管程实现中两个关键队列
 - Wait Queue
 - Signal Queue



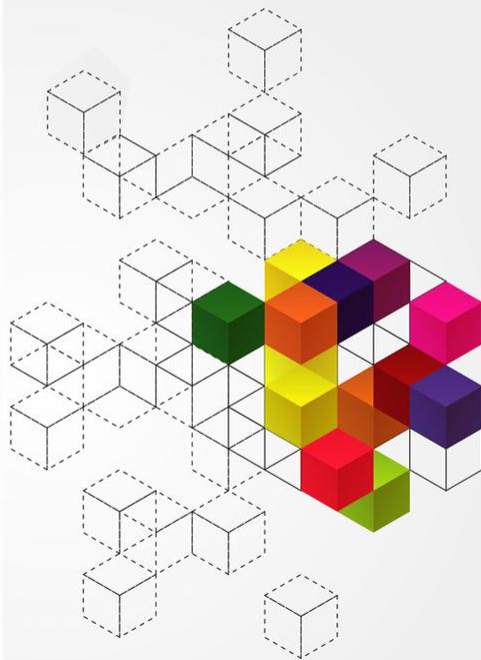
二、管程的三种语义

● 管程的三种不同实现语义：

Mesa语义

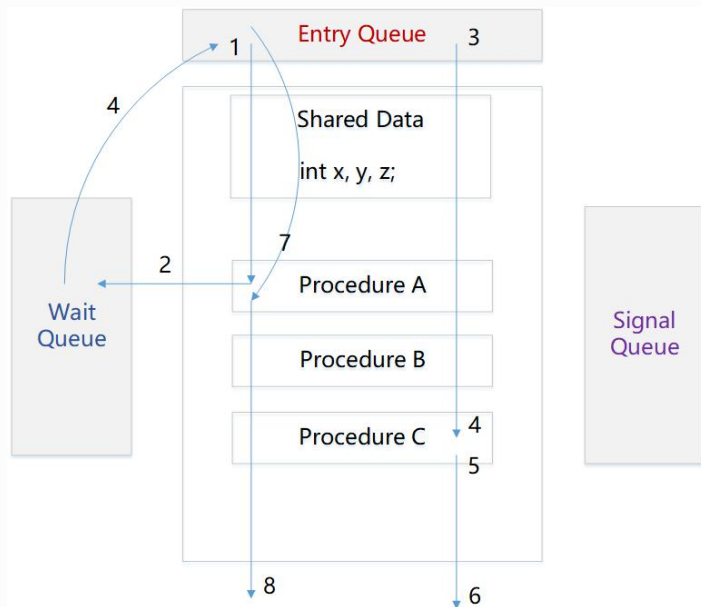
Hoare语义

Brinch Hanson语义

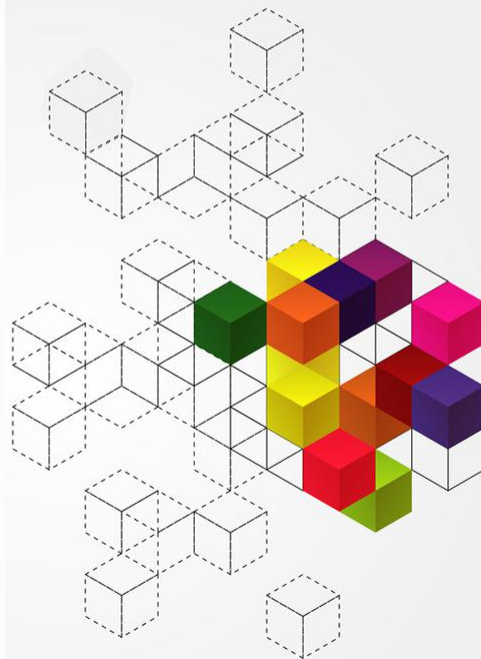


二、管程的三种语义

Mesa Semantics:

