17 | 排队也要讲效率: HTTP的连接管理

Chrono 2019-07-05

在连接这方面的表现。



HTTP 的连接管理也算得上是个"老生常谈"的话题了, 你一定曾经听说过"短连接""长连 接"之类的名词,今天让我们一起来把它们弄清楚。 短连接

它底层的数据传输基于 TCP/IP,每次发送请求前需要先与服务器建立连接,收到响应报文后会立 即关闭连接。

HTTP 协议最初 (0.9/1.0) 是个非常简单的协议,通信过程也采用了简单的"请求-应答"方

而 HTTP 的一次简单"请求-响应"通常只需要4个包,如果不算服务器内部的处理时间,最多

TCP三次握手建立连接

请求-

-响应-

TCP四次挥手断开连接

TCP三次握手建立连接

请求_

响应

TCP四次挥手断开连接

TCP三次握手建立连接

请求

-响应

TCP四次挥手断开连接

单纯地从理论上讲,TCP 协议你可能还不太好理解,我就拿打卡考勤机来做个形象的比喻吧。 假设你的公司买了一台打卡机,放在前台,因为这台机器比较贵,所以专门做了一个保护罩盖着 它,公司要求每次上下班打卡时都要先打开盖子,打卡后再盖上盖子。 可是偏偏这个盖子非常牢固,打开关闭要费很大力气,打卡可能只要 1 秒钟,而开关盖子却需要 四五秒钟,大部分时间都浪费在了毫无意义的开关盖子操作上了。 可想而知,平常还好说,一到上下班的点在打卡机前就会排起长队,每个人都要重复"开盖-打 卡 - 关盖"的三个步骤, 你说着急不着急。 在这个比喻里,打卡机就相当于服务器,盖子的开关就是 TCP 的连接与关闭,而每个打卡的人就 是 HTTP 请求,很显然,短连接的缺点严重制约了服务器的服务能力,导致它无法处理更多的请 求。 长连接 针对短连接暴露出的缺点,HTTP协议就提出了"长连接"的通信方式,也叫"持久连 (persistent connections) 、 "连接保活" (keep alive) 、 "连接复用" (connection reuse) 。 其实解决办法也很简单,用的就是"**成本均摊**"的思路,既然 TCP 的连接和关闭非常耗时间,那 么就把这个时间成本由原来的一个"请求-应答"均摊到多个《请求-应答"上。 这样虽然不能改善 TCP 的连接效率,但基于"**分母效应**" "请求 - 应答"的无效时间就会 每个

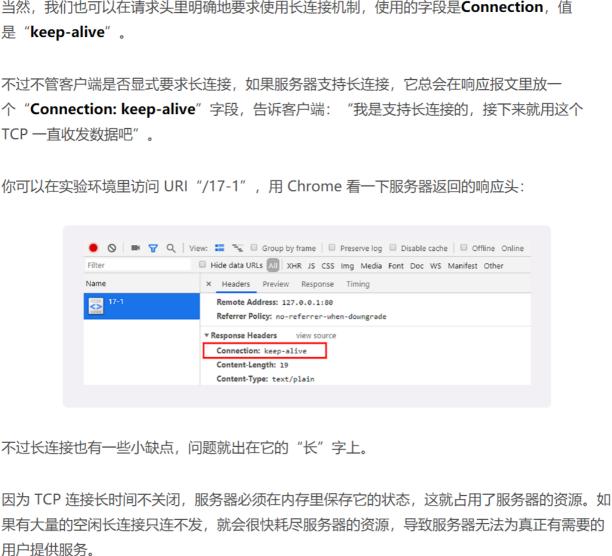
请求 请求 响应 响应 TCP四次挥手断开连接 请求

> 响应 请求

响应

TCP四次挥手断开连接

短连接 TCP三次握手建立连接 TCP三次握手建立连接



把这个过程用 Wireshark 抓一下包,就能够更清晰地看到整个长连接中的握手、收发数据与挥手 过程,在课后你可以再实际操作看看。 🌘 🚫 | 💌 🦁 🔾 | View: 🎞 🖫 Group by frame | 🗆 Preserve log 🔍 Disable cache | 🗀 Offline Online

