18 | 如何用硬件同步原语 (CAS) 替代锁?

2019-09-03 李玥

消息队列高手课 进入课程>



讲述: 李玥

时长 12:03 大小 13.80M



你好,我是李玥。上节课,我们一起学习了如何使用锁来保护共享资源,你也了解到,使用锁是有一定性能损失的,并且,如果发生了过多的锁等待,将会非常影响程序的性能。

在一些特定的情况下,我们可以使用硬件同步原语来替代锁,可以保证和锁一样的数据安全性,同时具有更好的性能。

在今年的 NSDI(NSDI 是 USENIX 组织开办的关于网络系统设计的著名学术会议)上,伯克利大学发表了一篇论文《Confluo: Distributed Monitoring and Diagnosis Stack for High-speed Networks》,这个论文中提到的 Confluo,也是一个类似于消息队列的流数据存储,它的吞吐量号称是 Kafka 的 4~10 倍。对于这个实验结论我个人不是很认同,因为它设计的实验条件对 Kafka 来说不太公平。但不可否认的是,Confluo 它的这个设计思路是一个创新,并且实际上它的性能也非常好。

Confluo 是如何做到这么高的吞吐量的呢?这里面非常重要的一个创新的设计就是,它使用硬件同步原语来代替锁,在一个日志上(你可以理解为消息队列中的一个队列或者分区),保证严格顺序的前提下,实现了多线程并发写入。

今天, 我们就来学习一下, 如何用硬件同步原语 (CAS) 替代锁?

什么是硬件同步原语?

为什么硬件同步原语可以替代锁呢?要理解这个问题,你要首先知道硬件同步原语是什么。

硬件同步原语(Atomic Hardware Primitives)是由计算机硬件提供的一组原子操作,我们比较常用的原语主要是 CAS 和 FAA 这两种。

CAS (Compare and Swap) ,它的字面意思是:先比较,再交换。我们看一下 CAS 实现的伪代码:

```
■复制代码

1 << atomic >>

2 function cas(p : pointer to int, old : int, new : int) returns bool {

3    if *p ≠ old {

4       return false

5    }

6    *p ← new

7    return true

8 }
```

它的输入参数一共有三个,分别是:

p: 要修改的变量的指针。

old: 旧值。

new: 新值。

返回的是一个布尔值,标识是否赋值成功。

通过这个伪代码, 你就可以看出 CAS 原语的逻辑, 非常简单, 就是先比较一下变量 p 当前的值是不是等于 old, 如果等于, 那就把变量 p 赋值为 new, 并返回 true, 否则就不改变

变量 p, 并返回 false。

这是 CAS 这个原语的语义,接下来我们看一下 FAA 原语 (Fetch and Add):

```
1 << atomic >>
2 function faa(p : pointer to int, inc : int) returns int {
3    int value <- *location
4    *p <- value + inc
5    return value
6 }</pre>
```

FAA 原语的语义是,先获取变量 p 当前的值 value,然后给变量 p 增加 inc,最后返回变量 p 之前的值 value。

讲到这儿估计你会问,这两个原语到底有什么特殊的呢?

上面的这两段伪代码,如果我们用编程语言来实现,肯定是无法保证原子性的。而原语的特殊之处就是,它们都是由计算机硬件,具体说就是 CPU 提供的实现,可以保证操作的原子性。

