广州大学学生实验报告

开课学院及实验室: 计算机科学与工程实验室 518

2019年10月28日

学院	计算机科学与 教育软件学院	年级/专 业/班	软件 171	姓名	谢金宏	学号	1706300001
实验课 程名称	计算机网络实验					成绩	
实验项 目名称	理解子网掩码、网关和 ARP 协议的作用					指导 老师	唐琳

一、实验目的

理解子网掩码、网关、ARP协议所涉及的基本概念与原理并能运用于分析实际网络,达到对数据包的传送过程深入理解。

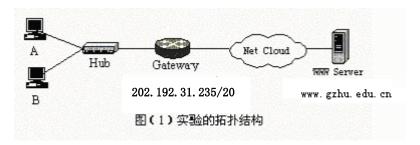
二、实验环境

安装有 TCP/IP 协议的 Windows 计算机。

三、实验内容

在实验中,利用 ping 命令来检验主机间能否进行正常的双向通信。在"ping"的过程中,源主机向目标主机发送 ICMP 的 Echo Request 报文,目标主机收到后,向源主机发回 ICMP 的 Echo Reply 报文,从而可以验证源与目标主机能否进行正确的双向通信。

实验的拓扑结构如下图所示。



A与B为实验用的PC机,使用Windows操作系统。

步骤 1: 设置主机的 IP 地址与子网掩码:

A (1 号机): 202.192.31.机号 255.255.248.0 B (2 号机): 202.192.30.机号 255.255.248.0

两台主机均不设置缺省网关。

用 arp -d 命令清除两台主机上的 ARP 表,然后在 A 与 B 上分别用 ping 命令与对方通信,记录实验显示结果。

用 arp -a 命令可以在两台 PC 上分别看到对方的 MAC 地址,记录 A、B的 MAC 地址。

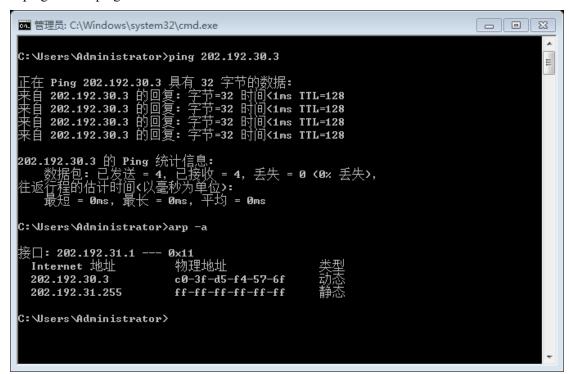
分析实验结果。

- 步骤 2: 将 A 的子网掩码改为: 255. 255. 255. 0, 其他设置保持不变。
- 操作 1: 用 arp -d 命令清除两台主机上的 ARP 表,然后在 A 上 "ping"B,记录显示结果。用 arp -a 命令能否看到对方的 MAC 地址。 分析操作 1 的实验结果。
- 操作 2: 接着在 B上"ping"A,记录 B上显示的结果 此时用 arp -a 命令能否看到对方的 MAC 地址。 分析操作 2 的实验结果。
- 步骤 3: 在前面实验的基础上,把 A 的缺省网关设为: 202.192.31.235 在 A 与 B 上分别用 ping 命令与对方通信,记录各自的显示结果 在 A 与 B 上分别用 tracert 命令追踪数据的传输路径,记录结果 分析(3)的实验结果。
- 步骤 4: (不用做)用 arp -d 命令清除 A 中的 ARP 表,在 A 上 ping 一台外网段的主机,如广大的 WWW Server,再用 arp -a 可观察到 A 的 ARP 表中只有缺省网关的 MAC 地址信息。分析实验结果。

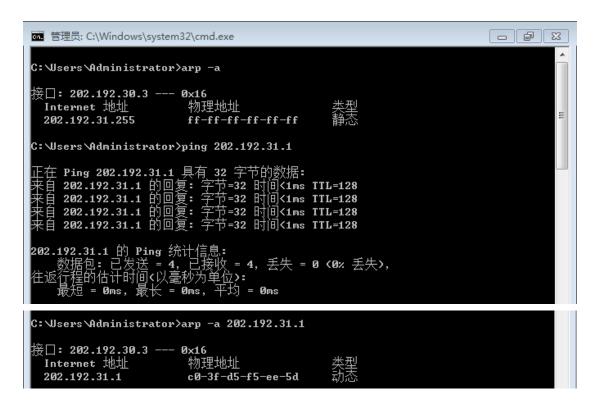
四、实验步骤、记录和结果

1、分别打开 A、B 两台主机 Windows 操作系统上的网络和共享中心,禁用实验中不使用的 网卡,启用实验中所使用的以太网卡。修改该网卡的 TCP/IPv4 协议选项,将 A 主机的 IP 设置为 202.192.31.1/21,将 B 主机的 IP 设置为 202.192.30.3/21。

