

# 计算机网络

# 第五章 链路层

谢瑞桃

xie@szu.edu.cn rtxie.github.io

计算机与软件学院 深圳大学

# 第五章讲解内容

- 1. 链路层概述/服务/实现
- 2. 差错检测
  - 奇偶校验、循环冗余校验
- 3. 多路访问
  - 信道划分、CSMA/CD、二进制指数退避
- 4. MAC地址与地址解析协议
- 5. 局域网技术
  - 交换机以太网、VLAN

# 链路层地址

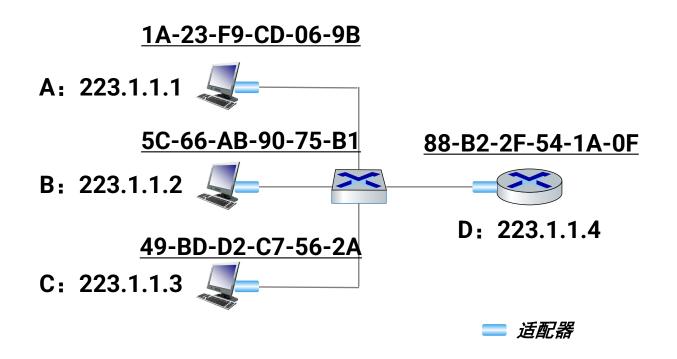
- IP地址
  - 接口的**网络层地址,**用于网络层转发分组
  - 自动配置或软件获取
  - 32位, 4字节
  - 192.168.2.36
  - 类比工号/学号
- MAC地址/物理地址
  - 接口的**链路层地址,**用于链路层寻址
  - NIC出厂时写在只读存储器ROM里,通常无法更改

计算机网络

- 48位,6字节
- 1A-2F-BB-76-09-AD
- 类比身份证号

# MAC地址

- 主机和路由器的每个接口有IP地址,也有MAC地址
- 交换机接口**没有IP**地址,也**没有MAC**地址



# MAC地址管理

- MAC地址分配由IEEE管理
- NIC厂商付费购买MAC地址块

- 在一个局域网内,源主机只知道目的主机的IP地址,但是如何知道它的MAC地址呢?
- Address Resolution Protocol (ARP[RFC 826])
- 每个IP节点都有ARP表
  - 保存所属局域网内的部分节点的IP/MAC地址映射
  - < IP 地址 MAC 地址 TTL>
  - TTL (Time To Live): 删除某个映射的时间

- A想给C发送数据报,但A不知道C的MAC地址
- A广播ARP查询分组



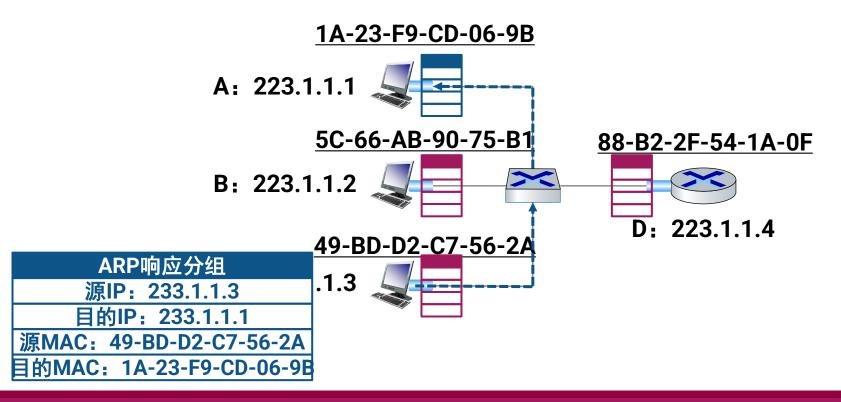
A: 223.1.1.1 5C-66-AB-90-75-B1 88-B2-2F-54-1A-0F B: 223.1.1.2 D: 223.1.1.4 49-BD-D2-C7-56-2A C: 223.1.1.3

- A想给C发送数据报,但A不知道C的MAC地址
- A广播ARP查询分组

ARP查询分组 233.1.1.1 目的IP: 233.1.1.3 1A-23-F9-CD-06-9B 1A-23-F9-CD-06-9B 目的MAC: FF-FF-FF-FF-FF