我们知道, **原子操作具有不可分割性, 也就不存在并发的问题**。所以在某些情况下, 原语可以用来替代锁, 实现一些即安全又高效的并发操作。

CAS 和 FAA 在各种编程语言中,都有相应的实现,可以来直接使用,无论你是使用哪种编程语言,它们底层的实现是一样的,效果也是一样的。

接下来,还是拿我们熟悉的账户服务来举例说明一下,看看如何使用 CAS 原语来替代锁,实现同样的安全性。

CAS 版本的账户服务

假设我们有一个共享变量 balance,它保存的是当前账户余额,然后我们模拟多个线程并发转账的情况,看一下如何使用 CAS 原语来保证数据的安全性。

这次我们使用 Go 语言来实现这个转账服务。先看一下使用锁实现的版本:

```
1 package main
 2
 3 import (
           "fmt"
           "sync"
8 func main() {
          // 账户初始值为 0 元
          var balance int32
10
          balance = int32(0)
11
          done := make(chan bool)
          // 执行 10000 次转账, 每次转入 1 元
13
          count := 10000
14
          var lock sync.Mutex
17
          for i := 0; i < count; i++ {
                  // 这里模拟异步并发转账
19
                  go transfer(&balance, 1, done, &lock)
20
           }
          // 等待所有转账都完成
           for i := 0; i < count; i++ {
                  <-done
25
           }
           // 打印账户余额
27
          fmt.Printf("balance = %d \n", balance)
28 }
29 // 转账服务
30 func transfer(balance *int32, amount int, done chan bool, lock *sync.Mutex) {
          lock.Lock()
          *balance = *balance + int32(amount)
33
          lock.Unlock()
          done <- true
34
35 }
```

这个例子中,我们让账户的初始值为 0, 然后启动多个协程来并发执行 10000 次转账, 每次往账户中转入 1元,全部转账执行完成后,账户中的余额应该正好是 10000 元。

如果你没接触过 Go 语言,不了解协程也没关系,你可以简单地把它理解为进程或者线程都可以,这里我们只是希望能异步并发执行转账,我们并不关心这几种"程"他们之间细微的差别。

这个使用锁的版本,反复多次执行,每次 balance 的结果都正好是 10000, 那这段代码的安全性是没问题的。接下来我们看一下,使用 CAS 原语的版本。

func transferCas(balance *int32, amount int, done chan bool) {
 for {
 old := atomic.LoadInt32(balance)
 new := old + int32(amount)
 if atomic.CompareAndSwapInt32(balance, old, new) {
 break
 }
 }
 done <- true
}</pre>

这个 CAS 版本的转账服务和上面使用锁的版本,程序的总体结构是一样的,主要的区别就在于,"异步给账户余额 +1"这一小块儿代码的实现。

那在使用锁的版本中,需要先获取锁,然后变更账户的值,最后释放锁,完成一次转账。我们可以看一下使用 CAS 原语的实现:

首先,它用 for 来做了一个没有退出条件的循环。在这个循环的内部,反复地调用 CAS 原语,来尝试给账户的余额 +1。先取得账户当前的余额,暂时存放在变量 old 中,再计算转账之后的余额,保存在变量 new 中,然后调用 CAS 原语来尝试给变量 balance 赋值。我们刚刚讲过,CAS 原语它的赋值操作是有前置条件的,只有变量 balance 的值等于 old 时,才会将 balance 赋值为 new。

我们在 for 循环中执行了 3 条语句, 在并发的环境中执行, 这里面会有两种可能情况:

一种情况是,执行到第3条 CAS 原语时,没有其他线程同时改变了账户余额,那我们是可以安全变更账户余额的,这个时候执行 CAS 的返回值一定是 true,转账成功,就可以退出循环了。并且,CAS 这一条语句,它是一个原子操作,赋值的安全性是可以保证的。

另外一种情况,那就是在这个过程中,有其他线程改变了账户余额,这个时候是无法保证数据安全的,不能再进行赋值。执行 CAS 原语时,由于无法通过比较的步骤,所以不会执行赋值操作。本次尝试转账失败,当前线程并没有对账户余额做任何变更。由于返回值为false,不会退出循环,所以会继续重试,直到转账成功退出循环。

这样,每一次转账操作,都可以通过若干次重试,在保证安全性的前提下,完成并发转账操作。

其实,对于这个例子,还有更简单、性能更好的方式:那就是,直接使用 FAA 原语。

```
■复制代码

func transferFaa(balance *int32, amount int, done chan bool) {

atomic.AddInt32(balance, int32(amount))

done <- true

}
```

FAA 原语它的操作是,获取变量当前的值,然后把它做一个加法,并且保证这个操作的原子性,一行代码就可以搞定了。看到这儿,你可能会想,那 CAS 原语还有什么意义呢?

