



计算机网络 第五章 接口层原理与协议

徐敬东 张建忠 xujd@nankai.edu.cn zhangjz@nankai.edu.cn

计算机网络与信息安全研究室 计算机学院&网络空间安全学院



提纲

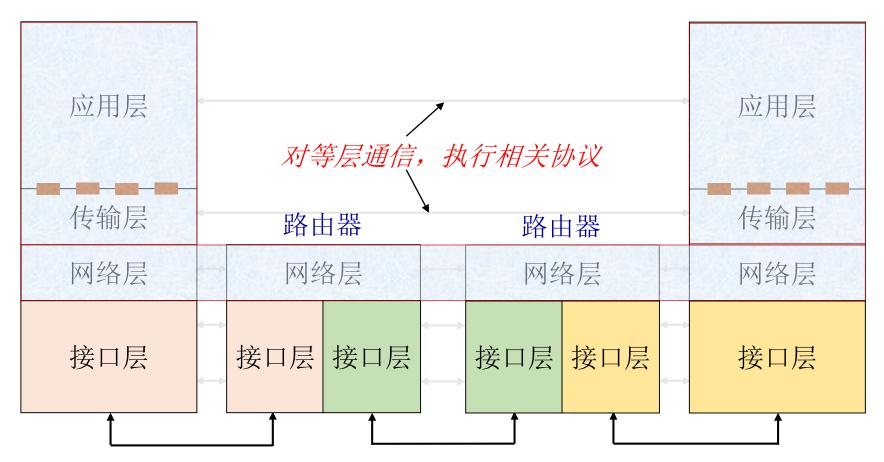


- 5.1 接口层基础
- 5.2 局域网体系结构与组网方法
- 5.3 局域网编址与ARP协议
- 5.4 链路层差错控制
- 5.5 共享式与交换式以太网
- 5.6 虚拟局域网
- 5.7 无线局域网





TCP/IP体系结构

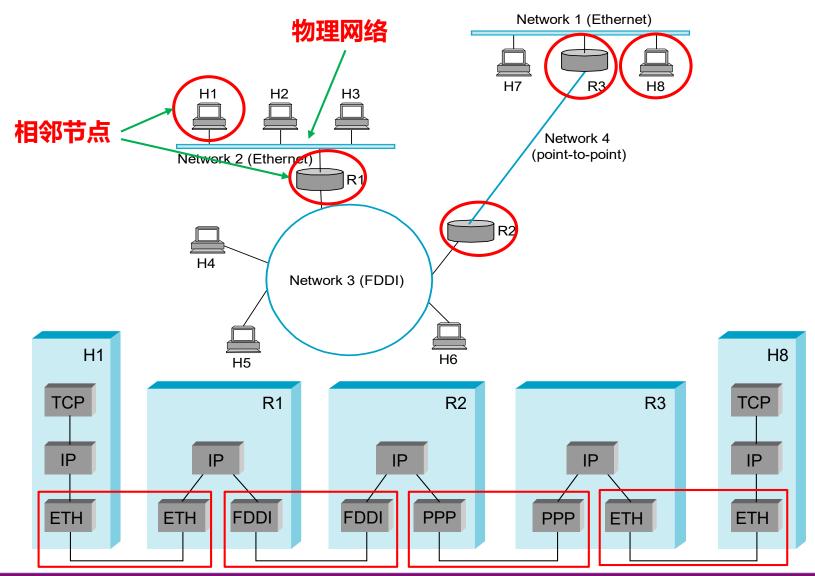


- 接口层提供同一物理网络中各节点之间的连接和通信
- 同一个<mark>物理网络</mark>必须执行相同的接口层协议
- 不同的物理网络接口层协议可以不同



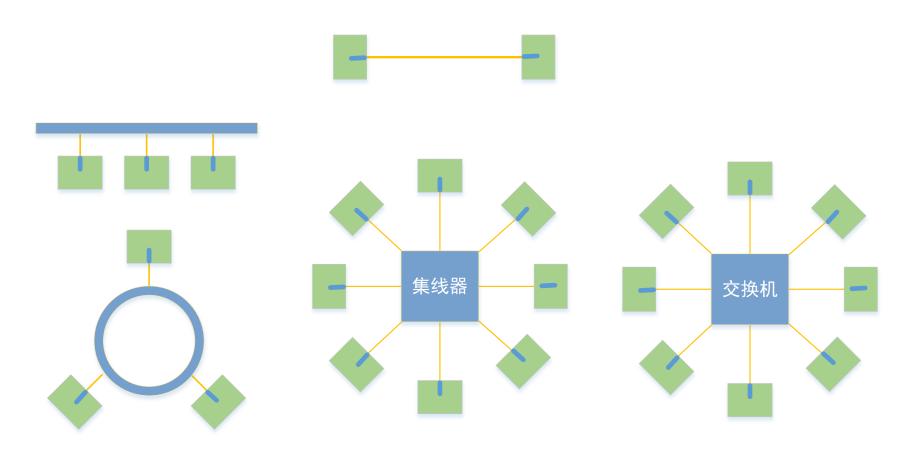


物理网络互联示例





物理网络连接方式(拓扑结构)



■ 节点到节点连接、共享式连接、交换式连接





接口层功能

- 物理层: 提供位流服务
 - ▶ 传输介质和拓扑结构定义
 - ▶编码与解码(数据→信号)
 - ▶信号的发送与接收
 - ▶时钟同步
- 数据链路层: 提供可靠或不可靠的传输服务
 - ▶数据单元及寻址方式定义
 - ▶ 链路层差错检测
 - ▶ 链路层的复用和分用
 - ▶可靠数据传输
 - ▶ 共享式连接: 提供介质访问控制方法
 - ▶交换式连接:数据单元转发

