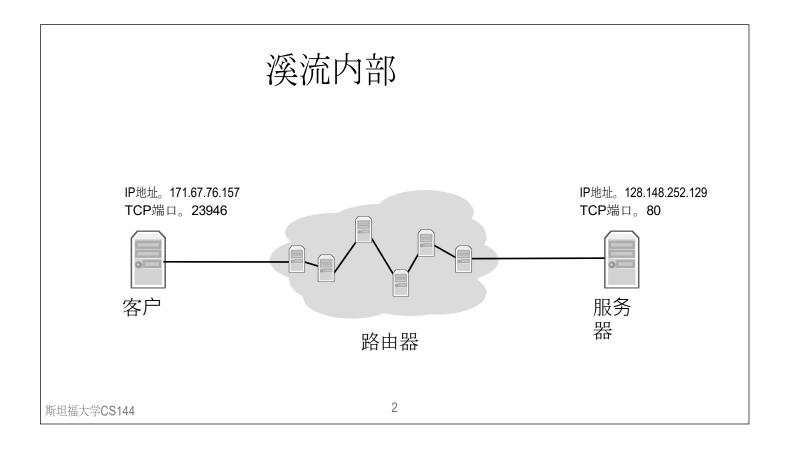


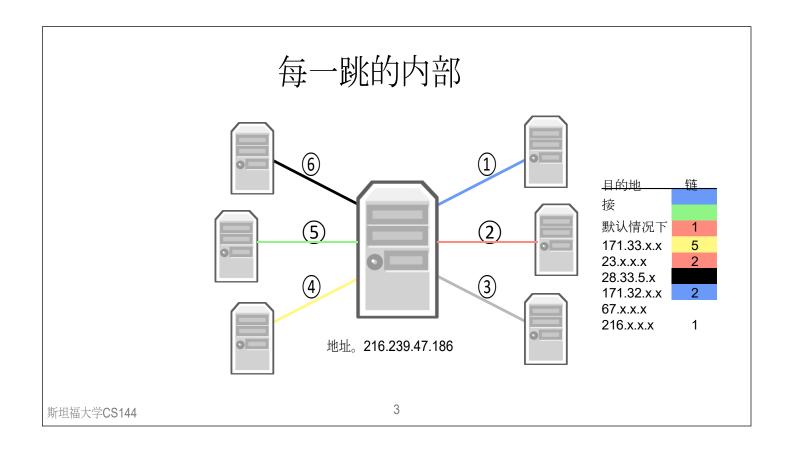
最长的前缀匹配

斯坦福大学CS144 1

互联网路由器可以有许多链接。它们有许多选项来选择转发一个收到的数据包的方向。 为了选择转发数据包的链接,今天的路由器通常使用一种称为最长前缀匹配的算法。



在这个例子中,一个客户想要打开一个TCP连接到80端口的服务器,这是网络服务器的典型端口。建立连接和传输数据的数据包在客户端和服务器之间要经过许多跳。在每个数据包的每一跳中,路由器决定将数据包转发到哪个链接。

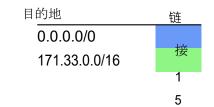


路由器是如何做出这一决定的?它是通过一个叫做转发表的东西来做的,这里显示在右边。一个转发表由一组部分IP地址组成。X表示这些地址是部分的。X代表通配符。例如,第二个条目171.33.x.x表示 "任何第一个字节是171, 第二个字节是33的IP地址"。例如,这个特定条目包括171.33.5.245以及171.33.1.1。

当一个数据包到达时,路由器会检查哪个转发表项与该数据包最匹配,并沿着与该转发表项相关的链路转发该数据包。我所说的 "最佳",是指最具体的。默认路由实际上是所有的通配符 -- 它匹配每一个IP地址。如果当一个数据包到达时,没有比默认路由更具体的路由、路由器将只使用默认路由。

最长的前缀匹配

- IP路由器用来从转发表中选择匹配条目的算法
- 转发表是一组CIDR条目
 - ▶一个地址可能匹配多个条目
 - ▶例如, 171.33.0.1与右边的两个条目相匹配。
- 算法:使用具有最长匹配前缀的转发条目
 - ▶最长的前缀匹配将选择171.33.0.1的链接5

