# 17 | 如何正确使用锁保护共享数据,协调异步线程?

2019-08-31 李玥

消息队列高手课 进入课程>



讲述: 李玥

时长 14:04 大小 12.89M



你好,我是李玥。

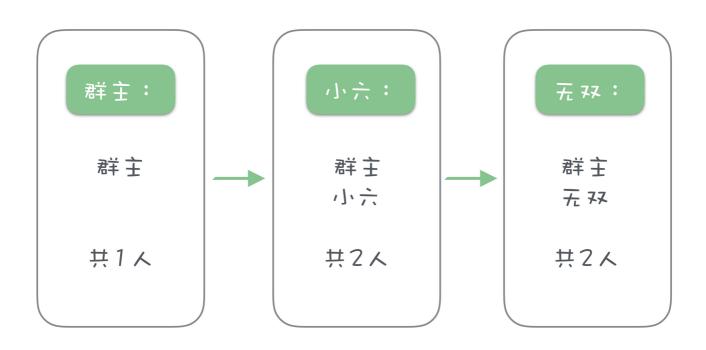
在前几天的加餐文章中我讲到, JMQ 为了提升整个流程的处理性能, 使用了一个"近乎无锁"的设计, 这里面其实隐含着两个信息点。第一个是, 在消息队列中, "锁"是一个必须要使用的技术。第二个是, 使用锁其实会降低系统的性能。

那么,如何正确使用锁,又需要注意哪些事项呢?今天我们就来聊一聊这个问题。

我们知道,使用异步和并发的设计可以大幅提升程序的性能,但我们为此付出的代价是,程序比原来更加复杂了,多线程在并行执行的时候,带来了很多不确定性。特别是对于一些需要多个线程并发读写的共享数据,如果处理不好,很可能会产出不可预期的结果,这肯定不是我们想要的。

我给你举个例子来说明一下,大家应该都参与过微信群投票吧?比如,群主说:"今晚儿咱们聚餐,能来的都回消息报一下名,顺便统计一下人数。都按我这个格式来报名。"然后,群主发了一条消息:"群主,1人"。

这时候小六和无双都要报名,过一会儿,他俩几乎同时各发了一条消息,"小六,2 人""无双,2人",每个人发的消息都只统计了群主和他们自己,一共2人,而这时候,其实已经有3个人报名了,并且,在最后发消息的无双的名单中,小六的报名被覆盖了。



这就是一个非常典型的由于并发读写导致的数据错误。使用锁可以非常有效地解决这个问题。锁的原理是这样的: **任何时间都只能有一个线程持有锁,只有持有锁的线程才能访问被锁保护的资源。** 

在上面微信群报名的例子中,如果说我们的微信群中有一把锁,想要报名的人必须先拿到锁,然后才能更新报名名单。这样,就避免了多个人同时更新消息,报名名单也就不会出错了。

# 避免滥用锁

那是不是遇到这种情况都要用锁解决呢?我分享一下我个人使用锁的第一条原则:**如果能不用锁,就不用锁;如果你不确定是不是应该用锁,那也不要用锁。**为什么这么说呢?因为,虽然说使用锁可以保护共享资源,但是代价还是不小的。

第一,加锁和解锁过程都是需要 CPU 时间的,这是一个性能的损失。另外,使用锁就有可能导致线程等待锁,等待锁过程中线程是阻塞的状态,过多的锁等待会显著降低程序的性能。

第二,如果对锁使用不当,很容易造成死锁,导致整个程序"卡死",这是非常严重的问题。本来多线程的程序就非常难于调试,如果再加上锁,出现并发问题或者死锁问题,你的程序将更加难调试。

所以,你在使用锁以前,一定要非常清楚明确地知道,这个问题必须要用一把锁来解决。切忌看到一个共享数据,也搞不清它在并发环境中会不会出现争用问题,就"为了保险,给它加个锁吧。"**干万不能有这种不负责任的想法,否则你将会付出惨痛的代价!**我曾经遇到过的严重线上事故,其中有几次就是由于不当地使用锁导致的。

只有在并发环境中,共享资源不支持并发访问,或者说并发访问共享资源会导致系统错误的 情况下,才需要使用锁。

## 锁的用法

锁的用法一般是这样的:

- 1. 在访问共享资源之前, 先获取锁。
- 2. 如果获取锁成功,就可以访问共享资源了。
- 3. 最后,需要释放锁,以便其他线程继续访问共享资源。

在 Java 语言中,使用锁的例子:

■ 复制代码

```
1 private Lock lock = new ReentrantLock();
2
3 public void visitShareResWithLock() {
4   lock.lock();
5   try {
6     // 在这里安全的访问共享资源
7   } finally {
8   lock.unlock();
9   }
10 }
```

也可以使用 synchronized 关键字,它的效果和锁是一样的:

```
■复制代码

private Object lock = new Object();

public void visitShareResWithLock() {
 synchronized (lock) {
    // 在这里安全的访问共享资源
    }

}
```

使用锁的时候, 你需要注意几个问题:

第一个,也是最重要的问题就是,**使用完锁,一定要释放它**。比较容易出现状况的地方是,很多语言都有异常机制,当抛出异常的时候,不再执行后面的代码。如果在访问共享资源时抛出异常,那后面释放锁的代码就不会被执行,这样,锁就一直无法释放,形成死锁。所以,你要考虑到代码可能走到的所有正常和异常的分支,确保所有情况下,锁都能被释放。

有些语言提供了 try-with 的机制,不需要显式地获取和释放锁,可以简化编程,有效避免这种问题,推荐你使用。

比如在 Python 中:

```
lock = threading.RLock()

def visitShareResWithLock():
with lock:
#注意缩进
#在这里安全的访问共享资源

# 锁会在 with 代码段执行完成后自动释放
```

接下来我们说一下,使用锁的时候,遇到的最常见的问题:死锁。

## 如何避免死锁?

死锁是指,由于某种原因,锁一直没有释放,后续需要获取锁的线程都将处于等待锁的状态,这样程序就卡死了。

导致死锁的原因并不多,第一种原因就是我在刚刚讲的,获取了锁之后没有释放,有经验的程序员很少会犯这种错误,即使出现这种错误,也很容易通过查看代码找到 Bug。

还有一种是锁的重入问题, 我们来看下面这段代码:

```
public void visitShareResWithLock() {
    lock.lock(); // 获取锁
    try {
        lock.lock(); // 再次获取锁, 会导致死锁吗?
    } finally {
        lock.unlock();
    }
}
```

在这段代码中,当前的线程获取到了锁 lock,然后在持有这把锁的情况下,再次去尝试获取这把锁,这样会导致死锁吗?

答案是,不一定。**会不会死锁取决于,你获取的这把锁它是不是可重入锁。**如果是可重入锁,那就没有问题,否则就会死锁。

大部分编程语言都提供了可重入锁,如果没有特别的要求,你要尽量使用可重入锁。有的同学可能会问,"既然已经获取到锁了,我干嘛还要再次获取同一把锁呢?"

其实,如果你的程序足够复杂,调用栈很深,很多情况下,当你需要获取一把锁的时候,你是不太好判断在 n 层调用之外的某个地方,是不是已经获取过这把锁了,这个时候,获取可重入锁就有意义了。

最后一种死锁的情况是最复杂的,也是最难解决的。如果你的程序中存在多把锁,就有可能出现这些锁互相锁住的情况。我们一起来看下面这段 Python 代码:

```
3 def func1(lockA, lockB):
     while True:
       print("Thread1: Try to accquire lockA...")
         print("Thread1: lockA accquired. Try to accquire lockB...")
         with lockB:
           print("Thread1: Both lockA and LockB accrquired.")
12 def func2(lockA, lockB):
    while True:
13
       print("Thread2: Try to accquire lockB...")
15
         print("Thread2: lockB accquired. Try to accquire lockA...")
         with lockA:
           print("Thread2: Both lockA and LockB accrquired.")
18
21 if __name__ == '__main__':
    lockA = threading.RLock();
    lockB = threading.RLock()
24
    t1 = threading.Thread(target=func1, args=(lockA, lockB,))
    t2 = threading.Thread(target=func2, args=(lockA, lockB,))
    t1.start()
27
    t2.start()
```

