

# HTTP/2: 你该了解的特性和原理



3 人特同了该文章

在 HTTP/2 标准化之前,HTTP/1x 已经使用了近 20 年,HTTP 协议的诞生则是更异的事情了。 但任丽短几年时间内,HTTP/2 已经在全球各大同处中广泛使用,搬统计,在 Top 1000 的同处中 已经有磁过 40% 运行在了 HTTP/2 上,包括和名的 Apple、Facebook、Google、Twitter等

那么 HTTP/2 到底有什么特性呢?其优势具体在哪里,以至于各大网站都迁移到 HTTP/2 了呢?

接下来本文将介绍 HTTP/2 的基本特性及原理,希望能对读者在理解 HTTP/2 上起到一定的帮助,HTTP 作为应用层的协议,底层依赖传输层 TCP 协议,本文中会涉及到简单的 TCP 协议相关知识点,假设读者对 TCP 协议有一定的了解。

# HTTP 1.x 存在的问题

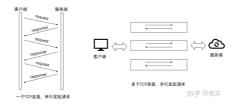
为了满足不同时代的需求,HTTP 从诞生之初到 HTTP/1x 经历了多个版本的迭代。至今为止,HTTP 已经是应用最广泛、采用最多的一个互联网应用协议。

HTTP/1x以其顽强的生命力伴随一代人见证了Web的繁荣发展。但是随着网络应用的范围、复杂性以及在我们日常生活中的重要性不断增大,HTTP/1x存在的缺陷被放大,并且影响到用户的体验

HTTP/1x 主要有以下两个影响性能的方面。

#### 1. 队头阻塞

HTTP 采用的是 "请求·血答"模式,在一个连接中请求是串行的,间接降低了 TCP 的效率;并且 当一个请求被阻塞时,后续的请求全都需要等待;虽然客户读可以使用多个连接实现并发,但连接 数是被限制的,不仅消耗更多的资源,而且请求多的时候依然会造成"队头阻塞"。



### 2. 不压缩标头

在 HTTP 请求中标头的大小少则几百字节,多则上干字节,导致网络压力变大,浪费不必要的网络 流量。尤其在类似 'GET' 这样的请求中,请求报文中标头数据占据了较大的比例,大量的带宽消耗 在了标头的传输中。

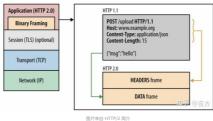


# HTTP/2 主要特性

HTTP/2 由谷歌的 SPDY 改进派化而来,旨在解决以上问题。为了解决以上问题,HTTP/2 引入了 三进制分检据。实现了建能的多能图用,提高了强能的利用率;引入 HPACK 算法材标头进行在 组、减小导头人力、特句常数、提升传输效率;实现服务端推送,一定程度上改变了"请求·应 省"的模式,提升关键资源的加载效率。

# 二进制分帧层

HTTP/2 在原先 HTTP 1.x 的基础上引入二进制分帧层。数据给到下层协议之前,将数据"打散"成更小的帧,并以二进制方式进行编码传输。如下图所示。



HTTP/2 的二进制帧结构与 TCP 的报文格式类似。如下图所示。



图片来自 (透视HTTP协议) 专栏

在这个结构中,我们从上往下看,包含帧头和帧负载。帧头由帧长度、帧类型、标志位、流标识符组成,总共 9 个字节。

# 帧长度

帧长度记录了这一帧实际传输数据(帧负载)的长度。它由 24 个比特位来表示,意味着一个帧最多可传输的数据可以达到 16 M。

#### 帧类型

帧类型由 8 个比特位来表示,最多可以表示 256 种类型。HTTP/2 一共定义了 10 种类型。如下所以:

修規型 額勝		
HEADERS         0x1           PRIORITY         0x2           RST_STREAM         0x3           SETTINGS         0x4           PUSH_PROMISE         0x5           PING         0x6           GOAWAY         0x7           WINDOW_UPDATE         0x8	帧类型	编码
PRIORITY         0x2           RST_STREAM         0x3           SETTINGS         0x4           PUSH_PROMISE         0x5           PING         0x6           GOAWAY         0x7           WINDOW_UPDATE         0x8	DATA	0x0
RST_STREAM 0x3  SETTINGS 0x4  PUSH_PROMISE 0x5  PING 0x6  GOAWAY 0x7  WINDOW_UPDATE 0x8	HEADERS	0x1
SETTINGS         0x4           PUSH, PROMISE         0x5           PING         0x6           COAWAY         0x7           WINDOW_UPDATE         0x8	PRIORITY	0x2
PUSH_PROMISE         0x5           PING         0x6           GOAWAY         0x7           WINDOW_UPDATE         0x8	RST_STREAM	0x3
PING         0x6           GOAWAY         0x7           WINDOW_UPDATE         0x8	SETTINGS	0x4
GOAWAY 0x7  WINDOW_UPDATE 0x8	PUSH_PROMISE	0x5
WINDOW_UPDATE 0x8	PING	0x6
	GOAWAY	0x7
and the second s	WINDOW_UPDATE	0x8
CONTINUATION 0x9	CONTINUATION	0x9

帧类型大致可以分成数据帧和控制帧,DATA 和 HEADERS 属于数据帧,用来传输 HTTP 报文; SETTINGS、PING、PRIORITY 等则是用来管理流的控制帧。具体每个帧类型的含义不展开解释, 有兴趣的同学可以参考这篇博文。

