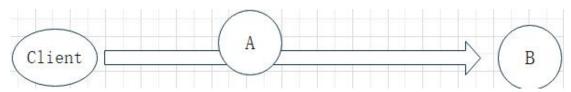
# 代理\_端口转发\_端口映射\_NAT\_概念释疑 2

NAT 网络地址转换: 这个概念最早用于路由器和防火墙等实体网络设备上,表示路由器/防火墙设备将收到的某数据包的 ip 地址/传输层端口号进行修改,再走路由转发到目标主机。

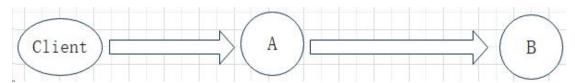
NAT 最初只是指 network address 的转换,即 ip 地址,后来也可以修改传输层的端口号,涉及到端口号的修改的操作也叫作 PAT(port address 转换),但我们仍习惯于把这二者的修改统称为 NAT。 NAT 是分 2 个方向的,对源 ip:port 的修改叫作 sNAT(源地址转换),对目标 ip:port 的修改叫作 dNAT(目的地址转换)

#### ①sNAT (源 NAT)



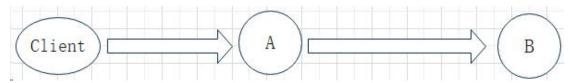
- \*sNAT是指客户端发来的数据报文是给B的,但在路由上经过了A设备,
- \*然后 A 对这个流量的源 ip:port 做了修改, 改成了 A 的 ip:port, 并且 A 记录了这个转换的映射关系,
- \*B 收到数据后,响应的报文是发回给 A,因为从 B 那里看,数据的源 ip 是 A
- \*A 收到 B 发回的响应报文后,再根据 之前保存的映射关系,把响应报文的目的 ip:port 改为 Client
- \*最后响应报文走路由层 发到 Client

## ②dNAT (目的 NAT、端口映射)



- \*dNAT 如果强调对 端口的修改,也可叫作 端口映射
- \*dNAT 是指客户端发来的数据报文是给 A 的,但 A 把目的 ip:port 改为了 B 的,并记录这个转换的映射关系
- \*B 收到数据后,响应的报文是发给 Client 的,因为之前 A 并没有修改报文的源 ip:port,所以从 B 那里看,报文就是从 Client 发来的。
- \*B 发回的响应报文经路由层转发,如果再经过 A 时,A 再根据之前保存的映射关系,把响应报文的源 ip:port 改回 A 自己的
- \*响应报文再走路由层发到 Client
- \*\*\*注意,如果 B 发回的响应报文经路由转发后,不经过 A 设备,则源 ip:port 得不到修改,这样即使 Client 收到了响应报文,Client 也不认这个报文,因为在 tcp 连接里,要求源 ip:port 和目的 ip:port 对得上,不然就不是同一个连接了。

## ③端口转发 (port-forward)



- \*端口转发是指客户端发来的数据报文是给 A 的,但 A 把源 ip:port 改为 A 的,同时也把目的 ip:port 改为 B 的,并记录这个映射关系
- \*B 收到数据后,响应的报文是发给 A 的,因为从 B 那里看,收到的报文源 ip:port 是 A 的
- \*A 收到响应报文后,再根据映射关系,修改响应报文的源 ip:port 为自己,目的 ip:port 为Client,
- \*响应报文再走路由层发到 Client
- \*\*\*端口转发结合了 sNat 和 dNat,确保了 B 的响应报文一定发回给 A,这样就能根据映射关系修改响应报文的 ip:port, 使 Client 收到正确的报文

#### 先来个小结吧:

以上三种情况(sNAT、dNAT、端口转发)都只是在路由层面上对数据包的 ip:port 进行修改,并维护一个映射关系表,进行数据修改的设备 A 本身并不处理 tcp 连接的问题,关于 tcp 等相关的事宜是由真正的 Client 和目标 B 来处理。A 设备上是要求开启路由转发的功能。A 的操作系统里的普通进程并不和这些转发的数据打交道,比如转发的如果是 tcp 层的数据,则在 A 的系统里用 netstat 命令看不到 tcp 连接情况

以上三种情况一般分别用于以下场景:

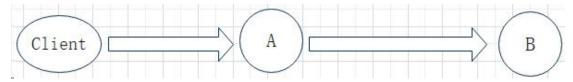
- sNAT: 用于家庭用户的出口网关,因为随着 ipv4 资源的耗尽,以及网民数量的增加,不可能给每个用户分配一个公网 ip,所以给用户分配的是内网 ip,然后内网数据发往公网时,要经过出口网关,这时出口网关就是上面例子中的 A 设备,把源 ip:port 进行修改,改为 A 的公网 ip:port,使得数据能在公网中传输。
- dNAT: 处于内网的用户可能有一些服务器,要给公网上的用户提供服务,但他们没有公网 ip,或者只有少数几个公网 ip,所以得充分利用这些公网 ip 资源,对目标 ip:port 进行 修改,映射到内网的某服务器的某端口上,也就是访问同一外网 ip 的不同 port,映射 到不同的内网服务器上。
- **端口转发**:适用于隐藏客户端或服务端的真实 ip,使用某个中介进行转发,以突破各方面对 ip 的限制。

