

广播信道数据链路层协议——CSMA/CD (载波监听多址接入 / 碰撞 检测)协议

- ▶ 进行半双工通信
- ▶ 争用期──局域网的端到端往返时延 2 τ
- 截断二进制指数退避算法
- ➢ 强化碰撞——发送人为干扰信号

先听后发 边发边听 冲突停止 延时重发

● 扩展局域网

▶ 在物理层扩展 转发器(中继器)→>集线器

碰撞域 <mark>器</mark> 广播域

> 在数据链路层扩展

网桥 → 交换机

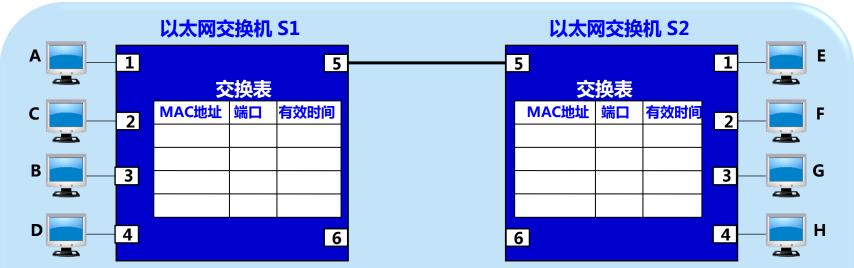
- 地址自学习
- 转发/过滤



4.5 扩展局域网

在数据链路层扩展局域网—以太网交换机





假设:A向B发送了一帧,C向E发送了一帧,E

向 A 发送了一帧。

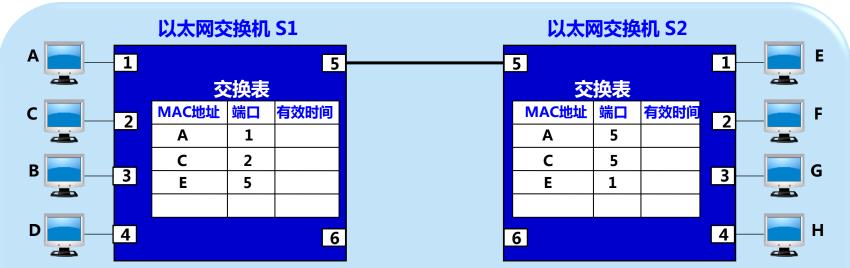
请分析:此时,S1和S2的交换表内容分别是什么?



4.5 扩展局域网

在数据链路层扩展局域网—以太网交换机





假设:A向B发送了一帧,C向E发送了一帧,E

向 A 发送了一帧。

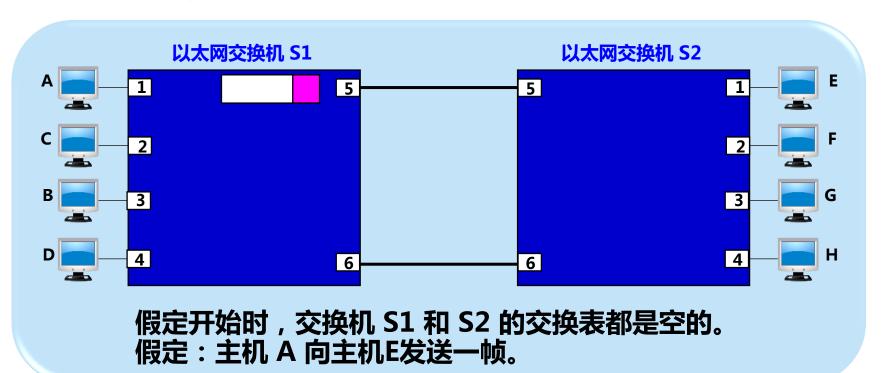
请分析:此时,S1和S2的交换表内容分别是什么?