A ping B 可以 ping 通,并且可以查询到 B 的 MAC 地址:

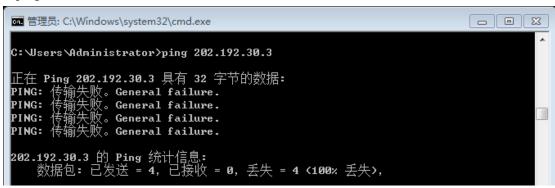


B ping A 可以 ping 通,并可以查询到 A 的 MAC 地址:



2、将A的子网掩码修改为255.255.255.0,清空两台主机的ARP表,其他设置保持不变。

A ping B 显示传输失败,且查询不到 B 的 MAC 地址。



B ping A 请求超时,但是可以查询到 A 的 MAC 地址。

```
© 管理员: C:\Windows\system32\cmd.exe

C:\Users\Administrator>ping 202.192.31.1

正在 Ping 202.192.31.1 具有 32 字节的数据:
请求超时。
请求超时。
请求超时。
请求超时。
【记忆 = 4, 已接收 = 0, 丢失 = 4 (100% 丢失),

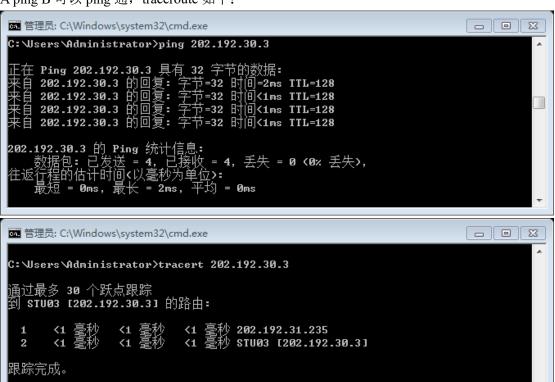
C:\Users\Administrator>arp -a 202.192.31.1

接□: 202.192.30.3 --- 0x16
Internet 地址 物理地址 类型 202.192.31.1

应-3f-d5-f5-ee-5d 动态
```

3、将A的缺省网关设置为202.192.31.235。

A ping B 可以 ping 通, traceroute 如下:



B ping A 可以 ping 通, traceroute 如下:

五、实验分析

1、步骤 1 中, 主机 A 与主机 B 要给对方发送的 ICMP 报文封装在 IP 数据报中。发送 IP 数据报时,由于 A 与 B 在同一个子网中,先使用 ARP 协议查询对方的 MAC 地址,再将 IP 数据报封装在 MAC 帧中,并填入对方 MAC 地址发送出去。

具体细节是,A 主机向 B 主机发送 IP 数据报时,依据子网掩码和网络地址,判断自己与 B 处于相同的子网中,因此可以直接交付。A 主机查询自己的 ARP 表,发现表中没有关于 B 主机的条目,于是使用 ARP 协议查询 B 主机的 MAC 地址。这时,A 在链路层上进行广播,B 接收到链路层的广播,将自己的 MAC 地址使用链路层单播回应给 A。于是 A 得到了 B 的 MAC 地址,A 就能将 IP 数据报封装在 MAC 帧中,并向 B 发送了。因此 A 可以 ping 通 B。

B 主机 ping A 主机过程类似。

2、步骤 2 中, A 主机 ping B 主机时,根据子网掩码和网络地址, A 判断自己与 B 不处于同一个子网中。A 向 B 发送 IP 数据报需要网关的转发,但此时 A 没有设置可交付到 B 的网关。因此, A 不能向 B 发送 IP 数据报, A ping B 显示"传输失败"。

B 主机 ping A 主机时,根据子网掩码,B 判断自己与 A 处于同一个子网中,并由 ARP 协议查询到了 A 的 MAC 地址(注意 ARP 协议工作在链路层,虽然 A 不能向 B 发送 IP 数据报,但可以发送 MAC 帧来响应 B 的 ARP 请求。)因此 B 可以得到 A 的 MAC 地址,并能将 IP 数据报封装在 MAC 帧中向 A 发送。但由于 A 不能向 B 发送 IP 数据报,也就不能发送 ICMP 响应报文,因此 B ping A 时显示"超时"。

- 3、步骤 3 中, A 设置了可以转发 IP 数据报的默认网关。A 向 B 发送 IP 数据报时, IP 数据报经由网关转发可以到达 B, 而 B 向 A 发送的数据报则是直接交付。
- 4、步骤 4中, A 主机 ping 外网段的主机。IP 数据报经由默认网关转发, 故只需要知晓默认

网关的 MAC 地址用以发送 MAC 帧,没有必要查询(也无法查询)外网段主机的 MAC 地址。

六、实验建议

实验室的机器中安装有多张网卡,实验指导书中应该提示学生禁用在实验中不使用的网卡,以免出现意料之外的情况。在实验过程中,除了使用 arp 指令查询 MAC 地址,还可以提示学生使用 route print 打印当前路由。