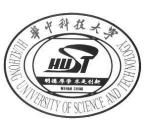
直接链接网络(II)

华中科技大学电子信息与通信学院 通信工程系 陈京文

Email: jwchen@hust.edu.cn 2020.10.7

内容提要



- 多路接入网络
 - 基本问题, MAC协议类型
- 以太网
 - 简介,以太网MAC
- 无线局域网
 - 简介, 802.11 MAC, 组网模式

多路接入网络





shared wire (e.g., cabled Ethernet)



shared RF (e.g., 802.11 WiFi)



shared RF (satellite)

- 实例
 - 共享式以太网,令牌环,无线局域网,...
- 涉及物理层、数据链路层
- 标准多为IEEE制定
 - 物理接口, 电接口, 媒体接入控制(MAC), 帧结构, ...

多路接入网络(续)



- 多路接入: 所有主机通过一条共享链路发送和接收帧
 - 一台主机发出的帧,会被同一网络中的所有主机收到,但只有指 定主机接受
- 基本问题:两台主机同时发送数据,会导致帧损坏
 - 因此需要协调对共享链路的接入使用 —— 媒体接入控制(Media Access Control, MAC),即一台主机何时可以传输帧
- MAC: 确定多台主机如何共享链路的分布式算法
 - 技术挑战:没有专用信道用于主机之间的控制信息传输
 - 主要考虑因素
 - 链路使用的效率
 - 竞争使用链路的公平性

MAC协议分类



信道分割

- 将信道分为较小的资源片,如时隙,频带,码址
- 将资源片分配给一台主机使用
- 例子: TDMA, FDMA

• 随机接入

- 并不划分信道,允许冲突
- 能够从冲突中恢复
- 例子:ALOHA, CSMA, CSMA/CD

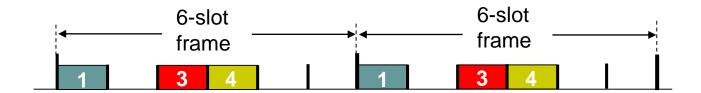
轮转

- 节点轮流使用,有较多数据发送的节点可以获得更多使用权
- 例子: 令牌环, FDDI, 蓝牙

信道分割: TDMA



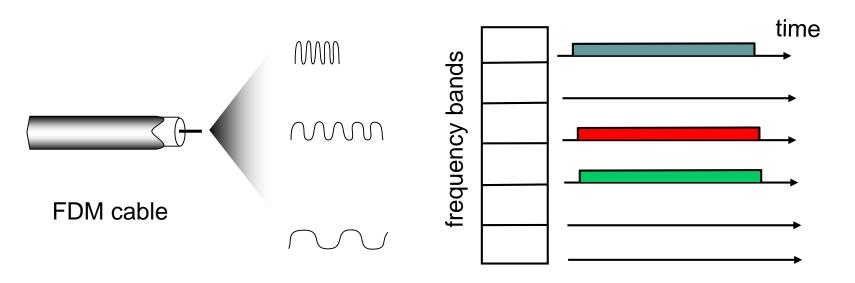
- TDMA (Time Division Multiple Access)
 - 信道使用按照时间周期组织,每个周期包括多个时隙
 - 每台主机在一个周期中占有一个固定长度的时隙(长度 通常为单个分组传输时间)
 - 未使用的时隙闲置
- 例:6台主机的局域网中,时隙1、3、4有分组传输,时隙 2、5、6闲置



信道分割: FDMA



- FDMA (Frequency Division Multiple Access)
 - 可用频谱划分为多个频带
 - 给每台主机分配一个固定的频带
 - 未使用的频带闲置
- 例:6台主机的局域网中,频带1、3、4有分组传输,频带2、5、6闲置

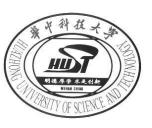


随机接入



- 每当节点有分组发送时,即以链路全速率发送
 - 节点之间并无事前的协调
- 多个节点同时发送分组 → 冲突
- 随机接入算法决定
 - 如何检测/避免冲突
 - 如何从冲突中恢复(即重新传输)
- 实例
 - 分时ALOHA
 - ALOHA
 - CSMA, CSMA/CD, CSMA/CA