在数据链路层扩展局域网—以太网交换机

环路问题

- 为了提高网络可靠性,交换网络中通常会使用一些冗余链路。
- 冗余链路会带来环路风险,导致广播风暴和MAC地址不稳定等问题。

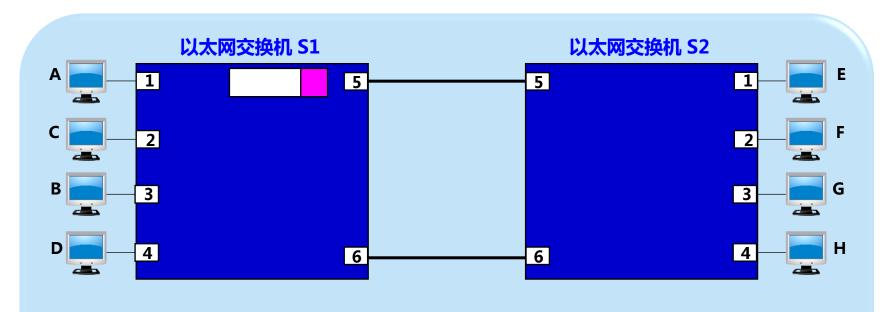




在数据链路层扩展局域网—以太网交换机

环路问题

- 为了提高网络可靠性,交换网络中通常会使用一些冗余链路。
- 冗余链路会带来环路风险,导致广播风暴和MAC地址不稳定等问题。



假定开始时,交换机 S1 和 S2 的交换表都是空的。 结果:交换机不断转发该广播帧,就会造成广播风暴。

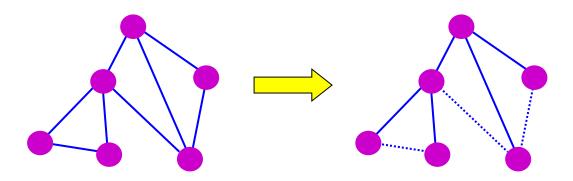




在数据链路层扩展局域网—以太网交换机

环路问题

- IEEE 802.1D 标准制定了一个生成树协议 (STP , Spanning Tree Protocol).
- 其要点是:不改变网络的实际拓扑,但在逻辑上则切断了某些链路, 使得从一台主机到所有其他主机的路径是无环路的树状结构,从而 消除了兜圈子现象。





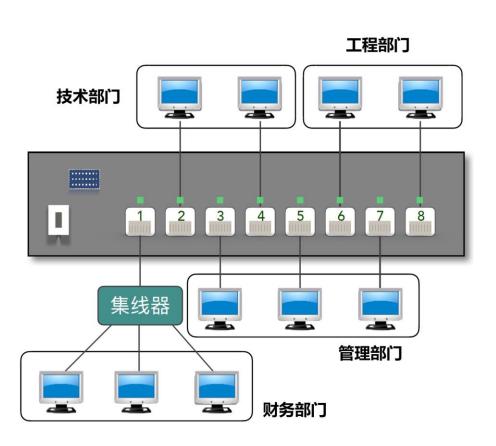
在物理层扩展局域网 在数据链路层扩展局域网 使用集线器组网 使用交换机组网 所有计算机都处于同一个碰撞域 ■ 交换机的每个端口是一个碰撞域 和同一个广播域 所有的端口属于同一个广播域 ■ 不支持不同速率的网络扩展 采用存储转发方式的交换机可以 支持不同速率的设备进行连接

注:采用直通方式的交换机只 要收到一帧最前面的目的MAC 地址就立即执行转发操作,而 不进行帧的缓冲,因此收发端 口的速率应完全相同。





虚拟局域网(VLAN)



- 广播域不能太大。
- 实际工作中,各部门功能单一, 部门内部可以相互访问,但是 部门之间不能相互访问(安全 性)。
- 需要一种技术将各部门从单一 的广播域中隔离出来,以增强 网络安全性。



虚拟局域网技术





虚拟局域网(VLAN)

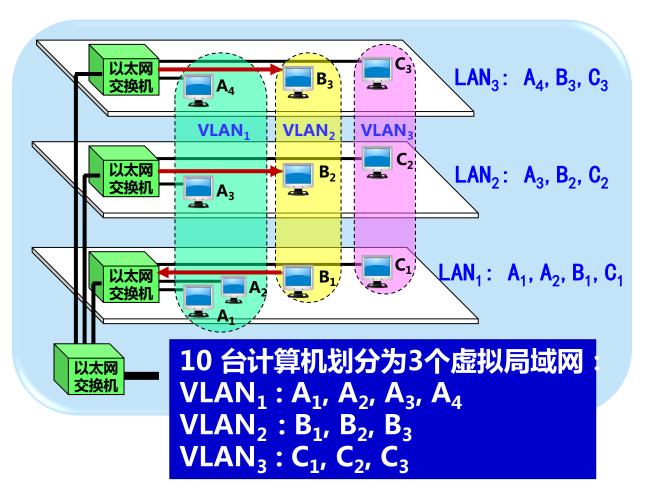
- 虚拟局域网(VLAN)其实只是局域网给用户提供的一种服务,而并 不是一种新型局域网。功能和操作上与传统局域网基本相同 , "虚 拟"主要体现在组网方式上。
- VLAN是由一些局域网网段构成的与物理位置无关的逻辑组。
 - > 这些网段具有某些共同的需求 ;
 - > 每个VLAN的帧都有一个明确的标识符,用来指明发送帧的用 户属于哪一个VLAN。
- 由于VLAN是用户和网络资源的逻辑组合,因此可按照需要将有关设 备和资源非常方便地重新组合,使用户从不同的服务器或数据库中 存取所需的资源。
- 划分VLAN的主要作用是隔离广播域,增强网络的安全性和管理。





