

### 33-并发中的编译技术（一）：如何从语言层面支持线程？

你好，我是宫文学。

现代的编程语言，开始越来越多地采用并发计算的模式。这也对语言的设计和编译技术提出了要求，需要能够更方便地利用计算机的多核处理能力。

并发计算需求的增长跟两个趋势有关：一是，CPU在制程上的挑战越来越大，逼近物理极限，主频提升也越来越慢，计算能力的提升主要靠核数的增加，比如现在的手机，核数越来越多，动不动就8核、12核，用于服务器的CPU核数则更多；二是，现代应用对并发处理的需求越来越高，云计算、人工智能、大数据和5G都会吃掉大量的计算量。

因此，在现代语言中，友好的并发处理能力是一项重要特性，也就需要编译技术进行相应的配合。现代计算机语言采用了多种并发技术，包括线程、协程、Actor模式等。我会用三讲来带你了解它们，从而理解编译技术要如何与这些并发计算模式相配合。

这一讲，我们重点探讨线程模式，它是现代计算机语言中支持并发的基础模式。它也是讨论协程和Actor等其他话题的基础。

不过在此之前，我们需要先了解一下并发计算的一点底层机制：并行与并发、进程和线程。

#### 并发的底层机制：并行与并发、进程与线程

我们先来学习一下硬件层面对并行计算的支持。

假设你的计算机有两颗CPU，每颗CPU有两个内核，那么在同一时间，至少可以有4个程序同时运行。

后来CPU厂商又发明了超线程（Hyper Threading）技术，让一个内核可以同时执行两个线程，增加对CPU内部功能单元的利用率，这有点像我们之前讲过的[流水线技术](#)。这样一来，在操作系统里就可以虚拟出8个内核（或者叫做操作系统线程），在同一时间可以有8个程序同时运行。这种真正的同时运行，我们叫做**并行**（parallelism）。

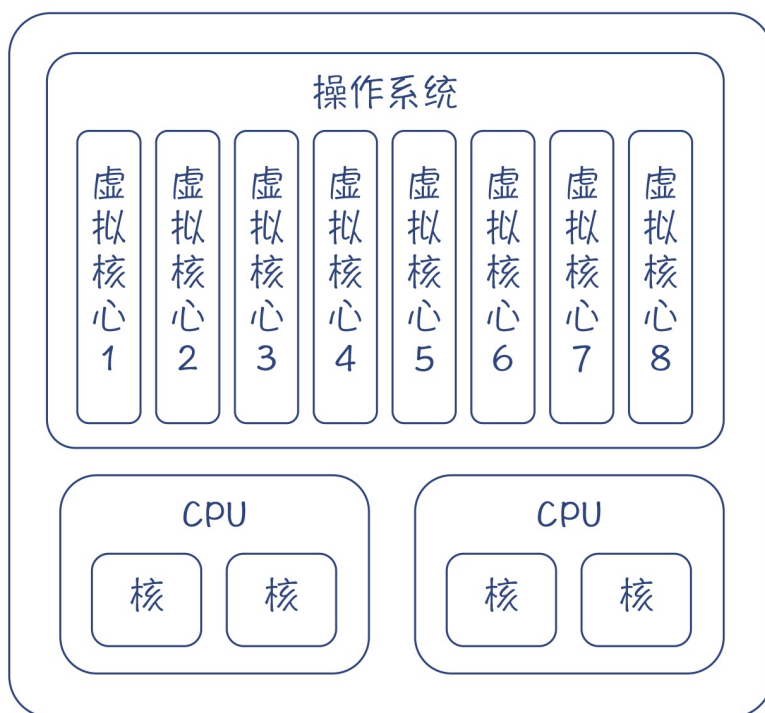


图1：虚拟内核与CPU真实内核的对应关系

可是仅仅8路并行，也不够用呀。如果你去查看一下自己电脑里的进程数，会发现运行着几十个进程，而线程数就更多了。

所以，操作系统会用分时技术，让一个程序执行一段时间，停下来，再让另一个程序运行。由于时间片切得很短，对于每一个程序来说，感觉上似乎一直在运行。这种“同时”能处理多个任务，但实际上并不一定是真正同时执行的，就叫做**并发**（Concurrency）。

实际上，哪怕我们的计算机只有一个内核，我们也可以实现多个任务的并发执行。这通常是由操作系统的的一个调度程序（Scheduler）来实现的。但是有一点，操作系统在调度多个任务的时候，是有一定开销的：

- 一开始是以进程为单位来做调度，开销比较大。
- 在切换**进程**的时候，要保存当前进程的上下文，加载下一个进程的上下文，也会有一定的开销。由于进程是一个比较大的单位，其上下文的信息也比较多，包括用户级上下文（程序代码、静态数据、用户堆栈等）、寄存器上下文（各种寄存器的值）和系统级上下文（操作系统中与该进程有关的信息，包括进程控制块、内存管理信息、内核栈等）。

