第8讲 | 世界这么大,我想出网关: 欧洲十国游与玄奘西行

2018-06-04 刘超



第8讲 | 世界这么大,我想出网关。欧洲十国游与玄奘西行 朗读人: 刘超 16′18′′ | 7.48M

前几节,我主要跟你讲了宿舍里和办公室里用到的网络协议。你已经有了一些 基础,是时候去外网逛逛了!

怎么在宿舍上网?

还记得咱们在宿舍的时候买了台交换机,几台机器组了一个局域网打游戏吗?可惜啊,只能打局域网的游戏,不能上网啊!盼啊盼啊,终于盼到大二,允许宿舍开通网络了。学校给每个宿舍的网口分配了一个 IP 地址。这个 IP 是校园网的 IP, 完全由网管部门控制。宿舍网的 IP 地址多为 192.168.1.x。校园网的 IP 地址,假设是 10.10.x.x。

这个时候, 你要在宿舍上网, 有两个办法:

第一个办法,让你们宿舍长再买一个网卡。这个时候,你们宿舍长的电脑里就有两张网卡。一张网卡的线插到你们宿舍的交换机上,另一张网卡的线插到校园网的网口。而且,这张新的网卡的 IP 地址要按照学校网管部门分配的配置,不然上不了网。这种情况下,如果你们宿舍的人要上网,就需要一直开着宿舍长的电脑。

第二个办法,你们共同出钱买个家庭路由器(反正当时我们买不起)。家庭路由器会有内网网口和外网网口。把外网网口的线插到校园网的网口上,将这个外网网口配置成和网管部的一样。内网网口连上你们宿舍的所有的电脑。**这种情况下,如果你们宿舍的人要上网,就需要一直开着路由器。**

这两种方法其实是一样的。只不过第一种方式,让你的宿舍长的电脑,变成一个有多个口的路由器而已。而你买的家庭路由器,里面也跑着程序,和你宿舍长电脑里的功能一样,只不过是一个嵌入式的系统。

当你的宿舍长能够上网之后,接下来,就是其他人的电脑怎么上网的问题。这就需要配置你们的**网卡。**当然 DHCP 是可以默认配置的。在进行网卡配置的时候,除了 IP 地址,还需要配置一个 **Gateway** 的东西,这个就是**网关**。

你了解 MAC 头和 IP 头的细节吗?

一旦配置了 IP 地址和网关,往往就能够指定目标地址进行访问了。由于在跨网关访问的时候,牵扯到 MAC 地址和 IP 地址的变化,这里有必要详细描述一下 MAC 头和 IP 头的细节。

| | | _ | | | |
|------|--|---------------|--|-----------|--------------|
| MAC头 | | 目的MAC地址 (48位) | | | |
| | | 源MAC地址 (48位) | | | |
| | | 协议类型 (16位) | | | |
| | | 版本 (4位) | | 首部长度 (4位) | 服务类型TOS (8位) |
| IP头 | | 总长度 (16位) | | | |
| | | 标识 (16位) | | | |
| | | 标志 (3位) | | 片偏移 (13位) | |
| | | TTL (8位) | | | 协议 (8位) |
| | | 首部校验和 (16位) | | | |
| | | 源IP地址 (32位) | | | |
| | | 目标IP地址 (32位) | | | |
| | | 选项 | | | |
| | | 数据 | | | |
| | | | | | |

在 MAC 头里面,先是目标 MAC 地址,然后是源 MAC 地址,然后有一个协议类型,用来说明里面是 IP 协议。IP 头里面的版本号,目前主流的还是 IPv4,服务类型 TOS 在第三节讲 ip addr 命令的时候讲过,TTL 在第 7 节讲 ICMP 协议的时候讲过。另外,还有 8 位标识协议。这里到了下一层的协议,也就是,是 TCP 还是 UDP。最重要的就是源 IP 和目标 IP。先是源 IP 地址,然后是目标 IP 地址。

在任何一台机器上,当要访问另一个 IP 地址的时候,都会先判断,这个目标 IP 地址,和当前机器的 IP 地址,是否在同一个网段。怎么判断同一个网段呢?需要 CIDR 和子网掩码,这个在第三节的时候也讲过了。

如果是同一个网段,例如,你访问你旁边的兄弟的电脑,那就没网关什么事情,直接将源地址和目标地址放入 IP 头中,然后通过 ARP 获得 MAC 地址,将源 MAC 和目的 MAC 放入 MAC 头中,发出去就可以了。

