05 | 一不小心就死锁了, 怎么办?

王宝令 2019-03-09





在上一篇文章中,我们用 Account.class 作为互斥锁,来解决银行业务里面的转账问题,虽然这个方案不存在并发问题,但是所有账户的转账操作都是串行的,例如账户 A 转账户 B、账户 C 转账户 D 这两个转账操作现实世界里是可以并行的,但是在这个方案里却被串行化了,这样的话,

性能太差。

试想互联网支付盛行的当下,8亿网民每人每天一笔交易,每天就是8亿笔交易;每笔交易都对应着一次转账操作,8亿笔交易就是8亿次转账操作,也就是说平均到每秒就是近1万次转账操作,若所有的转账操作都串行,性能完全不能接受。

那下面我们就尝试着把性能提升一下。

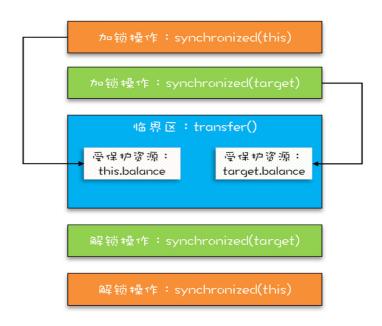
向现实世界要答案

现实世界里,账户转账操作是支持并发的,而且绝对是真正的并行,银行所有的窗口都可以做转账操作。只要我们能仿照现实世界做转账操作,串行的问题就解决了。

我们试想在古代,没有信息化,账户的存在形式真的就是一个账本,而且每个账户都有一个账本,这些账本都统一存放在文件架上。银行柜员在给我们做转账时,要去文件架上把转出账本和转入账本都拿到手,然后做转账。这个柜员在拿账本的时候可能遇到以下三种情况:

- 1. 文件架上恰好有转出账本和转入账本, 那就同时拿走;
- 2. 如果文件架上只有转出账本和转入账本之一,那这个柜员就先把文件架上有的账本拿到手,同时等着其他柜员把另外一个账本送回来;
- 3. 转出账本和转入账本都没有, 那这个柜员就等着两个账本都被送回来。

上面这个过程在编程的世界里怎么实现呢?其实用两把锁就实现了,转出账本一把,转入账本另一把。在transfer()方法内部,我们首先尝试锁定转出账户this (先把转出账本拿到手),然后尝试锁定转入账户target (再把转入账本拿到手),只有当两者都成功时,才执行转账操作。这个逻辑可以图形化为下图这个样子。



两个转账操作并行示意图

而至于详细的代码实现,如下所示。经过这样的优化后,账户 A 转账户 B 和账户 C 转账户 D 这两个转账操作就可以并行了。

■ 复制代码

```
1 class Account {
private int balance;
3 // 转账
4 void transfer(Account target, int amt){
    // 锁定转出账户
    synchronized(this) {
6
      // 锁定转入账户
7
8
      synchronized(target) {
9
        if (this.balance > amt) {
10
         this.balance -= amt;
11
          target.balance += amt;
        }
13
      }
14
    }
15 }
16 }
```

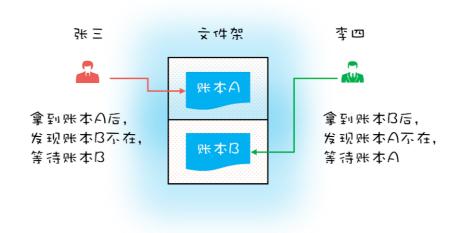
没有免费的午餐

上面的实现看上去很完美,并且也算是将锁用得出神入化了。相对于用 Account.class 作为互斥锁,锁定的范围太大<mark>,而我们锁定两个账户范围就小多了,这样的锁,上一章我们介绍过,叫细粒度锁。使用细粒度锁可以提高并行度,是性能优化的一个重要手段。</mark>