相比于进程，**线程技术就要轻量级一些**。在一个进程内部，可以有多个线程，每个线程都共享进程的资源，包括内存资源（代码、静态数据、堆）、操作系统资源（如文件描述符、网络连接等）和安全属性（用户ID等），但拥有自己的栈和寄存器资源。这样一来，线程的上下文包含的信息比较少，所以切换起来开销就较小，可以把宝贵的CPU时间用于执行用户的任务。

总结起来，线程是操作系统做并发调度的基本单位，并且可以跟同一个进程内的其他线程共享内存等资源。操作系统会让一个线程运行一段时间，然后把它停下来，把它所使用的寄存器保存起来，接着让另一个线程运行，这就是线程调度原理。你要在大脑里记下这个场景，这样对理解后面所探讨的所有并发技术都很有帮助。

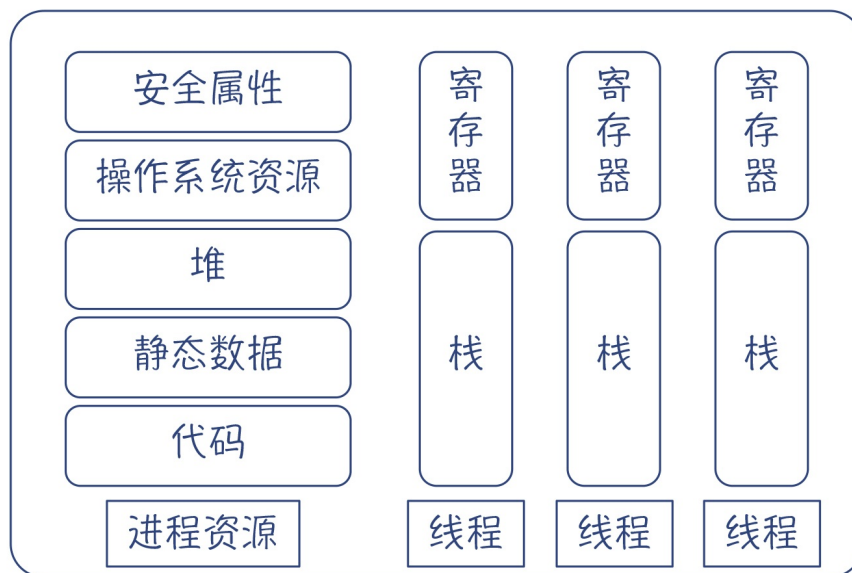


图2：进程的共享资源和线程私有的资源

我们通常**把进程作为资源分配的基本单元，而把线程作为并发执行的基本单元**。不过，有的时候，用进程作为并发的单元也是比较好的，比如谷歌浏览器每打开一个Tab页，就新启动一个进程。这是因为，浏览器中多个进程之间不需要有互动。并且，由于各个进程所使用的资源是独立的，所以一个进程崩溃也不会影响到另一个。

而如果采用线程模型的话，由于它比较轻量级，消耗的资源比较少，所以你可以在一个操作系统上启动几千个线程，这样就能执行更多的并发任务。所以，在一般的网络编程模型中，我们可以针对每个网络连接，都启动一条线程来处理该网络连接上的请求。在第二个模块中我们分析过的[MySQL](#)就是这样做的。你每次跟MySQL建立连接，它就会启动一条线程来响应你的查询请求。

采用线程模型的话，程序就可以在不同线程之间共享数据。比如，在数据库系统中，如果一个客户端提交了一条SQL，那么这个SQL的编译结果可以被缓存起来。如果另一个用户恰好也执行了同一个SQL，那么就可以不用再编译一遍，因为两条线程可以访问共享的内存。

但是共享内存也会带来一些问题。当多个线程访问同样的数据的时候，会出现数据处理的错误。如果使用并发程序会造成错误，那当然不是我们所希望的。所以，我们就要采用一定的技术去消除这些错误。

Java语言内置的并发模型就是线程模型，并且在语法层面为线程模型提供了一些原生的支持。所以接下来，我们先借助Java语言去了解一下，如何用编译技术来配合线程模型。

## Java的并发机制

Java从语言层面上对并发编程提供了支持，简化了程序的开发。

Java对操作系统的线程进行了封装，程序员使用Thread类或者让一个类实现Runnable接口，就可以作为一个线程运行。Thread类提供了一些方法，能够控制线程的运行，并能够在多个线程之间协作。

从语法角度，与并发有关的关键字有synchronized和volatile。它们就是用于解决多个线程访问共享内存的难题。

## synchronized关键字：保证操作的原子性

我们通过一个例子，来看看多个线程访问共享数据的时候，为什么会导致数据错误。

```
public class TestThread {
    public static void main(String[] args) {
        Num num = new Num();

        for (int i = 0; i < 3; i++) {
            new NewThread(num).start();
        }
    }
}

//线程类NewThread 对数字进行操作
class NewThread extends Thread {
    private Num num;

    public NewThread(Num num) {
        this.num = num;
    }

    @Override
    public void run() {
        for (int i = 0; i < 1000; i++)
            num.add();
        System.out.println("num.num:" + num.value);
    }
}

//给数字加1
class Num {
    public int value = 0;
    public void add() {
        value += 1;
    }
}
```