虚拟局域网(VLAN)

VLAN=广播域+逻辑网段



- VLAN限制了接收 广播信息的工作站 数,使得网络不会 因传播过多的广播 信息(即"广播风 暴")而降低性能。
- 虚拟工作组的划分 和管理由虚拟管理 软件来实现,不需 要改变原来的网络 物理连接,增加了 组网的灵活性。





虚拟局域网(VLAN)— 优点和应用

- 虚拟局域网(VLAN)技术的主要优点
 - 控制广播风暴,提高了带宽利用率和网络功能性
 - **> 防止机密信息泄露,增强了局域网安全性**
 - **> 网络连接更加灵活,节约了成本**
 - 简化了网络管理
- 虚拟局域网(VLAN)技术的主要应用场合
 - > 校园网
 - > 大中型企业网
 - > 行政机关网





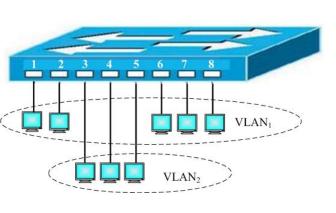
- 基于交换机端口
- 基于MAC地址
- 基于协议类型
- 基于IP子网地址
- 基于高层应用或服务

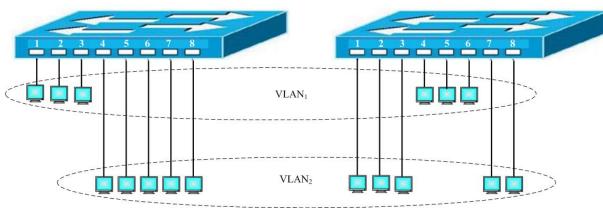


4.5 扩展局域网

虚拟局域网(VLAN) — 划分方法

- 基于交换机端口
 - ▶ 属于在第一层划分VLAN的方法。
 - ▶ 优点:定义成员简单。
 - ➤ <mark>缺点:不允许成员移动,成员移动需重新配置VLAN</mark>。





(a) 单交换机端口定义 的VLAN

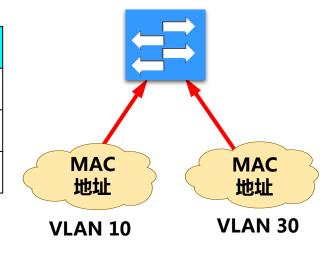
(b) 多交换机端口定义的VLAN





- 基于MAC地址
 - > 属于在第二层划分VLAN的方法。
 - ▶ 根据用户计算机的MAC地址划分VLAN。
 - > 优点:允许用户移动,提高了终端用户接入的灵活性。
 - > 缺点:需要输入和管理大量的MAC地址。如果用户的 MAC地址改变了,则需要管理员重新配置VLAN。

MAC 地址	VLAN
00-15-F5-CC-C8-14	10
C0-AB-D5-00-18-F4	10
C0-C5-18-DE-BC-E6	30



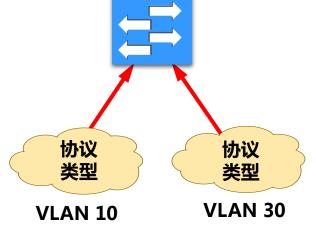




- 基于协议类型
 - > 属于在第二层划分VLAN的方法。
 - ▶根据以太网帧的第三个字段"类型"字段确定该类型 的协议属于哪一个VLAN。
 - ▶ 优点:允许用户移动;不需要额外的帧标签来识别 VLAN,可以减少网络流量。