这个时候可能你已经开始警觉了,使用细粒度锁这么简单,有这样的好事,是不是也要付出点什么代价啊?编写并发程序就需要这样时时刻刻保持谨慎。

的确,使用细粒度锁是有代价的,这个代价就是可能会导致死锁。

在详细介绍死锁之前,我们先看看现实世界里的一种特殊场景。如果有客户找柜员张三做个转账业务: 账户 A 转账户 B 100 元,此时另一个客户找柜员李四也做个转账业务: 账户 B 转账户 A 100 元,于是张三和李四同时都去文件架上拿账本,这时候有可能凑巧张三拿到了账本 A,李四拿到了账本 B。张三拿到账本 A 后就等着账本 B(账本 B 已经被李四拿走),而李四拿到账本 B 后就等着账本 A(账本 A 已经被张三拿走),他们要等多久呢?他们会永远等待下去…因为张三不会把账本 A 送回去,李四也不会把账本 B 送回去。我们姑且称为死等吧。



转账业务中的"死等"

现实世界里的死等,就是编程领域的死锁了。**死锁**的一个比较专业的定义是:**一组互相竞争资源** 的线程因互相等待,导致"永久"阻塞的现象。

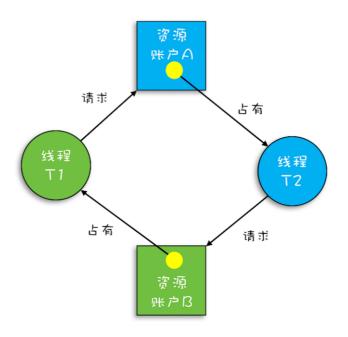
上面转账的代码是怎么发生死锁的呢? 我们假设线程 T1 执行账户 A 转账户 B 的操作,账户 A.transfer(账户 B); 同时线程 T2 执行账户 B 转账户 A 的操作,账户 B.transfer(账户 A)。当 T1 和 T2 同时执行完①处的代码时,T1 获得了账户 A 的锁(对于 T1,this 是账户 A),而 T2 获得了账户 B 的锁(对于 T2,this 是账户 B)。之后 T1 和 T2 在执行②处的代码时,T1 试图获取账户 B 的锁时,发现账户 B 已经被锁定(被 T2 锁定),所以 T1 开始等待;T2 则试图获取账户 A 的锁时,发现账户 A 已经被锁定(被 T1 锁定),所以 T2 也开始等待。于是 T1 和 T2 会无期限地等待下去,也就是我们所说的死锁了。

¹ class Account {

private int balance;

```
3 // 转账
4 void transfer(Account target, int amt){
    // 锁定转出账户
    synchronized(this){
6
     // 锁定转入账户
      synchronized(target){ ②
9
        if (this.balance > amt) {
         this.balance -= amt;
10
          target.balance += amt;
        }
14
    }
15 }
16 }
17
```

关于这种现象,我们还可以借助资源分配图来可视化锁的占用情况(资源分配图是个有向图,它可以描述资源和线程的状态)。其中,资源用方形节点表示,线程用圆形节点表示;资源中的点指向线程的边表示线程已经获得该资源,线程指向资源的边则表示线程请求资源,但尚未得到。转账发生死锁时的资源分配图就如下图所示,一个"各据山头死等"的尴尬局面。



转账发生死锁时的资源分配图

如何预防死锁

并发程序一旦死锁,一般没有特别好的方法,<mark>很多时候我们只能重启应用。因此,解决死锁问是</mark>

最好的办法还是规避死锁。

那如何避免死锁呢?要避免死锁就需要分析死锁发生的条件,有个叫 Coffman 的牛人早就总结过了,只有以下这四个条件都发生时才会出现死锁:

- 1. 互斥, 共享资源 X 和 Y 只能被一个线程占用;
- 2. 占有且等待,线程 T1 已经取得共享资源 X,在等待共享资源 Y 的时候,不释放共享资源 X;
- 3. 不可抢占, 其他线程不能强行抢占线程 T1 占有的资源;

4. 循环等待,线程 T1 等待线程 T2 占有的资源,线程 T2 等待线程 T1 占有的资源,就是循环等待。

反过来分析, **也就是说只要我们破坏其中一个,就可以成功避免死锁的发生**。

其中, 互斥这个条件我们没有办法破坏, 因为我们用锁为的就是互斥。不过其他三个条件都是有办法破坏掉的, 到底如何做呢?