> Request Method: GET Status Code: 200 OK Remote Address: 127.0.0.1:80

Response Headers

Content-Length: 19

Hide data URLs All XHR JS CSS Img Media Font Doc WS Manifest Other

Preview Response Timing

Request URL: http://www.chrono.com/17-1

Referrer Policy: no-referrer-when-downgrade

看完了短连接和长连接,接下来就要说到著名的"队头阻塞" (Head-of-line blocking, 也

"队头阻塞"与短连接和长连接无关, 而是由 HTTP 基本的"请求-应答"模型所导致的。

因为 HTTP 规定报文必须是"一发一收",这就形成了一个先进先出的"串行"队列。队列里的

上班的时间点上,大家都在排队打卡,可这个时候偏偏最前面的那个人遇到了打卡机故障,怎么 也不能打卡成功,急得满头大汗。等找人把打卡机修好,后面排队的所有人全迟到了。 性能优化 因为"请求-应答"模型不能变,所以"队头阻塞"问题在 HTTP/1.1 里无法解决,只能缓解, 有什么办法呢?

公司里可以再多买几台打卡机放在前台,这样大家可以不用挤在一个队伍里,分散打卡,一个队

伍偶尔阻塞也不要紧,可以改换到其他不阻塞的队伍。

HTTP 协议和浏览器不是限制并发连接数量吗?好,那我就多开几个域名,比如 shard1.chrono.com、shard2.chrono.com,而这些域名都指向同一台服务器

卡机,把人进一步分流,不要都往前台挤。

- 这一讲中我们学习了 HTTP 协议里的短连接和长连接,简单小结一下今天的内容: 早期的 HTTP 协议使用短连接,收到响应后就立即关闭连接,效率很低;
- 2. HTTP/1.1 默认启用长连接,在一个连接上收发多个请求响应,提高了传输效率; 3. 服务器会发送 "Connection: keep-alive" 字段表示启用了长连接; 4. 报文头里如果有 "Connection: close" 就意味着长连接即将关闭;

在短连接里发送了三次 HTTP "请求 - 应答",每次都会浪费 60% 的 RTT 时间。而在长连接的 情况下,同样发送三次请求,因为只在第一次时建立连接,在最后一次时关闭连接,所以浪费率 就是"3÷9≈33%",降低了差不多一半的时间损耗。显然,如果在这个长连接上发送的请求越 多,分母就越大,利用率也就越高。 继续用刚才的打卡机的比喻,公司也觉得这种反复"开盖-打卡-关盖"的操作太"反人 类"了,于是颁布了新规定,早上打开盖子后就不用关上了,可以自由打卡,到下班后再关上盖 子。 这样打卡的效率(即服务能力)就大幅度提升了,原来一次打卡需要五六秒钟,现在只要一秒就 可以了,上下班时排长队的景象一去不返,大家都开心。 连接相关的头字段 由于长连接对性能的改善效果非常显著,所以在 HTTP/1.1 中的连接都会默认启用长连接。不需 要用什么特殊的头字段指定,只要向服务器发送了第一次请求,后续的请求都会重复利用第一次 打开的 TCP 连接,也就是长连接,在这个连接上收发数据。

2. 使用 "keepalive requests" 指令,设置长连接上可发送的最大请求次数。比如设置成 1000, 那么当 Nginx 在这个连接上处理了 1000 个请求后, 也会主动断开连接。 另外,客户端和服务器都可以在报文里附加通用头字段"Keep-Alive: timeout=value",限定 长连接的超时时间。但这个字段的约束力并不强,通信的双方可能并不会遵守,所以不太常见。

所以,长连接也需要在恰当的时间关闭,不能永远保持与服务器的连接,这在客户端或者服务器

在客户端,可以在请求头里加上"Connection: close"字段,告诉服务器: "这次通信后就关 闭连接"。服务器看到这个字段,就知道客户端要主动关闭连接,于是在响应报文里也加上这个