内容提要

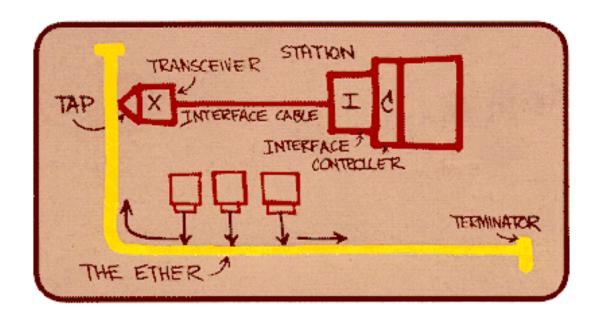


- 多路接入网络
 - 基本问题,MAC协议类型
- 以太网
 - 简介,以太网MAC
- 无线局域网
 - 简介, 802.11 MAC, 组网模式

以太网(Ethernet)



- Xerox PARC (Palo Alto Research Center)的Metcalfe于 1970年代中期提出
- Xerox、DEC、Intel于1978年标准化
- IEEE进一步标准化,即802.3标准
 - 与原始以太网标准有细微不同



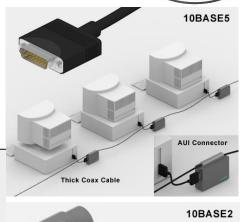
Metcalfe's Ethernet sketch

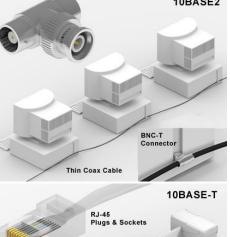
以太网物理特性

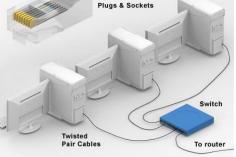


- 编码
 - 早期: Manchester
 - 现在: 4B/5B, 8B/10B
- 带宽
 - 10 Mbps: 共享式,或采用集 线器或交换机
 - 100 Mbps: 采用集线器或交 换机
 - 1 Gbps: 采用交换机
 - ...
- 线缆
 - 10Base2 (细同轴电缆)
 - 10Base5 (粗同轴电缆)
 - 10BaseT/100BaseT (双绞线)
 - ...





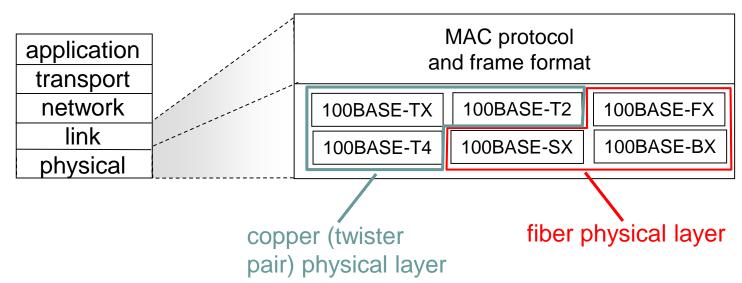




802.3系列标准

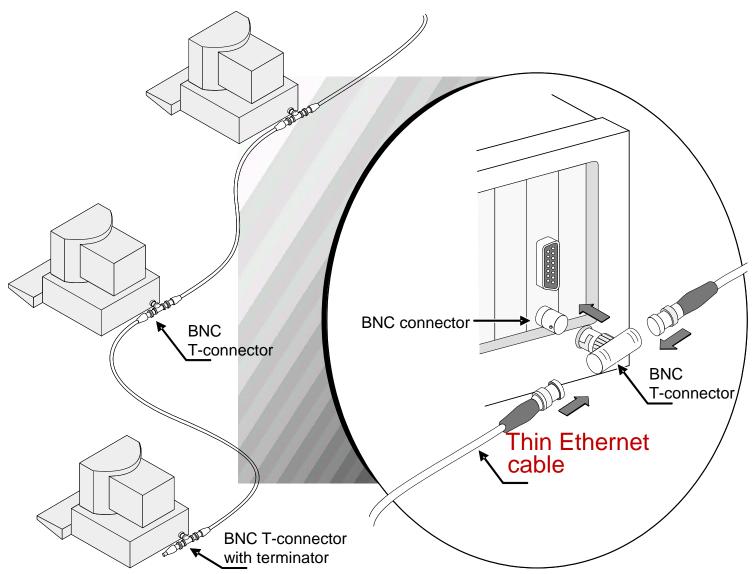


- 一系列以太网标准
 - 关于链路层和物理层
 - 相同的MAC协议和帧结构
 - 不同的速度: 2 Mbps, 10 Mbps, 100 Mbps, 1Gbps, 10Gbps, 40Gbps, 100Gbps
 - 不同的物理媒质: 双绞线, 光纤, 同轴电缆

