## 第四章 网络层 ARP协议 DHCP协议 ICMP协议

1、IP地址和硬件地址

IP地址是网络层使用的地址、它是分层次等级的。

硬件地址是数据链路层使用的地址,(如MAC地址),它是平面式的。

在网络层及网络层之上使用IP地址,IP地址放在IP数据报的首部,而MAC地址放在MAC帧的首部。

通过数据封装,把IP数据报分组封装为MAC帧后,<mark>数据链路层看不见</mark> 数据报分组中的IP地址。

在IP网络的网络层只使用IP地址来完成寻址。寻址时,每个路由器根据<mark>路由表(依靠静态路由或动态路由协议生成</mark>。)选择到目的网络(即主机号全为0的网络地址)需要转发到的下一跳(路由器的物理端口号或下一网络地址)。

而IP分组通过多次路由转法<mark>到达目的网络后</mark>,改为在目的网络LAN中通过数据链路层的**MAC地址以广播方式寻址**。这样可以提高路由选择的效率。

注意:路由器不仅有多个IP地址,也有多个硬件地址。

# 2、地址解析协议(ARP)

无论网络层使用什么协议,在实际网络的链路上传送数据帧时,<mark>最终</mark> **必须使用硬件地址**。

地址解析协议ARP:每台主机都设有一个ARP高速缓存,用来存放本局域网上各主机和路由器的IP地址到MAC地址的映射表。称为ARP表。

## ARP工作在网络层,其工作原理如下:

(1) 主机A欲向本局域网上的某台主机B发送IP数据报时,<mark>先在其ARP高速缓存中查看有无主机B的IP地址</mark>。

(2) 如果有,就可查出其对应的硬件地址,再将硬件地址写入 MAC帧,然后通过局域网将该MAC帧发往此硬件地址。

主机B收到该ARP请求后,向主机A发送相应ARP缓存,分组中包含主机B的IP和MAC地址的映射关系,主机A在收到后将此映射写入ARP缓存,然后按查询到的硬件地址发送MAC帧。

- 注意: (1) ARP用于解决<mark>同一个局域网上</mark>的主机或路由器的IP地址和硬件地址的问题,
- (2) 如果所要中找的主机和源主机不在同一个局域网中,那么就要通过ARP找到一个位于本局域网上的某个路由器的硬件地址,然后把分组发送给这个路由器,让这个路由器把分组转发给下一个网络。剩下的工作就由下一个网络来做,尽管ARP请求分组是广播发送的,但ARP响应分组是普通的单播。即从一个源地址发送到一个目的地址。

### ARP的4种典型情况总结如下:

- (1) <mark>发送方是主机</mark>时,要<mark>把IP数据报发送到本网络上的另一个主</mark>机。这时用ARP找到目的主机的硬件地址。
- (2) <mark>发送方是主机</mark>时,要把IP数据报发送到<mark>另一个网络上的一台主机</mark>。这时用ARP找到本网络上的一个路由器的硬件地址,剩下的工作由这个路由器来完成。
- (3) <mark>发送方是路由器时</mark>,要把IP数据报<mark>转发到本网络上的一台主</mark> 机。这时用ARP找到目的主机的硬件地址。
- (4) 发送方是路由器,转发给<mark>另一个网络上的一台主机,</mark>这时用 ARP找到网络上的一个路由器的硬件地址,剩下的工作由找到的 这个路由器完成。

注意:从<mark>IP地址到硬件地址的解析是自动进行的</mark>。

### 主机如何获得IP地址:

- (1) 静态配置:管理员配置 IP地址,子网掩码,默认网关(通常为一个路由器的端口的IP地址)
  - (2) 动态配置

### 动态主机配置协议 DHCP协议:

动态主机配置协议DHCP是应用层协议,使用客户/服务器方式,客户端和服务端通过广播方式进行交互,基于UDP。

DHCP提供<mark>即插即用</mark>联网的机制,主机可以从服务器<mark>动态获取</mark>IP地址、 子网掩码、默认网关、DNS服务器名称与IP地址,允许地址重用,支持 移动用户加入网络,支持在用地址续租。