>缺点:检查每一帧的"类型"字段,需要消耗处理时 间,效率较低。

"类型"	VLAN
IP	10
IPX	30
•••••	•••





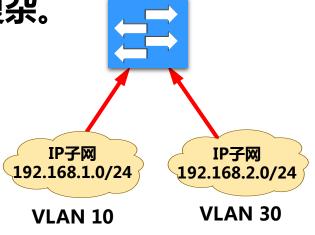


- 基于IP子网地址
 - >属于在第三层划分VLAN的方法。
 - ▶ 根据以太网帧的第三个字段"类型"字段和IP分组首部 中的源IP地址字段确定该 IP 分组属于哪一个VLAN。
 - ➤ 优点:将指定网段或IP地址发出的报文在指定的VLAN 中传输,减轻了网络管理者的任务量,且有利于管理。

> 缺点: 网络中的用户分布需要有规律, 且多个用户在同

一个网段中:效率低,配置复杂。

IP 子网	VLAN
192.168.1.0/24	10
192.168.2.0/24	30
•••••	•••





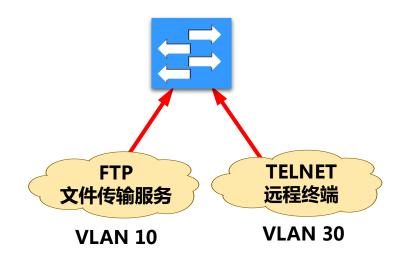


- 基于高层应用或服务
 - ➤ 根据高层应用或服务、或者它们的组合划分VLAN。

▶优点:灵活。

▶缺点:复杂。

应用	VLAN
FTP	10
TELNET	30
••••	•••





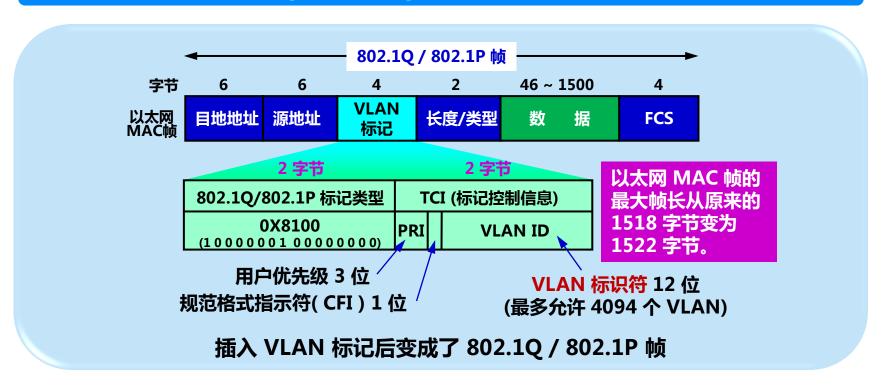
虚拟局域网(VLAN)— 使用的以太网帧格式

- IEEE 批准了 802.3ac 标准,该标准定义了以太网帧格式的扩展,以 支持虚拟局域网。
- 虚拟局域网协议允许在以太网的帧格式中插入一个4字节的标识符,
 称为 VLAN 标记 (tag), 用来指明该帧属于哪一个虚拟局域网。
- 插入VLAN标记的帧称为 IEEE 802.1Q/802.1P 帧或带标记的以太 网帧。



4.5 扩展局域网

虚拟局域网(VLAN)— 使用的以太网帧格式



- ▶ 用户优先级:3位,共有8个,0最低,7最高。
- 规范格式指示符(CFI):1位,CFI=0表示MAC地址是规范格式, CFI=1表示MAC地址是非规范格式。
- VLAN标识符(VID):12位,VID=0用于识别帧优先级,4095作 为预留值 , 故 VLAN 配置的最大可能值为4094。



虚拟局域网(VLAN)— 交换机端口的类型

- Access端口
 - ▶ 一个Access 端口只属于一个VLAN
 - > Access端口发送不带标签的报文
 - > 缺省所有端口都包含在VLAN1中,且都是Access端口
 - 一般与计算机或服务器连接
- Trunk端口
 - ▶ 一个Trunk 端口可以属于多个VLAN
 - Trunk 端口通过发送带标签的报文来区别某一数据包属于哪一 VLAN
 - ▶ 标签遵守IEEE802.1Q/IEEE802.1P协议标准
 - 一般用于交换机之间的连接
- Hybrid端口
 - > 与Trunk类型端口类似,但可以允许多个VLAN发送时不打标签
 - 可以用于交换机之间连接,也可以用于计算机之间的连接。