在这个例子中，每个线程对Num中的value加1000次。按说总有一个线程最后结束，这个时候打印出来的次数是3000次。可实际运行的时候，却发现很难对上这个数字，通常都要小几百。下面是几次运行的结果：

```
[→ concurrency git:(master) ✕ java TestThread
num.num:1982
num.num:2737
num.num:1982
[→ concurrency git:(master) ✕ java TestThread
num.num:1919
num.num:2912
num.num:1920
[→ concurrency git:(master) ✕ java TestThread
num.num:1608
num.num:2608
num.num:1608
```

要找到其中的原因，最直接的方法，是从add函数的字节码入手研究。学习过编译原理之后，你要养成直接看字节码、汇编码来研究底层机制的习惯，这样往往会对问题的研究更加透彻。add函数的字节码如下：

```
0: aload_0    #加载Num对象
1: dup        #复制栈顶对象(Num)
2: getfield   #弹出一个Num对象，从内存取出value的值，加载到栈
5: iconst_1   #加载整数1到栈
6: iadd       #执行加法，结果放到栈中
7: putfield   #栈帧弹出加法的结果和Num对象，写字段值，即把value的值写回内存
10: return
```

看着这一段字节码，你是不是会重新回忆起加法的计算过程？它实际上是4个步骤：

1. 从内存加载value的值到栈；
2. 把1加载到栈；
3. 从栈里弹出value的值和1，并做加法；
4. 把新的value的值存回到内存里。

这是一个线程执行的过程。如果是两个以上的线程呢？你就会发现问题了。线程1刚执行getfield取回value的值，线程2也做了同样的操作，那么它们取到的值是同一个。做完加法以后，写回内存的时候，写的也是同一个值，都是3。

