# 第四章 网络层 4.4 子网划分与子网掩码、CIDR

分类的IP地址的弱点:

- 1、IP地址空间利用率有时很低
- 2、两级IP地址不够灵活

### 子网划分

在IP地址中又增加了一个"子网号字段",使<mark>两级IP地址变成了三级IP</mark> 地址。

子网划分的基本思想如下:

- 子网划分纯属一个单位内部的事情,单位对外仍然表现为没有 划分子网的网络。
- 从主机号借用若干比特作为子网号,当然主机号也就相应减少了相同的比特。三级IP地址的结构如下: IP地址={<网络号>,< 子网号>,<主机号>}。
- 凡是从其他网络发送个本单位某台主机的IP数据报,仍然是根据IP数据报的目的网络号,先找到连接到本单位网络上的路由器。然后该路由器在收到IP地址报后,按目的网络号和子网号找到目的子网。最后把IP数据报直接交付给目的主机。



注意:不论是分类的IPv4地址还是CIDR,其<mark>子网中主机号为全0或全1</mark>的地址都不能被指派。

子网中主机号<mark>全0的地址为子网的网络号</mark>,主机号<mark>全1的地址为子网的</mark> <mark>广播地址</mark>。

#### 子网掩码

子网掩码定义:是一个与IP地址相对应的、长32bit的二进制串,它由一串1和跟随的一串0组成。其中,<mark>1对应于IP地址中的网络号及子网</mark>号,<mark>而0对应于主机号</mark>。计算机<mark>只需将IP地址和其对应的子网掩码逐位"与"(逻辑AND运算)</mark>,就可<mark>得到相应子网的网络地址</mark>。

现在的因特网规定,<mark>所有的网络都必须使用子网掩码</mark>。 如果一个网络未划分子网,那么就<mark>采用默认子网掩码</mark>。

A、B、C类地址的默认子网掩码分别为255.0.0.0, 255.255.0.0, 255.255.0.0

所有路由器在相互之间交换路由信息时,必须<mark>把自己所在网络(或子</mark> 网)的子网掩码告诉对方。

路由表中的每个条目,除要<mark>给出目的网络地址和下一跳地址外</mark>,还要 <mark>同时给出该目的网络的子网掩码</mark>。

使用子网掩码时路由器的分组转发算法如下:

- (1) 从收到的分组的**首部提取目的IP地址**,记为D。
- (2) 先判断是否为直接交付,<mark>对路由器直接相连的网络逐个进行</mark> 检查; 用各网络的子网掩码和D逐位相"与",看结果是否和相应 的网络地址匹配。若匹配,则将分组直接交付,否责间接交付,执 行步骤(3).
  - (3) 若路由表中有目的地址D的**特定主机路由**,则将分组传送给路

由表中所指明的下一跳路由器。否则执行(4)

(4) 对路由表中的<mark>每一行(目的网络地址、子网掩码、下一跳地址)中的子网掩码和D逐位相"与</mark>",其结果为N。若**N与该行的目的网络地址匹配**,则<mark>将分组传送给该行指明的下一跳路由器</mark>;

否则执行步骤(5)。

- (5) 若路由表中有一个**默认路由0.0.0**, 则将分组传送给路由表中所指明的默认路由器; 否则, 执行步骤(6)
  - (6) 报告转发分组出错。

10000000	128
11000000	192
11100000	224
11110000	240
11111000	248
11111100	252
11111110	254
11111111	255

## 无分类域间路由选择CIDR

### 特点:

- 1、消除了传统的A类、B类、和C类地址以及划分子网的概念。
- 2、融合子网地址和子网掩码,方便子网划分。

CIDR记法: IP地址后加上"/", 然后写上网络前缀(可以任意长

度)的位数。

例如: 128.14.32.0/20

CIDR地址块定义: CIDR把网络前缀都相同的连续的IP地址组成一个"CIDR地址块"

# 128.14.35.7/20是某CIDR地址块中的一个地址

二进制: 10000000 00001110 00100011 00000111

最小地址: 10000000 00001110 00100000 000000000

128.14.32.0

最大地址: 10000000 00001110 00101111 11111111

128.14.47.255

CIDR的子网掩码(地址掩码):网络前缀全是1,主机号都是0

构成超网:将多个子网<mark>聚合成一个较大的子网</mark>,叫做<mark>构成超网</mark>、或<mark>路由聚合</mark>。

方法:将网络前缀缩短。

构成超网的路由器转发表只有两列: {<网络前缀>,<下一跳地址 >}。

例如:在下图所示的网络中,如果不使用路由聚合,那么R1的路由表中需要分别有到网络1和网络2的路由表项

不难发现、网络1和网络2的网络前缀在二进制表示的情况下,前16位都是相同的,第17位分别是0和1,并且从R1到网络1和网络2的路由的下一跳皆为R2。

若使用路由聚合,在R1看来,网络1和网络2可以构成一个更大的地址块206.1.0.0/16,到网络1和网络2的两条路由就可以聚合一条到206.1.0.0/17的路由。

最长前缀匹配:使用CIDR时,查找路由表<mark>可能得到几个匹配结果</mark>,应<mark>选择具有最长网络前缀的路由</mark>。<mark>前缀越长,地址块越小</mark>,路由越具体。