接口层功能通常由网络接口卡 (NIC)和驱动程序共同实现









接口层技术分类

- 有多种接口层技术,传统上大致可以分成三类
 - ▶ 局域网技术 (LAN, Local Area Network)
 - 如:以太网(Ethernet)、无线局域网(WiFi)
 - ▶城域网技术 (MAN, Metropolitan Area Network)
 - 如: FDDI、交换式Ethernet
 - ▶广域网技术Wide Area Network (WAN)
 - 如: ATM
- 其他接口技术
 - ▶个人区域网
 - 如: 蓝牙技术 (Bluetooth)
 - ▶无线传感网络
 - 如: Zigbee技术

5.2 局域网体系结构与组网方法



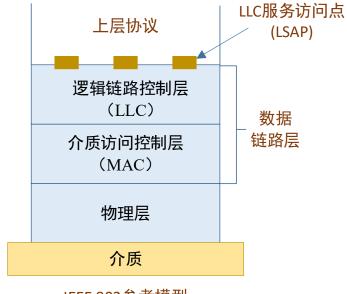
局域网体系结构与数据封装

介质访问控制层 (Medium Access Control)

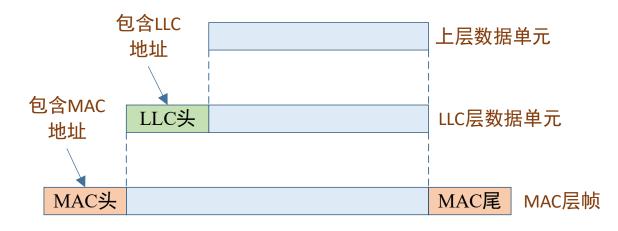
- 物理节点寻址
- 差错控制
- 介质访问控制(共享式连接)

逻辑链路控制层(Logical Link Control)

- 链路层的复用和分用
- 可靠数据传输



IEEE 802参考模型





5.2 局域网体系结构与组网方法

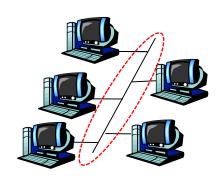


■ 共享式局域网

- ▶ 网络中任一节点发送的信息会被网络中所有节点收到(广播传输)
 - 例如,共享式以太网,无线局域网,FDDI等
- ▶ 需要协调节点对共享介质的访问
 - 介质访问控制方法



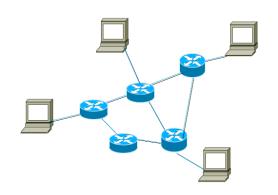
- ▶ 链路采用点到点连接
 - 例如,交换式以太网
- ▶ 交换机成为网络连接的核心
 - 完成链路层数据单元的转发
 - 通常采用统计多路复用



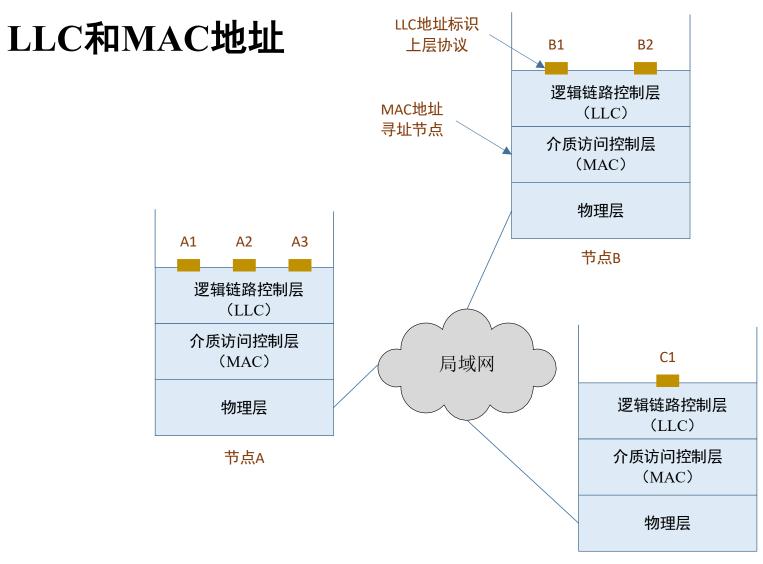
共享式以太网



802.11无线局域网







■ MAC地址:被称为物理网络地址,简称<mark>物理地址</mark>

节点C



MAC地址—物理地址

32位IP地址:

- 网络层地址(逻辑地址): 标识主机或路由器的一个接口
- 主要用于IP数据包的路由转发

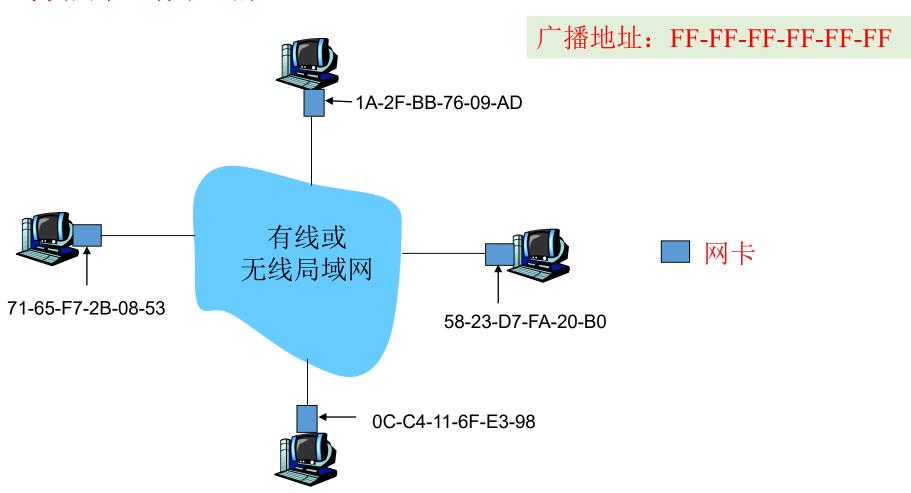
48位MAC地址(物理地址):