#### 标志位

标志位由 8 个比特位来表示,可以保存 8 个标志位,携带控制信息,常用的标志位有 END\_HEADERS 表示头数据结束,相当于 HTTP/1 里头后的空行("I/\n"),END\_STREAM 表示单方的数据发送结束(即 EOS,End of Stream),相当于 HTTP/1 里 Chunked 分块结束标 末("I/\n/\n)

比如 0×25 转成二进制为 00100101,有三个位置岭置为 1。分别表示的是 PRIORITY 设置了流的 优先级。END\_HEADERS 这一个帧就是完整的头数据,END\_STREAM 单方向数据发送结束,报 文发送完毕。

#### 流标识符

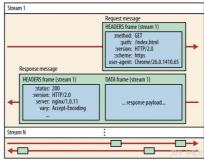
流标识符由 32 个比特位表示,但最高位是保留位,所以最多可以使用 31 位,其上限为 2^31, 大约是 21 亿。有了流标识符,接收方额可以从乱界的帧里识别是相同流标识符的帧,并按序组合 起来。

# 流与多路复用

有了二进制分帧层,就可以实现 HTTP/2 中最提升性能的多路复用了。

流的概念:这里的流是虚拟的概念,我们可以把在一次"请求·母应"中,拥有同一个流标识符的 帧抽象成一个流,它用于承载双向消息(请求或响应)。如下图所示,一个数据流中承载了双向消息,消息由同一个流标识符的帧组成。

#### Connection



图片来自 HTTP/2 简

如上图所示,在流的层面上看,数据帧是"有序"的。但是实际上在底层 TCP 连接上看,数据是 无序的。 客户端标服务端将多个 HTTP 消息(请求/响应)分解为互不依赖的帧,然后交错发送 (每个HTTP 消息相对于自己来说是有控发送出去的),在另一端依据流际设符组装起来(顺序由 TCP 协议保证)。这就实现了多级程用。

# HTTP 2.0 connection | Stream 1 | Uream 3 | Stream 3 | Uream 3 | U

如上圈所示,在一个连接内井行的有三个流。数据帐在连接中是乱序的,但在接收方接收到之后可以压断将数据组接起来,并且可见完美的利用起「CC全双工的机制,即请求和响应(非同一次)可以同时传输。这就大太提高了底层 TCP 连接的效率。

由于可以实现多路复用,所以在 HTTP/2 中一个域名只会有一个连接。客户端和服务端可以并发请求和响应,在这个连接中并行传输,这就避免了队头阻塞。

# 头部压缩

在 HTTP/2 中,设计了 HAPCK 压缩剪法对头部进行压缩。这个压缩剪法需要客户谍和服务器端各自维护一份字典,如下图所示。

	Index	1	Header Name	1	Header Value
Ī	1	Ī	:authority	1	
I	2	1	:method	1	GET
I	3	1	:method	1	POST
I	4	1	:path	1	1
I	5	I	:path	1	/index.html
I	6	1	:scheme	1	http
I	7	1	:scheme	1	https
I	8	1	:status	1	200
I		1		I	
ı	59	ı	vary	1	
I	60	1	via	1	
I	61	1	www-authenticate	1	

注意:为了方便管理,在 HTTP/2 中将请求行拆分成 :method、:scheme、:authority 和 :path 仍标头字段。

在客户端和服务端双方都维护了字典表之后,在传输过程中我们就可以使用编号了。比如,数字 8 钟伊韦州本 200

上面这张表被称为静态表,只列出了部分头子段、完整的可以参考这里、静态表是不允许惨敌,对于自定处的一些头字段以及头字路的最是会发生变化的情况(比如该 cookie 字段) 就不适用了, 所以除了静态法,还有过去类,其能和原始多去。样。在特别理中达的使服的建步,具体更新 的策略参考可以参考这篇文章,英文水平好的同步也可以直接阅读<u>污准文</u>程。

# HTTP/2 没有解决的问题

HTTP/2 在很太程度上提升了 HTTP 性能,但是其底层还是基于 TCP 协议,无法避开 TCP 本身存在的缺陷。比如,TCP 协议本身的队头组塞,慢启动,面向连接(由于面向连接的,断开之后要重新连接)。

由于 HTTP/2 复用同一个连接,在网络差的情况下,数据都拥塞在底层 TCP 层,其性能可能不如 HTTP 1.x(HTTP 1.x 可以开多个连接)。

针对底层 TCP 协议的缺陷。HTTP/3 已经提出解决方案。HTTP/3 基于 QUIC,而 QUIC 是基于 UDP 的,在它之上便TCP 的连接管理,摒塞窗口,流量控制等特性移植过来,"去其槽帕,取其 精华",打造出了一个全新的可靠传输协议。

参考	
HTTP/2 简介:developers.google.com/w	
《透视 HTTP 专栏》:time.geekbang.org/colum	
HTTP/2 帧格 式: blog.csdn.net/makenothi	blogjava.net/yongboy/ar
=	
HTTP/2 头部压缩技术介绍:imququ.com/post/header-	***
HPACK: Header Compression for HTTP/2: httpwg.org/specs/rfc754	
编辑于 2020-11-06 16:53	
нттр/2 нттр	
写下你的评论	

推荐阅读

还没有评论,发表第一个评论吧







× 登录即可查看 超5亿 专业优质内容 超 5 千万创作者的优质期间、专业回答、深度文章和精彩视频尽在知乎。 立即是录/注册

▲ 赞同 3 ▼ ● 添加评论 4分享 ● 喜欢 ★ 收藏 △ 申请转载 …