4.6 高速局域网

- 快速以太网
- 干兆以太网
- 万兆以太网

了解相关以太网规范和物理层标准 (参见教材P89-90)



两类地址

- IP数据报交付到主机或路由器需要两类地址
 - ➤ 互联网:IP地址
 - ✓ 全网统一编址
 - ✓ 具有全局唯一性
 - ✓ 通常用软件实现
 - ✓ 用在网络层的分组中
 - > 物理网:物理地址
 - 由所属的物理网络来定义
 - ✓ 具有本地唯一性,不一定具有全局唯一性
 - ✓ 通常写在硬件(网卡)上
 - ✓ 包含在数据链路层使用的帧中



Network

Data Link

Physical



两类地址

在网络链路上传输的帧最终是按硬件 地址找到目的主机的。那么为什么不 直接使用硬件地址进行通信。而是要 使用TP地址并调用ARP来寻找相应的 硬件地址呢?



两类地址

- 由于全世界存在着各式各样的网络,它们使用不同的硬件地址。要 使这些异构网络能够互相通信就必须进行非常复杂的硬件地址转换 工作,因此几乎是不可能的事。
- IP 编址把这个复杂问题解决了。通过在物理网络上覆盖一层IP软件 来实现对物理地址差异性的屏蔽,为上层用户提供"统一"的地址 形式,而且不对物理地址做任何修改。
- 连接到互联网上的主机只需各自拥有一个唯一的 IP 地址,它们之间 的通信就能像连接在同一个网络上那样简单方便。



两级地址

- IP数据报交付到主机或路由器需要两级地址
 - > 互联网:IP地址
 - ✓ 全网统一编址
 - ✓ 具有全局唯一性
 - ✓ 通常用软件实现
 - ✓ 用在网络层的分组中
 - > 物理网:物理地址
 - ✓ 由所属的物理网络来定义
 - ✓ 具有本地唯一性,不一定具有全局唯一性
 - ✓ 通常写在硬件(网卡)上
 - ✓ 包含在数据链路层使用的帧中



IP地址和硬件地址 是否具有绑定关系?