- 物理地址: 在相同的物理网络中, 标识一个节点
- 对于大多数局域网,采用48位MAC地址
 - ✓位于网卡的ROM或EPROM中
 - ✔ 扁平地址,无层次,需要唯一



MAC地址—物理地址

每块网卡上有唯一的MAC地址

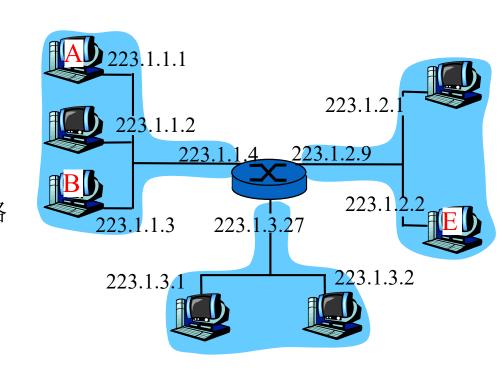


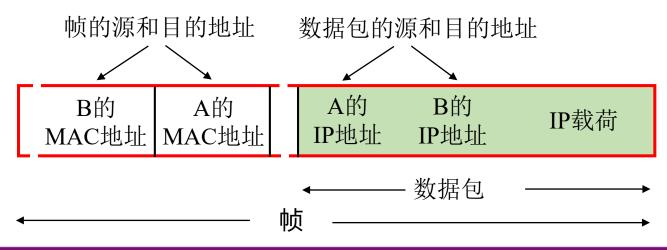


回顾: IP数据包转发

示例:从主机A到主机B

- 检查目的IP地址的网络号部分
- 确定主机B与主机A属相同IP网络
- 将IP数据包封装到链路层帧中, 直接发送给主机B

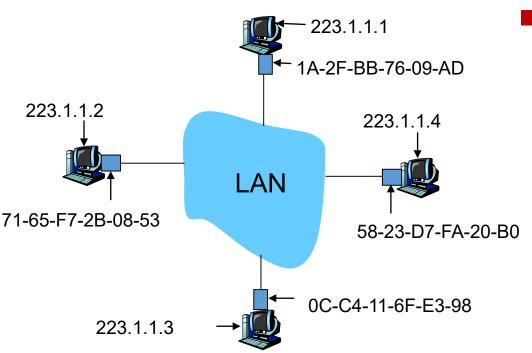






ARP 协议

问题:给定B的IP地址,如何 获取B的MAC地址



ARP: Address Resolution Protocol

- 局域网上的每个IP节点(主 机或路由器)都有ARP表
- ARP表缓存IP地址与MAC地 址的映射关系

IP地址	MAC地址	TTL



ARP 协议

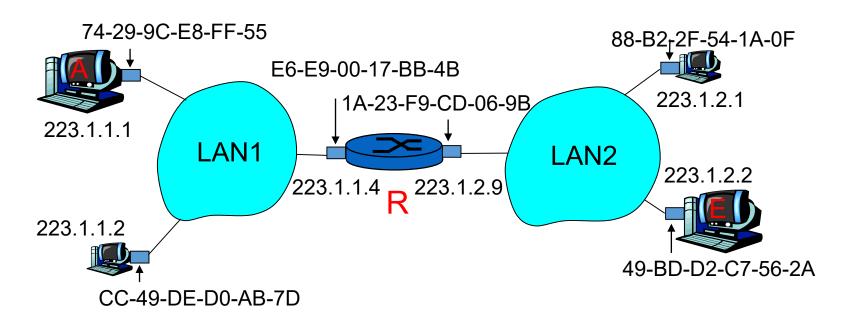
- A已知B的IP地址,需要获得B的MAC地址(物理地址)
- 如果A的ARP表中缓存有B的IP地址与MAC地址的映射关系,则直接从ARP表获取
- 如果A的ARP表中未缓存有B的IP地址与MAC地址的映射关系,则A广播包含B的IP地址的ARP query分组
 - 在局域网上的所有节点都可以接收到ARP query
- B接收到ARP query分组后,将自己的MAC地址发送给A
- ■A在ARP表中缓存B的IP地址和MAC地址的映射关系
 - 超时时删除

ARP的优化策略?



如何路由到另一个局域网

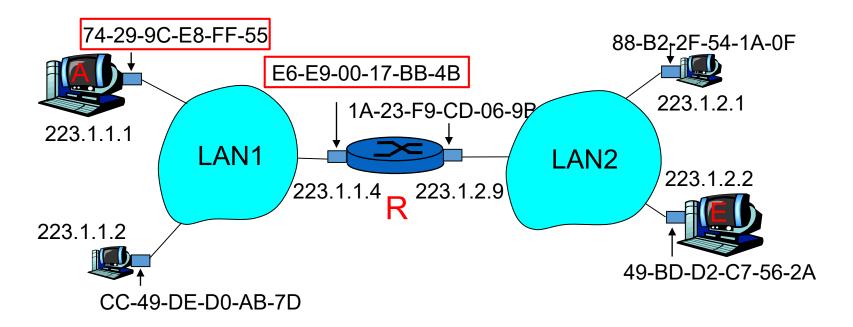
例如:从A经过R到E



- A创建IP数据包(源为A、目的为E)
- 在源主机A的路由表中找到路由器R的IP地址221.1.1.4
- A根据R的IP地址223.1.1.4,使用ARP协议获得R的MAC地址