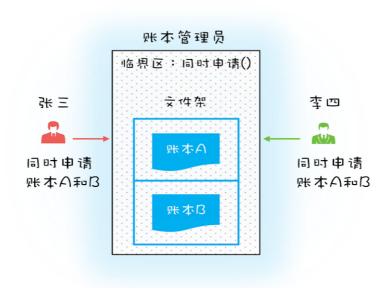
- 1. 对于"占用且等待"这个条件,我们可以一次性申请所有的资源,这样就不存在等待了。
- 2. 对于"不可抢占"这个条件,占用部分资源的线程进一步申请其他资源时,如果申请不到,可以主动释放它占有的资源,这样不可抢占这个条件就破坏掉了。
- 3. 对于"循环等待"这个条件,可以靠按序申请资源来预防。所谓按序申请,是指资源是有线性顺序的,申请的时候可以先申请资源序号小的,再申请资源序号大的,这样线性化后自然就不存在循环了。

我们已经从理论上解决了如何预防死锁,那具体如何体现在代码上呢?下面我们就来尝试用代码实践一下这些理论。

1. 破坏占用且等待条件

从理论上讲,要破坏这个条件,可以一次性申请所有资源。在现实世界里,就拿前面我们提到的 转账操作来讲,它需要的资源有两个,一个是转出账户,另一个是转入账户,当这两个账户同时 被申请时,我们该怎么解决这个问题呢?

可以增加一个账本管理员,然后只允许账本管理员从文件架上拿账本,也就是说柜员不能直接在文件架上拿账本,必须通过账本管理员才能拿到想要的账本。例如,张三同时申请账本 A 和 B,账本管理员如果发现文件架上只有账本 A,这个时候账本管理员是不会把账本 A 拿下来给张三的,只有账本 A 和 B 都在的时候才会给张三。这样就保证了"一次性申请所有资源"。



通过账本管理员拿账本

对应到编程领域,"同时申请"这个操作是一个临界区,我们也需要一个角色(Java 里面的类)来管理这个临界区,我们就把这个角色定为 Allocator。它有两个重要功能,分别是:同时申请资源 apply() 和同时释放资源 free()。账户 Account 类里面持有一个 Allocator 的单例(必须是单例,只能由一个人来分配资源)。当账户 Account 在执行转账操作的时候,首先向 Allocator 同时申请转出账户和转入账户这两个资源,成功后再锁定这两个资源;当转账操作执行完,释放锁之后,我们需通知 Allocator 同时释放转出账户和转入账户这两个资源。具体的代码实现如下。

■ 复制代码

```
1 class Allocator {
private List<Object> als =
     new ArrayList<>();
4 // 一次性申请所有资源
   synchronized boolean apply(
    Object from, Object to){
6
7
     if(als.contains(from) ||
8
         als.contains(to)){
9
      return false;
     } else {
10
11
      als.add(from);
      als.add(to);
    }
14
     return true;
15 }
16 // 归还资源
17
   synchronized void free(
     Object from, Object to){
     als.remove(from);
19
20
     als.remove(to);
21 }
22 }
24 class Account {
25 // actr 应该为单例
26 private Allocator actr;
27 private int balance;
28 // 转账
void transfer(Account target, int amt){
     // 一次性申请转出账户和转入账户,直到成功
     while(!actr.apply(this, target))
31
     ;
     try{
     // 锁定转出账户
34
      synchronized(this){
        // 锁定转入账户
36
        synchronized(target){
         if (this.balance > amt){
38
39
           this.balance -= amt;
40
            target.balance += amt;
41
          }
42
         }
43
     } finally {
44
      actr.free(this, target)
45
46
47 }
48 }
49
```

2. 破坏不可抢占条件

破坏不可抢占条件看上去很简单,核心是要能够主动释放它占有的资源,这一点 synchronized 是做不到的。原因是 synchronized 申请资源的时候,如果申请不到,线程直接进入阻塞状态了,而线程进入阻塞状态,啥都干不了,也释放不了线程已经占有的资源。

你可能会质疑,"Java 作为排行榜第一的语言,这都解决不了?"你的怀疑很有道理,Java 在语言层次确实没有解决这个问题,不过在 SDK 层面还是解决了的,java.util.concurrent 这个包下面提供的 Lock 是可以轻松解决这个问题的。关于这个话题,咱们后面会详细讲。

3. 破坏循环等待条件

破坏这个条件,需要对资源进行排序,然后按序申请资源。这个实现非常简单,我们假设每个账户都有不同的属性 id,这个 id 可以作为排序字段,申请的时候,我们可以按照从小到大的顺序来申请。比如下面代码中,①~⑥处的代码对转出账户(this)和转入账户(target)排序,然后按照序号从小到大的顺序锁定账户。这样就不存在"循环"等待了。