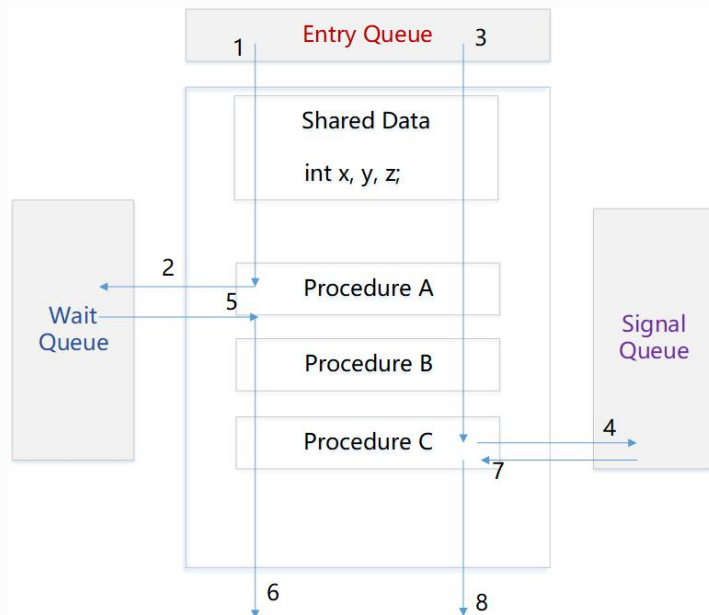


1. 线程A进入管程
2. 线程A等待某个资源
3. 线程B进入管程
4. 线程B释放线程A等待的资源，线程A被转到Entry Queue，而线程B继续执行
5. 线程B继续在管程内执行
6. 线程B离开管程
7. 线程A重新进入管程
8. 线程A离开管程
9. 其他线程可以继续进入管程

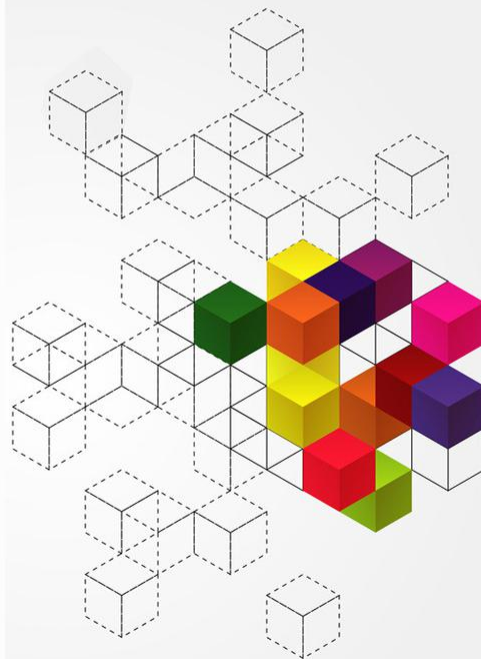


二、管程的三种语义

● Hoare Semantics:

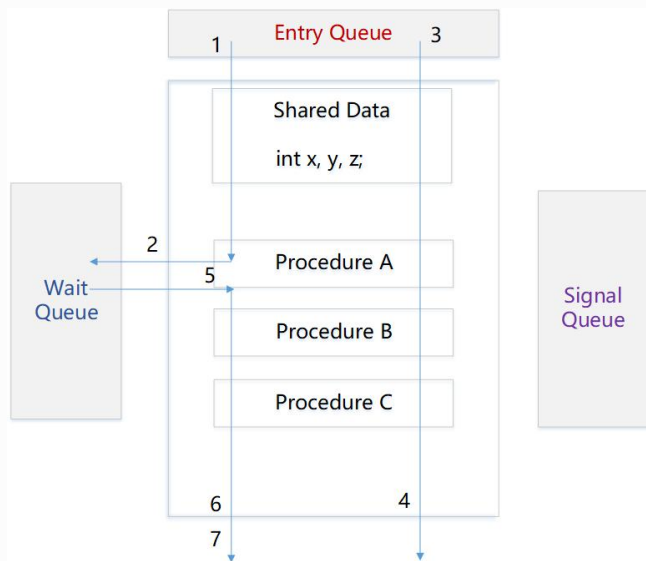


1. 线程A进入管程
2. 线程A等待某个资源
3. 线程B进入管程
4. 线程B释放线程A等待的资源，唤醒线程A，而线程B进入Signal Queue
5. 线程A重新进入管程继续执行
6. 线程A离开管程
7. 线程B重新进入管程
8. 线程B离开管程
9. 其他线程可以继续进入管程