如果不是同一网段,例如,你要访问你们校园网里面的 BBS,该怎么办?这就需要发往默认网关 Gateway。Gateway 的地址一定是和源 IP 地址是一个网段的。往往不是第一个,就是第二个。例如 192.168.1.0/24 这个网段,Gateway 往往会是 192.168.1.1/24 或者 192.168.1.2/24。

如何发往默认网关呢? 网关不是和源 IP 地址是一个网段的么?这个过程就和发往同一个网段的其他机器是一样的:将源地址和目标 IP 地址放入 IP 头中,通过 ARP 获得网关的 MAC 地址,将源 MAC 和网关的 MAC 放入 MAC 头中,发送出去。网关所在的端口,例如 192.168.1.1/24 将网络包收进来,然后接下来怎么做,就完全看网关的了。

网关往往是一个路由器,是一个三层转发的设备。啥叫三层设备?前面也说过了,就是把 MAC 头和 IP 头都取下来,然后根据里面的内容,看看接下来把包往哪里转发的设备。

在你的宿舍里面,网关就是你宿舍长的电脑。一个路由器往往有多个网口,如果是一台服务器做这个事情,则就有多个网卡,其中一个网卡是和源 IP 同网段的。

很多情况下,人们把网关就叫作路由器。其实不完全准确,而另一种比喻更加恰当:路由器是一台设备,它有五个网口或者网卡,相当于有五只手,分别连着五个局域网。每只手的 IP 地址都和局域网的 IP 地址相同的网段,每只手都是它握住的那个局域网的网关。

任何一个想发往其他局域网的包,都会到达其中一只手,被拿进来,拿下 MAC 头和 IP 头,看看,根据自己的路由算法,选择另一只手,加上 IP 头和 MAC 头,然后扔出去。

静态路由是什么?

这个时候,问题来了,该选择哪一只手? IP 头和 MAC 头加什么内容,哪些变、哪些不变呢? 这个问题比较复杂,大致可以分为两类,一个是**静态路由**,一个是**动态路由**。动态路由下一节我们详细地讲。这一节我们先说静态路由。

静态路由,其实就是在路由器上,配置一条一条规则。这些规则包括:想访问 BBS 站(它肯定有个网段),从 2 号口出去,下一跳是 IP2;想访问教学视 频站(它也有个自己的网段),从 3 号口出去,下一跳是 IP3,然后保存在路 由器里。

每当要选择从哪只手抛出去的时候,就一条一条的匹配规则,找到符合的规则,就按规则中设置的那样,从某个口抛出去,找下一跳 IPX。

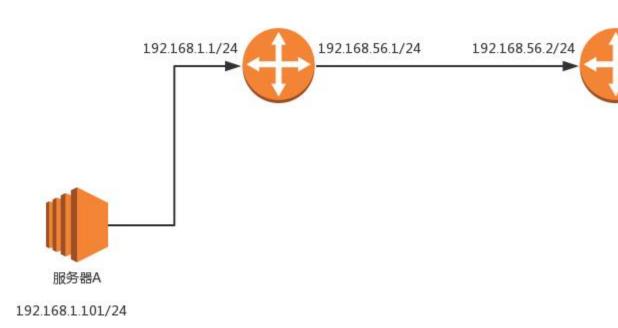
IP 头和 MAC 头哪些变、哪些不变?

对于 IP 头和 MAC 头哪些变、哪些不变的问题,可以分两种类型。我把它们 称为"**欧洲十国游"型**和"**玄奘西行"型**。

之前我说过,MAC 地址是一个局域网内才有效的地址。因而,MAC 地址只要过网关,就必定会改变,因为已经换了局域网。两者主要的区别在于 IP 地址是否改变。不改变 IP 地址的网关,我们称为转发网关;改变 IP 地址的网关,我们称为 NAT 网关。

"欧洲十国游"型

结合这个图,我们先来看"欧洲十国游"型。



服务器 A 要访问服务器 B。首先,服务器 A 会思考,192.168.4.101 和我不是一个网段的,因而需要先发给网关。那网关是谁呢?已经静态配置好了,网关是 192.168.1.1。网关的 MAC 地址是多少呢?发送 ARP 获取网关的 MAC 地址,然后发送包。包的内容是这样的:

- 源 MAC: 服务器 A 的 MAC
- 目标 MAC: 192.168.1.1 这个网口的 MAC
- 源 IP: 192.168.1.101
- 目标 IP: 192.168.4.101

包到达 **192.168.1.1** 这个网口,发现 **MAC** 一致,将包收进来,开始思考往哪里转发。

在路由器 A 中配置了静态路由之后,要想访问 192.168.4.0/24,要从 192.168.56.1 这个口出去,下一跳为 192.168.56.2。

于是,路由器 A 思考的时候,匹配上了这条路由,要从 192.168.56.1 这个口发出去,发给 192.168.56.2,那 192.168.56.2 的 MAC 地址是多少呢?路由器 A 发送 ARP 获取 192.168.56.2 的 MAC 地址,然后发送包。包的内容是这样的:

- 源 MAC: 192.168.56.1 的 MAC 地址
- 目标 MAC: 192.168.56.2 的 MAC 地址
- 源 IP: 192.168.1.101
- 目标 IP: 192.168.4.101

包到达 **192.168.56.2** 这个网口,发现 **MAC** 一致,将包收进来,开始思考往哪里转发。

在路由器 B 中配置了静态路由,要想访问 192.168.4.0/24,要从 192.168.4.1 这个口出去,没有下一跳了。因为我右手这个网卡,就是这个网 段的,我是最后一跳了。

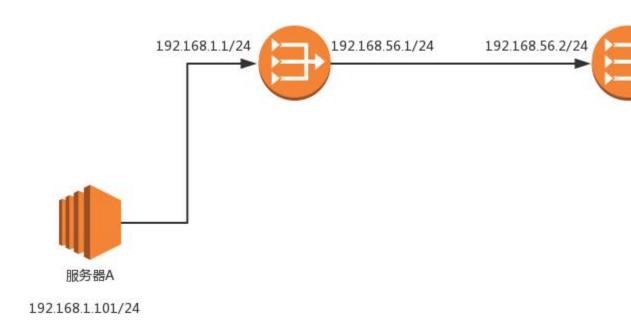
于是,路由器 B 思考的时候,匹配上了这条路由,要从 192.168.4.1 这个口发出去,发给 192.168.4.101。那 192.168.4.101的 MAC 地址是多少呢?路由器 B 发送 ARP 获取 192.168.4.101的 MAC 地址,然后发送包。包的内容是这样的:

- 源 MAC: 192.168.4.1 的 MAC 地址
- 目标 MAC: 192.168.4.101 的 MAC 地址
- 源 IP: 192.168.1.101
- 目标 IP: 192.168.4.101

包到达服务器 B, MAC 地址匹配,将包收进来。

通过这个过程可以看出,每到一个新的局域网,MAC 都是要变的,但是 IP 地址都不变。在 IP 头里面,不会保存任何网关的 IP 地址。**所谓的下一跳是,某个 IP 要将这个 IP 地址转换为 MAC 放入 MAC** 头。

之所以将这种模式比喻称为欧洲十国游,是因为在整个过程中,IP 头里面的地址都是不变的。IP 地址在三个局域网都可见,在三个局域网之间的网段都不会冲突。在三个网段之间传输包,IP 头不改变。这就像在欧洲各国之间旅游,一个签证就能搞定。



"玄奘西行"型

我们再来看"玄奘西行"型。

这里遇见的第一个问题是,局域网之间没有商量过,各定各的网段,因而 IP 段冲突了。最左面大唐的地址是 192.168.1.101,最右面印度的地址也是 192.168.1.101,如果单从 IP 地址上看,简直是自己访问自己,其实是大唐的 192.168.1.101 要访问印度的 192.168.1.101。

怎么解决这个问题呢?既然局域网之间没有商量过,你们各管各的,那到国际上,也即中间的局域网里面,就需要使用另外的地址。就像出国,不能用咱们自己的身份证,而要改用护照一样,玄奘西游也要拿着专门取经的通关文牒,而不能用自己国家的身份证。

首先,目标服务器 B 在国际上要有一个国际的身份,我们给它一个 192.168.56.2。在网关 B 上,我们记下来,国际身份 192.168.56.2 对应

国内身份 **192.168.1.101**。凡是要访问 **192.168.56.2**,都转成 **192.168.1.101**。

于是,源服务器 A 要访问目标服务器 B,要指定的目标地址为 192.168.56.2。这是它的国际身份。服务器 A 想,192.168.56.2 和我不是一个网段的,因而需要发给网关,网关是谁?已经静态配置好了,网关是 192.168.1.1,网关的 MAC 地址是多少?发送 ARP 获取网关的 MAC 地址,然后发送包。包的内容是这样的:

- 源 MAC: 服务器 A 的 MAC
- 目标 MAC: 192.168.1.1 这个网口的 MAC
- 源 IP: 192.168.1.101
- 目标 IP: 192.168.56.2

包到达 **192.168.1.1** 这个网口,发现 **MAC** 一致,将包收进来,开始思考往哪里转发。

在路由器 A 中配置了静态路由: 要想访问 192.168.56.2/24, 要从 192.168.56.1 这个口出去,没有下一跳了,因为我右手这个网卡,就是这个 网段的,我是最后一跳了。

于是,路由器 A 思考的时候,匹配上了这条路由,要从 192.168.56.1 这个口发出去,发给 192.168.56.2。那 192.168.56.2的 MAC 地址是多少呢?路由器 A 发送 ARP 获取 192.168.56.2的 MAC 地址。

当网络包发送到中间的局域网的时候,服务器 A 也需要有个国际身份,因而在国际上,源 IP 地址也不能用 192.168.1.101,需要改成 192.168.56.1。发送包的内容是这样的:

- 源 MAC: 192.168.56.1 的 MAC 地址
- 目标 MAC: 192.168.56.2 的 MAC 地址
- 源 IP: 192.168.56.1
- 目标 IP: 192.168.56.2

包到达 **192.168.56.2** 这个网口,发现 **MAC** 一致,将包收进来,开始思考往哪里转发。

路由器 B 是一个 NAT 网关,它上面配置了,要访问国际身份 192.168.56.2 对应国内身份 192.168.1.101,于是改为访问 192.168.1.101。

在路由器 B 中配置了静态路由:要想访问 192.168.1.0/24,要从 192.168.1.1 这个口出去,没有下一跳了,因为我右手这个网卡,就是这个网段的,我是最后一跳了。

于是,路由器 B 思考的时候,匹配上了这条路由,要从 192.168.1.1 这个口发出去,发给 192.168.1.101。

那 192.168.1.101 的 MAC 地址是多少呢? 路由器 B 发送 ARP 获取 192.168.1.101 的 MAC 地址, 然后发送包。内容是这样的:

- 源 MAC: 192.168.1.1 的 MAC 地址
- 目标 MAC: 192.168.1.101 的 MAC 地址
- 源 IP: 192.168.56.1
- 目标 IP: 192.168.1.101

包到达服务器 B, MAC 地址匹配,将包收进来。

从服务器 B 接收的包可以看出,源 IP 为服务器 A 的国际身份,因而发送返回包的时候,也发给这个国际身份,由路由器 A 做 NAT,转换为国内身份。

从这个过程可以看出,IP 地址也会变。这个过程用英文说就是 **Network Address Translation**,简称 **NAT**。

其实这第二种方式我们经常见,现在大家每家都有家用路由器,家里的网段都是 192.168.1.x,所以你肯定访问不了你邻居家的这个私网的 IP 地址的。所以,当我们家里的包发出去的时候,都被家用路由器 NAT 成为了运营商的地址了。

很多办公室访问外网的时候,也是被 NAT 过的,因为不可能办公室里面的 IP 也是公网可见的,公网地址实在是太贵了,所以一般就是整个办公室共用一个 到两个出口 IP 地址。你可以通过 https://www.whatismyip.com/ 查看自己的出口 IP 地址。

小结

好了,这一节内容差不多了,我来总结一下:

- 如果离开本局域网,就需要经过网关,网关是路由器的一个网口;
- 路由器是一个三层设备,里面有如何寻找下一跳的规则;
- 经过路由器之后 MAC 头要变,如果 IP 不变,相当于不换护照的欧洲 旅游,如果 IP 变,相当于换护照的玄奘西行。

最后,给你留两个思考题吧。

- 1. 当在你家里要访问 163 网站的时候,你的包需要 NAT 成为公网 IP,返回的包又要 NAT 成你的私有 IP,返回包怎么知道这是你的请求呢?它怎么就这么智能的 NAT 成了你的 IP 而非别人的 IP 呢?
- 2. 对于路由规则,这一节讲述了静态路由,需要手动配置,如果要自动配置,你觉得应该怎么办呢?