这个代码模拟了一个最简单最典型的死锁情况。在这个程序里面,我们有两把锁:lockA 和 lockB,然后我们定义了两个线程,这两个线程反复地去获取这两把锁,然后释放。我们执 行以下这段代码,看看会出现什么情况:

■ 复制代码

```
1 $ python3 DeadLock.py
2 Thread1: Try to accquire lockA...
3 Thread1: lockA accquired. Try to accquire lockB...
4 Thread1: Both lockA and LockB accrquired.
5 Thread1: Try to accquire lockA...
6 ... ...
7 Thread1: Try to accquire lockA...
8 Thread2: Try to accquire lockB...
9 Thread1: lockA accquired. Try to accquire lockB...
10 Thread2: lockB accquired. Try to accquire lockA...
```

可以看到,程序执行一会儿就卡住了,发生了死锁。那死锁的原因是什么呢?请注意看代码,这两个线程,他们获取锁的顺序是不一样的。第一个线程,先获取 lockA,再获取 lockB,而第二个线程正好相反,先获取 lockB,再获取 lockA。

然后,你再看一下死锁前的最后两行日志,线程 1 持有了 lockA,现在尝试获取 lockB,而线程 2 持有了 lockB,尝试获取 lockA。你可以想一下这个场景,两个线程,各持有一把锁,都等着对方手里的另外一把锁,这样就僵持住了。

这是最简单的两把锁两个线程死锁的情况,我们还可以分析清楚,你想想如果你的程序中有十几把锁,几十处加锁解锁,几百的线程,如果出现死锁你还能分析清楚是什么情况吗?

关于避免死锁,我在这里给你几点建议。

- 1. 再次强调一下, 避免滥用锁, 程序里用的锁少, 写出死锁 Bug 的几率自然就低。
- 2. 对于同一把锁,加锁和解锁必须要放在同一个方法中,这样一次加锁对应一次解锁,代码清晰简单,便于分析问题。
- 3. 尽量避免在持有一把锁的情况下,去获取另外一把锁,就是要尽量避免同时持有多把锁。
- 4. 如果需要持有多把锁,一定要注意加解锁的顺序,解锁的顺序要和加锁顺序相反。比如,获取三把锁的顺序是 A、B、C,释放锁的顺序必须是 C、B、A。
- 5. 给你程序中所有的锁排一个顺序,在所有需要加锁的地方,按照同样的顺序加解锁。比如我刚刚举的那个例子,如果两个线程都按照先获取 lockA 再获取 lockB 的顺序加锁,就不会产生死锁。

最后,你需要知道,即使你完全遵从我这些建议,我也无法完全保证你写出的程序就没有死锁,只能说,会降低一些犯错误的概率。

## 使用读写锁要兼顾性能和安全性

对于共享数据来说,如果说某个方法在访问它的时候,只是去读取,并不更新数据,那是不是就不需要加锁呢?还是需要的,因为如果一个线程读数据的同时,另外一个线程同时在更新数据,那么你读到的数据有可能是更新到一半的数据,这肯定是不符合预期的。所以,无论是只读访问,还是读写访问,都是需要加锁的。

如果给数据简单地加一把锁,虽然解决了安全性的问题,但是牺牲了性能,因为,那无论读还是写,都无法并发了,跟单线程的程序性能是一样。

实际上,如果没有线程在更新数据,那即使多个线程都在并发读,也是没有问题的。我在上节课跟你讲过,大部分情况下,数据的读写比是不均衡的,读要远远多于写,所以,我们希望的是:

读访问可以并发执行。

写的同时不能并发读, 也不能并发写。

这样就兼顾了性能和安全性。读写锁就是为这一需求设计的。我们来看一下 Java 中提供的读写锁:

■ 复制代码

```
1 ReadWriteLock rwlock = new ReentrantReadWriteLock();
 3 public void read() {
   rwlock.readLock().lock();
   try {
    // 在这儿读取共享数据
   } finally {
7
     rwlock.readLock().unlock();
8
9
10 }
11 public void write() {
   rwlock.writeLock().lock();
13
  try {
    // 在这儿更新共享数据
14
    } finally {
    rwlock.writeLock().unlock();
16
17
   }
18 }
```