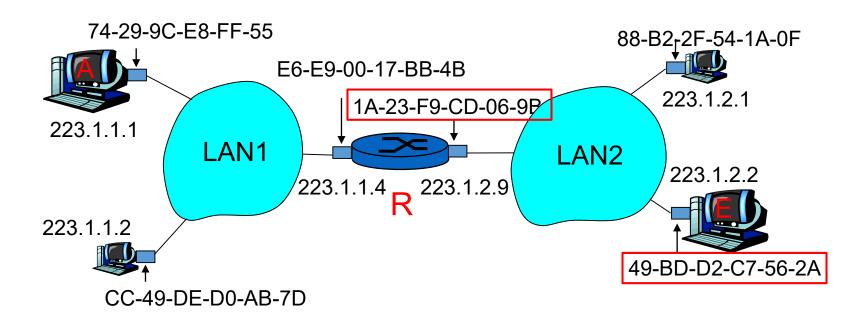
如何路由到另一个局域网(续)



- A创建数据帧(目的地址为R的MAC地址)
- 数据帧中封装A到E的IP数据包
- A的发送数据帧, R接收数据帧



如何路由到另一个局域网(续)



- R从数据帧中得到IP数据包,根据目的地址E进行路由转发
- R使用ARP协议获取E的MAC地址
- R创建以E的MAC地址为目的的数据帧(包含A到E的IP数据包)

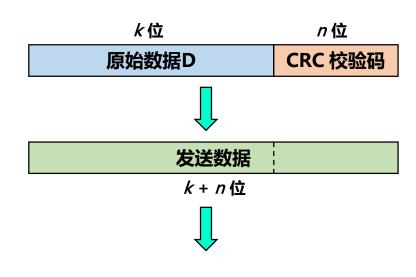


5.4 链路层差错控制



循环冗余校验(CRC)

- 在数据链路层中,广泛使用循环冗余校验(Cyclic Redundancy Check)
- CRC校验码计算方法
 - ▶ 设原始数据D为k位二进制位模式
 - ▶ 如果要产生n位CRC校验码,事先选定一个n+1位二进制位模式G(称为生成多项式),G的最高位为1
 - ▶ 将原始数据D乘以2ⁿ (相当于在D后面添加n个0),产生k+n位二进制位模式,用G对该位模式做模2除,得到余数R (n位,不足n位前面用0补齐)即为CRC校验码



CRC校验能力:能检测出少于 n+1位的突发错误

接收端如何计算?

5.4 链路层差错控制



CRC计算示例

D = 1010001101

$$n = 5$$
, $G = 110101$

R = 01110

实际传输数据: 1010001101011110

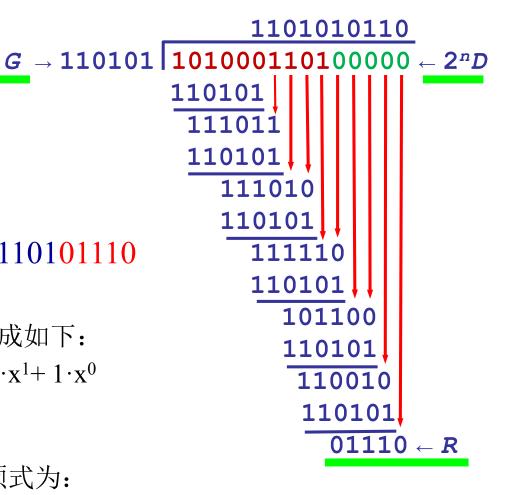
■ 生成多项式G也可以表示成如下:

$$G = 1 \cdot x^5 + 1 \cdot x^4 + 0 \cdot x^3 + 1 \cdot x^2 + 0 \cdot x^1 + 1 \cdot x^0$$

= $x^5 + x^4 + x^2 + x^0$

■ 例如,以太网的生成多项式为:

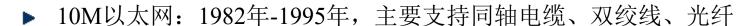
$$G=x^{32}+x^{26}+x^{23}+x^{22}+x^{16}+x^{12}+x^{11}+x^{10}+x^{8}+x^{7}+x^{5}+x^{4}+x^{2}+x+1$$



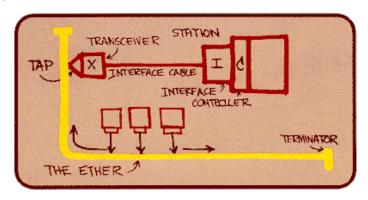


以太网(Ethernet)的发展

- 最初设计: 1972年由施乐公司研制开发
- Internet标准:
 - ▶ 1980年:以太网 (DIX v1.0)
 - ▶ 1982年: 以太网II (DIX v2.0)
- IEEE 802.3标准(1982年-今)



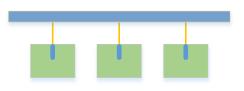
- ▶ 100M以太网: 1995年-1998年,主要支持双绞线、光纤
- ▶ 1000M以太网: 1998年-, 主要支持双绞线、光纤
- ▶ 10G以太网: 2002年-, 主要支持双绞线、光纤
- ▶ 40G以上以太网: 2010年-, 主要支持光纤
- 共享式和交换式以太网

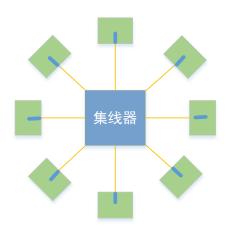




共享式以太网:连接方式与功能

- ■连接方式
 - ▶ 方式1: 通过同轴电缆连接(10Mbps以太网)
 - ▶ 方式2: 通过双绞线、光纤与集线器连接
- 服务: 面向非连接的不可靠服务
- ■功能
 - 物理层
 - 信号编码、时钟同步等,如差分曼彻斯特编码
 - ▶ 介质访问控制层
 - 介质访问控制: CSMA/CD
 - 差错检测
 - ▶ 逻辑链路控制层
 - 复用与分用