A: 223.1.1.1 5C-66-AB-90-75-B1 88-B2-2F-54-1A-0F B: 223.1.1.2 D: 223.1.1.4 49-BD-D2-C7-56-2A C: 223.1.1.3

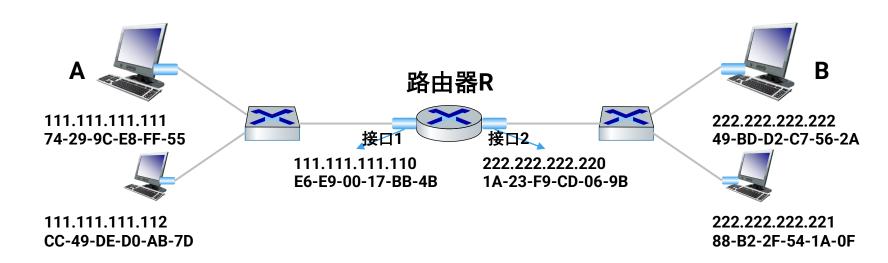
- 所有节点都收到ARP查询分组,但只有C会以**单播** 方式发送ARP响应分组
- A将IP-MAC地址对存进ARP表



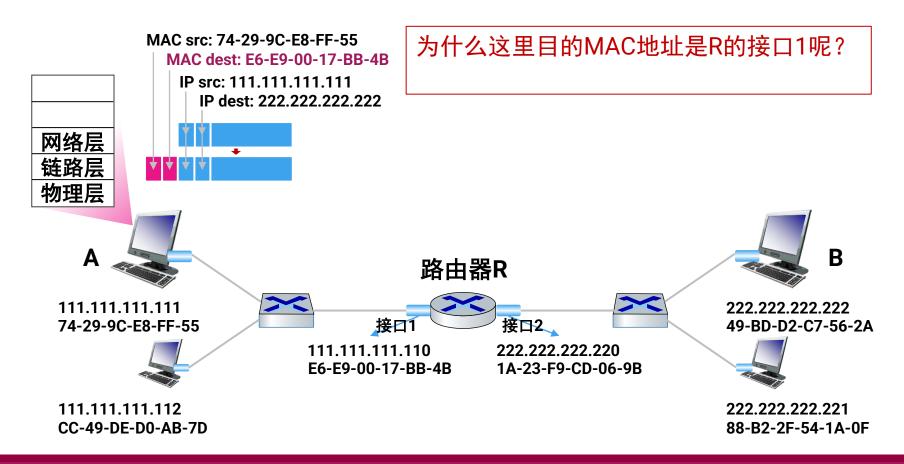
# 第五章知识点汇总

- 了解MAC地址
- 了解MAC地址与IP地址间的区别
- 理解地址解析协议

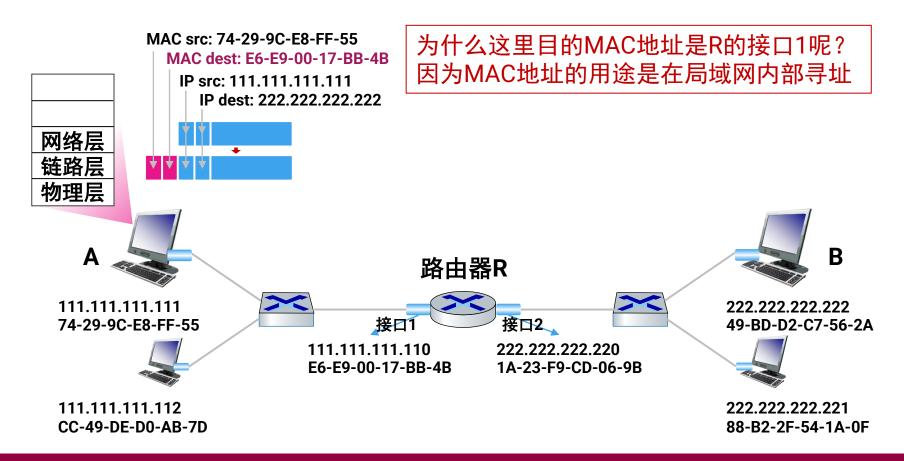
- A向B发送数据报,通过R
  - 假设A知道B的IP地址
  - 假设A知道所接路由器的接口IP地址,<u>如何获得呢?</u>