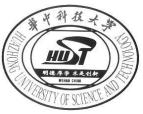


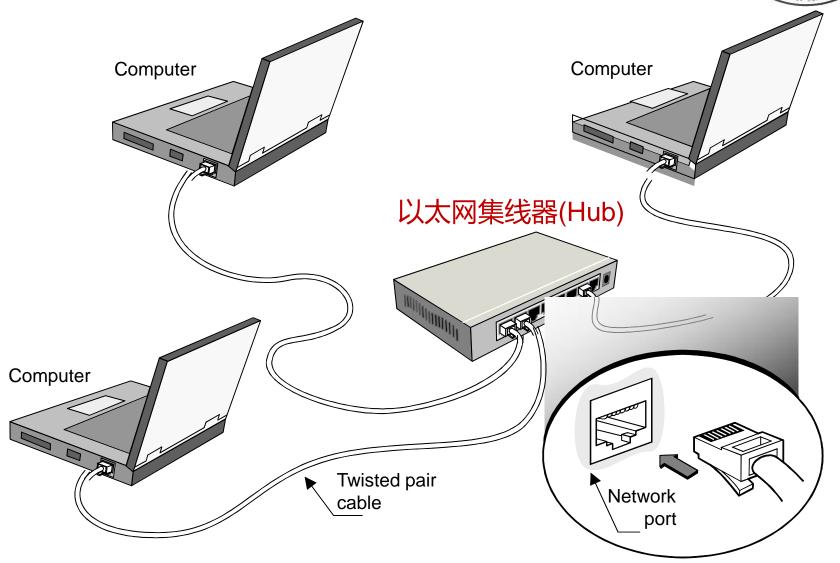
共享式以太网:细缆链接



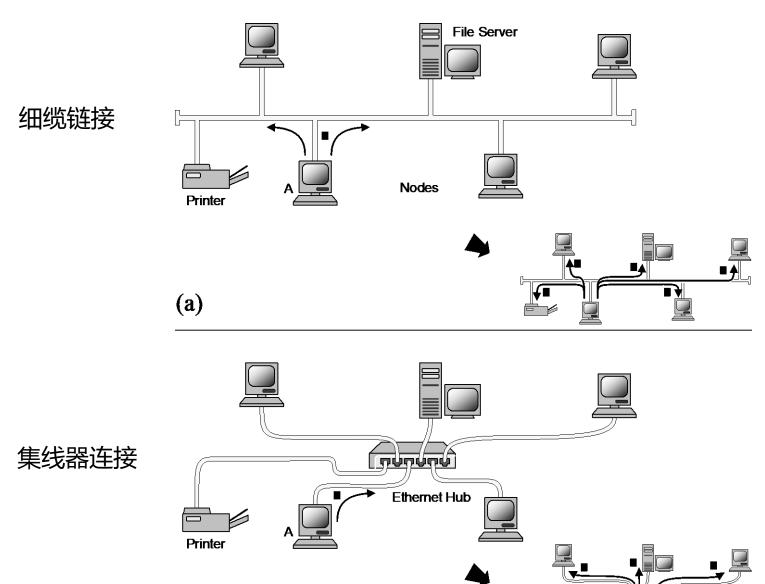


共享式以太网:集线器连接





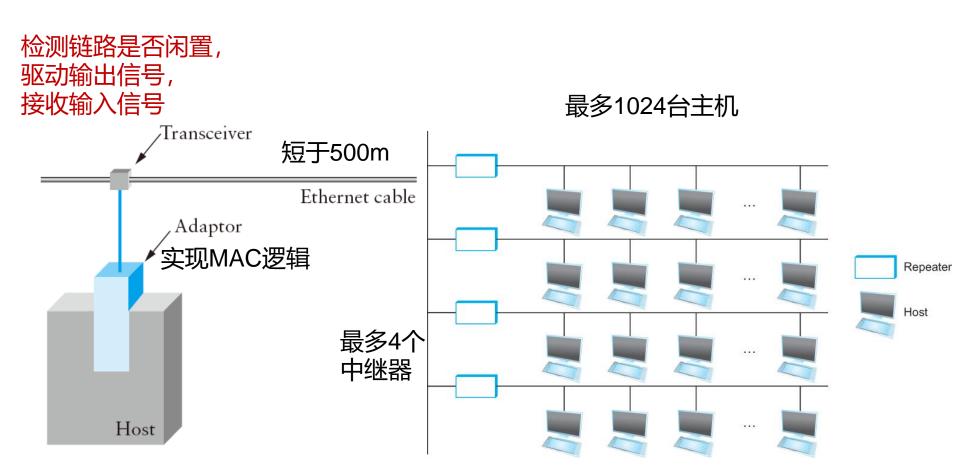
共享式以太网信号传输



(b)

