## 28 连接太慢该怎么办: HTTPS的优化

你可能或多或少听别人说过,"HTTPS 的连接很慢"。那么"慢"的原因是什么呢?

通过前两讲的学习,你可以看到,HTTPS 连接大致上可以划分为两个部分,第一个是建立连接时的**非对称加密握手**,第二个是握手后的**对称加密报文传输。** 

由于目前流行的 AES、ChaCha20 性能都很好,还有硬件优化,报文传输的性能损耗可以说是非常地小,小到几乎可以忽略不计了。所以,通常所说的"HTTPS 连接慢"指的就是刚开始建立连接的那段时间。

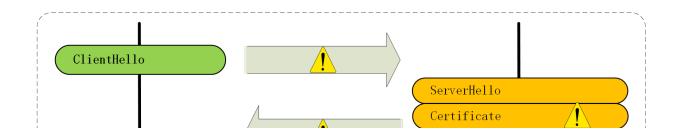
在 TCP 建连之后,正式数据传输之前,HTTPS 比 HTTP 增加了一个 TLS 握手的步骤,这个步骤最长可以花费两个消息往返,也就是 2-RTT。而且在握手消息的网络耗时之外,还会有其他的一些"隐形"消耗,比如:

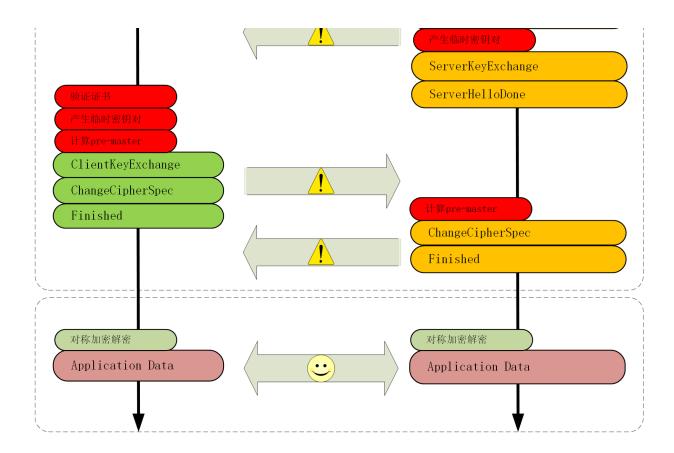
- 产生用于密钥交换的临时公私钥对 (ECDHE);
- 验证证书时访问 CA 获取 CRL 或者 OCSP;
- 非对称加密解密处理"Pre-Master"。

在最差的情况下,也就是不做任何的优化措施,HTTPS 建立连接可能会比 HTTP 慢上几百毫秒甚至几秒,这其中既有网络耗时,也有计算耗时,就会让人产生"打开一个 HTTPS 网站好慢啊"的感觉。

不过刚才说的情况早就是"过去时"了,现在已经有了很多行之有效的 HTTPS 优化手段,运用得好可以把连接的额外耗时降低到几十毫秒甚至是"零"。

我画了一张图,把 TLS 握手过程中影响性能的部分都标记了出来,对照着它就可以"有的放矢"地来优化 HTTPS。





## 硬件优化

在计算机世界里的"优化"可以分成"硬件优化"和"软件优化"两种方式,先来看看有哪些硬件的 手段。

硬件优化,说白了就是"花钱"。但花钱也是有门道的,要"有钱用在刀刃上",不能大把的银子撒出去"只听见响"。

HTTPS 连接是计算密集型,而不是 I/O 密集型。所以,如果你花大价钱去买网卡、带宽、 SSD 存储就是"南辕北辙"了,起不到优化的效果。

那该用什么样的硬件来做优化呢?

首先,你可以选择**更快的 CPU**,最好还内建 AES 优化,这样即可以加速握手,也可以加速 传输。

其次,你可以选择"**SSL 加速卡**",加解密时调用它的 API,让专门的硬件来做非对称加解密,分担 CPU 的计算压力。

不过"SSL 加速卡"也有一些缺点,比如升级慢、支持算法有限,不能灵活定制解决方案等。

所以,就出现了第三种硬件加速方式: "**SSL 加速服务器**",用专门的服务器集群来彻底"卸载"TLS 握手时的加密解密计算,性能自然要比单纯的"加速卡"要强大的多。

## 软件优化

不过硬件优化方式中除了 CPU,其他的通常可不是靠简单花钱就能买到的,还要有一些开发适配工作,有一定的实施难度。比如,"加速服务器"中关键的一点是通信必须是"异步"的,不能阻塞应用服务器,否则加速就没有意义了。