IEEE802.2标准

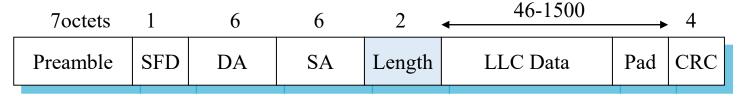
IEEE802.3标准

逻辑链路控制层 介质访问控制层 物理层





IEEE 802.3帧结构



DIX Ethernet V2帧结构

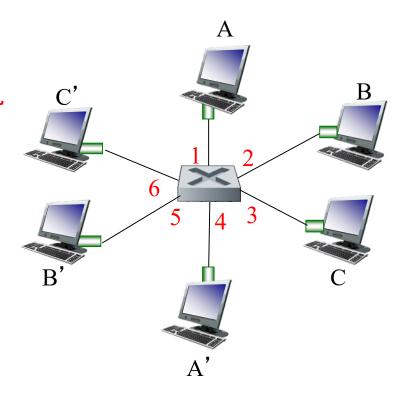
7octets	1	6	6	2	₹ 46-1500		4
Preamble	SFD	DA	SA	Туре	Data	Pad	CRC

- 前导码: 位模式为10101010, 用于时钟同步
- 帧开始定界符(SFD):位模式为10101011,指明帧的开始
- CRC校验: $G=x^{32}+x^{26}+x^{23}+x^{22}+x^{16}+x^{12}+x^{11}+x^{10}+x^8+x^7+x^5+x^4+x^2+x+1$
- 类型: 指明上层协议类型,
 - > = X0800
 - X0800 IP
 - X0806 ARP



交换式以太网:连接方式

- 连接方式
 - ▶ 节点通过双绞线或光纤连接到交换机
 - ▶ 交换机负责数据帧的转发



A到A'、B到B'可以同时进行传输

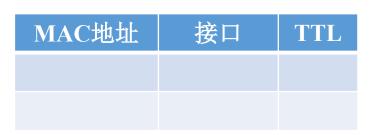
有六个接口的交换机 (1,2,3,4,5,6)

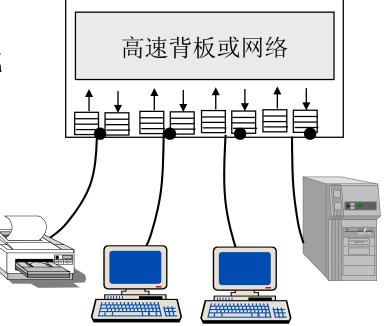


交换式以太网:交换机

- 交换机为链路层设备
 - ▶ 检查接收帧的MAC地址,基于<mark>交换表</mark>, 将帧转发到一个或多个出口链路
 - ▶ 当帧被转发时,可以采用全双工模式 或半双工模式





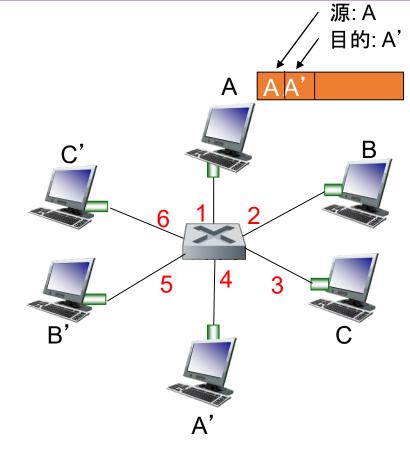


交换表中的信息如何获取? (比较路由协议)



交换表的自学习

- 交换表不需要提前配置
- 交換机在转发数据帧的过程中 学习哪个节点连接哪个接口
 - ▶ 当接收数据帧时,交换机基于数据帧的源地址和到达的接口记录
 MAC地址与接口的映射关系



MAC地址	接口	TTL
A	1	60

交换表 (初始为空)



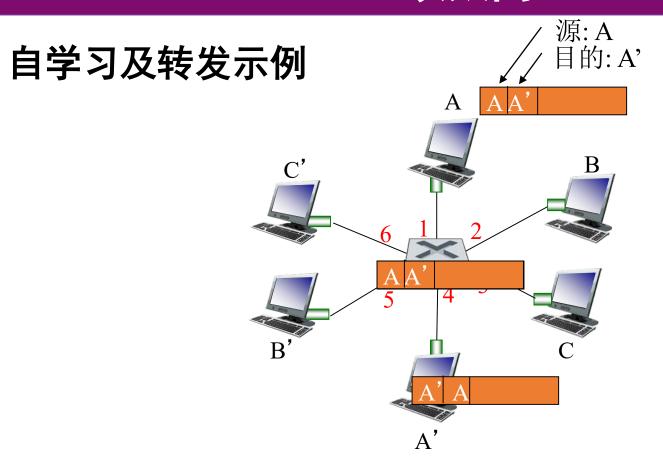
交换机: 帧的过滤与转发

When frame received:

- 1. record link associated with sending host
- 2. index switch table using MAC dest. address
- 3. if entry found for destination
 then {
 if dest. on segment from which frame arrived
 then drop the frame
 else forward the frame on interface indicated
 }
 else flood

forward on all but the interface on which the frame arrived





MAC地址	接口	TTL
A	1	60
A'	4	60

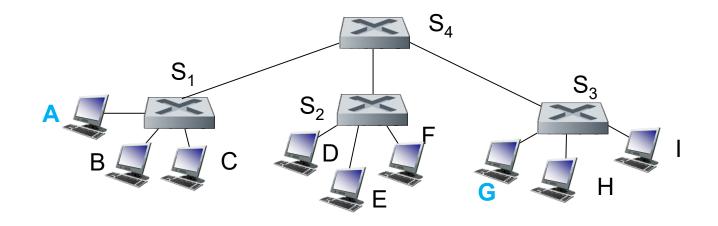
交换表 (初始为空)

交换机中会有数据整帧丢失吗?