■ 复制代码

```
1 class Account {
private int id;
3 private int balance;
   // 转账
   void transfer(Account target, int amt){
     Account left = this ①
6
7
    Account right = target; ②
    if (this.id > target.id) { ③
8
     left = target;
9
      right = this;
10
    // 锁定序号小的账户
    synchronized(left){
      // 锁定序号大的账户
      synchronized(right){
       if (this.balance > amt){
17
         this.balance -= amt;
18
         target.balance += amt;
19
       }
      }
20
    }
21
22 }
23 }
24
```

总结

当我们在编程世界里遇到问题时,应不局限于当下,可以换个思路,向现实世界要答案,**利用现实世界的模型来构思解决方案**,这样往往能够让我们的方案更容易理解,也更能够看清楚问题的本质。

但是现实世界的模型有些细节往往会被我们忽视。因为在现实世界里,人太智能了,以致有些细节实在是显得太不重要了。在转账的模型中,我们为什么会忽视死锁问题呢?原因主要是在现实

世界,我们会交流,并且会很智能地交流。而编程世界里,两个线程是不会智能地交流的。所以在利用现实模型建模的时候,我们还要仔细对比现实世界和编程世界里的各角色之间的差异。

我们今天这一篇文章主要讲了**用细粒度锁来锁定多个资源时,要注意死锁的问题**。这个就需要你能把它强化为一个思维定势,遇到这种场景,马上想到可能存在死锁问题。当你知道风险之后,才有机会谈如何预防和避免,因此,**识别出风险很重要**。

预防死锁主要是破坏三个条件中的一个,有了这个思路后,实现就简单了。但仍需注意的是,有时候预防死锁成本也是很高的。例如上面转账那个例子,我们破坏占用且等待条件的成本就比破坏循环等待条件的成本高,破坏占用且等待条件,我们也是锁了所有的账户,而且还是用了死循环 while(!actr.apply(this, target));方法,不过好在 apply()这个方法基本不耗时。在转账这个例子中,破坏循环等待条件就是成本最低的一个方案。

所以我们在选择具体方案的时候,还需要**评估一下操作成本,从中选择一个成本最低的方案**。

课后思考

我们上面提到:破坏占用且等待条件,我们也是锁了所有的账户,而且还是用了死循环while(!actr.apply(this, target));这个方法,那它比 synchronized(Account.class)有没有性能优势呢?

欢迎在留言区与我分享你的想法,也欢迎你在留言区记录你的思考过程。感谢阅读,如果你觉得 这篇文章对你有帮助的话,也欢迎把它分享给更多的朋友。

猜你喜欢



© 版权归极客邦科技所有, 未经许可不得转载



由作者筛选后的优质留言将会公开显示,欢迎踊跃留言。

 Ctrl + Enter 发表
 0/2000字
 提交留言

精选留言(43)



捞鱼的搬砖奇

synchronized(Account.class) 锁了Account类相关的所有操作。相当于文中说的包场了,只要与Account有关联,通通需要等待当前线程操作完成。while死循环的方式只锁定了当前操作的两个相关的对象。两种影响到的范围不同。

6 8 2019-03-09

作者回复: 还真是这样啊!



Tony Du

while循环是不是应该有个timeout,避免一直阻塞下去?

6 2019-03-09

作者回复: 你考虑的很周到! 追加超时在实际项目中非常重要!



邋遢的流浪剑客

思考题的话希望老师能够过后给出一个比较标准的答案,毕竟大家的留言中说法各不相同很难去判断答案的对错

6 2019-03-09

作者回复: 这一部分的最后一章, 要不就给答案吧



DemonLee

while(actr.apply(this, target)); --> while(!actr.apply(this, target)); 我感觉应该是这样,老师,我理解错了?