所以, 软件优化的方式相对来说更可行一些, 性价比高, 能够"少花钱, 多办事"。

软件方面的优化还可以再分成两部分:一个是**软件升级**,一个是**协议优化**。

软件升级实施起来比较简单,就是把现在正在使用的软件尽量升级到最新版本,比如把 Linux 内核由 2.x 升级到 4.x, 把 Nginx 由 1.6 升级到 1.16, 把 OpenSSL 由 1.0.1 升级到 1.1.0/1.1.1。

由于这些软件在更新版本的时候都会做性能优化、修复错误,只要运维能够主动配合,这种软件优化是最容易做的,也是最容易达成优化效果的。

但对于很多大中型公司来说,硬件升级或软件升级都是个棘手的问题,有成干上万台各种型号的机器遍布各个机房,逐一升级不仅需要大量人手,而且有较高的风险,可能会影响正常的线上服务。

所以,在软硬件升级都不可行的情况下,我们最常用的优化方式就是在现有的环境下挖掘协 议自身的潜力。

### 协议优化

从刚才的 TLS 握手图中你可以看到影响性能的一些环节,协议优化就要从这些方面着手, 先来看看核心的密钥交换过程。

如果有可能,应当尽量采用 TLS1.3,它大幅度简化了握手的过程,完全握手只要 1-RTT, 而且更加安全。

如果暂时不能升级到 1.3,只能用 1.2,那么握手时使用的密钥交换协议应当尽量选用椭圆曲线的 ECDHE 算法。它不仅运算速度快,安全性高,还支持"False Start",能够把握手的消息往返由 2-RTT 减少到 1-RTT,达到与 TLS1.3 类似的效果。

另外,椭圆曲线也要选择高性能的曲线,最好是 x25519,次优选择是 P-256。对称加密算

3 of 9

法方面,也可以选用"AES\_128\_GCM",它能比"AES\_256\_GCM"略快一点点。

在 Nginx 里可以用"ssl\_ciphers""ssl\_ecdh\_curve"等指令配置服务器使用的密码套件和椭圆曲线,把优先使用的放在前面,例如:

ssl\_ciphers TLS13-AES-256-GCM-SHA384:TLS13-CHACHA20-POLY1305-SHA256:EECDH+CHACHA2 ssl\_ecdh\_curve X25519:P-256;

## 证书优化

除了密钥交换,握手过程中的证书验证也是一个比较耗时的操作,服务器需要把自己的证书 链全发给客户端,然后客户端接收后再逐一验证。

这里就有两个优化点,一个是证书传输,一个是证书验证。

服务器的证书可以选择椭圆曲线 (ECDSA) 证书而不是 RSA 证书, 因为 224 位的 ECC 相当于 2048 位的 RSA, 所以椭圆曲线证书的"个头"要比 RSA 小很多, 即能够节约带宽也能减少客户端的运算量, 可谓"一举两得"。

客户端的证书验证其实是个很复杂的操作,除了要公钥解密验证多个证书签名外,因为证书还有可能会被撤销失效,客户端有时还会再去访问 CA,下载 CRL 或者 OCSP 数据,这又会产生 DNS 查询、建立连接、收发数据等一系列网络通信,增加好几个 RTT。

CRL (Certificate revocation list,证书吊销列表)由 CA 定期发布,里面是所有被撤销信任的证书序号,查询这个列表就可以知道证书是否有效。

但 CRL 因为是"定期"发布,就有"时间窗口"的安全隐患,而且随着吊销证书的增多,列表会越来越大,一个 CRL 经常会上 MB。想象一下,每次需要预先下载几 M 的"无用数据"才能连接网站,实用性实在是太低了。

所以,现在 CRL 基本上不用了,取而代之的是 OCSP (在线证书状态协议,Online Certificate Status Protocol) ,向 CA 发送查询请求,让 CA 返回证书的有效状态。

但 OCSP 也要多出一次网络请求的消耗,而且还依赖于 CA 服务器,如果 CA 服务器很忙,那响应延迟也是等不起的。

于是又出来了一个"补丁",叫"OCSP Stapling" (OCSP 装订) ,它可以让服务器预先访问 CA 获取 OCSP 响应,然后在握手时随着证书一起发给客户端,免去了客户端连接 CA 服务器查询的时间。

## 会话复用

到这里,我们已经讨论了四种 HTTPS 优化手段(硬件优化、软件优化、协议优化、证书优化),那么,还有没有其他更好的方式呢?