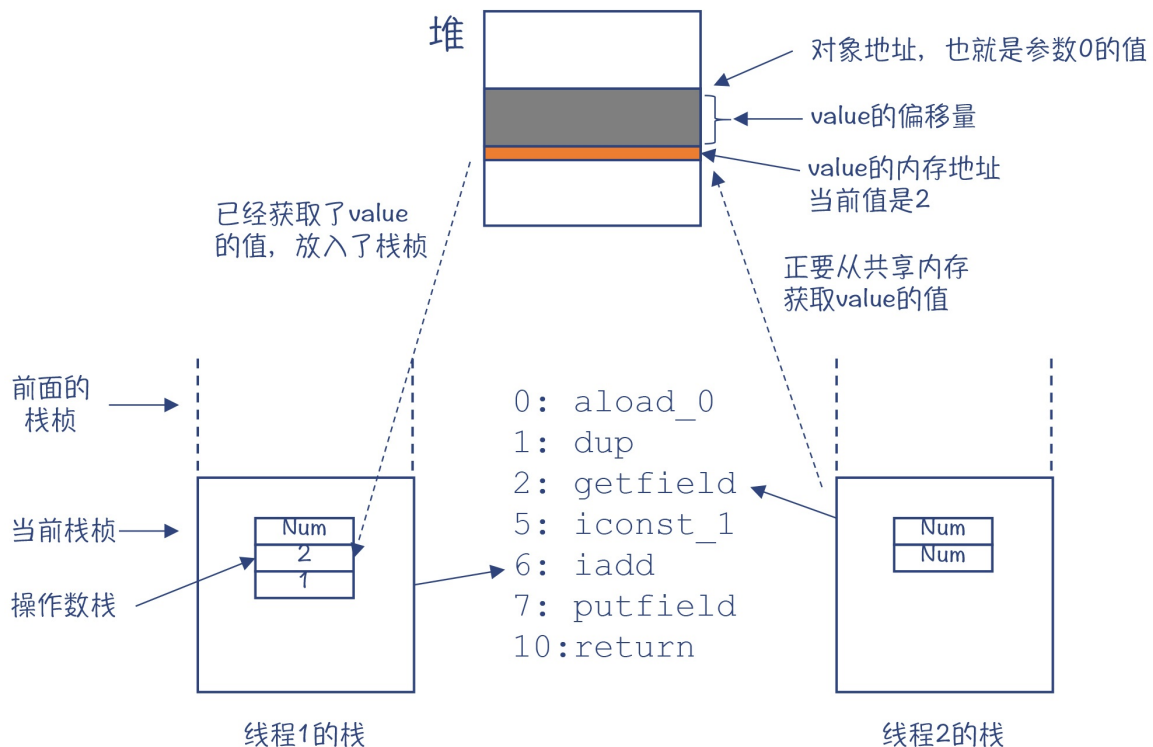


图3：多个线程访问共享内存的情况

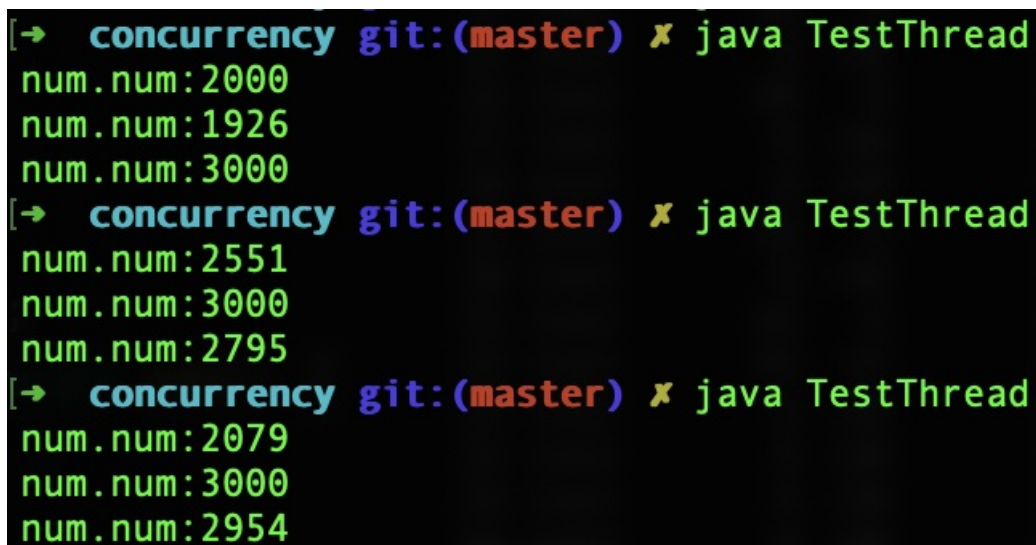
这样一分析，你就能理解数字计算错误的原因了。总结起来，出现这种现象是因为对value的加法操作不符合原子性（Atomic）。原子性的意思是一个操作或者多个操作，要么全部执行，并且执行的过程不会被任何因素打断，要么就都不执行。如果对value加1是一个原子操作，那么线程1一下子就操作完了，value的值

从2一下子变成3。线程2只能接着对3再加1，无法在线程1执行到一半的时候，就已经介入。

解决办法就是，让这段代码每次只允许一个线程执行，不会出现多个线程交叉执行的情况，从而保证对value值修改的原子性。这个时候就可以用到synchronized关键字了：

```
public void add() {  
    synchronized(this){  
        value += 1;  
    }  
}
```

这样再运行示例程序，就会发现，总有一个线程打印出来的值是3000。这证明确实一共对value做了3000次加1的运算。



```
[→ concurrency git:(master) ✕ java TestThread  
num.num:2000  
num.num:1926  
num.num:3000  
[→ concurrency git:(master) ✕ java TestThread  
num.num:2551  
num.num:3000  
num.num:2795  
[→ concurrency git:(master) ✕ java TestThread  
num.num:2079  
num.num:3000  
num.num:2954
```

那synchronized关键字作用的原理是什么呢？要回答这个问题，我们还是要研究一下add()方法的字节码。



```

public void add();
  descriptor: ()V
  flags: (0x0001) ACC_PUBLIC
  Code:
    stack=3, locals=3, args_size=1
      0: aload_0
      1: dup
      2: astore_1
      3: monitorenter
      4: aload_0
      5: dup
      6: getfield      #7           // Field value:I
      9: iconst_1
     10: iadd
     11: putfield      #7           // Field value:I
     14: aload_1
     15: monitorexit
     16: goto          24
     19: astore_2
     20: aload_1
     21: monitorexit
     22: aload_2
     23: athrow
     24: return
    Exception table:
      from    to  target type
         4    16     19   any
        19    22     19   any

```

在字节码中，你会发现**两个特殊的指令：monitorenter和monitorexit指令**，就是它们实现了并发控制。

查看字节码的描述，我们可以发现monitorenter的作用，是试图获取某个对象引用的监视器（monitor）的所有权。什么是监视器呢？在其他文献中，你可能会读到“锁”的概念。监视器和锁其实是一个意思。这个锁是关联到一个Num对象的，也就是代码中的this变量。只有获取了这把锁的程序，才能执行块中的代码，也就是“value += 1”。

具体来说，当程序执行到monitorenter的时候，会产生下面的情况：

- 如果监视器的进入计数是0，线程就会进入监视器，并将进入计数修改为1。这个时候，该线程就拥有了该监视器。
- 如果该线程已经拥有了该监视器，那么就重新进入，并将进入计数加1。
- 如果其他线程拥有该监视器，那么该线程就会被阻塞（block）住，直到监视器的进入计数变为0，然后再

重新试图获取拥有权。

monitorexit指令的机制则比较简单，就是把进入计数减1。如果一段程序被当前线程进入了多次，那么也会退出同样的次数，直到进入计数为0。

总结起来，**我们用了锁的机制，保证被保护的代码块在同一时刻只能被一个线程访问，从而保证了相关操作的原子性。**

到这里了，你可能会继续追问：如何保证获取锁的操作是原子性的？如果某线程看到监视器的进入计数是0，这个时候它就进去，但在它修改进入计数之前，如果另一个线程也进去了怎么办，也修改成1怎么办？这样两个线程会不会都认为自己获得了锁？