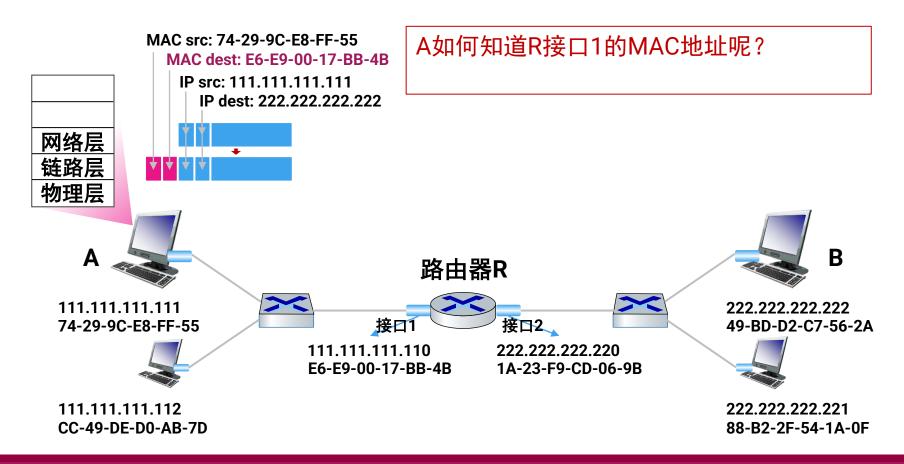
- A的网络层封装IP数据报
- A的NIC封装链路层帧,注意其目的MAC地址



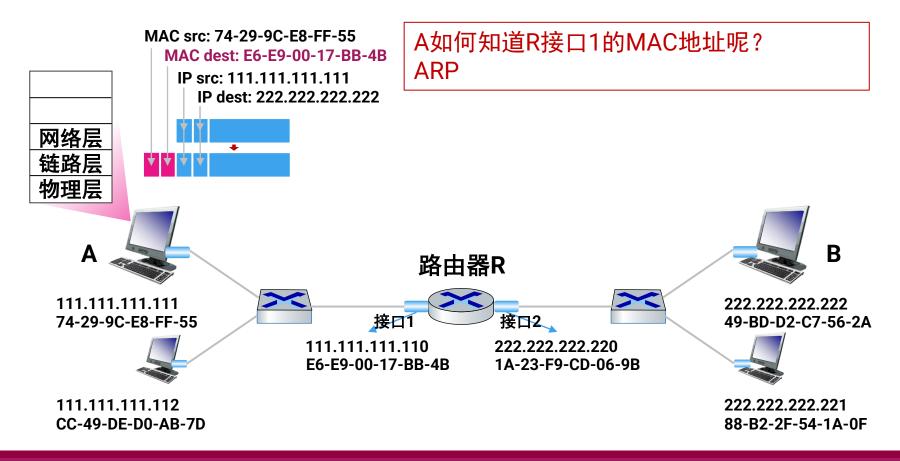
- A的网络层封装IP数据报
- A的NIC封装链路层帧,注意其目的MAC地址



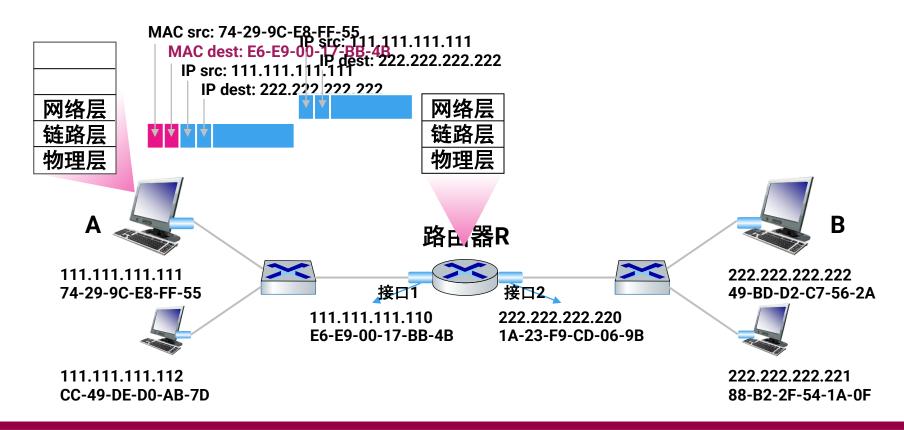
- A的网络层封装IP数据报
- A的NIC封装链路层帧,注意其目的MAC地址



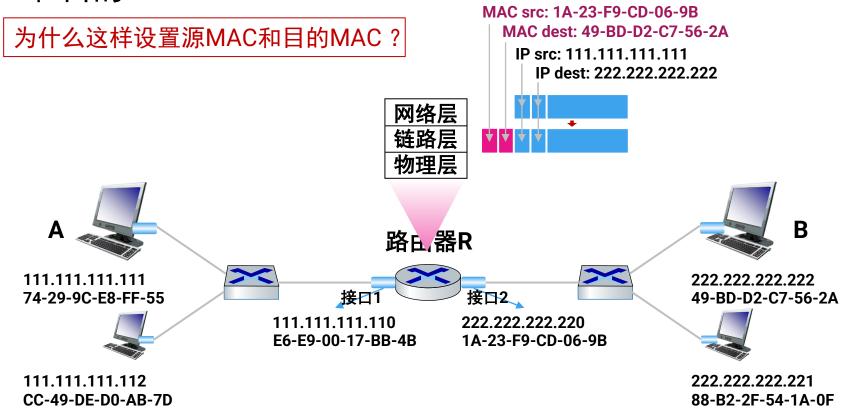
- A的网络层封装IP数据报
- A的NIC封装链路层帧,注意其目的MAC地址



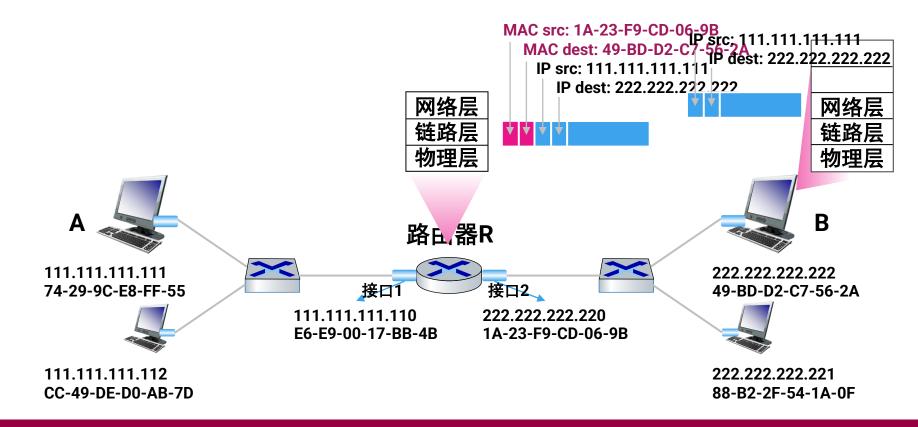
- 帧由A发往R
- R的接口1收到帧后,解封装,交付给网络层



- R将该IP数据报转发到接口2
- 在接口2的NIC处,重新封装新的链路层帧,注意源MAC和目的MAC



- B收到该帧
- B解封装,将IP数据报向上交付给网络层



- MAC地址的用途:在局域网内部寻址
- 链路层封装帧的时候,源MAC地址为NIC自身的,目的 MAC地址为同一个局域网内的下一跳接口
- 如何知道下一跳接口的MAC地址? ARP



# 第五章知识点汇总

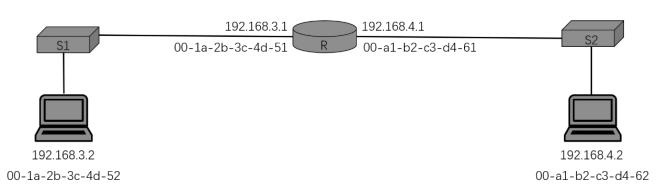
- 理解MAC地址的用途
- 理解网络之间发送IP数据报时,分组封装/解封装 的过程
- 理解DHCP所起的作用
- 理解ARP所起的作用