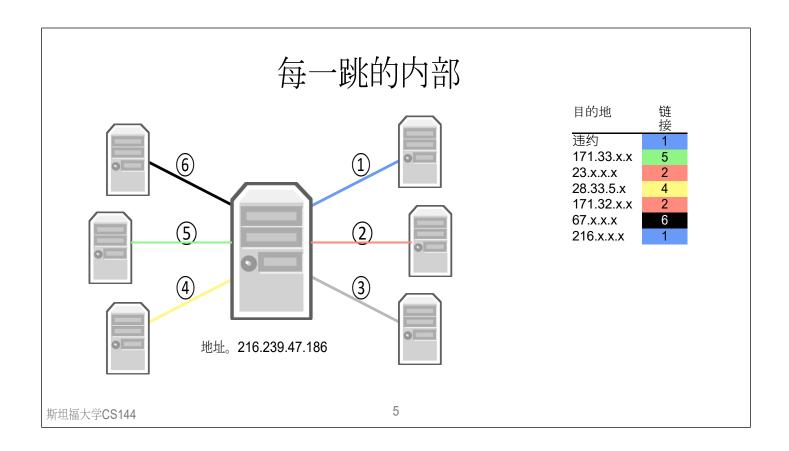


斯坦福大学CS144

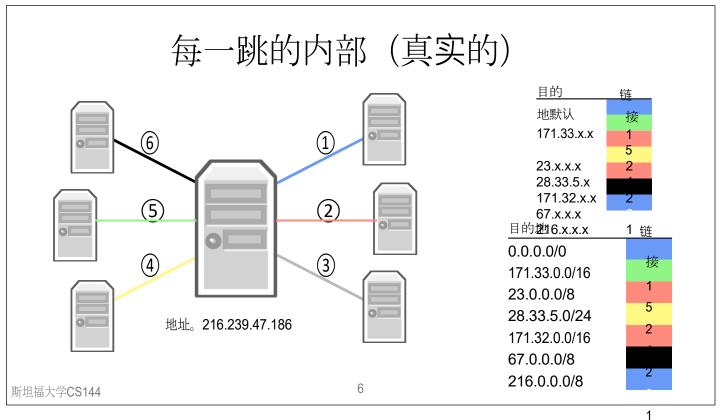
4

最长前缀匹配,或LPM,是IP路由器用来决定如何转发数据包的算法。每个路由器都有一个转发表。这个转发表的条目有两部分:描述一个地址块的CIDR条目,以及匹配该CIDR条目的数据包的下一跳。一个地址可能属于多个CIDR条目。

例如,在右边这个路由表中,有两个条目,一个是默认路由,它的前缀长度为0,另一个是171.33.0.0/16。默认情况下,所有数据包都会通过链路1。然而,如果数据包目标地址的前16位,即两个八位数,与171.33相匹配,路由器将通过链路5发送它。这是因为16位的前缀比0位的前缀长,它更具体。



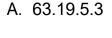
让我们回到先前的例子,在那里我们展示了一个用**X**表示通配符的转发表。这里是路由器和它的转发表。



如果我们把这个转发表表示为CIDR条目,它就是这个样子的。因为在这个简单的例子 中, 所有的前缀都是以字节为单位, 所有的前缀都有0、8、16或24位的长度。

测验

在右边的转发表中,使用最长前缀匹配的路由器将通过哪条链路发送具有以下IP 目标地址的数据包?



B. 171.15.15.0

C. 63.19.5.32

D. 44.199.230.1

E. 171.128.16.0

目的地 0.0.0.0/0 18.0.0.0/8 171.0.0.0/8 171.0.0.0/10 171.0.15.0/24 55.128.0.0/10 63.19.5.0/30

3

斯坦福大学CS144

7

在右边的转发表中,使用最长前缀匹配的路由器将通过哪条链路发送具有以下IP目标地址的数据包?

A的答案, 63.19.5.3, 是链接3。63.19.5.3匹配两个前缀:默认路由和前缀63.19.5.0/30。前缀的长度是30位, 63.19.5.3只在最后两个位上有所不同。/30是一个比/0长的前缀, 所以路由器会选择链接3。

B的答案, 171.15.15.0, 是链接4。171.15.15.0匹配三个条目。它匹配默认路由, 171.0.0.0/8和171.0.0.0/10。它不匹配171.0.15.0/24, 因为B的第二个八位数是15, 而不是0。第三个匹配, 171.0.0.0/10, 是最长的前缀, 所以路由器沿链路4发送数据包。

C的答案是63.19.5.32, 是链接1。最长的前缀匹配是默认路由。它不匹配63.19.5.0/30, 因为它在第26位上有差异。

D的答案, 44.199.230.1, 是链接1。最长的前缀匹配是默认路由。

E的答案是171.128.16.0,是链接2。这个地址匹配两个前缀,默认路由和171.0.0.0/8。它不匹配171.0.0.0/10,因为它在第9位上有差异。171.0.0.0/8是最长的前缀,所以路由器将在链接2上转发数据包。