互联的交换机

■交换机能够相互连接

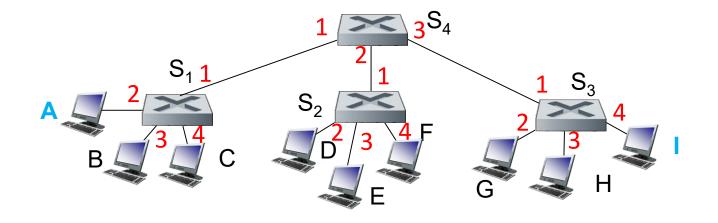


■ 问题: 从A向G发送数据帧, S_1 如何知道转发到G的数据帧 要经过 S_4 和 S_3 ?



互联的交换机:示例

■ 例如: C发送帧到I, I给C返回响应帧



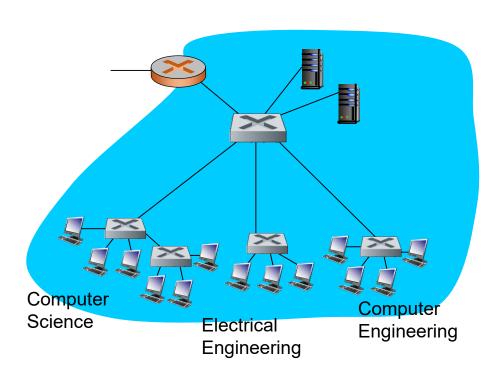
■ 问题: 给出 S_1 , S_2 , S_3 , S_4 中的交换表,并说明数据帧的转发方法

思考: 如果交换机之间连接存在环会如何? 如何解决?

5.6 虚拟局域网



虚拟局域网VLAN: 动机



考虑场景:

- ■CS的用户将办公室移到EE, 但仍希望能连接到CS的交换 机
- ■单一广播域:
 - 所有2层广播流量(如ARP, DHCP等,及目的MAC地址 不确定的的数据帧)会传 播到整个网络
 - 存在安全性、私密性、及效率问

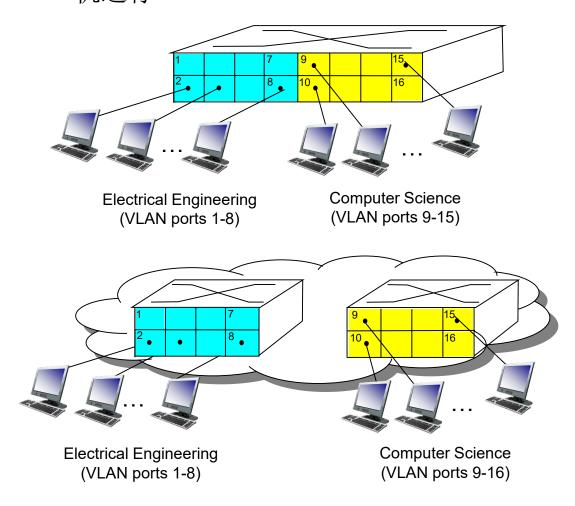
5.6 虚拟局域网



虚拟局域网VLAN

VLAN

支持VLAN的交换机能够 在单一物理LAN结构上 配置定义多个虚拟LAN 基于端口的VLAN:交换机的端口被分组,单个物理交换机能够作为多个虚拟交换机运行



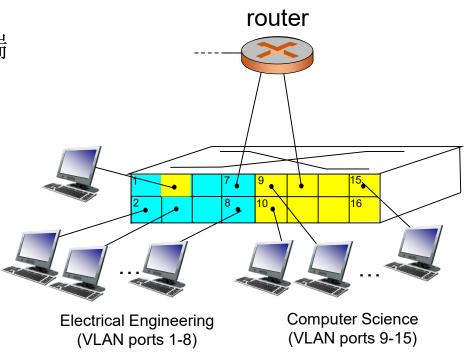
5.6 虚拟局域网



基于端口VLAN原理

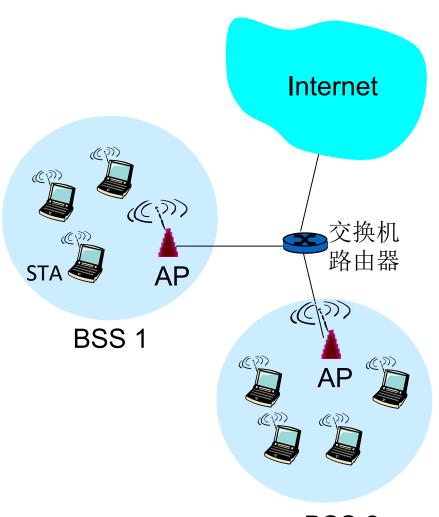
- 隔离通信流量: 来自于或到达端口1-8的流量只能到达1-8
 - 也可以基于MAC地址定义VLAN
- 动态配置:端口能够在VLAN 之间动态配置
- VLAN之间转发:类似独立的 交换机,通过路由进行转发

三层交换技术如何工作?





802.11无线局域网组网模式



- □基础架构模式:
 - 站点(STA)
 - 访问点(AP)
 - 基本服务器(BSS)
 - 扩展服务器(ESS)

注:每个BSS中的站点和

AP共享同一无线信道;

站点通过AP转发数据

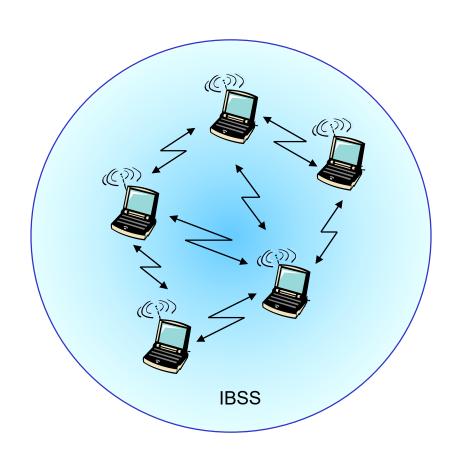
BSS 2



802.11无线局域网组网模式(续)

