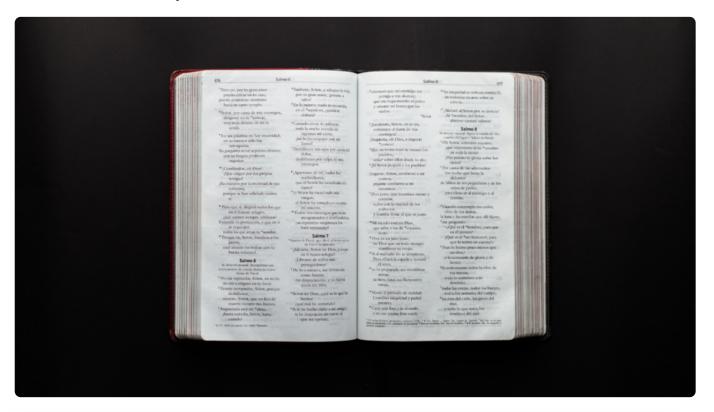
16 | AprEndpoint组件: Tomcat APR提高I/O性能的秘密

2019-06-15 李号双

深入拆解Tomcat & Jetty

进入课程 >



讲述:李号双 时长11:22 大小9.12M



我们在使用 Tomcat 时,会在启动日志里看到这样的提示信息:

The APR based Apache Tomcat Native library which allows optimal performance in production environments was not found on the java.library.path: ***

这句话的意思就是推荐你去安装 APR 库,可以提高系统性能。那什么是 APR 呢?

APR (Apache Portable Runtime Libraries) 是 Apache 可移植运行时库,它是用 C 语言实现的,其目的是向上层应用程序提供一个跨平台的操作系统接口库。Tomcat 可以用它来处理包括文件和网络 I/O,从而提升性能。我在专栏前面提到过,Tomcat 支持的连接器有NIO、NIO.2 和 APR。跟 NioEndpoint 一样,AprEndpoint 也实现了非阻塞 I/O,它们

的区别是: NioEndpoint 通过调用 Java 的 NIO API 来实现非阻塞 I/O , 而 AprEndpoint 是通过 JNI 调用 APR 本地库而实现非阻塞 I/O 的。

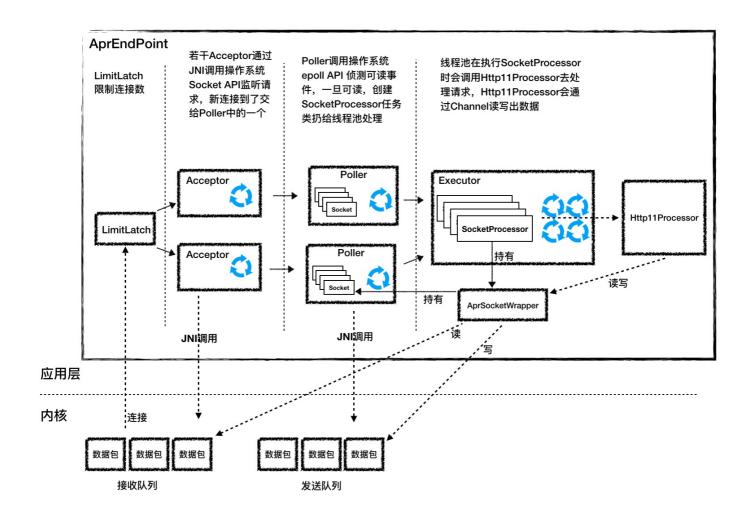
那同样是非阻塞 I/O,为什么 Tomcat 会提示使用 APR 本地库的性能会更好呢?这是因为在某些场景下,比如需要频繁与操作系统进行交互,Socket 网络通信就是这样一个场景,特别是如果你的 Web 应用使用了 TLS 来加密传输,我们知道 TLS 协议在握手过程中有多次网络交互,在这种情况下 Java 跟 C 语言程序相比还是有一定的差距,而这正是 APR 的强项。

Tomcat 本身是 Java 编写的,为了调用 C 语言编写的 APR,需要通过 JNI 方式来调用。 JNI (Java Native Interface)是 JDK 提供的一个编程接口,它允许 Java 程序调用其他语言编写的程序或者代码库,其实 JDK 本身的实现也大量用到 JNI 技术来调用本地 C 程序库。