# 习题

- ■【2018年考研34题】下列选项中,不属于物理层接口规范定义范畴的是
- A. 接口形状
- B. 引脚功能
- C. 物理地址
- D. 信号电平

# 习题

- ■【2018年考研37题】若H1向H2发送一个IP分组P ,则H1发出的封装P的以太网帧的目的MAC地址、 H2收到的封装P的以太网帧的源MAC地址分别是
- A. 00-a1-b2-c3-d4-62 \( \cdot 00-1a-2b-3c-4d-52 \)
- B. 00-a1-b2-c3-d4-62、00-1a-2b-3c-4d-61
- C. 00-1a-2b-3c-4d-51\( \cdot 00-1a-2b-3c-4d-52\)
- D. 00-1a-2b-3c-4d-51 \( \cdot 00-a1-b2-c3-d4-61 \)

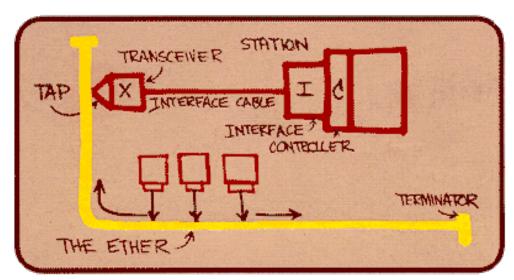


## 第五章讲解内容

- 1. 链路层概述/服务/实现
- 2. 差错检测
  - 奇偶校验、循环冗余校验
- 3. 多路访问
  - 信道划分、CSMA/CD、二进制指数退避
- 4. MAC地址与地址解析协议
- 5. 局域网技术
  - 交换机以太网、VLAN

# 以太网

- ■最流行的有线局域网技术
- 最早广泛使用的局域网技术
- ■简单、便宜
- 一直在发展: 从10Mbps到10Gbps



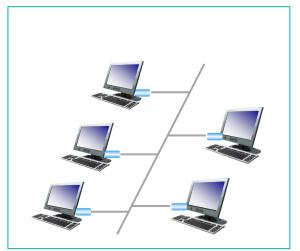
Bob Metcalfe和 David Boggs发明的以太网

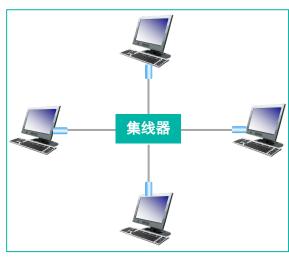
## 以太网技术的演进

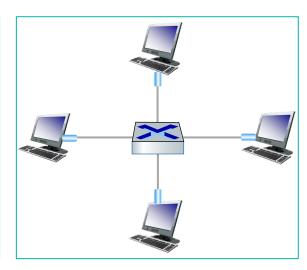
- ■总线式
  - 同轴电缆
  - 广播信道
  - 80-90年代
  - 10Mbps