这个担心是非常有必要的。实际上，要实现原子操作，仅仅从软件角度做工作是不行的，还必须要底层硬件的支持。具体是如何支持的呢？我们还是采用一贯的方法，直接看汇编代码。

你可以用[第13讲](#)学过的方法，获取Num.add()方法对应的汇编代码，看看在汇编层面，监视器是如何实现的。我截取了一段汇编代码，并标注了其中的一些关键步骤，你可以看看。

```
27 0x000000001051dc237: test    r8,0xffffffffffffff87
28 0x000000001051dc23e: jne     0x000000001051dc2b8    ;*monitorenter {reexecute=0 rethrow=0 return_oop=0}
29                                     ; - Num::add@3 (line 32)
30                                     跳转到另一段代码，去获取Monitor。如果获取成功，会跳转回来，执行下一行。
31 0x000000001051dc244: mov     eax,0x1
32 0x000000001051dc249: add     eax,DWORD PTR [r11+0xc] ;*iadd {reexecute=0 rethrow=0 return_oop=0}
33                                     ; - Num::add@10 (line 33)
34                                     取出r11偏移12个字节后的那个值，也就是value字段，加到rax上。rax原来的值是1，这样就实现了+1的运算。
35 0x000000001051dc24d: mov     DWORD PTR [r11+0xc],eax ;*putfield value {reexecute=0 rethrow=0 return_oop=0}
36                                     ; - Num::add@11 (line 33)
37                                     把新的值写回value字段。
38 0x000000001051dc251: mov     r10,QWORD PTR [r11]    ;*monitorexit {reexecute=0 rethrow=0 return_oop=0}
39                                     ; - Num::add@15 (line 34)
40
41 0x000000001051dc254: mov     rax,r10
42 0x000000001051dc257: and     rax,0x7
43 0x000000001051dc25b: cmp     rax,0x5
44 0x000000001051dc25f: jne     0x000000001051dc279
45 0x000000001051dc265: mov     rbp,QWORD PTR [rsp+0x10]
46 0x000000001051dc26a: add     rsp,0x18                } 重新设置栈指针，将栈缩小24个字节 (0x18)。
47 0x000000001051dc26e: test    DWORD PTR [rip+0xfffffffffe3bcd92],eax    # 0x00000000103599007
48                                     ; {poll_return}
49 0x000000001051dc275: vzeroupper
50 0x000000001051dc278: ret                                     ;*return {reexecute=0 rethrow=0 return_oop=0}
51                                     ; - Num::add@24 (line 35)
```

汇编代码首先会跳到一段代码去获取监视器。如果获取成功，那么就跳转回来，执行后面对value做加法的运算。

我们再继续看一下获取监视器的汇编代码：



```

70      0x00000001051dc2b8: mov     rax,rsi
71      0x00000001051dc2bb: and     rax,0x7
72      0x00000001051dc2bf: cmp     rax,0x5
73      0x00000001051dc2c3: je      0x00000001051dc2f3
74      0x00000001051dc2c9: test    rsi,0x2
75      0x00000001051dc2d0: jne     0x00000001051dc36f
76      0x00000001051dc2d6: or      rsi,0x1
77      0x00000001051dc2da: mov     QWORD PTR [r10],rsi
78      0x00000001051dc2dd: mov     rax,rsi
79      0x00000001051dc2e0: lock cmpxchg QWORD PTR [r11],r10
80      0x00000001051dc2e5: cmp     rax,rsi
81      0x00000001051dc2e8: je      0x00000001051dc244

```

你特别需要注意的是**cmpxchg指令**：它能够通过一条指令，完成比较和交换的操作。查看[Intel的手册](#)，你会发现更详细的解释：把rax寄存器的值与cmpxchg的目的操作数的值做对比。如果两个值相等，那么就把源操作数的值设置到目的操作数；否则，就把目的操作数的值设置到rax寄存器。

那cmpxchg指令有什么用呢？原来，通过这样一条指令，计算机就能支持原子操作。

比如，监视器的计数器的值，一开始是0。我想让它的值加1，从而获取这个监视器。首先，我根据r11寄存器中保存的地址，从内存中读出监视器初始的计数，发现它是0；接着，我就把这个初始值放入rax；第三步，我把新的值，也就是1放入r10寄存器。最后，我执行cmpxchg指令：

```
cmpxchg QWORD PTR [r11],r10
```

这个指令把当前的监视器计数，也就是内存地址是r11的值，跟rax的值做比较。如果它俩相等，仍然是0，那就意味着没有别的程序去修改监视器计数。这个时候，该指令就会把r10的值设置到监视器计数中，也就是修改为1。如果有别的程序已经修改了计数器的值，那么就会把计数器现在的值写到rax中。

补充：实际执行的时候，r10中的值并不是简单的0和1，而是获取了Java对象的对象头，并设置了其中与锁有关的标志位。

所以，通过cmpxchg指令，要么获得监视器成功，要么失败，肯定不会出现两个程序都以为自己获得了监视器的情况。

正因为cmpxchg在硬件级把原来的两个指令（比较指令和交换指令，Compare and Swap）合并成了一个指令，才能同时完成两个操作：首先看看当前值有没有被改动，然后设置正确的值。这也是Java语言中与锁有关的API得以运行的底层原理，也是操作系统和数据库系统加锁的原理。