在今天这一期文章,首先我会讲 AprEndpoint 组件的工作过程,接着我会在原理的基础上分析 APR 提升性能的一些秘密。在今天的学习过程中会涉及到一些操作系统的底层原理,毫无疑问掌握这些底层知识对于提高你的内功非常有帮助。

AprEndpoint 工作过程

下面我还是通过一张图来帮你理解 AprEndpoint 的工作过程。



你会发现它跟 NioEndpoint 的图很像,从左到右有 LimitLatch、Acceptor、Poller、SocketProcessor 和 Http11Processor,只是 Acceptor 和 Poller 的实现和 NioEndpoint 不同。接下来我分别来讲讲这两个组件。

Acceptor

Accpetor 的功能就是监听连接,接收并建立连接。它的本质就是调用了四个操作系统 API: socket、bind、listen 和 accept。那 Java 语言如何直接调用 C 语言 API 呢?答案 就是通过 JNI。具体来说就是两步:先封装一个 Java 类,在里面定义一堆用**native 关键字** 修饰的方法,像下面这样。

■ 复制代码

```
public static native long accept(long sock)

public static native long accept(long sock)

public static native long accept(long sock)

public static native long accept(long sock)
```

接着用 C 代码实现这些方法,比如 bind 函数就是这样实现的:

```
■ 复制代码
1 // 注意函数的名字要符合 JNI 规范的要求
2 JNIEXPORT jint JNICALL
3 Java_org_apache_tomcat_jni_Socket_bind(JNIEnv *e, jlong sock,jlong sa)
4
          {
              jint rv = APR SUCCESS;
              tcn_socket_t *s = (tcn_socket_t *) sock;
7
              apr_sockaddr_t *a = (apr_sockaddr_t *) sa;
          // 调用 APR 库自己实现的 bind 函数
9
              rv = (jint)apr_socket_bind(s->sock, a);
10
              return rv;
12
          }
```

专栏里我就不展开 JNI 的细节了,你可以扩展阅读获得更多信息和例子。我们要注意的是函数名字要符合 JNI 的规范,以及 Java 和 C 语言如何互相传递参数,比如在 C 语言有指针,Java 没有指针的概念,所以在 Java 中用 long 类型来表示指针。AprEndpoint 的Acceptor 组件就是调用了 APR 实现的四个 API。

Poller

Acceptor 接收到一个新的 Socket 连接后,按照 NioEndpoint 的实现,它会把这个 Socket 交给 Poller 去查询 I/O 事件。AprEndpoint 也是这样做的,不过 AprEndpoint 的 Poller 并不是调用 Java NIO 里的 Selector 来查询 Socket 的状态,而是通过 JNI 调用 APR 中的 poll 方法,而 APR 又是调用了操作系统的 epoll API 来实现的。

这里有个特别的地方是在 AprEndpoint 中,我们可以配置一个叫deferAccept的参数,它对应的是 TCP 协议中的TCP_DEFER_ACCEPT,设置这个参数后,当 TCP 客户端有新的连接请求到达时,TCP 服务端先不建立连接,而是再等等,直到客户端有请求数据发过来时再建立连接。这样的好处是服务端不需要用 Selector 去反复查询请求数据是否就绪。

这是一种 TCP 协议层的优化,不是每个操作系统内核都支持,因为 Java 作为一种跨平台语言,需要屏蔽各种操作系统的差异,因此并没有把这个参数提供给用户;但是对于 APR 来说,它的目的就是尽可能提升性能,因此它向用户暴露了这个参数。

APR 提升性能的秘密

APR 连接器之所以能提高 Tomcat 的性能,除了 APR 本身是 C 程序库之外,还有哪些提 读的秘密呢?