共享式以太网技术规范

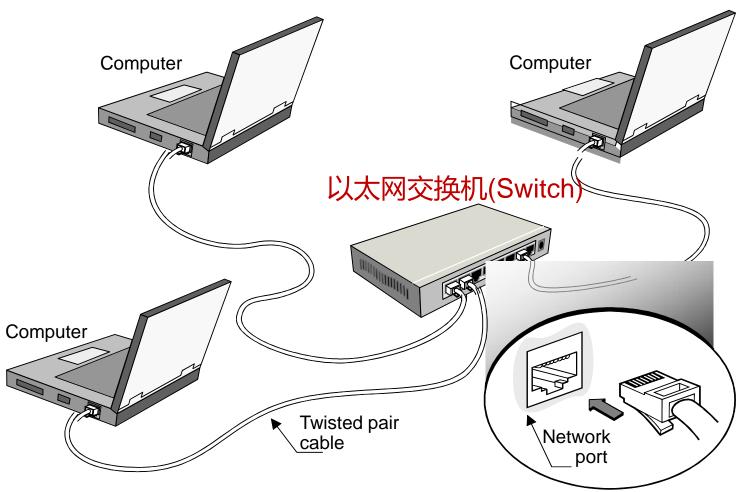




总长度不超过2500m

交换式以太网





注:交换式以太网涉及到数据报交换技术,后续讲义将会介绍

以太网帧结构和寻址



64	48	48	16	32
Preamble	Dest addr	Src addr	Туре	Body CRC

- 前导码(Preamble)字段: 7个10101010模式的字节,再加一个 10101011模式字节 — 同步发送方和接收方的时钟
- 地址字段(Dest addr, Src addr): 48比特
 - 单播(unicast):每个网卡被分配一个唯一、永久的地址(ROM存储), 如8:0:2B:E4:B1:2
 - 广播(broadcast): 48比特全为1,仅用于目的地址
 - 多播(multicast):首位为1,动态配置(非永久),仅用于目的地址
- Type字段: 指明封装分组为何种上层协议,如IP, Novell IPX, ...
- CRC字段:用于检错;如果出错,直接丢弃该帧
- 帧长度: 46~1500字节

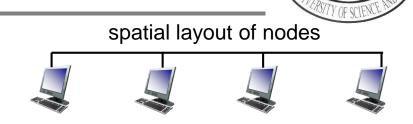
帧接收:选择性接受



- 共享式以太网中,网卡会接收到所有的帧,但只接受目的 地为下列地址的帧
 - 该网卡单播地址
 - 广播地址(所有比特全为1)
 - 该网卡多播地址(如果支持多播且被配置相应多播地址)
 - 任何地址(如果被配置为混杂模式)
- "接受"的含义
 - 进行链路层的相关处理
 - 并传给上层协议实体

帧传输冲突

- 传播时延效应:一台主机需要一定时间(传播时延)才能感知到其它主机的帧传输
 - 即使是侦听到链路空闲时才发 送帧,也可能产生冲突
 - 显然传播时延(空间距离引起)对于冲突概率影响很大
- 传输冲突致使整帧传输无效一一资源及时间浪费



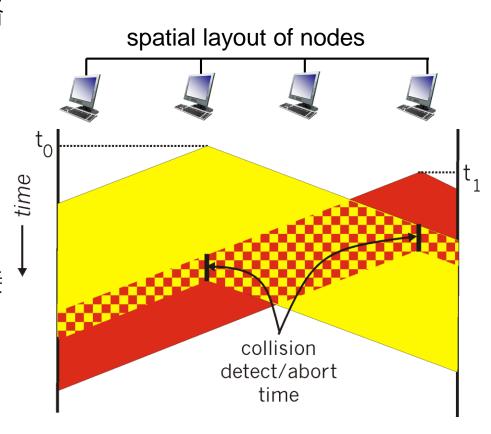


t₁

帧传输: CSMA/CD



- 带有冲突检测的载波侦听多路 接入(Carrier Sense Multiple Access with Collision Detect, CSMA/CD)
 - 载波侦听: 侦听链路是否被占用
 - 冲突检测:检测帧传输在共享链路上是否被其它帧传输信号干扰
 - 测量信号强度,比较传送和接收的信号差异
 - 检测到冲突后,发送方应中止传输,减少信道的浪费