不过，在汇编代码中，我们看到cmpxchg指令前面还有一个lock的前缀。这是起什么作用的呢？

原来呀，cmpxchg指令在一个内核中执行的时候，可以保证原子性。但是，如果两个内核同时执行这条指

令，也可能再次发生两个内核都去写入，从而都认为自己写成功了的情况。lock前缀的作用，就是让这条指令在同一时间，只能有一个内核去执行。

所以说，要从根本上保证原子性，真不是一件容易的事情。不过，不管怎么说，通过CPU的支持，我们确实能够实现原子操作了，能让一段代码在同一个时间只让一个线程执行，从而避免了多线程的竞争现象。

上面说的synchronized关键字，是采用了锁的机制，保证被保护的代码块在同一时刻只能被一个线程访问，从而保证了相关操作的原子性。Java还有另一个与并发有关的关键字，就是volatile。

## volatile关键字：解决变量的可见性问题

那volatile关键字是针对什么问题的呢？我先来告诉你答案，它解决的是变量的可见性（Visibility）。

你可以先回想一下自己是不是遇到过这个问题：在并发计算的时候，如果两个线程都需要访问同一个变量，其中线程1修改了变量的值，那在多个CPU的情况下，线程2有的时候就会读不到最新的值。为什么呢？

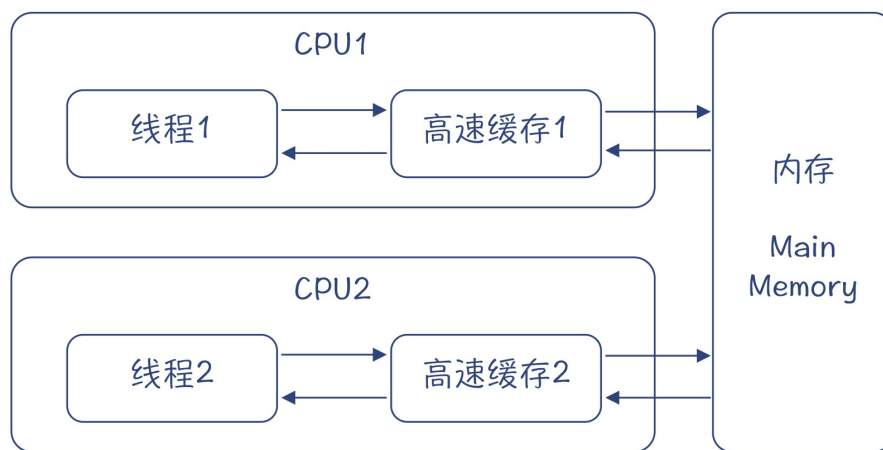


图4：不同线程使用不同的高速缓存的情形

因为CPU里都有高速缓存，用来提高CPU访问内存数据的速度。当线程1写一个值的时候，它不一定会马上被写回到内存，这要根据高速缓存的写策略来决定（这有点像你写一个文件到磁盘上，其实不会即时写进去，而是会先保存到缓冲区，然后批量写到磁盘，这样整体效率是最高的）。同样，当线程2读取这个值的时候，它可能是从高速缓存读取的，而没有从内存刷新数据，所以读到的可能是个旧数据，即使内存中的数据已经更新了。

volatile关键字就是来解决这个问题的。它会告诉编译器：有多个线程可能会修改这个变量，所以当某个线程写数据的时候，要写回到内存，而不仅仅是写到高速缓存；当读数据的时候，要从内存中读，而不能从高速缓存读。

在下面的示例程序中，两个线程共享了同一个Num对象，其中线程2会去修改Num.value的值，而线程1会读取Num.value的值。

```
public class TestVolatile {
    public static void main(String[] args) {
        new TestVolatile().doTest();
    }
}
```

```

public void doTest(){
    Num num = new Num();
    new MyThread1(num).start();
    new MyThread2(num).start();
}

//线程1:读取Num.value的值。如果该值发生了变化,那么就打印出来。
class MyThread1 extends Thread {
    private Num num;
    public MyThread1(Num num) {
        this.num = num;
    }

    @Override
    public void run() {
        int localValue = num.value;
        while (localValue < 10){
            if (localValue != num.value){ //发现num.value变了
                System.out.println("Value changed to: " + num.value);
                localValue = num.value;
            }
        }
    }
}

//线程2: 修改Num.value的值。
class MyThread2 extends Thread {
    private Num num;
    public MyThread2(Num num) {
        this.num = num;
    }

    @Override
    public void run() {
        int localValue = num.value;
        while(num.value < 10){
            localValue ++;
            System.out.println("Change value to: " + localValue);
            num.value = localValue;
            try {
                Thread.sleep(500);
            } catch (InterruptedException e) {
                e.printStackTrace();
            }
        }
    }
}

class Num {
    public volatile int value = 0; //用volatile关键字修饰value
}

