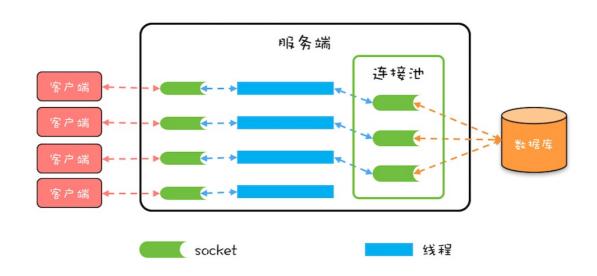
41-案例分析(四): 高性能数据库连接池HiKariCP

实际工作中,我们总会难免和数据库打交道;只要和数据库打交道,就免不了使用数据库连接池。业界知名的数据库连接池有不少,例如c3p0、DBCP、Tomcat JDBC Connection Pool、Druid等,不过最近最火的是HiKariCP。

HiKariCP号称是业界跑得最快的数据库连接池,这两年发展得顺风顺水,尤其是Springboot 2.0将其作为**默 认数据库连接池**后,江湖一哥的地位已是毋庸置疑了。那它为什么那么快呢?今天咱们就重点聊聊这个话 题。

什么是数据库连接池

在详细分析HiKariCP高性能之前,我们有必要先简单介绍一下什么是数据库连接池。本质上,数据库连接池和线程池一样,都属于池化资源,作用都是避免重量级资源的频繁创建和销毁,对于数据库连接池来说,也就是避免数据库连接频繁创建和销毁。如下图所示,服务端会在运行期持有一定数量的数据库连接,当需要执行SQL时,并不是直接创建一个数据库连接,而是从连接池中获取一个;当SQL执行完,也并不是将数据库连接真的关掉,而是将其归还到连接池中。



数据库连接池示意图

在实际工作中,我们都是使用各种持久化框架来完成数据库的增删改查,基本上不会直接和数据库连接池打交道,为了能让你更好地理解数据库连接池的工作原理,下面的示例代码并没有使用任何框架,而是原生地使用HiKariCP。执行数据库操作基本上是一系列规范化的步骤:

- 1. 通过数据源获取一个数据库连接;
- 2. 创建Statement;
- 3. 执行SQL;
- 4. 通过ResultSet获取SQL执行结果;
- 5. 释放ResultSet:
- 6. 释放Statement;
- 7. 释放数据库连接。

下面的示例代码,通过 ds.getConnection() 获取一个数据库连接时,其实是向数据库连接池申请一个数据库连接,而不是创建一个新的数据库连接。同样,通过 conn.close() 释放一个数据库连接时,也不

```
//数据库连接池配置
HikariConfig config = new HikariConfig();
config.setMinimumIdle(1);
config.setMaximumPoolSize(2);
config.setConnectionTestQuery("SELECT 1");
config.setDataSourceClassName("org.h2.jdbcx.JdbcDataSource");
config.addDataSourceProperty("url", "jdbc:h2:mem:test");
DataSource ds = new HikariDataSource(config);
Connection conn = null;
Statement stmt = null;
ResultSet rs = null;
try {
 // 获取数据库连接
 conn = ds.getConnection();
 // 创建Statement
 stmt = conn.createStatement();
 // 执行SQL
 rs = stmt.executeQuery("select * from abc");
 // 获取结果
 while (rs.next()) {
   int id = rs.getInt(1);
 }
} catch(Exception e) {
   e.printStackTrace();
} finally {
 //关闭ResultSet
 close(rs);
  //关闭Statement
 close(stmt);
 //关闭Connection
 close(conn);
//关闭资源
void close(AutoCloseable rs) {
 if (rs != null) {
   try {
     rs.close();
   } catch (SQLException e) {
     e.printStackTrace();
   }
 }
}
```

HiKariCP官方网站解释了其性能之所以如此之高的秘密。微观上HiKariCP程序编译出的字节码执行效率更高,站在字节码的角度去优化Java代码,HiKariCP的作者对性能的执着可见一斑,不过遗憾的是他并没有详细解释都做了哪些优化。而宏观上主要是和两个数据结构有关,一个是FastList,另一个是ConcurrentBag。下面我们来看看它们是如何提升HiKariCP的性能的。

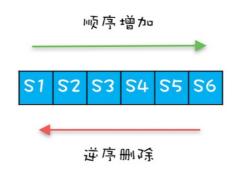
FastList解决了哪些性能问题

按照规范步骤,执行完数据库操作之后,需要依次关闭ResultSet、Statement、Connection,但是总有粗心的同学只是关闭了Connection,而忘了关闭ResultSet和Statement。为了解决这种问题,最好的办法是当关

闭Connection时,能够自动关闭Statement。为了达到这个目标,Connection就需要跟踪创建的Statement,最简单的办法就是将创建的Statement保存在数组ArrayList里,这样当关闭Connection的时候,就可以依次将数组中的所有Statement关闭。