CSMA/CD算法



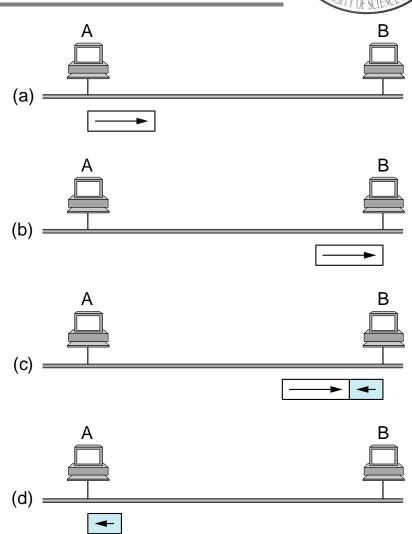
- 侦听到链路空闲: 立即发送帧
- 侦听到线路忙: 等候直至线路空闲, 然后立即发送帧
 - 即以概率1坚持发送,称为1-坚持(1-persistent),相当于p-坚持(p-persistent)的特例
- 帧发送后,如果检测到冲突
 - 发送32比特的干扰信号,加上64比特先导码共计96比特,然后停止传送帧
 - 传输等待和重试:指数回退(exponential backoff)
 - 第k次冲突后重试等候时间: 从(0,1,...,2^k-1)×512比特时间(对于 10Mbps链路,为51.2 μs)中等概率随机选择
 - 例如,第1次冲突后重试等候时间随机选择(0,512) 比特时间之一,第2次随机选择(0,512,1024,1536)比特时间之一,…
 - 经过一定数目(通常取16)回合尝试均失败,则放弃

• 指数回退的作用?

最小帧长度

WANT OF SCIENCE

- 以太网最小帧长度为64字节
 - 在允许的最长距离情况下,传输最短帧必须持续至少1个RTT,才能保证发送该帧的主机检测到任何可能的冲突
 - 2500m线缆长度以太网最大RTT: 51.2 ms
 - 对于10 Mbps以太网而言,上 述要求给出最小帧长度为 10 Mbps x 51.2 ms = 512 bits (64 bytes)



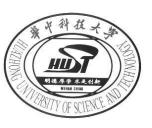
最坏情况:两台主机位于线缆两端

Ethernet技术特点



- 媒体接入控制(MAC)采用带有冲突检测的载波侦听多路接入(CSMA/CD)
- 无连接(Connectionless): 传送和接收网卡之间无握手协商(即建立连接关系)
- 不可靠: 没有滑动窗口类似的可靠传输机制,即收到帧后 无确认
 - 交给网络层协议的分组流,可能存在缺口(丢失的分组)
 - 相应的缺口分组,上层协议可能会加以弥补,如TCP;如无补救, 网络应用会感知,亦可根据需要采取相应措施

内容提要



- 多路接入网络
 - 基本问题,MAC协议类型
- 以太网
 - 简介,以太网MAC
- 无线局域网
 - 简介, 802.11 MAC, 组网模式

(分组)无线网络

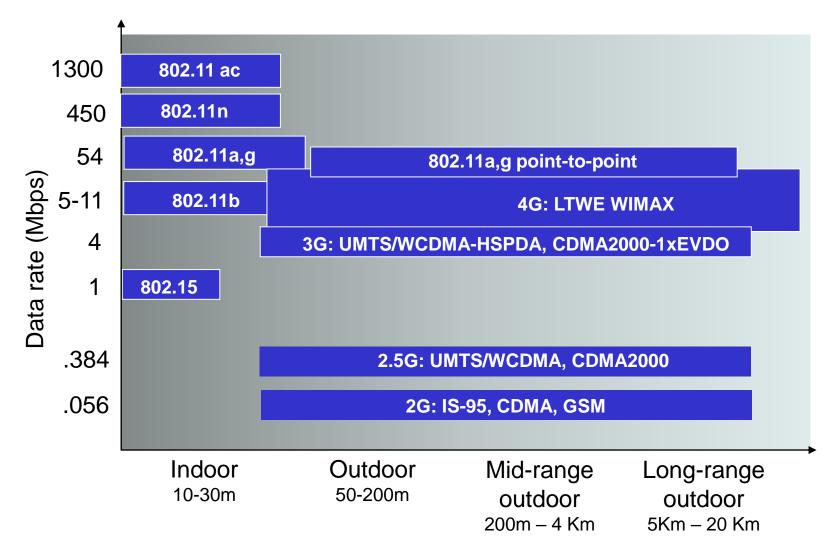


- 区分无线网络技术的维度
 - 可提供的带宽
 - 通信节点之间的最大距离
 - 支持的移动速度
- 三类常见的无线网络技术
 - 蓝牙(Bluetooth), Wi-Fi (802.11), 3G/4G蜂窝网络