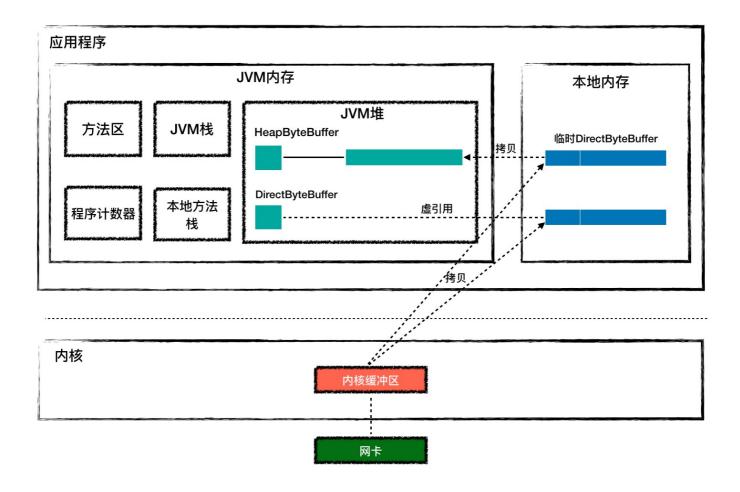
JVM 堆 VS 本地内存

我们知道 Java 的类实例一般在 JVM 堆上分配,而 Java 是通过 JNI 调用 C 代码来实现 Socket 通信的,那么 C 代码在运行过程中需要的内存又是从哪里分配的呢?C 代码能否直接操作 Java 堆?

为了回答这些问题,我先来说说 JVM 和用户进程的关系。如果你想运行一个 Java 类文件,可以用下面的 Java 命令来执行。

■ 复制代码 1 java my.class

这个命令行中的java其实是一个可执行程序,这个程序会创建 JVM 来加载和运行你的 Java 类。操作系统会创建一个进程来执行这个java可执行程序,而每个进程都有自己的虚 拟地址空间,JVM 用到的内存(包括堆、栈和方法区)就是从进程的虚拟地址空间上分配 的。请你注意的是,JVM 内存只是进程空间的一部分,除此之外进程空间内还有代码段、数据段、内存映射区、内核空间等。从 JVM 的角度看,JVM 内存之外的部分叫作本地内存,C 程序代码在运行过程中用到的内存就是本地内存中分配的。下面我们通过一张图来理解一下。



Tomcat 的 Endpoint 组件在接收网络数据时需要预先分配好一块 Buffer,所谓的 Buffer 就是字节数组byte[], Java 通过 JNI 调用把这块 Buffer 的地址传给 C 代码,C 代码通过操作系统 API 读取 Socket 并把数据填充到这块 Buffer。Java NIO API 提供了两种 Buffer 来接收数据:HeapByteBuffer 和 DirectByteBuffer,下面的代码演示了如何创建两种Buffer。

```
1 // 分配 HeapByteBuffer
2 ByteBuffer buf = ByteBuffer.allocate(1024);
3
4 // 分配 DirectByteBuffer
5 ByteBuffer buf = ByteBuffer.allocateDirect(1024);

✓
```

创建好 Buffer 后直接传给 Channel 的 read 或者 write 函数,最终这块 Buffer 会通过 JNI 调用传递给 C 程序。

■ 复制代码

^{1 //} 将 buf 作为 read 函数的参数

² int bytesRead = socketChannel.read(buf);

那 HeapByteBuffer 和 DirectByteBuffer 有什么区别呢? HeapByteBuffer 对象本身在 JVM 堆上分配,并且它持有的字节数组byte[]也是在 JVM 堆上分配。但是如果用 HeapByteBuffer来接收网络数据,需要把数据从内核先拷贝到一个临时的本地内存,再 从临时本地内存拷贝到 JVM 堆,而不是直接从内核拷贝到 JVM 堆上。这是为什么呢?这是因为数据从内核拷贝到 JVM 堆的过程中,JVM 可能会发生 GC,GC 过程中对象可能会被移动,也就是说 JVM 堆上的字节数组可能会被移动,这样的话 Buffer 地址就失效了。如果这中间经过本地内存中转,从本地内存到 JVM 堆的拷贝过程中 JVM 可以保证不做 GC。

如果使用 HeapByteBuffer,你会发现 JVM 堆和内核之间多了一层中转,而 DirectByteBuffer 用来解决这个问题,DirectByteBuffer 对象本身在 JVM 堆上,但是它持有的字节数组不是从 JVM 堆上分配的,而是从本地内存分配的。DirectByteBuffer 对象中有个 long 类型字段 address,记录着本地内存的地址,这样在接收数据的时候,直接把这个本地内存地址传递给 C程序,C程序会将网络数据从内核拷贝到这个本地内存,JVM 可以直接读取这个本地内存,这种方式比 HeapByteBuffer 少了一次拷贝,因此一般来说它的速度会比 HeapByteBuffer 快好几倍。你可以通过上面的图加深理解。

