

搜狗实验室技术交流文档

Vol2:2 用 java 的 nio 技术实现的异步连接池

摘要

本文重点讲解异步连接池的诞生背景和使用方法,同时介绍 java nio 技术的基础知识。

连接池概述

编写 Web 应用程序时,为了提高性能,往往采取常连接和连接池技术。

所谓常连接,就是一个持久存在的 TCP 连接,连接完成后,可以反复使用,直到连接关闭,或出现通信问题。采用常连接是为了避免两方面的问题:

- 1. Socket 资源属于系统资源,申请操作需要陷入到内核才能完成,反复申请的话,必然降低程序性能;
- 2. tcp 连接需要完成连接操作后才能使用,而 tcp 三次握手是个停-等过程,效率 很低。

连接池技术是常连接的管理方式。通常情况下,一个 TCP 连接同时只能处理一个请求,一次完整的收发请求操作是不能被其他线程中断的。连接池管理多个连接的复用,保证互斥。常用的连接池算法不需要额外线程参与,算法如下:

- 1. 从池中取连接:
- 2. 如果没有空闲链接,陷入 waiting,被唤醒后转 1,否则继续;
- 3. 发送请求;
- 4. 接收结果:
- 5. 将连接放回池中,唤醒在 Step 2 waiting 的其它线程;
- 6. 结束

其中步骤 1 和步骤 5 需要加锁互斥。

常见连接池的实现中,上述过程是连续的,处理线程不会中途跑开去做别的事情。连接池的这个特性和 Socket 类型有密切的关系,因为,常用 Socket 的读写操作都是阻塞式的,就是说每次 read/write 掉用,在数据被读入/写出前,调用线程都处于阻塞的状态。这样,一方面,连接池中的临界资源—Socket,需要被及时放回到池中;另一方面,使用阻塞式 Socket 的情况下,处理线程没办法知道什么时候响应数据会就位。在这种前提下,处理线程只能是发送完成收马上收取,直到响应结束。

多个后台服务



如果应用程序只需要访问一个后台服务,而且程序的主要功能就是通过连接池所连的后台服务器,完成特定的查询功能的话,上述的"传统连接池"是完全满足要求的,性能也很好。但是,当程序需要访问多个后台服务时,就凸显出来新的问题。

以网页搜索的 FrontWeb 模块为例,它需要连接 Qc,Hint,Cache,TinySearch 等多种服务,对于每次用户查询请求,FrontWeb 要从各个服务器取得查询结果后才能返回搜索页面。

很显然,这里需要多个连接池进行处理,对每个连接池的处理,必须串行完成。即 FrontWeb 必须先向连接池 A 发送请求,等待结果返回后再向连接池 B 请求,依次完成 收发操作。这种串联的结构,性能又低,健壮性也不好,任何一种服务出现故障,都会 严重影响 FrontWeb 的响应时间。

容易想到,如果把串行改成并行,并发的向多个后台服务发起请求,并收集结果,那么性能和健壮性都会大大改善。但是如果仍然采用阻塞式 I/O,实现的代价会比较大。在阻塞式 I/O 下,每个连接都必须有个专职线程负责执行 I/O 操作。这就意味着,对于 N 个后台服务,每次用户请求,都必须有至少 N 个 "专职线程"为它服务。这样系统的能达到的并发度只有最大允许线程数的 1/N,这是不可忍受的。

导致连接池必须串行操作的罪魁祸首就是阻塞式 I/O,如果采用非阻塞式 I/O的 Socket 调用,可以使单个线程处理多个 tcp 连接,这使我们看到了解决问题的希望。幸运的是,1.4.2 版本以后,java 有了 java.nio 类库的非阻塞 I/O API,这正应了一句古话:有了米,就可以做饭了。

java.nio

在介绍 nio 以前,请先温习一下 A 组通讯第一期中,关于阻塞和非阻塞 I/O 的描述,这里就不再重复了。

Java.nio 包中主要包括下边这些类:

- SelectableChannel
- Buffer、Charset、ByteOrder
- Selector SelectionKey

Nio 把它支持的 I/O 对象抽象为 Channel,目前已知的实例类有: SocketChannel、ServerSocketChannel、DatagramChannel、FileChannel 等,从名字大家就能猜出它们是干什么用的。

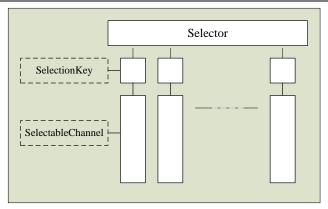
Buffer 是一种工具类,作为 Channel 收发数据的载体出现。它通过一种 flip 机制,实现了方便的数据读写功能,简单说来,就是每个 Buffer 对象有两个下标变量,分别标识当前的读写位置,使用者只要直接掉用 put 和 get 方法就能实现顺序读写。