#### DHCP工作流程:

- (1) 主机广播DHCP<mark>发现报文</mark>;
- (2) DHCP服务器广播DHCP<mark>提供报文</mark>;
- (3) 主机广播DHCP请求报文;
- (4) DHCP服务区广播DHCP确认报文;



## 网际控制报文协议ICMP协议

为了提高IP数据报交付成功的机会,在网络层使用了网际控制报文协

议ICMP来让主机或路由器报告差错和异常情况。

ICMP协议支持主机或路由器实现 差错(或异常)报告 和网络探寻。

ICMP报文<mark>作为IP层数据报的数据</mark>,<mark>加上数据报的首部</mark>。组成IP数据报发送出去,ICMP是网络层协议。

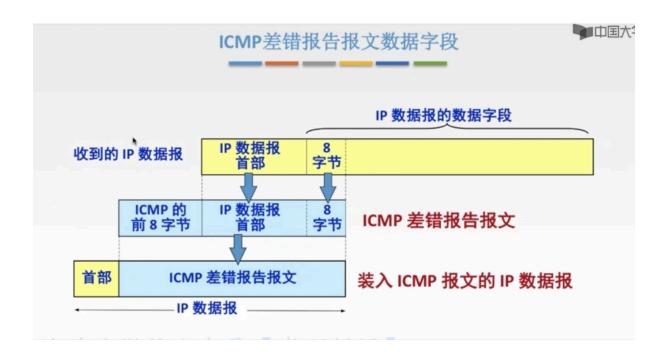


### ICMP报文的类型

## (1) ICMP差错报文

- 终点不可达: 当路由器或主机不能交付数据报时就向源点发送终点不可达报文。
- **源点抑制**: 当路由器或主机由于<mark>拥塞丢弃数据报</mark>时,就向源点发送源点抑制报文,使源点知道应当把数据报的发送速率放慢。
- 时间超过: 当路由器收到生存时间TTL=0的数据报时,除丢弃该数据报时,还要向源点发送时间超过报文。当终点在预先规定的时间内不能收到一个数据报的全部数据片时,就把已收到的数据报片都丢弃,并向源点发送时间超过报文。
- 参数问题: 当路由器或目的主机收到的数据报的首部中有的字段的值不正确时,就丢弃该数据报,并向源点发送参数问题报文。
- 改变路由(重定向):路由器把改变路由报文发送给主机,让主

机知道下次应将数据报发送给另外的路由器。(<mark>可通过更好的路</mark> 由)



不应发送ICMP差错报文的情况

- (1) 对ICMP差错报告报文不再发送ICMP差错报告报文
- (2)对<mark>第一个分片的数据报文</mark>的<mark>所有后续数据报文</mark>都不发送ICMP差错 报告报文。
  - (3) 对具有<mark>组播地址的数据报都不发送</mark>ICMP差错报告报文。
- (4) 对<mark>具有特殊地址</mark>(如127.0.0.0或0.0.0.0)的数据报不发送ICMP差错报告报文。

组播:一点到多点,不用发给所有结点,部分结点。

# (2) ICMP询问报文

• 回送请求和回答报文: 主机或路由器向特定目的主机发出的询问, 收到此报文的主机必须给源主机或路由器发送ICMP回送回答报文。测试目的站是否可达以及了解其相关状态。

- **时间戳请求和回答报文**:请某个主机或路由器回答当前的日期和时间。用来进行时钟同步和测量时间。
- 掩码地址请求和回答报文
- 路由器询问和通告报文

### ICMP的应用:

- (1) Ping:测试两个主机之间的连通性,使用了ICMP回送请求和回答报文。
- (2) Traceroute: 跟踪一个分组和源点到终点的路径,使用了ICMP时间超过差错报告报文。