	Bluetooth (802.15.1)	Wi-Fi (802.11)	3G Cellular
Typical link length	10 m	100 m	Tens of kilometers
Typical data rate	2 Mbps (shared)	54 Mbps (shared)	Hundreds of kbps (per connection)
Typical use	Link a peripheral to a computer	Link a computer to a wired base	Link a mobile phone to a wired tower
Wired technology analogy	USB	Ethernet	DSL

无线网络标准





无线网络的一种分类方法



	单跳(Single hop)	多跳(Multiple hops)
有基础设施 (infrastructure)	主机链接至 <mark>基站(</mark> 如无线接入点),进而连接至 Internet,如WiFi、蜂窝网	需要多个无线节点中继 以连接至更大网络—— 网状网(mesh network)
无基础设施	无基站,通常并不连接至 Internet ,如蓝牙,自组织 网络(ad hoc networks)	无基站,无线节点之间 互相中继以到达其他节 点,如MANET, VANET

注:

MANET — Mobile Ad hoc Network, 移动自组织网络 VANET — Vehicle Ad hoc Network, 车载自组织网络

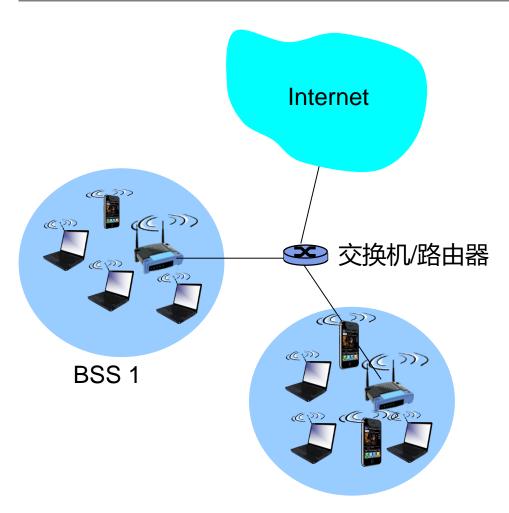
无线局域网基础



- 物理层
 - 扩频通信:直扩或跳频
 - 正交频分多路复用(Orthogonal Frequency Division Multiplexing, OFDM)
- 节点只能接收一路传输信号
- 半双工: 发送、接收分时进行
- 冲突检测难以实施: 发送信号强度远远超过接收信号
- 传输覆盖范围有限
 - 不能进行载波侦听
 - 导致隐藏/暴露节点问题
- 两种工作模式
 - 基础设施、自组织

基础设施(Infrastructure)模式



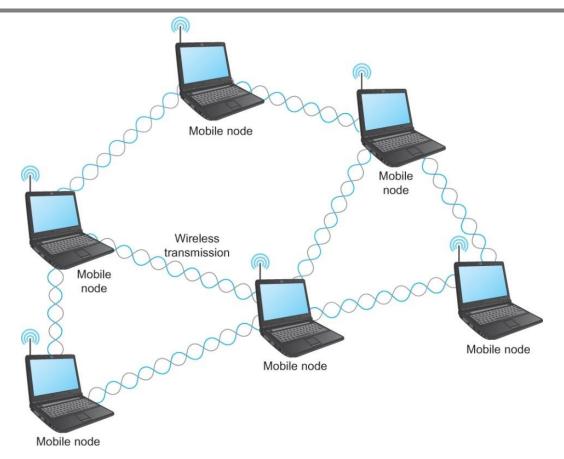


BSS 2

- 所有帧传输都通过接入 点(Access Points, APs) 中继
- 一个AP及其链接的无线 节点构成一个基本业务 组(Basic Service Sets, BSS)
- 多个BSS之间通过一个 分布式系统(通常为有线 网络)连接