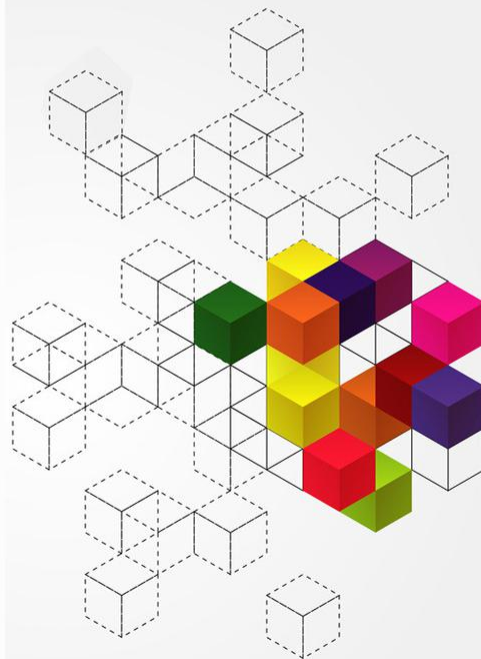


二、管程的三种语义

Brinch Hanson Semantics:



1. 线程A进入管程
2. 线程A等待某个资源
3. 线程B进入管程
4. 线程B发资源已释放信号给线程A，随后线程B离开管程
5. 线程A重新进入管程继续执行
6. 线程A离开管程
7. 其他线程可以继续进入管程

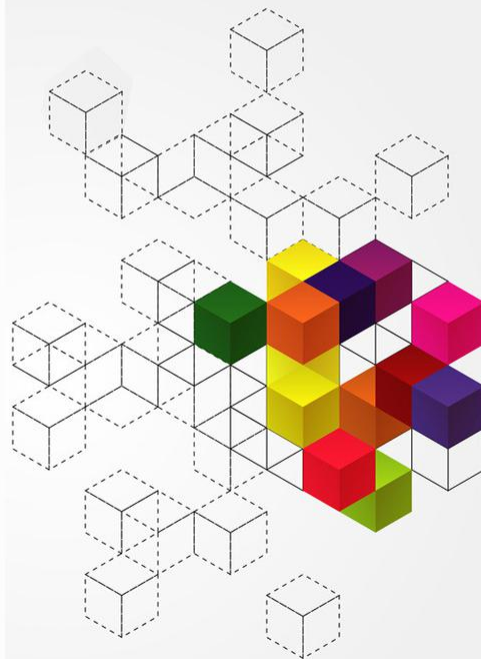


三、管程应用示例

```
monitor PC {  
    condition : full, empty;  
    int : count = 0;  
  
    entry put {  
        if (count==max) wait (full);  
        insert item  
        count = count+1;  
        if (count==1) signal (empty);  
    }  
  
    entry get {  
        if (count==0) wait (empty);  
        remove item  
        count = count-1;  
        if (count==max-1) signal (full);  
    }  
}
```

```
producer process  
  
while (TRUE) {  
    produce item  
    PC.put;  
}
```

```
consumer process  
  
while (true) {  
    PC.get;  
    consume item  
}
```



三、管程应用示例

就餐的哲学家问题：

- The structure of Philosopher *i*:

```
do {
```

```
    wait (chopstick[i] );
```

```
    wait (chopstick[ (i + 1) % 5] );
```

```
        // eat
```

```
    signal (chopstick[i] );
```

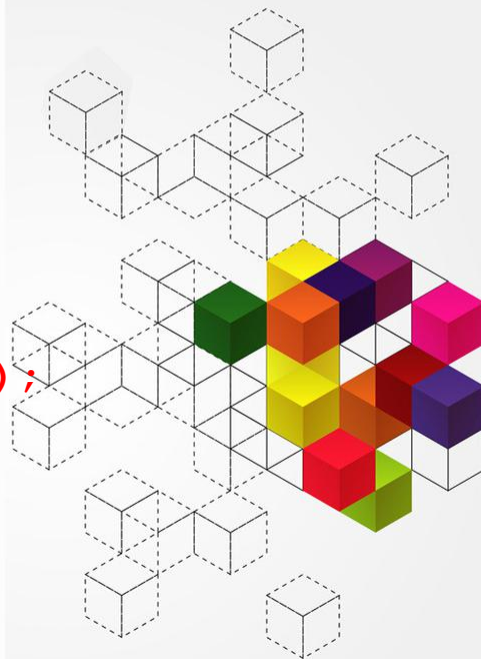
```
    signal (chopstick[ (i + 1) % 5] );
```

```
        // think
```

```
} while (TRUE);
```