- ■集线器
  - 双绞铜线/光纤
  - 广播信道
  - 90年代-世纪末
  - 100Mbps

- 交换机
  - 双绞铜线/光纤
  - 点对点信道
  - 21世纪初-至今
  - 1Gbps-10Gbps







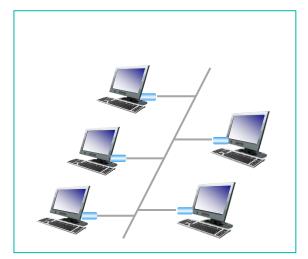
# 以太网技术的演进

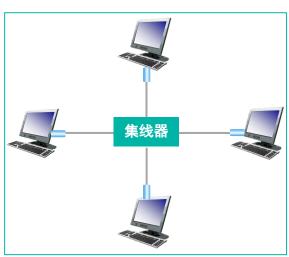
- ■总线式
  - 同轴电缆
  - 广播信道

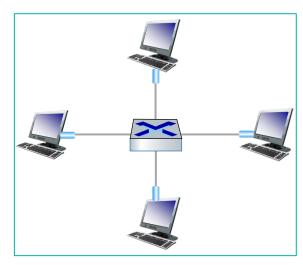
- ■集线器
  - 双绞铜线
  - 广播信道

广播信道的以太网使用CSMA/CD和二 进制指数退避算法

- 交换机
  - 双绞铜线/光纤
  - 点对点信道
  - 21世纪初-至今
  - 1Gbps-10Gbps







# 以太网帧结构

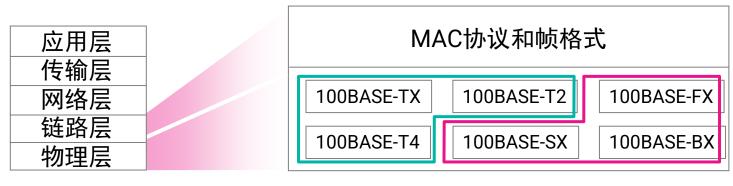
前同步码 8字节	目的地址 6字节	源地址 6字节 <sup>类型</sup> 2字 节	数据	CRC 4字节
7字节 10101010 +1字节 10101011, 用于接收 方同步发 送方的时 钟	FF-FF- FF-FF- 为广播 地址	上层协 的类型 ARP为 0806, IPv4为 0800		

# 以太网服务

- 以太网技术提供不可靠服务
  - 接收NIC检测出差错,则丢弃帧,但不通知发送方
  - 只有当上层,传输层使用TCP或应用层使用了可靠传输机制时,丢弃的数据才会被恢复

#### 以太网标准

- 由IEEE 802.3 工作组标准化
- 不同的速率: 10Mbps, 100Mbps, 1Gbps, 10Gbps, 40Gbps
- 不同的物理层媒介: 同轴电缆, 双绞铜线, 光纤



双绞铜线 (twisted pair copper) 光纤

# 第五章知识点汇总

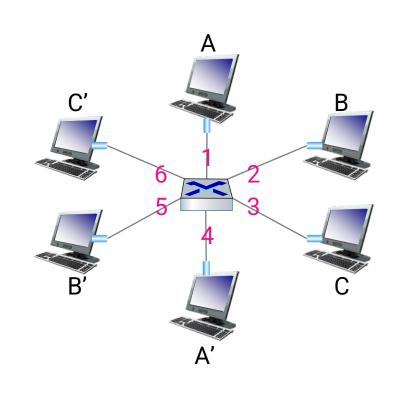
- 了解以太网技术演进
- 了解以太网帧结构
- 了解以太网服务
- 了解以太网标准

# 交换机如何工作?

- 链路层设备
  - 存储转发以太网帧
  - 检查帧的目的MAC地址,以转发帧
- 在主机和路由器眼里是透明的
  - 主机/路由器接口向另一个主机/路由器接口发送帧
- ■即插即用
  - 不需要配置

# 交换机

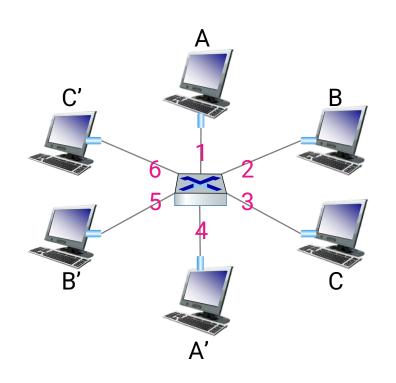
- 主机直接与交换机接口 相连
- 交换机的每一个接口都运行以太网协议,没有碰撞,全双工
- 交换: A向A', B向B'可 以同时传输,不引起冲 突
- 交换机接口缓存帧



<u>六接口交换机</u>

# 交换机

- 交换机如何知道每个接口分别对应哪些MAC地址呢?
- 自学一个交换表(类似 于路由转发表)
- <MAC 地址,接口,时间戳>



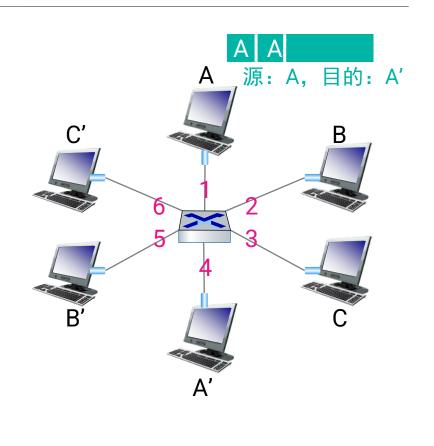
六接口交换机

# 交换机: 自学

■ 交换机从各个接口收到 帧的时候,学习接口通 向哪些MAC地址,并在 交换机转发表里记录

交换机转发表

MAC地址	接口	时间戳
Α	1	60



六接口交换机

- 交换机
- 当交换机收到帧:

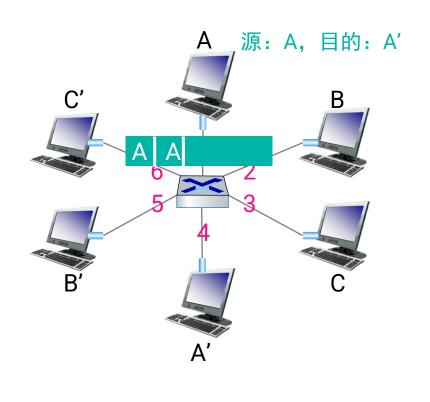
- 1.在交换机转发表中添加记录
- 2.用帧的MAC目的地址查找转发表
  - 如果匹配到了接口x
    - 如果该帧来自x,则丢弃帧
    - 否则, 转发帧
  - 否则,向除入接口以外的所有接口广播帧

# 交换机

• 帧目的地址未知: 广播

#### 交换机转发表

MAC地址	接口	时间戳
Α	1	60



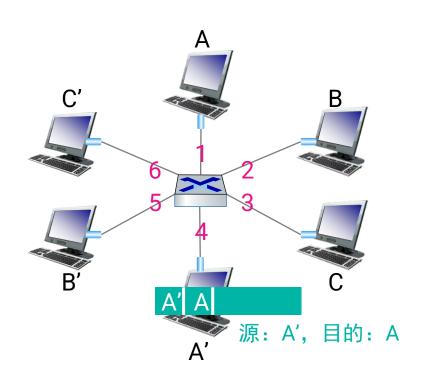
<u>六接口交换机</u>

# 交换机

■ 目的A已知,直接发送

交换机转发表

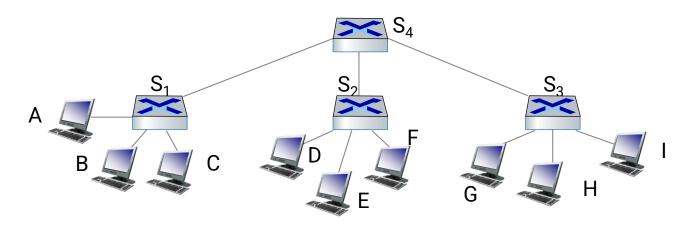
MAC地址	接口	时间戳
Α	1	60
A'	4	60



<u>六接口交换机</u>

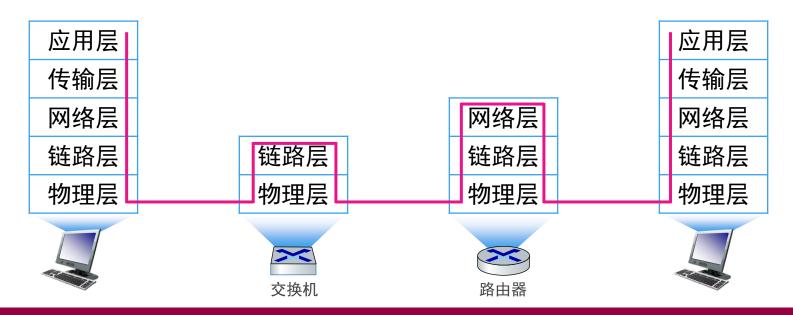
## 互联交换机

- 互联交换机网络仍然自学转发表
- 广播域: 计算机网络的逻辑划分,一个广播域中的所有节点都可以通过数据链路层的广播相互到达
- 路由器和其他上层设备形成广播域的边界



## 交换机和路由器

- 都是存储转发设备,但有区别
  - 路由器:网络层设备,查看网络层首部
  - 交換机:链路层设备,查看链路层首部
- 都有转发表,但有区别
  - 路由器:使用路由选择算法计算
  - 交換机:使用自学、广播得出