HiKariCP觉得用ArrayList还是太慢,当通过 conn.createStatement() 创建一个Statement时,需要调用ArrayList的add()方法加入到ArrayList中,这个是没有问题的;但是当通过 stmt.close() 关闭 Statement的时候,需要调用 ArrayList的remove()方法来将其从ArrayList中删除,这里是有优化余地的。

假设一个Connection依次创建6个Statement,分别是S1、S2、S3、S4、S5、S6,按照正常的编码习惯,关闭Statement的顺序一般是逆序的,关闭的顺序是: S6、S5、S4、S3、S2、S1,而ArrayList的 remove(Object o)方法是顺序遍历查找,逆序删除而顺序查找,这样的查找效率就太慢了。如何优化呢?很简单,优化成逆序查找就可以了。



逆序删除示意图

HiKariCP中的FastList相对于ArrayList的一个优化点就是将 remove(Object element) 方法的**查找顺序变成了逆序查找**。除此之外,FastList还有另一个优化点,是 get(int index) 方法没有对index参数进行越界检查,HiKariCP能保证不会越界,所以不用每次都进行越界检查。

整体来看,FastList的优化点还是很简单的。下面我们再来聊聊HiKariCP中的另外一个数据结构 ConcurrentBag,看看它又是如何提升性能的。

ConcurrentBag解决了哪些性能问题

如果让我们自己来实现一个数据库连接池,最简单的办法就是用两个阻塞队列来实现,一个用于保存空闲数据库连接的队列idle,另一个用于保存忙碌数据库连接的队列busy;获取连接时将空闲的数据库连接从idle 队列移动到busy队列,而关闭连接时将数据库连接从busy移动到idle。这种方案将并发问题委托给了阻塞队列,实现简单,但是性能并不是很理想。因为Java SDK中的阻塞队列是用锁实现的,而高并发场景下锁的争用对性能影响很大。

```
//忙碌队列
BlockingQueue<Connection> busy;
//空闲队列
BlockingQueue<Connection> idle;
```

HiKariCP并没有使用Java SDK中的阻塞队列,而是自己实现了一个叫做ConcurrentBag的并发容器。ConcurrentBag的设计最初源自C#,它的一个核心设计是使用ThreadLocal避免部分并发问题,不过HiKariCP中的ConcurrentBag并没有完全参考C#的实现,下面我们来看看它是如何实现的。

ConcurrentBag中最关键的属性有4个,分别是:用于存储所有的数据库连接的共享队列sharedList、线程本地存储threadList、等待数据库连接的线程数waiters以及分配数据库连接的工具handoffQueue。其中,handoffQueue用的是Java SDK提供的SynchronousQueue,SynchronousQueue主要用于线程之间传递数据。

```
//用于存储所有的数据库连接
CopyOnWriteArrayList<T> sharedList;
//线程本地存储中的数据库连接
ThreadLocal<List<Object>> threadList;
//等待数据库连接的线程数
AtomicInteger waiters;
//分配数据库连接的工具
SynchronousQueue<T> handoffQueue;
```

当线程池创建了一个数据库连接时,通过调用ConcurrentBag的add()方法加入到ConcurrentBag中,下面是add()方法的具体实现,逻辑很简单,就是将这个连接加入到共享队列sharedList中,如果此时有线程在等待数据库连接,那么就通过handoffQueue将这个连接分配给等待的线程。

```
//将空闲连接添加到队列
void add(final T bagEntry){
    //加入共享队列
    sharedList.add(bagEntry);
    //如果有等待连接的线程,
    //则通过handoffQueue直接分配给等待的线程
    while (waiters.get() > 0
          && bagEntry.getState() == STATE_NOT_IN_USE
          && !handoffQueue.offer(bagEntry)) {
                yield();
          }
}
```

通过ConcurrentBag提供的borrow()方法,可以获取一个空闲的数据库连接,borrow()的主要逻辑是:

- 1. 首先查看线程本地存储是否有空闲连接,如果有,则返回一个空闲的连接;
- 2. 如果线程本地存储中无空闲连接,则从共享队列中获取。
- 3. 如果共享队列中也没有空闲的连接,则请求线程需要等待。