根据报文的源 ip:port 及目标 ip:port 的修改情况 可分为 3 种情况:

- 1.**只修改源 ip:port**,即 sNAT 源地址转换,其中 ip:port 可以只改 ip, 也必须改 ip 响应报文一定原路返回
- 2.**只修改目标 ip:port**,即 dNAT 目的地址转换,其中 ip:port 可以只改其一,必改其一目标的响应报文不一定原路返回,所以 Client 那边会得不到正确的响应,因为报文如果不经过中间的 A(修改报文 ip:port 的始作俑者),则返回时的报文 ip:port 得不到修改,所以 client 认为此响应报文不是正确的,所以要确保响应报文在路由上能经过 A
- 3.**修改源 ip:port 以及修改目标 ip:port**, 即端口转发,源中的 ip:port 可以只改 ip, 也必改 ip 目标 ip:port 可以只改其一,即改 ip 或 port 都行,必改其一 响应报文一定原路返回

#### ④端口代理 (port-proxy)

端口代理的用途同端口转发,但实现原理不同



- \*Client 访问 A 的某 TCP 端口,建立了 tcp 连接,然后 A 再和 B 建立 tcp 连接,这 2 个连接也是做了映射关系的记录的
- \*Client 向 A 发送的 tcp 载荷数据,由 A 再发给 B
- \*B响应的数据是发给 A的, A收到后再把响应数据发给 Client

#### 和端口转发不同的是:

- \*A 转发的只有载荷数据,不包括 tcp 的控制消息,比如建立连接,维持连接和关闭连接的 相应控制报文。即在 A 上要监听某个 tcp 端口,要向系统的 tcp/ip 协议栈请求端口资源,收到 client 的报文后,并不修改其源/目的 ip:port,而是另外再去和 B 建立 tcp 连接。
- \*client 和 A 之间的 tcp 连接 并不影响 A 和 B 之间的 tcp 连接。即使 Client 和 A 的连接中断了,A 和 B 之间也有可能仍在连接。
- \*也就是说 A 上面要有运行某个普通的进程去监听要转发的端口,当此端口有客户端连接时,再启用某本地端口和 B 建立一个 tcp 连接。

当有多个客户端和 A 的监听的端口连接时, A 就要和 B 建立多个 tcp 连接

- \*与端口转发相比,端口代理的开销较大,对A的系统本身的资源有一定影响
- Linux 上一般是在防火墙进程里启用端口转发(port-forward),系统本身不用监听要转发的 tcp 端口,不处理 tcp 连接的事情,用 netstat 命令看不到监听端口,系统的防火墙也不 用再另外允许此端口入站,因为它只是过路包,不入站
- Windows 上一般是在系统里使用 svchost.exe 进行端口代理(portProxy),系统要监听 要代理的 tcp 端口,处理 tcp 连接的相关事宜,用 netstat 命令可见监听的端口,系统的防火墙要另外指明允许此端口入站

http(s)/socks 代理 (一般指浏览器/web 服务器的代理), 分 2 种方向:

# ⑤正向代理:

- \*Client 访问的目标不管是谁(只要符合走代理的规则),就统统把流量发给代理服务器,让 代理帮 Client 去访问目标服务器,
- \*Client 到代理之间的(http(s)/tcp/udp)流量是封装在代理协议层之上的,也就是说套了一层代理协议的壳,
- \*Client 知道自己是把流量发给了代理服务器
- \*代理服务器收到流量后,再解开这个壳,得到(http(s)/tcp/udp)流量,再根据此流量里的相关信息(如域名)去找目标服务器的 ip,最后代理再把流量发给目标服务器。
- \*目标服务器响应的报文是发给代理服务器,
- \*代理收到响应报文后再根据映射关系,把响应报文里的数据发给 Client

## ⑥反向代理:

- \*Client 就正常访问目标服务器 B, Client 并不知道自己访问的是代理,
- \*结果 B 是一个反向代理服务器(比如 Nginx)它把收到的 client 发来的流量再进行某些修改(修改 Http 的报头字段,当然也可不修改),再把数据发给后面的真实服务器
- \*后面的真实服务器的响应报文是发给反向代理,
- \*反向代理收到响应报文后再根据映射关系,修改某些字段,
- \*最后把响应报文里的数据发给 Client

关于 http/https/socks 的代理,代理服务器 A 不仅要处理 tcp 的相关事宜,还可能要处理高层协议的事情,比如 http 层的报文过滤,报头修改等,当然有时域名的解析也是由代理服务器去做的。

#### 小结:

以上几种情况,凡是带有"代理"2个字的,都是要由代理服务器/进程(即A设备)去处理 tcp 连接相关的事情,client 和A的 tcp 连接建立后,A再和目标B建立连接,然后将这2个连接做个映射关系,在这2个连接里传输载荷数据,当然,这个载荷数据也可能会被A修改某些字段。若某个连接断开了,A会尽快断开另一连接。

作者: Cof-Lee 2020-09-10