```

如果value字段的前面没有volatile关键字,那么线程1经常不能及时读到value的变化:

```
→ foo git:(9dd433c6357) × java TestVolatile
Change value to: 1
Value changed to: 1
Change value to: 2
Change value to: 3
Change value to: 4
Change value to: 5
Change value to: 6
Change value to: 7
Change value to: 8
Change value to: 9
Change value to: 10
```

而如果加了volatile关键字，那么每次value的变化都会马上被线程1检测到：

```
→ foo git:(9dd433c6357) × java TestVolatile
Change value to: 1
Value changed to: 1
Change value to: 2
Value changed to: 2
Change value to: 3
Value changed to: 3
Change value to: 4
Value changed to: 4
Change value to: 5
Value changed to: 5
Change value to: 6
Value changed to: 6
Change value to: 7
Value changed to: 7
Change value to: 8
Value changed to: 8
Change value to: 9
Value changed to: 9
Change value to: 10
Value changed to: 10
```

通过这样一个简单的例子，你能更加直观地理解为什么可见性是一个重要的问题，并且能够看到volatile关键字的效果。所以，**volatile关键字的作用，是让程序在访问被修饰的变量的内存时，让其他处理器能够见到该变量最新的值。**那这是怎么实现的呢？

原来这里用到了一种叫做内存屏障（Memory Barriers）的技术。简单地说，编译器要在涉及volatile变量读写的时候，执行一些特殊的指令，让其他处理器获得该变量最新的值，而不是自己的一份拷贝（比如在高速缓存中）。

根据内存访问顺序的不同，这些内存屏障可以分为四种，分别是LoadLoad屏障、StoreStore屏障、LoadStore屏障和StoreLoad屏障。以LoadLoad屏障为例，它的指令序列是：

Load1指令  
LoadLoad屏障  
Load2指令

在这种情况下，LoadLoad屏障会确保Load1的数据在Load2和后续Load指令之前，被真实地加载。

我们看一个例子。在下面的示例程序中，列出了用到Load1指令和Load2指令的场景。这个时候，编译器就要在这两条指令之间插入一个LoadLoad屏障：

```
class Foo{
    volatile int a;
    int b, c;
    void foo(){
        int i, j;
        i = a; // Load1指令, 针对volatile变量
        j = b; // Load2指令, 针对普通变量
    }
}
```

关于另几种内存屏障的说明，以及在什么时候需要插入内存屏障指令，你可以看下[这篇文章](#)。

另外，不同的CPU，对于这四类屏障所对应的指令是不同的。下图也是从上面那篇文章里摘出来的：

Processor	LoadStore	LoadLoad	StoreStore	StoreLoad	Data dependency orders loads?	Atomic Conditional	Other Atomics	Atomics provide barrier?
sparc-TSO	no-op	no-op	no-op	membar (StoreLoad)	yes	CAS: casa	swap, ldstub	full
x86	no-op	no-op	no-op	mfence or cpuid or locked insn	yes	CAS: cmpxchg	xchg, locked insn	full
ia64	<i>combine with st.rel or ld.acq</i>	ld.acq	st.rel	mf	yes	CAS: cmpxchg	xchg, fetchadd	target + acq/rel
arm	dmb (see below)	dmb (see below)	dmb-st	dmb	indirection only	LL/SC: ldrex/strex		target only
ppc	lwsync (see below)	hwsync (see below)	lwsync	hwsync	indirection only	LL/SC: ldarx/stwcx		target only
alpha	mb	mb	wmb	mb	no	LL/SC: ldx_l/stx_c		target only
pa-risc	no-op	no-op	no-op	no-op	yes	<i>build from ldcw</i>	ldcw	(NA)

可以看到，对于x86芯片，其中的LoadStore、LoadLoad和StoreStore屏障，都用一个no-op指令，等待前一个指令执行完毕即可。这就能确保读到正确的值。唯独对于StoreLoad的情况，也就是我们TestVolatile示例程序中一个线程写、另一个线程读的情况，需要用到几个特殊的指令之一，比如mfence指令、cpuid指

令，或者在一个指令前面加锁（lock前缀）。

总结起来，其实**synchronized关键字也好，volatile关键字也好，都是用来保证线程之间的同步的。只不过，synchronized能够保证操作的原子性，但付出的性能代价更高；而volatile则只同步数据的可见性，付出的性能代价会低一点。**

在Java语言规范中，在多线程情况下与共享变量访问有关的内容，被叫做Java的内存模型，并单独占了一节。这里面规定了对内存（包括类的字段、数组中的元素）做操作的时候，哪些顺序是必须得到保证的，否则程序就会出错。

这些规定跟编译器的实现，有比较大的关系。编译器在做优化的时候，会对指令做重排序。在重排序的时候，一定要遵守Java内存模型中对执行顺序的规定，否则运行结果就会出错。