在这段代码中,需要读数据的时候,我们获取读锁,获取到的读锁不是一个互斥锁,也就是说 read() 方法是可以多个线程并行执行的,这样使得读数据的性能依然很好。写数据的时候,我们获取写锁,当一个线程持有写锁的时候,其他线程既无法获取读锁,也不能获取写锁,达到保护共享数据的目的。

这样,使用读写锁就兼顾了性能和安全。

## 小结

锁可以保护共享资源,避免并发更新造成的数据错误。只有持有锁的线程才能访问被保护资源。线程在访问资源之前必须获取锁,访问完成后一定要记得释放锁。

一定不要滥用锁,否则容易导致死锁。死锁的原因,主要由于多个线程中多把锁相互争用导致的。一般来说,如果程序中使用的锁比较多,很难分析死锁的原因,所以需要尽量少的使用锁,并且保持程序的结构尽量简单、清晰。

最后,我们介绍了读写锁,在某些场景下,使用读写锁可以兼顾性能和安全性,是非常好的 选择。

### 思考题

我刚刚讲到,Python 中提供了 try-with-lock,不需要显式地获取和释放锁,非常方便。 遗憾的是,在 Java 中并没有这样的机制,那你能不能自己在 Java 中实现一个 try-with-lock 呢?

欢迎你把代码上传到 GitHub 上,然后在评论区给出访问链接。如果你有任何问题,也可以在评论区留言与我交流。

感谢阅读,如果你觉得这篇文章对你有一些启发,也欢迎把它分享给你的朋友。



新版升级:点击「探请朋友读」,20位好友免费读,邀请订阅更有现金奖励。

上一篇 16 | 缓存策略: 如何使用缓存来减少磁盘IO?

### 精选留言 (12)



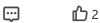


### L!en6o

2019-08-31

加一个锁回调 封装起来 实现 try-with-lock

展开٧





#### 张三

2019-08-31

幸亏学过极客时间的并发编程专栏,看懂了。我觉得并发容器的选择比较复杂。





#### 糖醋卯

2019-09-01

java7开始io就有try-with-resource。 可以利用这一个特性,来说实现,自动释放。 代码如下:

 $public\ class\ AutoUnlock Proxy\ implements\ Closeable\ \{...$ 

展开~

作者回复: 凸凸凸





### 刘天鹏

2019-09-02

对于golang应该就是这样吧 func foo(){ lock.Lock() defer lock.Unlock()

```
//do something.....
展开٧
                                                       ம
你说的灰
2019-09-02
public void visitShareResWithLock() {
 lock.lock();
 try {
  // 在这里安全的访问共享资源...
展开٧
                                                              凸
                                                      <u>1</u>
Cast
2019-09-01
老师,请问为什么要按逆序去释放锁呢?按照获取的顺序去释放好像也没什么毛病吧?
                                                       凸
游弋云端
2019-09-01
ABBA锁最容易出问题, 老师的经验很重要, 尽可能避免锁中锁。
                                                       凸
humor
2019-09-01
/**
*业务调用接口
**/
public interface Invoker{
  void invoke();...
展开~
```



老师,请教一个问题:假设有一个方法在计算报表,但这个计算的线程在执行过程中被意外释放了(并不是抛异常),此时try catch捕获是捕获不到这种情况的。而从客户端看来,这个计算过程就永远停在那里了,而后台又没能力告诉客户端:"你别等了"。这种情况应该如果处理呢?





#### 树梢的果实

2019-08-31

C语言下,通过宏很容易实现try-with-lock。

如果两个线程中获取mutex的顺序不一致,可以通过增加第三个mutex来避免死锁。 既然我们做异步、并行,磁盘读写也可以这么做啊,加一个queue,所有读写操作请求都 放到queue中,在单独的线程中完成IO操作并通过callback或另一个queue返回结果。不 知服务器上这么做有什么不妥?

展开~

作者回复: 这样做是可以的, 其实你用的这个阻塞队列它就是用锁来实现的。





#### 许童童

2019-08-31

老师这篇文章的分享对我这样的非后端程序员很友好,感谢老师的分享。





(3)

2019-08-31

锁是为了并发时的共享而创建,如果没有共享的真正需求不应该使用锁。锁带来的最大问题就是复杂度和心智负担上升,所以很多框架把最复杂的实现隐藏在内部,留给使用者使用准则