自组织(Ad hoc)模式

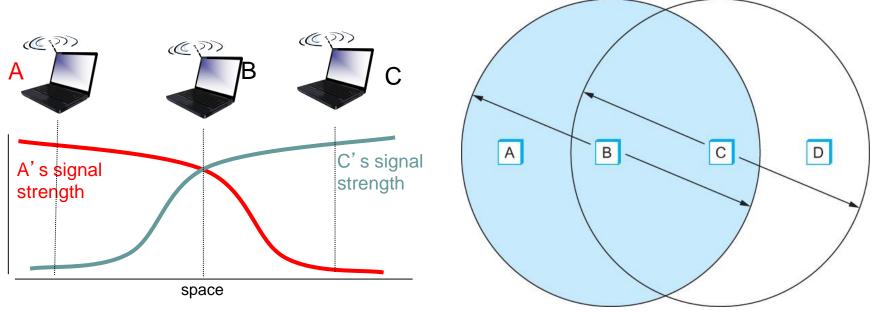




- 每个节点能够转发并非发往自己的帧, 即充当中间节点
- 节点集合构成一个独立基本业务组(Independent Basic Service Set, IBBS)

隐藏/暴露节点问题





- 隐藏节点(Hidden node)问题: 当A和C同时向B发送数据时, A和C互不知晓, 因此两方信号在B处冲突
- 暴露节点(Exposed node)问题: 当B向A发送数据时, C会 认为其不能向D发送数据, 而事实上可以

802.11



- 无线局域网主要技术标准,常常简称为WiFi (Wireless Fidelity)
 - 局域网 —— 覆盖有限地理范围的网络链接
 - IEEE制定
- 支持基础设施和自组织两种工作模式
- 存在多个变种
 - 802.11: 1或2 Mbps,2.4 GHz, 100m
 - 802.11a: 最高54 Mbps,5 GHz, 10-30m
 - 802.11b: 1、2、5.5、或11 Mbps, 2.4 GHz, 50-150m
 - 802.11g: 最高54 Mbps, 2.4 GHz, 50-150m
 - 802.11n: 最高200 Mbps, 2.4-5 GHz, 50-100m

• ...

802.11 MAC (1)



- 冲突避免的载波侦听多路接入(Carrier Sense Multiple Access with Collision Avoidance, CSMA/CA)
- 载波侦听多路接入(CSMA)
 - 发送节点侦听信道空闲与否,确定是否发送数据以及等待时间
- 冲突避免(CA)
 - 侦听到信道由忙转闲时,各发送节点采用随机回退以避免冲突
 - 传输数据之前交换控制帧,隐式告知邻近节点即将开始数据传输, 这些节点因此等候以避免冲突
- 帧传输采用停止等待算法
 - 每发送一帧均需等待确认

802.11 MAC (2)

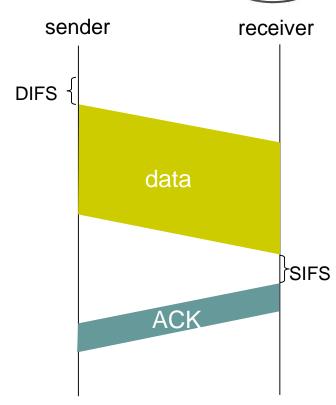


发送方

- 1. 如果侦听到<u>信道空闲DIFS时长</u>
 - 传输整个帧(无冲突检测)
- 2. 如果侦听到<u>信道忙</u>
 - (a) 启动<mark>随机回退定时器(</mark>类似于CSMA/CD), 并等候
 - 只有信道空闲时, 定时器才计时
 - 信道忙时, 定时器冻结计时
 - (b) 回退定时期满时,传输整个帧,等候ACK
 - 如收到ACK, 若有后续帧待传, 返回(a)
 - 如未收到ACK,则在更大范围内选择随机回退时间,返回(a)