- □自组织模式:
 - o 站点(STA)
 - 独立基本服务器 (IBSS)
 - 站点之间直接通信
 - 共享同一无线信道

注:每个站点在某个时刻只能工作在一种模式





802.11标准化工作

1999

802.11b标准发布,工作频段2.4G,最大速率可达11Mbps

2003

802.11g标准发布, 工作频段2.4G, 最大速率可达54Mbps

2013 (Wi-Fi 5)

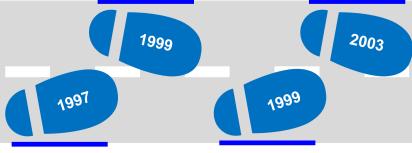
802.11ac标准wave1 版本, 工作频段5G, 最大速率可达1.73G

2013

2019 (Wi-Fi 6)

2019

802.11ax标准发布,工作频段 2.4G和5G ,支持OFDMA、 MU-MIMO,最大速率可达9.6G



1997

802.11标准发布,工 作频段2.4G,最大速 率2Mbps

1999

801.11a标准发布,工作频段5G,最大速率可达54Mbps

2009 (Wi-Fi 4)

2009

2009 (Wi-Fi 4)

802.11n标准发布, 工作频段2.4G和5G, 支持MIMO, 最大速率可以达600Mbps



2015 (Wi-Fi 5)

802.11ac标准 wave2 版本,工作频段在5G, 支持MU-MIMO,最大 速率可达3.47G

发布年份	802.11 标准	频段	新命名	
2009	802.11n	2.4 GHz 或 5 GHz	Wi-Fi 4	
2013	802.11ac wave1	5 GHz	Wi-Fi 5	
2015	802.11ac wave2	5 GHz	VVI-FI 5	
2019	802.11ax	2.4 GHz 或 5 GHz	Wi-Fi 6	



802.11无线局域网体系结构

- ■物理介质相关子层 (PMD)
 - ▶ 调制解调和编码/解码
- 物理层汇聚协议(PLCP)
 - 向上提供独立于传输技术的物理层访问点

MAC层头

MAC层头

■介质访问控制层

> 可靠数据传输

> 控制介质访问

PLCP层头

> 安全机制

>

LLC层头 网络层数据单元 MAC层尾 MAC层尾

网络层数据单元



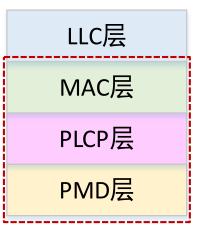
LLC层头

MAC层尾



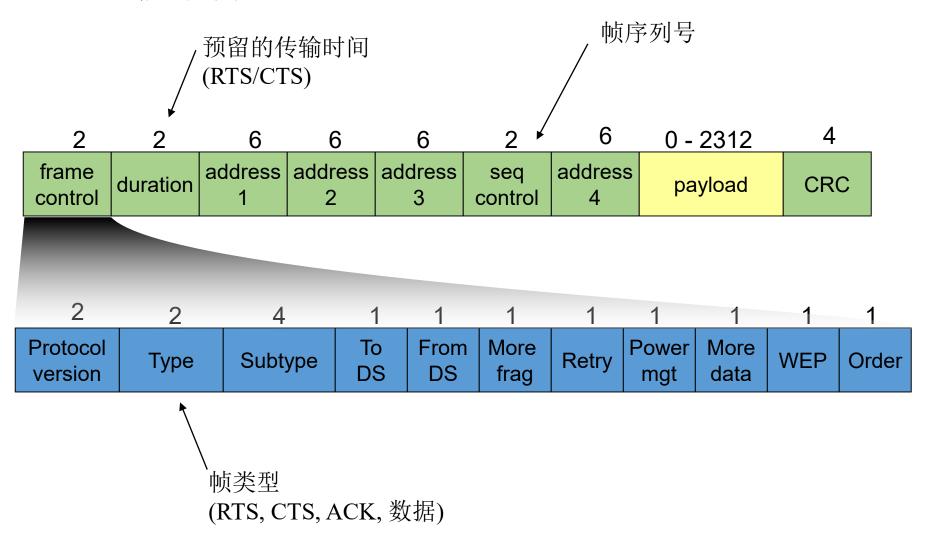
无线局域网需要解决的问题

- ■有限的无线频谱带宽资源
 - > 通道划分、空间重用
 - > 提高传输速率,解决传输问题
 - > 提高抗干扰能力和保密性
- ■共享的无线信道
 - ▶ 介质访问控制方法(CSMA/CA)
 - > 可靠性传输、安全性
- ■组网模式管理
 - ▶ BSS构建、关联、认证
 - > 移动性支持
 - > 睡眠管理





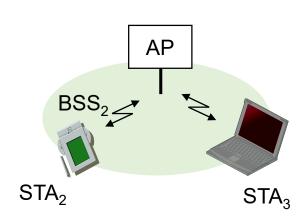
802.11帧结构





802.11无线局域网组网方法

- ■基础架构模式
 - ✓ 通过AP接入有线网络(互联网络)



- ✓ 关键:如何关联到AP?
 - BSSID: Basic Service Set Identifier
 - AP的MAC地址,标识一个基本服务集
 - SSID: Service Set Identifier
 - 32字节网名,标识一个扩展服务集,包含一个或多个基本服务集
 - 关联到AP的三个阶段
 - 扫描 (Scan)、认证 (Authentication)、关联 (Association)



802.11无线局域网组网方法(续)

- 🗖 被动扫描:
 - AP周期性发送Beacon帧,站 点在11个通道上扫描Beacon 帧
 - Beacon帧提供的AP相关信息 包括:
 - Timestamp, Beacon Interval
 (eg.100ms), Capabilities, SSID,
 Supported Rates, parameters
 - > Traffic Indication Map

□ 主动扫描:

站点依次在11个信道发出包含SSID的Probe Request 帧, 具有被请求SSID的AP返回

Probe Response帧

- Probe Response帧包含AP相 关信息:
 - Timestamp, Beacon Interval,Capabilities, SSID, SupportedRates, parameters



802.11无线局域网组网方法(续)

□ 认证:

- 当站点找到与其有相同 SSID 的 AP, 在 SSID 匹配的 AP中, 根据收到的 AP信号强度,选择一个信号最强的 AP, 然后进入认证阶段。只有身份认证通过的站点才能进行无线接入访问。802.11提供几种认证方法,有简单有复杂,如采用802.1x/EAP认证方法时大致过程如下:
 - ➤ 站点向AP发送认证请求
 - ➤ AP向认证服务器发送请求信息要求验证站点身份
 - ➤ 认证服务器认证完毕后向AP返回相应信息
 - ➤ 如果站点身份不符,AP向站点返回错误信息
 - ▶ 如果站点身份相符,AP向站点返回认证响应信息



802.11无线局域网组网方法(续)

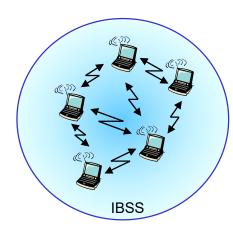
□ 关联:

- 当 AP 向站点返回认证响应信息。身份认证获得通过后, 进入关联阶段
 - ➤ 站点向 AP 发送关联请求(Association Request)
 - Capability, Listen Interval, SSID, Supported Rates
 - ▶ AP 向站点返回关联响应(Association Response)
 - Capability, Status Code, **Station ID**, Supported Rates
 - ▶ AP维护<mark>站点关联表</mark>,并记录站点的能力(如能够支持的速率等)



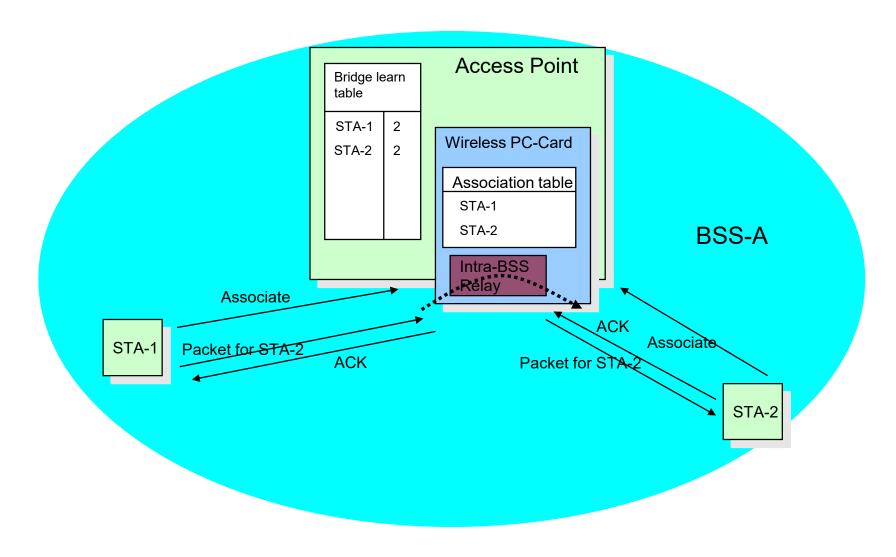
802.11无线局域网组网方法(续)

- □自组织模式
 - o 建立独立基本服务集(IBSS),站点之间直接通信
 - 站点设成 Ad-hoc 模式
 - 站点先寻找具有指定SSID的IBSS是否已存在。如果 存在,则加入;若不存在,则自己创建一个IBSS, 发出Beacon,等其他站来加入。
 - IBSS中的所有站点参加发送Beacon,每个站点在 Beacon窗口竞争Beacon的产生。对于每个站点:
 - ▶确定一个随机数k
 - ▶ 等待k个时间槽
 - ▶ 如果没有其他站点发送Beacon,则开始发送Beacon



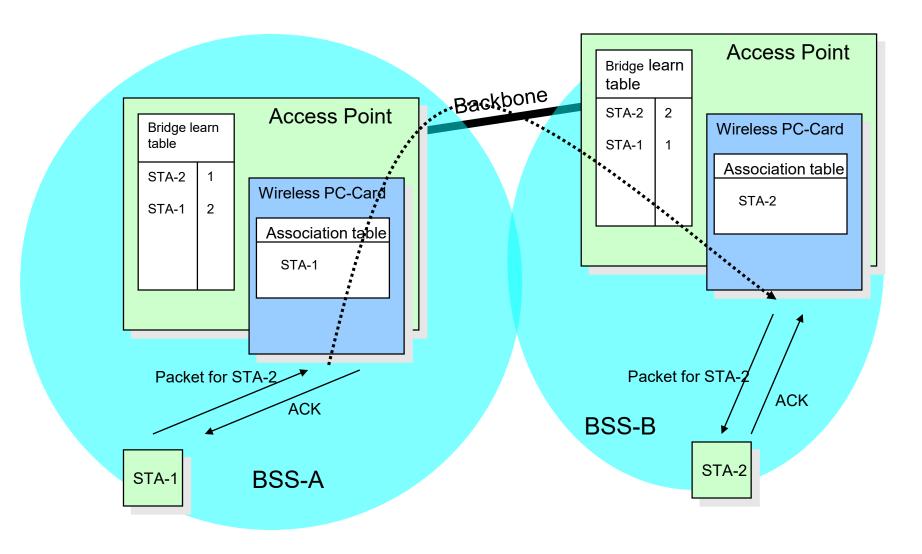


BSS内部数据传输





BSS之间数据传输



总结



- 接口层基础
- 局域网体系结构与组网方法
- 局域网编址与ARP协议
- 链路层差错控制
- 共享式与交换式以太网
- 虚拟局域网
- 无线局域网