Tomcat 中的 AprEndpoint 就是通过 DirectByteBuffer 来接收数据的,而 NioEndpoint 和 Nio2Endpoint 是通过 HeapByteBuffer 来接收数据的。你可能会问,NioEndpoint 和 Nio2Endpoint 为什么不用 DirectByteBuffer 呢?这是因为本地内存不好管理,发生内存 泄漏难以定位,从稳定性考虑,NioEndpoint 和 Nio2Endpoint 没有去冒这个险。

sendfile

我们再来考虑另一个网络通信的场景,也就是静态文件的处理。浏览器通过 Tomcat 来获取一个 HTML 文件,而 Tomcat 的处理逻辑无非是两步:

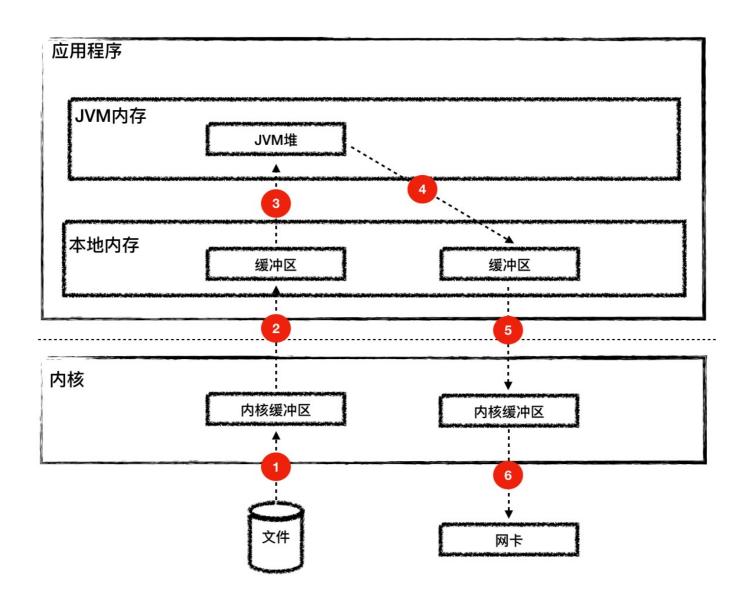
- 1. 从磁盘读取 HTML 到内存。
- 2. 将这段内存的内容通过 Socket 发送出去。

但是在传统方式下,有很多次的内存拷贝:

读取文件时,首先是内核把文件内容读取到内核缓冲区。

如果使用 HeapByteBuffer, 文件数据从内核到 JVM 堆内存需要经过本地内存中转。同样在将文件内容推入网络时,从 JVM 堆到内核缓冲区需要经过本地内存中转。最后还需要把文件从内核缓冲区拷贝到网卡缓冲区。

从下面的图你会发现这个过程有 6 次内存拷贝,并且 read 和 write 等系统调用将导致进程从用户态到内核态的切换,会耗费大量的 CPU 和内存资源。



而 Tomcat 的 AprEndpoint 通过操作系统层面的 sendfile 特性解决了这个问题, sendfile 系统调用方式非常简洁。

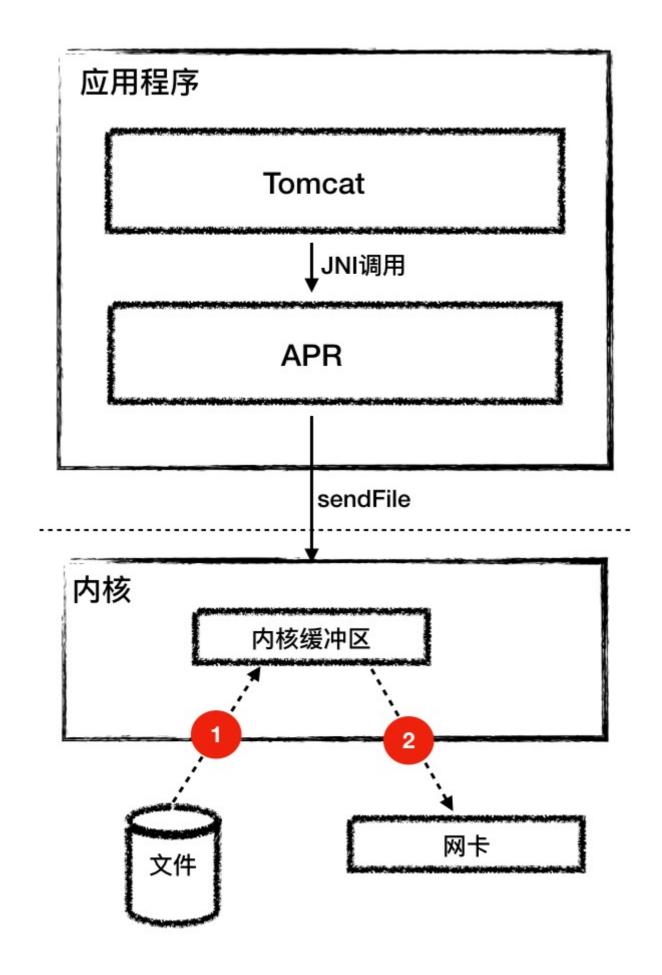
■ 复制代码

1 sendfile(socket, file, len);