服务器端通常不会主动关闭连接,但也可以使用一些策略。拿 Nginx 来举例,它有两种方式:

1. 使用 "keepalive timeout" 指令,设置长连接的超时时间,如果在一段时间内连接上没有任

请求 队头阻塞

响应

请求

响应

请求

响应

后续请求 也被阻塞

这在 HTTP 里就是"**并发连接**"(concurrent connections),也就是同时对一个域名发起多个 长连接,用数量来解决质量的问题。 但这种方式也存在缺陷。如果每个客户端都想自己快,建立很多个连接,用户数×并发数就会是 个天文数字。服务器的资源根本就扛不住,或者被服务器认为是恶意攻击,反而会造成"拒绝服 所以,HTTP 协议建议客户端使用并发,但不能"滥用"并发。RFC2616 里明确限制每个客户端

最多并发 2 个连接。不过实践证明这个数字实在是太小了。众多浏览器都"无视"标准,把这个

但"并发连接"所压榨出的性能也跟不上高速发展的互联网无止境的需求,还有什么别的办法

公司发展的太快了,员工越来越多,上下班打卡成了迫在眉睫的大问题。前台空间有限,放不下 更多的打卡机了,怎么办?那就多开几个打卡的地方,每个楼层、办公区的入口也放上三四台打

上限提高到了 6~8。后来修订的 RFC7230 也就"顺水推舟",取消了这个"2"的限制。

www.chrono.com,这样实际长连接的数量就又上去了,真是"美滋滋"。不过实在是有点"上 有政策,下有对策"的味道。

这个就是"**域名分片**"(domain sharding)技术,还是用数量来解决质量的思路。

课下作业 1. 在开发基于 HTTP 协议的客户端时应该如何选择使用的连接模式呢? 短连接还是长连接?

欢迎你把自己的学习体会写在留言区,与我和其他同学一起讨论。如果你觉得有所收获,也欢迎

- 因为客户端与服务器的整个连接过程很短暂,不会与服务器保持长时间的连接状态,所以就被称 为"**短连接**"(short-lived connections)。早期的 HTTP 协议也被称为是"**无连接**"的协议。 短连接的缺点相当严重, 因为在 TCP 协议里, 建立连接和关闭连接都是非常"昂贵"的操作。 TCP 建立连接要有 "三次握手",发送 3 个数据包,需要 1 个 RTT; 关闭连接是"四次挥 手", 4个数据包需要 2个 RTT。
 - 是 2 个 RTT。这么算下来,浪费的时间就是"3÷5=60%",有三分之二的时间被浪费掉了,传 输效率低得惊人。

式。

降低不少,整体传输效率也就提高了。

这里我画了一个短连接与长连接的对比示意图。

TCP三次握手建立连接

-响应-TCP四次挥手断开连接

TCP三次握手建立连接

请求

-响应-TCP四次挥手断开连接

都可以做到。

字段,发送之后就调用 Socket API 关闭 TCP 连接。

何数据收发就主动断开连接,避免空闲连接占用系统资源。

- 我们的实验环境配置了"keepalive timeout 60"和"keepalive requests 5",意思是空闲连 接最多 60 秒,最多发送 5 个请求。所以,如果连续刷新五次页面,就能看到响应头里 的 "Connection: close" 了。
- 请求没有轻重缓急的优先级,只有入队的先后顺序,排在最前面的请求被最优先处理。 如果队首的请求因为处理的太慢耽误了时间,那么队列里后面的所有请求也不得不跟着一起等 待,结果就是其他的请求承担了不应有的时间成本。

队头阻塞

叫"队首阻塞")了。

吗?

还是用打卡机做个比喻。

- 小结
 - 5. 过多的长连接会占用服务器资源,所以服务器会用一些策略有选择地关闭长连接; 6. "队头阻塞"问题会导致性能下降,可以用"并发连接"和"域名分片"技术缓解。
 - 2. 应当如何降低长连接对服务器的负面影响呢?

把文章分享给你的朋友。