需要注意的是,线程本地存储中的连接是可以被其他线程窃取的,所以需要用CAS方法防止重复分配。在共享队列中获取空闲连接,也采用了CAS方法防止重复分配。

```
T borrow(long timeout, final TimeUnit timeUnit){
// 先查看线程本地存储是否有空闲连接
```

```
final List<Object> list = threadList.get();
 for (int i = list.size() - 1; i >= 0; i--) {
   final Object entry = list.remove(i);
   final T bagEntry = weakThreadLocals
     ? ((WeakReference<T>) entry).get()
     : (T) entry;
   //线程本地存储中的连接也可以被窃取,
   //所以需要用CAS方法防止重复分配
   if (bagEntry != null
     && bagEntry.compareAndSet(STATE_NOT_IN_USE, STATE_IN_USE)) {
     return bagEntry;
   }
 }
 // 线程本地存储中无空闲连接,则从共享队列中获取
 final int waiting = waiters.incrementAndGet();
 try {
   for (T bagEntry : sharedList) {
     //如果共享队列中有空闲连接,则返回
     if (bagEntry.compareAndSet(STATE_NOT_IN_USE, STATE_IN_USE)) {
       return bagEntry;
     }
   }
   //共享队列中没有连接,则需要等待
   timeout = timeUnit.toNanos(timeout);
     final long start = currentTime();
     final T bagEntry = handoffQueue.poll(timeout, NANOSECONDS);
     if (bagEntry == null
       || bagEntry.compareAndSet(STATE_NOT_IN_USE, STATE_IN_USE)) {
         return bagEntry;
     //重新计算等待时间
     timeout -= elapsedNanos(start);
   } while (timeout > 10_000);
   //超时没有获取到连接,返回null
   return null;
 } finally {
   waiters.decrementAndGet();
 }
}
```

释放连接需要调用ConcurrentBag提供的requite()方法,该方法的逻辑很简单,首先将数据库连接状态更改为STATE_NOT_IN_USE,之后查看是否存在等待线程,如果有,则分配给等待线程;如果没有,则将该数据库连接保存到线程本地存储里。

总结

HiKariCP中的FastList和ConcurrentBag这两个数据结构使用得非常巧妙,虽然实现起来并不复杂,但是对于性能的提升非常明显,根本原因在于这两个数据结构适用于数据库连接池这个特定的场景。FastList适用于逆序删除场景;而ConcurrentBag通过ThreadLocal做一次预分配,避免直接竞争共享资源,非常适合池化资源的分配。

在实际工作中,我们遇到的并发问题千差万别,这时选择合适的并发数据结构就非常重要了。当然能选对的前提是对特定场景的并发特性有深入的了解,只有了解到无谓的性能消耗在哪里,才能对症下药。

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。



精选留言:

- 阿健 2019-06-01 22:55:43同问,为什么说线程本地的连接会被窃取呢?[5赞]

• 峰 2019-06-01 17:33:43

想了半天感觉ConcurrentBag应该是池化的一种通用性优化,但好像会有饥饿问题,如果某些线程总是占用连接,那么某些不经常占用连接的就可能一直拿不到连接,硬想的一个缺点,哈哈哈。 [2赞]

• 张德 2019-06-02 11:39:14

强烈建议老师再讲一期[1赞]

作者回复2019-06-03 14:14:09 呵呵⊜

• 00怪 2019-06-03 09:02:13

根本看不够,强烈建议老师再来一篇

作者回复2019-06-03 13:53:45

我觉得可以开心地笑一下,然后,就没然后了@ @ @

• Zach_ 2019-06-02 22:57:47

老师,我看文中提到的是调用requite()释放链接的时候将这个链接添加到本地存储中。 那我想问,如果不是调用requite()方法释放连接的情况下,这个连接第一次被放入threadlocal是什么时候啊?是第一次获取连接的时候吗?

作者回复2019-06-03 13:58:00

只有requite的时候会放到threatlocal里

• 晓杰 2019-06-02 20:59:20

同问为什么线程本地的会被其他线程窃取,麻烦老师解释一下

作者回复2019-06-03 14:01:48

sharedlist和其他线程的threadlocal里有可能都有同一个连接,从前者取到连接,就相当于窃取了后者

- 空知 2019-06-02 20:37:17

线程本地的连接会被窃取

这个我觉得是因为 如果 TI里面没有空闲的 会去 sharedList查找处于 Not_In_Use的连接 这个连接可能已经 在其他TL里面存在了 所以就会出现线程T2从sharedList获取到了 T1存在TL里面存放的没有使用的连接这种情况

作者回复2019-06-03 14:02:10 **厉害**

- 张三 2019-06-02 19:02:44 打卡!
- 银时空de梦 2019-06-02 16:48:38最后数据库连接都到线程本地池中了
- cricket1981 2019-06-02 10:05:15可以用栈stack来代替list实现逆序关闭S6~S1吗?

- 槑·先生 2019-06-01 15:27:45
 面向业务设计数据结构,赞
- 东方奇骥 2019-06-01 09:52:28 以前只知道ArrayList删除效率低,这优化思想结合了业务场景,看起来简单不说却不知道。项目还在spri ngboot1.x用的阿里巴巴Druid,后面新项目2.x用HaKriCP性能应该会更好。
- 冯传博 2019-06-01 08:49:07线程本地的链接是如何被窃取的呢?