它带有两个关键参数: Socket 和文件句柄。将文件从磁盘写入 Socket 的过程只有两步:

第一步:将文件内容读取到内核缓冲区。

第二步:数据并没有从内核缓冲区复制到 Socket 关联的缓冲区,只有记录数据位置和长度的描述符被添加到 Socket 缓冲区中;接着把数据直接从内核缓冲区传递给网卡。这个过程你可以看下面的图。



本期精华

对于一些需要频繁与操作系统进行交互的场景,比如网络通信,Java 的效率没有 C 语言高,特别是 TLS 协议握手过程中需要多次网络交互,这种情况下使用 APR 本地库能够显著

提升性能。

除此之外, APR 提升性能的秘密还有:通过 DirectByteBuffer 避免了 JVM 堆与本地内存之间的内存拷贝;通过 sendfile 特性避免了内核与应用之间的内存拷贝以及用户态和内核态的切换。其实很多高性能网络通信组件,比如 Netty,都是通过 DirectByteBuffer 来收发网络数据的。由于本地内存难于管理,Netty采用了本地内存池技术,感兴趣的同学可以深入了解一下。

课后思考

为什么不同的操作系统,比如 Linux 和 Windows,都有自己的 Java 虚拟机?

不知道今天的内容你消化得如何?如果还有疑问,请大胆的在留言区提问,也欢迎你把你的课后思考和心得记录下来,与我和其他同学一起讨论。如果你觉得今天有所收获,欢迎你把它分享给你的朋友。



© 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 15 | Nio2Endpoint组件: Tomcat如何实现异步I/O?

精选留言(7)



凸 1



YF

2019-06-15

老师,为什么从本地内存到 JVM 堆的拷贝过程中 JVM 可以保证不做 GC呢?那为什么从内核拷贝到JVM堆中就不能保证做GC呢?

展开٧

作者回复: 这是HotSpot VM层面保证的,具体来说就是HotSpot不是什么时候都能GC的,需要JVM中各个线程都处在"safepoint"时才能GC,本地内存到JVM 堆的拷贝过程中是没有"safepoint"的,所以不会GC,至于什么是"safepoint",你可以搜索一下。

4



nimil

2019-06-15

凸 1

学到了,之前还纳闷,我在使用高版本的SpringBoot的时候总是会有arp的警告,今天终于知道是干嘛的了。感谢老师。

展开٧



刘章周

2019-06-15

凸 1

java语言有个特性,一次编译到处执行,而class文件需要通过虚拟机编译成操作系统指令。不同操作系统的指令不一样,所以有对应的虚拟机来简化代码开发。c语言好像是直接调用操作系统指令,代码开发中调用一个方法,不同的操作系统可能不一样,还得准备两份。老师,说的对吗?

展开~

作者回复: 对的

4

ြ 1

nightmare 2019-06-15

老师, arp模式更加适合https, 或者文件传输的业务场景, 相对于nio会有更快的io速度



老师,请教一个问题,每次服务的访问高峰期重启或者发布tomcat服务,都会出现阻塞线程过多这种情况是不是容器初始化的时候需要预热很多资源,从而响应不过来请求而导致阻塞,关于这种情况,有什么好的解决办法。

作者回复: 服务没有启动完成的时候, 不要把流量送过来。



虚拟机只是抽象了操作系统,但并不是虚拟机也是一套的。 jvm的解释器在不同操作系统下是不同的,因为要将字节码解释生成本地机器码。 这么简单个问题,感觉还是解释不清楚,这个要和操作系统原理联系起来了。 烦请老师做一个详细的简单!

展开٧

作者回复: JVM为了跟操作系统打交道,必须调用操作系统提供的API,而每个操作系统提供的API都不同,所以必须针对不同的操作系统实现不同的JVM,这样位于JVM之上的Java字节码才可以实现跨平台。

4