Charset 类与 Buffer 类配合,提供了高效的编解码方式,通过简单的 encode/decode 操作就能将数据从字节流编码为字符流,或者从字符流解码为字节流。

ByteOrder 解决了字节序的问题,通过调用 Bufer 类的 order()方法设置一次字节序后,就可以直接调用 Buffer 类的 putInt()、putLong()等方法,免去了 C 语言中 hton() 的烦恼。

上述几种类都是砖瓦, nio 的主体是 Selector, SelectionKey 则是水泥, 非阻塞式 I/O 中的 readiness notification 功能, 就是通过它来实现的, 下边是一个简图:





所有的 Channel 正式使用前都要注册到 Selector 中,运行过程中,管理 Selector 的线程每次调用它的 select()方法时,该方法会把所有 ready 的 SelectionKey 挑出来(或者说 ready 的 channel)。

Selector 是一个内部结构比较复杂的类,且多数 API 没有内部的互斥机制,因此, Selector 必须由一个单独的线程来维护。事实上,写 nio 程序时,处理 Selector 和处理 线程间的互斥会花费很大的精力。

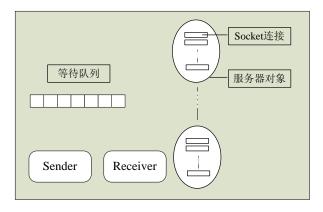
现在我们对 nio 有了一个初步的了解,下边,就可以看如何应用这些类来实现异步连接池了。

异步连接池

利用 java nio,我们设计了一个高性能的异步连接池。在我的心目中,异步连接池的工作过程应该是这样的:

首先,用户处理线程调用连接池对象的某个方法(比如 sendRequest),把一个能够标识本次请求的 Request 对象扔给连接池。

之后用户处理线程可以去做别的事情,比如,向其他连接池发送请求。 最后当用户线程处理完能做的业务逻辑后,就可以等待连接池返回结果了。



这样的结构下,异步连接池必须提供如下功能:

- 1. 维护 Selector, Channel 的生命周期。这个是显而易见的。
- 2. 非阻塞式发送。这里明显需要有个队列,在连接资源耗尽的情况下,缓存一下 请求。



3. 完成通知。请求发送后,用户处理线程和该次查询之间唯一的联系就是 Request 对象了,需要在该对象中实现一种 wait/notify 机制,让用户处理线程及时得到通知。

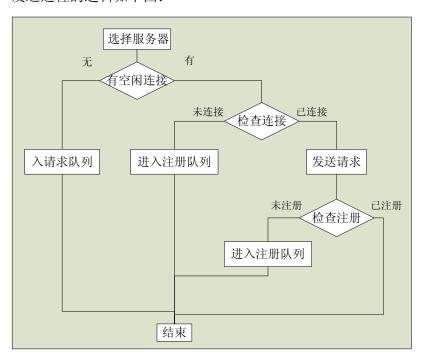
Receiver 线程维护 Selector 以及 SocketChannel,完成 socket 的连接,发送以及通知用户线程的工作,同时负责检查响应超时的请求。

Sender 线程维护等待队列,等有空闲连接时及时完成发送动作,同时负责检查排队 超时的请求。

服务器对象抽象为 ServerStatus 类,用一定的数据结构(链表和栈)将 Socket 连接对象组织起来。

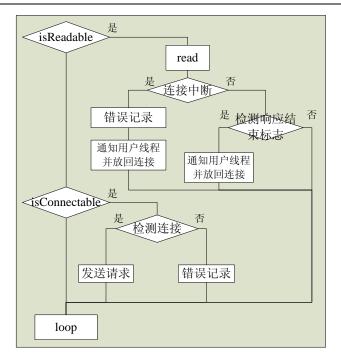
Socket 连接对象抽象为 AsyncGenericQueryClient 类, 收发数据的逻辑在这个类里实现。

发送过程的逻辑如下图:



Receiver 的工作过程如下图:





关于连接池的内部详细实现机制,这里略过,不过大家一定能想得到,一系列的锁、链表·····,有兴趣的同学可参考源码。

事实上,连接池还有个特性,大家可能会喜欢——它是一个类库,你通过比较小的 工作量,就能够实例化一个自己的连接池出来。

今后的改进方向:

1. 把 Sender 和 Receiver 的逻辑划分清楚;

现在的 Receiver 线程逻辑不是很清楚,也承担一部分发送请求的工作。今后可能需要把它理清楚一些。等待连接建立发送请求的操作由 Sender 线程自己的 selector 来负责或者把两个线程合一,承担所有的网络 I/O 操作。

2. 使 Sender 能够支持 non-blocking 的发送请求;