我们再回想一下 HTTPS 建立连接的过程: 先是 TCP 三次握手, 然后是 TLS 一次握手。这后一次握手的重点是算出主密钥"Master Secret", 而主密钥每次连接都要重新计算, 未免有点太浪费了, 如果能够把"辛辛苦苦"算出来的主密钥缓存一下"重用", 不就可以免去了握手和计算的成本了吗?

这种做法就叫"**会话复用**"(TLS session resumption),和 HTTP Cache 一样,也是提高 HTTPS 性能的"大杀器",被浏览器和服务器广泛应用。

会话复用分两种,第一种叫"Session ID",就是客户端和服务器首次连接后各自保存一个会话的 ID 号,内存里存储主密钥和其他相关的信息。当客户端再次连接时发一个 ID 过来,服务器就在内存里找,找到就直接用主密钥恢复会话状态,跳过证书验证和密钥交换,只用一个消息往返就可以建立安全通信。

实验环境的端口 441 实现了"Session ID"的会话复用,你可以访问 URI "https://www.chrono.com:441/28-1",刷新几次,用 Wireshark 抓包看看实际的效果。

Handshake Protocol: Client Hello
Version: TLS 1.2 (0x0303)

Session ID: 13564734eeec0a658830cd...

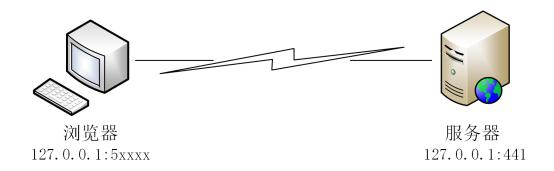
Cipher Suites Length: 34

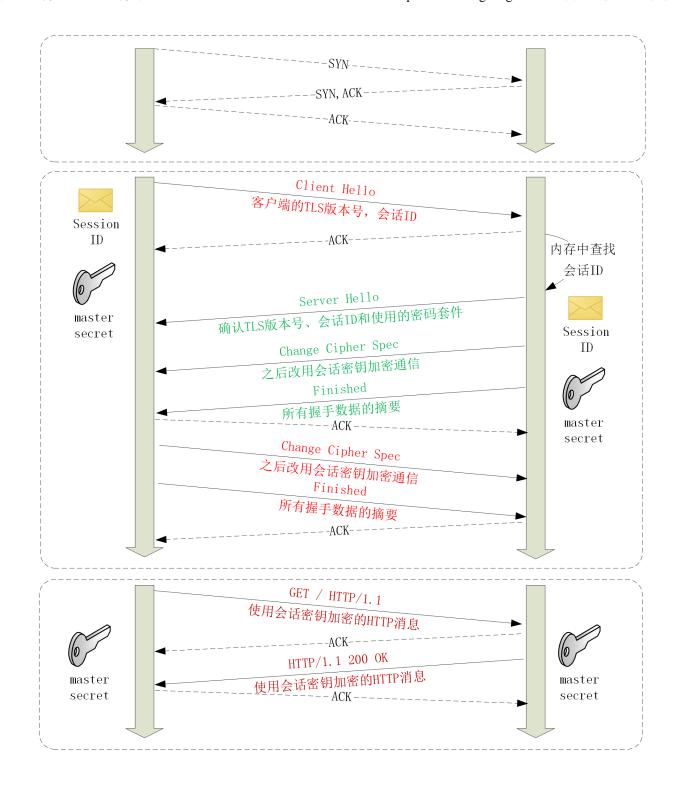
Handshake Protocol: Server Hello
Version: TLS 1.2 (0x0303)

Session ID: 13564734eeec0a658830cd...

Cipher Suite: TLS\_ECDHE\_RSA\_WITH\_AES\_256\_GCM\_SHA384 (0xc030)

通过抓包可以看到,服务器在"ServerHello"消息后直接发送了"Change Cipher Spec"和"Finished"消息,复用会话完成了握手。





## 会话票证

"Session ID"是最早出现的会话复用技术,也是应用最广的,但它也有缺点,服务器必须保存每一个客户端的会话数据,对于拥有百万、干万级别用户的网站来说存储量就成了大问题,加重了服务器的负担。

于是,又出现了第二种"Session Ticket"方案。

6 of 9

它有点类似 HTTP 的 Cookie,存储的责任由服务器转移到了客户端,服务器加密会话信息,用"New Session Ticket"消息发给客户端,让客户端保存。