在这个例子里面,肯定是使用 FAA 原语更合适,但是我们上面介绍的,使用 CAS 原语的方法,它的适用范围更加广泛一些。类似于这样的逻辑:先读取数据,做计算,然后更新数据,无论这个计算是什么样的,都可以使用 CAS 原语来保护数据安全,但是 FAA 原语,这个计算的逻辑只能局限于简单的加减法。所以,我们上面讲的这种使用 CAS 原语的方法并不是没有意义的。

另外, 你需要知道的是, 这种使用 CAS 原语反复重试赋值的方法, 它是比较耗费 CPU 资源的, 因为在 for 循环中, 如果赋值不成功, 是会立即进入下一次循环没有等待的。如果线程之间的碰撞非常频繁, 经常性的反复重试, 这个重试的线程会占用大量的 CPU 时间, 随之系统的整体性能就会下降。

缓解这个问题的一个方法是使用 Yield(), 大部分编程语言都支持 Yield() 这个系统调用, Yield() 的作用是,告诉操作系统,让出当前线程占用的 CPU 给其他线程使用。每次循环结束前调用一下 Yield() 方法,可以在一定程度上减少 CPU 的使用率,缓解这个问题。你也可以在每次循环结束之后,Sleep() 一小段时间,但是这样做的代价是,性能会严重下降。

所以,这种方法它只适合于线程之间碰撞不太频繁,也就是说绝大部分情况下,执行 CAS 原语不需要重试这样的场景。

小结

这节课我们一起学习了 CAS 和 FAA 这两个原语。这些原语,是由 CPU 提供的原子操作,在并发环境中,单独使用这些原语不用担心数据安全问题。在特定的场景中,CAS 原语可以替代锁,在保证安全性的同时,提供比锁更好的性能。

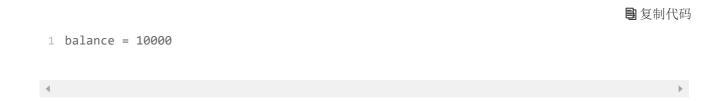
接下来,我们用转账服务这个例子,分别演示了 CAS 和 FAA 这两个原语是如何替代锁来使用的。对于类似: "先读取数据,做计算,然后再更新数据"这样的业务逻辑,可以使用 CAS 原语 + 反复重试的方式来保证数据安全,前提是,线程之间的碰撞不能太频繁,否则太多重试会消耗大量的 CPU 资源,反而得不偿失。

思考题

这节课的课后作业,依然需要你去动手来写代码。你需要把我们这节课中的讲到的账户服务这个例子,用你熟悉的语言,用锁、CAS 和 FAA 这三种方法,都完整地实现一遍。每种实现方法都要求是完整的,可以执行的程序。

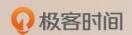
因为,对于并发和数据安全这块儿,你不仅要明白原理,熟悉相关的 API,会正确地使用,是非常重要的。在这部分写出的 Bug,都比较诡异,不好重现,而且很难调试。你会发现,你的数据一会儿是对的,一会儿又错了。或者在你开发的电脑上都正确,部署到服务器上又错了等等。所以,熟练掌握,一次性写出正确的代码,这样会帮你省出很多找 Bug 的时间。

验证作业是否正确的方法是, 你反复多次执行你的程序, 应该每次打印的结果都是:



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。



消息队列高手课

从源码角度全面解析 MQ 的设计与实现

李玥

京东零售技术架构部资深架构师



新版升级:点击「冷请朋友读」,20位好友免费读,邀请订阅更有现金奖励。

⑥ 版权归极客邦科技所有,未经许可不得传播售卖。 页面已增加防盗追踪,如有侵权极客邦将依法追究其法律责任。

上一篇 17 | 如何正确使用锁保护共享数据,协调异步线程?