目前发送请求的时候实际上是阻塞形式的发送,这样不适应慢速网络,今后要改成 non-blocking 的形式,以支持慢速网络。

异步连接池的用法

异步连接池 lib 主要由以下几个类组成,在com.sohu.common.connectionpool.async 包中就能找到:

- AsyncGenericQueryClient(虚类)
 - handleInput()
 - sendRequest()
 - finishResponse()
 - reset()
- AsyncRequest(虚类)
 - getServerid(int)
 - isValid()
- AsyncClientFactory(接口)



- newInstance()
- AsyncGenericConnectionPool(虚类)
 - 构造函数
 - sendRequest(AsyncRequest) (可选)

不同连接池之间最大的区别是通讯协议,所以异步连接池类库重点实现的连接的管理逻辑,涉及到收发协议的部分,都采用虚函数的方式,由开发人员在实例化的时候自主完成。

开发人员需要实现自己的 request、queryclient。然后继承 pool 类,简单把自己的 request/client 和 pool 绑定起来即可

AsyncGenericQueryClient

前边已经提到,具体的数据收发操作被封装到了 AsyncGenericQueryClient 类中,它有四个主要的虚函数:

1. handleInput()

由 Receiver 回调,当 Receiver 发现对应的 SocketChannel 有数据可读的时候,就会调用该函数完成数据收取操作。这样做是因为,异步连接池并不关心接收缓冲区如何组织,你可以用多个 Buffer 来组织接收数据,实现的时候根据自己的意愿把数据填充到不同的 Buffer 中,也可以乘此机会做一些其他的工作,只要保证该函数尽可能快的完成就是了。

2. sendRequest()

回调函数,可能由 Sender,Receiver 或者用户处理线程调用。该函数完成数据的发送逻辑。

3. finishResponse()

回调函数,由 Receiver 调用。询问该 Client,数据接收工作是否已经完成,即是否已经接收了一组完整的响应数据。该函数完成两个工作:一是确认数据已经接收完成,二是将对数据进行处理,因为缓冲区要腾出来供下次请求使用,数据的解析工作要放在这里执行。

4. reset()

回调函数,由 Receiver 调用。Client 类是个状态相关的类,具体实例化的时候,你可能会设置一些状态数据,这里允许你对状态数据清零,以备下次使用。

在实现的时候请注意异常的捕获,对于 handleInput,sendRequest 两个函数,只允许抛出 IOException,而且该 Exception 必须是由于读写 SocketChannel 引起的。这这是因为,Receiver 调用这两个函数过程中,如果跑出了 IOException,就会将连接关闭。其他类型的 Exception,Receiver 一概不处理,一旦抛出,Receiver 一定会退出,连接池也一定不能正常工作了。

AscynRequest 虚类

该类用于封装请求数据,保存请求结果,记录查询时间,以及实现前文提到的"结果通知哦"功能。后三个功能是连接池应该提供的功能,所以已经实现好了,使用者通过 getQueueTime(),getTime()方法,就能得到请求的排队时间和服务器处理时间;通过掉用 getResult(long)方法,就能阻塞式获取查询结果。

注意,getResult 方法第一次被掉用时是阻塞式的,参数表示最长等待时间,如果在等待时间内结果已经就绪,或者该方法被调用前结果已经就绪,这个方法会立即返回,返回值就是经 AsyncGenericQueryClient 的 handleInput 方法处理后得到的结果对象。由于连接池不关心结果对象的类型,返回值是 Object 类型的,请自己进行类型转换。

这里也有连个虚函数: getServerId(int)和 isValid():



1. getServerId(int)

在用户处理线程掉用线程池的发送方法时被掉用,该函数用于实现分环策略。 参数值是当前可用的服务器数量。

2. isValid()

在请求发送前,允许做一次自我检测,这样可以避免非法请求跟合法请求抢资源。当然了,你的实现中可以令返回值恒为 true,这个是没有关系的,调用 AsyncGenericQueryClient 的 sendRequest 方法还有一次检查的机会。

AsyncClientFacotry

连接池采用 Factory 模式,你在实现 newInstance()方法时,new 一个 AsyncGenericQueryClinet 子类就可以了。

AsyncGenericConnectionPool

该类是连接池对象最外层的类,其中有一系列的 set/get 方法,用于设置连接池的参数,详情可参考源码。由于这是个虚类,且显示指定了构造函数,所以你自己的连接池一定要继承该类,并写一个相应构造函数。

到这里,你的连接池就算完成了,不过这里还有个可选的 sendRequest 方法,它并不是一个虚函数,但是你可以重写它,因为原来的方法实现了一种错误恢复功能,即当某个服务器暂时不可用时,就另外选择一个作为替代。这种功能可能对你的连接池并不适用,那你就得自己写一个了。