Data Link

Physical



地址解析方法

IP addres

IP地址 → 物理地址

Static Table	
IP address	Physical address

- ◆ 使用协议按需获得
 - ARP(IP地址映射 为物理地址)
- ◆ 需使用单播和广播物理 地址

•	映射表是固定设置的,存
	储在网络的每个设备上

- 应用
 - ∞ 固定不变的网络
 - ∞ 面向连接的网络,如 X.25, FR, ATM
- 局限
 - ∞ 更换网卡
 - ∞ 计算机移动

•••••	•••••
•••••	•••••

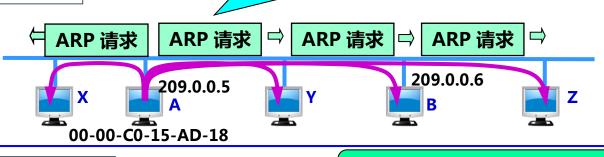


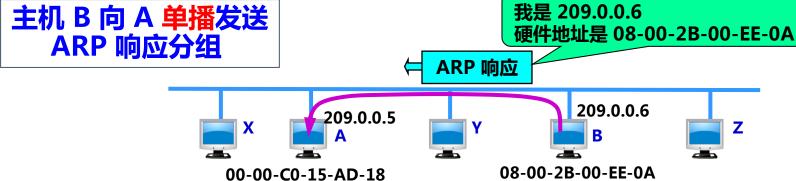
ARP 的工作原理

IP地址 → 物理地址

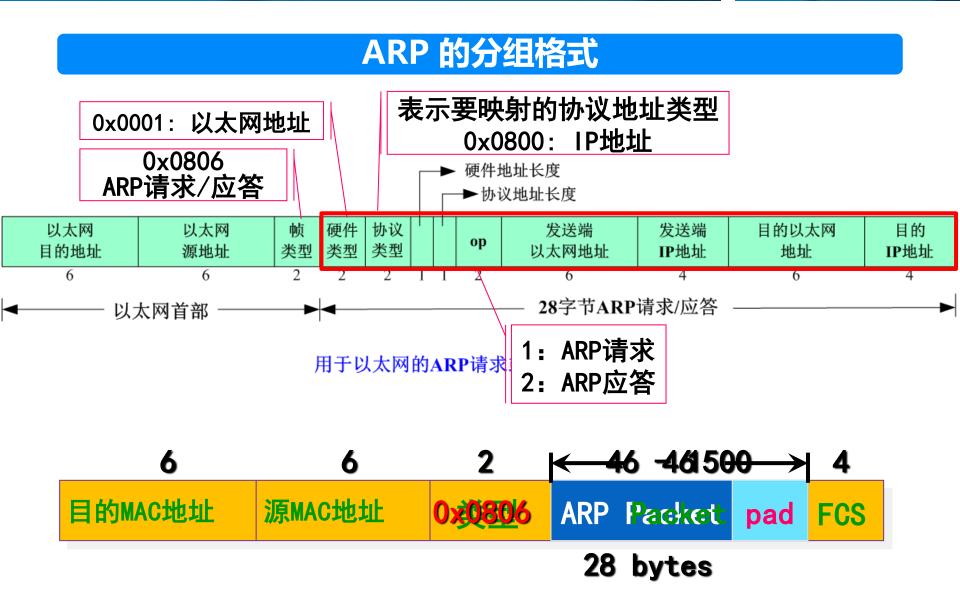
主机 A 广播发送 ARP 请求分组

我是 209.0.0.5, 硬件地址是 00-00-C0-15-AD-18 我想知道主机 209.0.0.6 的硬件地址











ARP高速缓存技术

- ▶ 不管网络层使用什么协议,在实际网络的数据链路上传送帧时,最 终还是必须使用物理地址。
- 每一个主机都设有一个 ARP 高速缓存区(ARP cache), 用来存放 最近使用的 IP 地址到物理地址之间的映射记录。
- 为了保证主机中 ARP 表的正确性和有效性, ARP 表要经常更新。 给表中的每个表项分配了一个计时器,一旦某个表项超时,主机就 会自动将其删除。
- 采用 ARP 高速缓存技术可以提高网络运行的效率。

< IP address; MAC address; TTL >

TTL (Time To Live):地址映射有效时间。



ARP 命令

ARP 表中的内容可以查看,也可以添加和修改。

arp命令	
参 数	说明
-a/g	arp –a 或 arp -g 显示ARP高速缓存中的所有内容
-d	arp –d inet_addr 删除ARP高速缓存中的某一项内容
-s	arp -s inet_addr eth_addr 用于静态绑定IP和MAC



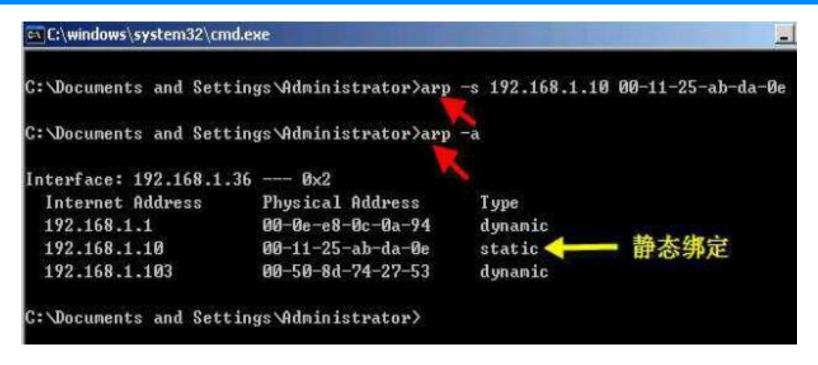
ARP 命令

```
■ 管理员: C:\Windows\system32\cmd.exe
Microsoft Windows [版本 6.1.7601]
版权所有 (c) 2009 Microsoft Corporation。保留所有权利。
C:\Users\lenovo>ping 222.199.197.1
正在 Ping 222.199.191.1 具有 32 字节的数据:
来自 222.199.197.1 的回复: 字节=32 时间<1ms TTL=255
来自 222.199.197.1 的回复: 字节=32 时间<1ms TTL=255
来自 222.199.197.1 的回复:字节=32 时间<1ms TTL=255
来自 222.199.197.1 的回复:字节=32 时间<1ms TTL=255
222.199.197.1 的 Ping 统计信息:
数据包:已发送 = 4,已接收 = 4,丢失 = 0 (0% 丢失),
往返行程的估计时间(以毫秒为单位):
   最短 = 0ms, 最长 = 0ms, 平均 = 0ms
C:\Users\lenovo>arp -a 222.199.197.1
接口:222.199.197.99 --┡ 0xb
 Internet 地址 物理地址
 222.199.197.1 44-1a-fa-ff-44-77
C:\Users\lenovo>_
```

arp -a和ping命令结合可以查看某台主机的MAC地址



ARP 命令





点对点的链路使用ARP吗?