- 该算法有什么问题？

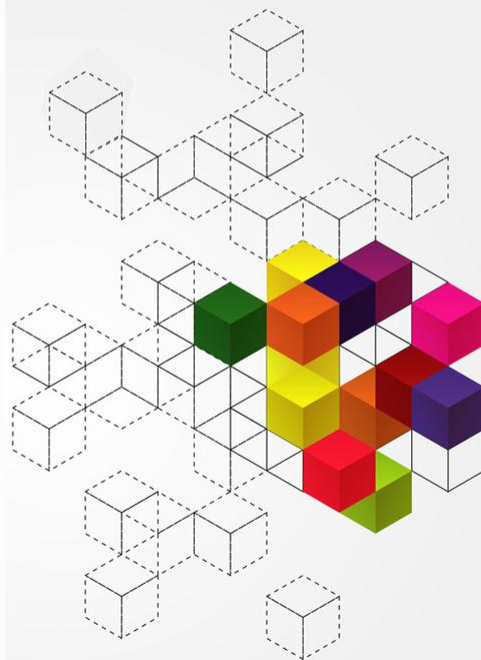


三、管程应用示例

```
monitor DiningPhilosophers
{
    enum { THINKING, HUNGRY, EATING } state[5] ;
    condition self[5];

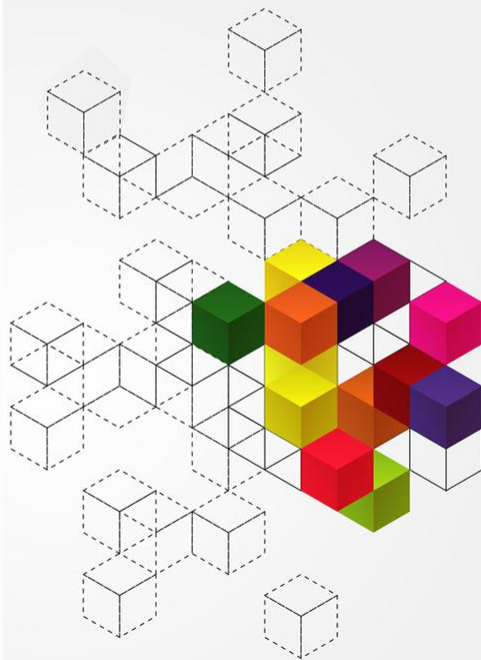
    void pickup (int i) {
        state[i] = HUNGRY;
        test(i);
        if (state[i] != EATING)    self[i].wait();
    }

    void putdown (int i) {
        state[i] = THINKING;
        // test left and right neighbors
        test((i + 4) % 5);
        test((i + 1) % 5);
    }
}
```



三、管程应用示例

```
void test(int i) {  
    if ((state[(i + 4) % 5] != EATING) &&  
        (state[i] == HUNGRY) &&  
        (state[(i + 1) % 5] != EATING) ) {  
        state[i] = EATING ;  
        self[i].signal () ;  
    }  
}  
  
initialization_code() {  
    for (int i = 0; i < 5; i++)  
        state[i] = THINKING;  
}  
}
```



三、管程应用示例

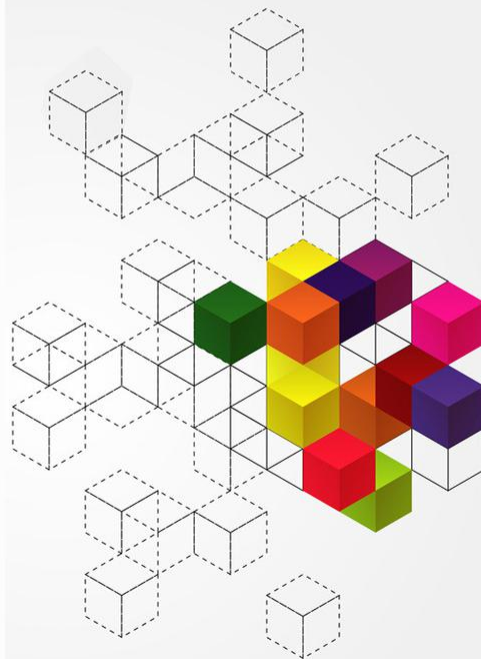
- 每个哲学家 i 执行 `pickup()` 和 `putdown()` 操作:

```
DiningPhilosophers.pickup(i);
```

EAT

```
DiningPhilosophers.putdown(i);
```

- 无死锁，但可能有饥饿



本讲小结

- 管程概念
- 管程的实现语义
- 管程应用示例