## 课程小结

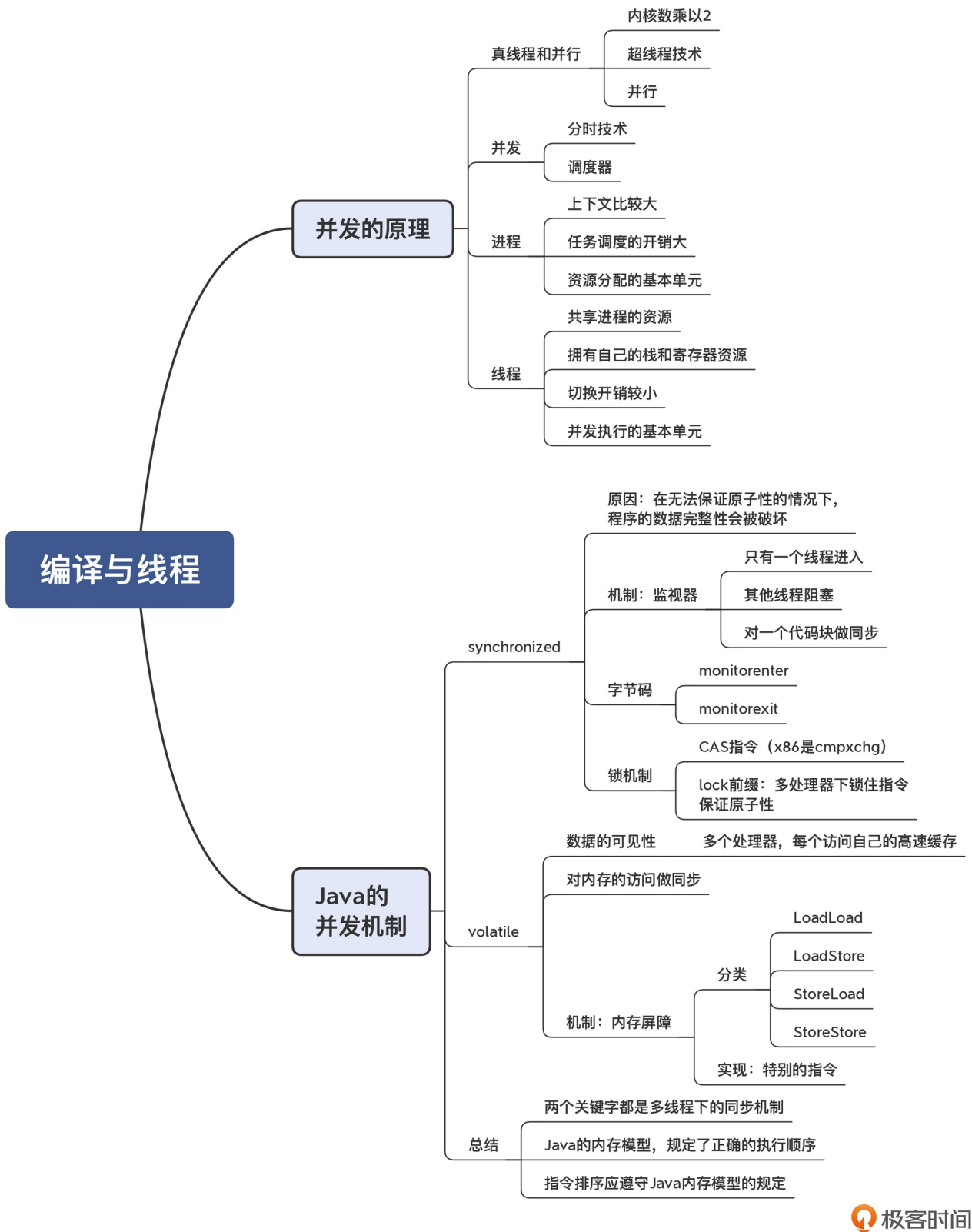
今天这一讲，我主要以Java语言为例，讲解了多线程的原理，以及相关的程序语义。多个线程如果要访问共享的数据，通常需要进行同步。synchronized关键字能通过锁的机制，保证操作的原子性。而volatile关键字则能通过内存屏障机制，在不同的处理器之间同步共享变量的值。

你会发现，在写编译器的时候，只有正确地理解了这些语义和原理，才能生成正确的目标代码，所以这一讲的内容你必须要理解。学会今天这讲，还有一个作用，就是能够帮助你加深对多线程编程的底层机制的理解，更好地编写这方面的程序。

其他语言在实现多线程机制时，所使用的语法可能不同，但底层机制都是相同的。通过今天的讲解，你可以举一反三。

我把今天这讲思维导图也整理出来了，供你参考：





## 一课一思

在你之前的项目经验中，有没有遇到并发处理不当而导致的问题？你是怎么解决的呢？欢迎分享你的经验。

## 参考资料

1. [The JSR-133 Cookbook for Compiler Writers](#)，介绍了编译器如何为Java语言实现内存屏障。
2. Java语言规范中对[内存模型的相关规定](#)。

## 精选留言：

- reverse 2020-08-28 13:51:27

c++ 14 也有 相同的 volatile 属性，但是别的专栏讲的非常浅，无法深入理解，谢谢老师的讲解