点对点链路不使用ARP协议,因 为在设置这些链路时,网络设备已 获得了链路两端的IP地址,不需要 ARP协议来实现IP地址和不同网 络硬件地址的动态映射。



特殊的ARP

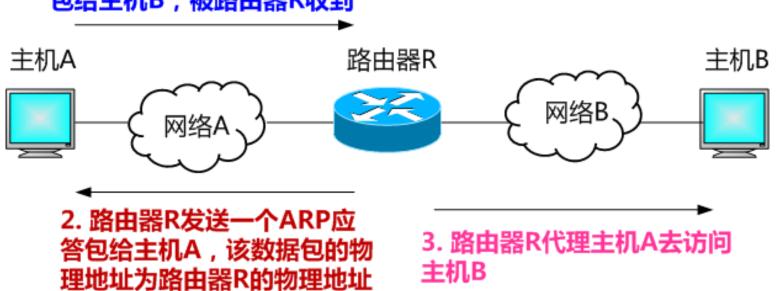
- 代理ARP
 - > 当出现跨网段的 ARP 请求时,路由器将自己的物理地址返回给 发送 ARP 请求的主机,实现物理地址的代理,从而使主机能够 通信。
- 免费ARP
 - > 主机发送 ARP 广播来查找自己的IP地址,一般发生在系统引导 时,用来获取网络接口的MAC地址。



特殊的ARP — 代理ARP

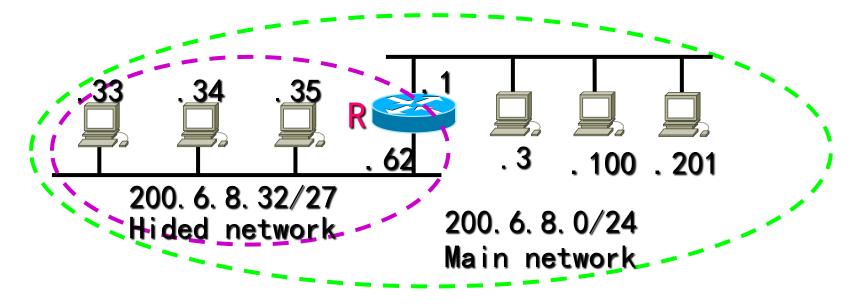
工作原理







特殊的ARP — 代理ARP



▶ .35向.3发送IP分组

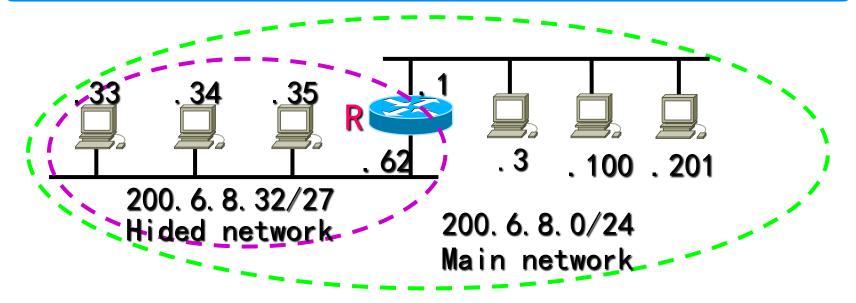
- → IP分组发送成功
- ▶ .35广播请求.62的ARP分组
- **→** ARP成功

● .3向.35发送IP分组

- IP分组发送失败
- ▶ .3广播请求.35的ARP分组,R不转发广播 → ARP失败



特殊的ARP — 代理ARP



特点:

- 针对具体的网络接口实现
 - ➤ 如:R在.62接口上可不启用代理ARP
- 多个IP地址与一个MAC地址的映射关系
 - ▶ 如:.3中,.33、.34、.35都映射于R的.1接口的MAC地址
- 保留网络外部特性,隐藏了内部网络的结构