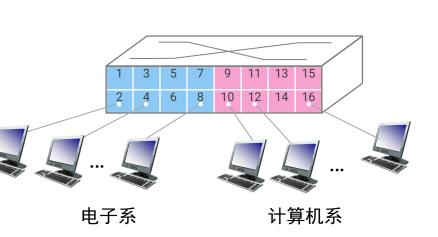


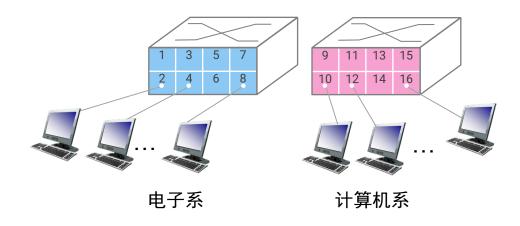
# 第五章知识点汇总

- 理解交换机转发帧的原理
- 理解交换机自学转发表的原理
- 理解交换机与路由器的区别
- 理解广播域的概念

## 虚拟局域网VLAN

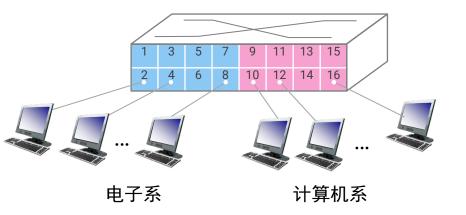
■ 支持VLAN的交换机允 许通过一个物理的局域 网设备定义出多个虚拟 的局域网

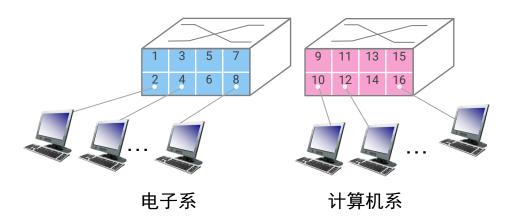




## 虚拟局域网VLAN

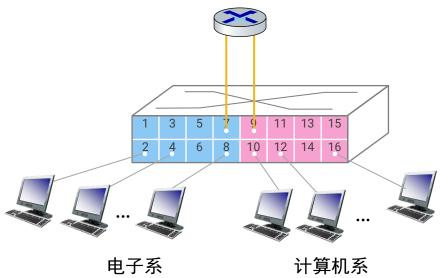
- 流量隔离
  - 一个VLAN构成一个广播 域
  - 不同VLAN的设备通信需 要通过网络层
- ■减少交换机
- 方便管理用户





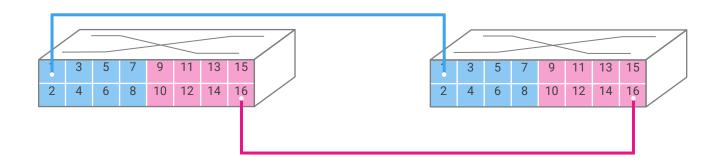
## 虚拟局域网VLAN

- 不同VLAN之间如何通 信呢?
- ■通过路由器



## VLAN交换机之间互联

- 不同交换机的同一个VLAN之间如何互联呢?
- 对每个VLAN,用一条链路连接两个该VLAN的接口



## VLAN交换机之间互联

- 不同交换机的同一个VLAN之间如何互联呢?
- 干线(Trunk)接口:一种特殊的接口,属于所有 VLAN
  - 能转发任何VLAN的帧
  - 连接两个交换机只需要一个链路
  - 需要以太网帧的扩展版802.1Q



# 802.1Q VLAN扩展帧结构

• 以太网帧

前同步码 8字节			类 型 2字 节	数据	CRC 4字节	
-------------	--	--	-------------------	----	------------	--

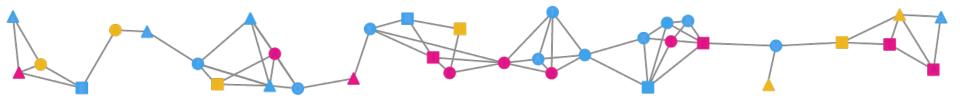
• 扩展版以太网帧

前同步码	目的地址	源地址	2字	2字	数据	CRC
8字节	6字节	6字节	节	节		4字节
					Y <del>-</del>	

标签协议标识 符 12位VLAN标 识符+3位优先 权

# 第五章知识点汇总

- 了解VLAN的原理
- 了解VLAN对管理网络的好处
- 了解干线接口和802.1Q





# ACM A.M. Turing Award 2023 Robert Melancton Metcalfe

For inventing the World Wide Web, the first web browser, and the fundamental protocols and algorithms allowing the Web to scale.