下一篇 19 | 数据压缩:时间换空间的游戏

精选留言 (20)





微微一笑 2019-09-03

老师好,实现了下CAS,代码连接: https://github.com/shenyachen/JKSJ/blob/master/study/src/main/java/com/jksj/study/casAndFaa/CASThread.java。

对于FAA,通过查找资料,jdk1.8在调用sun.misc.Unsafe#getAndAddInt方法时,会根据系统底层是否支持FAA,来决定是使用FAA还是CAS。

展开~

作者回复: 凸凸凸







NodeJS中,没有发现有关操作CpU原语CAS或者FAA的实现的

作者回复: 可以试试这个: https://developer.mozilla.org/en-US/docs/Web/JavaScript/Refere nce/Global_Objects/Atomics





QQ怪

2019-09-03

MutxLock: https://github.com/xqq1994/algorithm/blob/master/src/main/java/com/test/concurrency/MutxLock.java

CAS, FFA:

https://github.com/xqq1994/algorithm/blob/master/src/main/java/com/test/conc urrency/CAS.java...

展开٧

作者回复: 合合合





美七

2019-09-03

JAVA中的FAA和CAS: FAA就是用CAS实现的。

public final int getAndAddInt(Object var1, long var2, int var4) {
 int var5;
 do {...







明日

展开~

2019-09-03

Java实现: https://gist.github.com/imgaoxin/a2b09715af99b993e30b44963cebc530

作者回复: transfer2要放在循环中, 否则有可能转账失败。

另外,transfer1中,虽然一个简单的加法不会引起任何异常,但总是把unlock放到finnally中是一个好习惯。

◆



leslie

2019-09-03

打卡: 老师一步步剥离一层层拨开实质-又涨知识了, 期待老师的下节课。







张三

2019-09-03

复习了一下Java中的原子类,对应到go里边的CAS实现中的for循环是自旋,还有就是要注意ABA问题吧。



··· 1



凸 1



张三

2019-09-03

Java里边有支持FAA这种CPU指令的实现吗? 以前没听说

作者回复: 在java中,可以看一下java.util.concurrent.atomic.AtomicLong#getAndAdd



王莹

2019-09-09

代码工程

https://github.com/dlutsniper/wy-ja-lock/tree/master/src/main/java/wy/ja/lock/de mo

试验耗时的环节,深刻体会JIT的强大,执行次数越多,耗时均值越低JIT吗?执行越多速度越快?...

展开~







青舟

2019-09-04

https://github.com/qingzhou413/geektime-mq.git 做了1000万次加法,

Lock: 380ms CAS: 200ms FAA: 280ms

展开٧

作者回复: java里面有AtomicInteger等等封装好的类,包含了CAS和FAA等原子操作,可以直接使用的。



我想起之前在操作数据的时候,为了并发的修改用户数据(Money),当时的做法是 先Select出用户的Money

再对Money做操作

最后在Update的时候多附加一个条件 (Money=OldMoney)

展开٧





刘天鹏

2019-09-03

https://gist.github.com/liutianpeng/6f72bca647be41705d68736a79246c2f 用Golang实现的版本,其实老师都已经实现了,Test和Benchmark都做了,果然操作时间 FAA < CAS < Mutex

另外还有一个问题 atomic.LoadXXX 这组函数是什么作用(或者说为了解决什么问题… 展开~

作者回复: 就是确保这个赋值也是一个原子操作。





ponymm

2019-09-03

"CAS 和 FAA 在各种编程语言中,都有相应的实现,可以来直接使用,无论你是使用哪种编程语言,它底层使用的系统调用是一样的,效果也是一样的。"李老师这句话有点小问题: car,faa并不是通过系统调用实现的,系统调用的开销不小,cas本来就是为了提升性能,不会走系统调用。事实上是在用户态直接使用汇编指令就可以实现展开》

作者回复: 感谢你指出错误, 我已经联系编辑在文稿中改正了。





(3)

2019-09-03

yiald感觉还是不是等一定周期使用是不是更好,如果系统线程多,线程的频繁切换带来的 开销也不小,go的协程会好些

展开~





打卡打卡! 晚上回家做作业!

展开~



₾

ம



看完, 先抢个沙发, 晚点上链接。

展开~

