



临界区问题的硬件指令解决方案 (Synchronization Hardware)

硬件同步机制

- ◆CPU 制造者为临界区问题提供硬件支持

- ◆单处理器架构 – 利用“关中”途径

关中后，当前执行的代码段（临界区）
不会被强占

“关中”法在多处理器架构中太低效，
不解决问题

硬件同步机制（续）

◆提供硬件指令，体现原子操作 (atomic) 特征

▶ Atomic = 不可中断

一种是“测试并赋值”
(test memory word and set value)

一种是“交换内存内容”
(swap contents of two memory words)

TestAndSet 指令

定义:

```
boolean TestAndSet (boolean *target)
{
    boolean rv = *target;
    *target = TRUE;
    return rv;
}
```

利用 TestAndSet 指令，设计解决方案

◆ 共享一个布尔变量 lock，初始化为 FALSE

◆ 算法：

```
while (true) {  
    while ( TestAndSet (&lock ))  
        ; /* do nothing  
        //   critical section  
    lock = FALSE;  
        //   remainder section  
}
```

Swap 指令

定义:

```
void Swap (boolean *a, boolean *b)
{
    boolean temp = *a;
    *a = *b;
    *b = temp;
}
```

利用 Swap 指令，设计解决方案

- ◆ 共享一个布尔变量 lock，初始化为 FALSE
- ◆ 每个进程独有一个布尔变量 key

```
while (true) {  
    key = TRUE;  
    while ( key == TRUE)  
        Swap (&lock, &key );  
        // critical section  
    lock = FALSE;  
        // remainder section  
}
```

利用硬件指令的 N 进程临界区方案

- ◆ 无论运用 TestAndSet 指令，还是 Swap 指令，似乎都不能满足 Bounded Waiting 条件



End