6 5 2019-03-09

作者回复: 你发现了个大bug!感谢感谢!!! 我这就修改一下啊



Howie

while 循环就是一个自旋锁机制吧,自旋锁的话要关注它的循环时间,不能一直循环下去,不然会浪费 cpu 资源。

心 3 2019-03-09

作者回复: 自旋锁在JVM里是一种特殊的锁机制,自诩不会阻塞线程的。咱们这个其实还是会阻塞线程的。不过原理都一样,你这样理解也没问题。



看了老师的讲解学到了很多,联想了下实际转账业务,应该是数据库来实现的,假如有账户表account,利用mysql的悲观锁select ...for update对a,b两条数据锁定,这时也有可能发生死锁,按照您讲到的第三种破坏循环等待的方式,按照id的大小顺序依次锁定。我这样理解的对吗?

2 2019-03-10

作者回复: 是的, 就是id的次序。



QQ怪

死循环只是锁的是两个对象, 而Account锁的是所有, 串行化了

2 2019-03-09

作者回复: 死循环里其实也还锁了一个全局对象



winter

我的想法是,如果Account对象中只有转账业务的话,while(actr.apply(this, target)和对象锁 synchronized(Account.class)的性能优势几乎看不出来,synchronized(Account.class)的性能甚至更差;但是如果Account对象中如果还有其它业务,比如查看余额等功能也加了 synchronized(Account.class)修饰,那么把单独的转账业务剥离出来,性能的提升可能就比较明显了。

2 2019-03-09

作者回复: 是的,有时候性能更差,毕竟要synchronized三次。但是有些场景会更好,例如转账操作很慢,而apply很快,这个时候允许a->b,c->d并行就有优势了。



Asanz

Coffman的四条原则有没有一个命名?或者一个比较正式的学术话的名称?

1 2019-03-10

作者回复: 我没查到, 要不你给赐个大名?



轻歌赋

存在性能差距,虽然申请的时候加锁导致单线程访问,但是hash判断和赋值时间复杂度低,而在锁中执行业务代码时间长很多。

申请的时候单线程,但是执行的时候就可以多线程了,这里性能提升比较明显

想问问老师, 如何判断多线程的阻塞导致的问题呢? 有什么工具吗

1 2019-03-09

作者回复: 可以用top命令查看Java线程的cpu利用率,用jstack来dump线程。开发环境可以用java visualvm查看线程执行情况



请问下,既然Account类中,持有的Allocator实例时单实例的。那么在Account中调用Allocator.apply 或者Allocator.free方法时,还是同一个对象锁。跟直接锁Account.class有是没区别?

ြ 1 2019-03-09

> 作者回复: 锁的范围变了,如果转账这个操作很耗时,而apply很快,那就有优势了。这个要看 具体场景。



新世界

没有性能优势,alloctor的操作也是获取alloctor对象的锁,和获取account的对象锁本质没有区别

1 2019-03-09

作者回复: 锁的范围变了, 所以场景不同性能也会有差异, 并发量小的话, 性能还会变差



西西弗与卡夫卡

性能优势还是有的,毕竟后者是对这个类的所有访问都有锁的动作

በ ረግ 2019-03-09

作者回复: 是的, 锁的范围是个大问题。允许A->B 和 C->D可以并行还是很重要的



Mark

代码31-35步不是原子的啊,31步之后,获取到两个资源的als集合可被其它线程操作啊。 最开始的T1和T2线程分别AB对象死锁没有解决,只是降低了可性。

凸 2019-03-11

作者回复: 申请完ab, 还能申请ba吗?



Geek c42505

Account.class 锁住的是Account下的所有操作,虽然while里面看是只锁了两个对象,但是apply方法 还有一把锁,所有转账操作都要调用该方法,所以所有转账操作都要等这把锁,性能也不是很好,对 吗?望老师,指正

2019-03-11



球场诗人

实际应用中, 我们是数据库用的多一些, 还是用这个类多一些

凸 2019-03-11

作者回复: 数据库, 而且只能是数据库



Mark

破坏占用且等待示例代码我觉得有点儿问题,Allocator和account里都是对象级别锁,accocator在 return之后释放了allocator对象锁,别的线程可以继续获取资源。account依然会有死锁可能。

凸 2019-03-11

作者回复: 举个例子?



→ 书策稠浊

思考题,.class的方式性能更差,把所有不相关的操作也锁住了。

2019-03-11



Php test

循环获取锁, 如果线程少则响应快, 如果线程多则大量线程消耗性能。

2019-03-10



入天涯煮酒

案例中为啥不把als和apply(),free()都设为static呢?感觉作用是一样的,代码简洁些

凸 2019-03-10

作者回复: 有道理!!!!