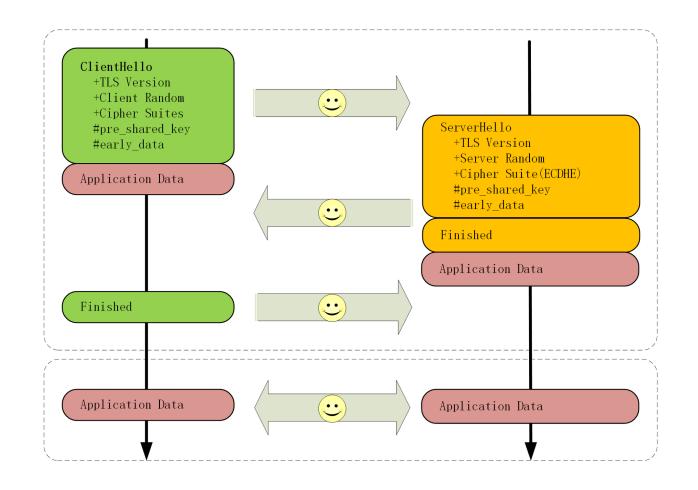
重连的时候,客户端使用扩展"**session\_ticket**"发送"Ticket"而不是"Session ID",服务器解密后验证有效期,就可以恢复会话,开始加密通信。

这个过程也可以在实验环境里测试,端口号是 442, URI 是"https://www.chrono.com:442/28-1"。

不过"Session Ticket"方案需要使用一个固定的密钥文件(ticket\_key)来加密 Ticket,为了防止密钥被破解,保证"前向安全",密钥文件需要定期轮换,比如设置为一小时或者一天。

#### 预共享密钥

"False Start""Session ID""Session Ticket"等方式只能实现 1-RTT,而 TLS1.3 更进一步实现了"**0-RTT**",原理和"Session Ticket"差不多,但在发送 Ticket 的同时会带上应用数据(Early Data),免去了 1.2 里的服务器确认步骤,这种方式叫"**Pre-shared Key**",简称为"PSK"。



7 of 9

但"PSK"也不是完美的,它为了追求效率而牺牲了一点安全性,容易受到"重放攻击" (Replay attack) 的威胁。黑客可以截获"PSK"的数据,像复读机那样反复向服务器发送。

解决的办法是只允许安全的 GET/HEAD 方法(参见[第 10 讲]),在消息里加入时间戳、"nonce"验证,或者"一次性票证"限制重放。

#### 小结

- 1. 可以有多种硬件和软件手段减少网络耗时和计算耗时,让 HTTPS 变得和 HTTP 一样快,最可行的是软件优化;
- 2. 应当尽量使用 ECDHE 椭圆曲线密码套件,节约带宽和计算量,还能实现"False Start";
- 3. 服务器端应当开启"OCSP Stapling"功能,避免客户端访问 CA 去验证证书;
- 4. 会话复用的效果类似 Cache, 前提是客户端必须之前成功建立连接, 后面就可以用 "Session ID""Session Ticket"等凭据跳过密钥交换、证书验证等步骤, 直接开始加密通信。

## 课下作业

- 1. 你能比较一下"Session ID""Session Ticket""PSK"这三种会话复用手段的异同吗?
- 2. 你觉得哪些优化手段是你在实际工作中能用到的? 应该怎样去用?

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 欢迎把文章分享给你的朋友。

## ccccccccccccccccc

# —— 课外小贴士 ——

O1 使用 "SSL 加速卡"的一个案例是阿里的 Tengine,它基于 Intel QAT 加速卡,定制了 Nginx 和 OpenSSI

MAIN TH OPONOOLO

- O2 因为 OCSP 会增加额外的网络连接成本,所以 Chrome 等浏览器的策略是只对 EV 证书使用 OCSP 检查有效性,普通网站使用 DV、OV 证书省略了这个操作,就会略微快一点。
- 03 在 Nginx 里可以用指令 "ssl\_stapling on" 开启 "OCSP Stapling",而在 OpenResty 里更可以编写 Lua 代码灵活定制。
- 04 "Session ID" 和 "Session Ticket" 这两种会话 复用技术在 TLS1.3 中均已经被废除,只能使用 PSK 实现会话复用。
- 05 常见的对信息安全系统的攻击手段有重放攻击 (Replay attack)和中间人攻击 (Man-in-the-middle attack),还有一种叫社会工程学 (Social engineering attack),它不属于计算 机科学或密码学,而是利用了"人性的弱点"。