接收方

- 如果接收到的帧检查无错
 - 延迟SIFS,然后回复ACK



DIFS: Distributed Inter-Frame Space

SIFS: Short Inter-Frame Space

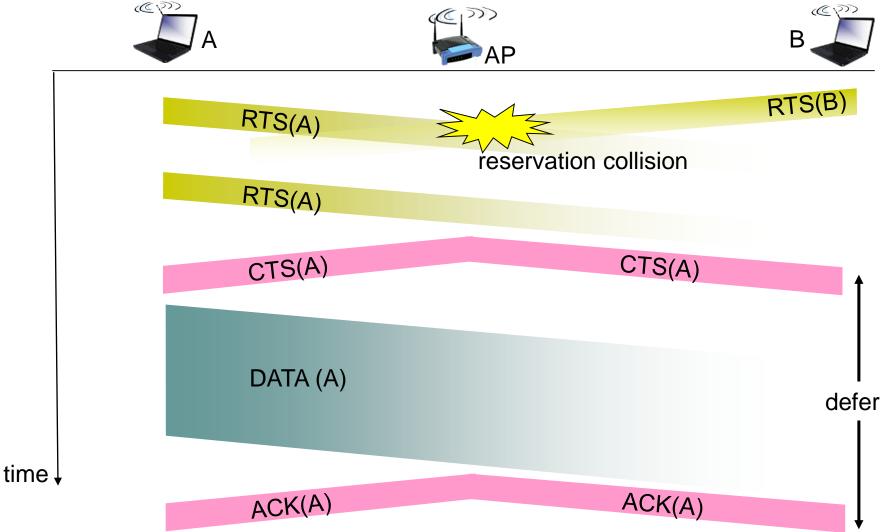
802.11 MAC (3)



- 传输数据之前的控制帧交换
 - 发送方向接收方发送Request to Send (RTS)消息,其中给出需要 占用信道的时间
 - 接收方回应以Clear to Send (CTS)消息
 - 属于可选项,通常用于长数据帧传输,以避免相应的资源消耗
- 如节点收到CTS
 - 说明该节点靠近接收方,从而知晓在指定时间内不能发送数据
- 如节点收到RTS,但收不到CTS
 - 说明该节点不靠近接收方,从而知晓能够发送数据
- 如果两个节点同时发送RTS至同一接收节点,即RTS在该 接收节点处冲突
 - 显然该接收节点不会回应以CTS
 - 由于收不到CTS,这两个节点意识到自己发送的RTS丢失,继而 采用指数回退(类似于共享式以太网)

RTS和CTS消息交互示例

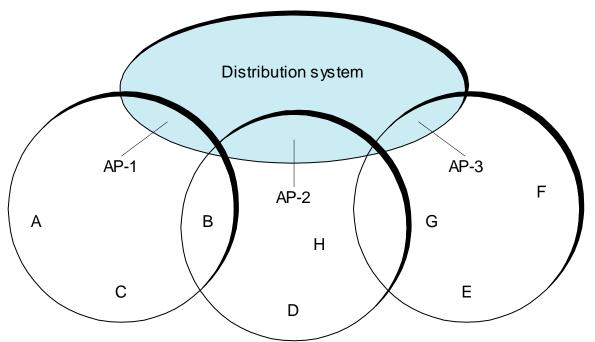




基于基础设施的无线局域网



- 每个节点与一个接入点(Access Point, AP)关联
- 每个AP覆盖范围有限
 - 类似于蜂窝移动通信系统中的单元格(cell)
- 两台主机之间的通信
 - 同一单元格:诉诸于AP
 - 跨越单元格:借助一个分布式系统,通常为有线网络,如以太网



38

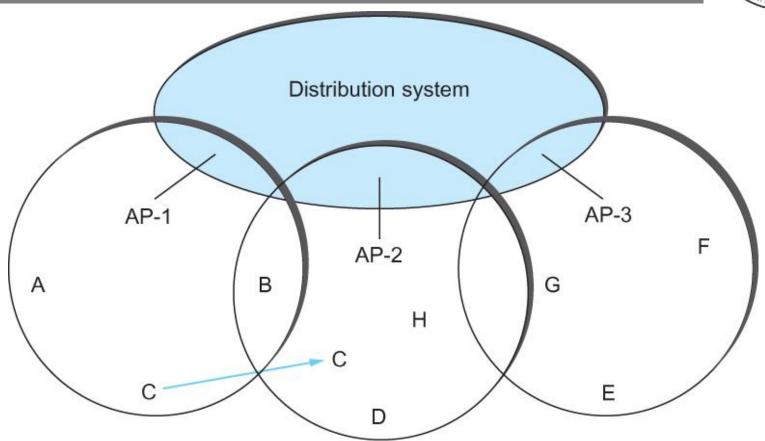
节点与AP之间的关联建立



- 关联(Association)建立过程
 - 1. 节点发出Probe帧
 - 2. 所有收到该Probe帧的AP回应以Probe Response帧
 - 3. 节点选择一个AP,向其发送Association Request帧
 - 4. 被选定的AP回应以Association Response 帧
- 节点在下列情况下执行上述关联过程
 - 初始加入网络
 - 由于位置移动,需要切换到新的AP

对于移动性的支持





- 主动探查(Active probing): 移动节点发送Probe帧搜寻AP
- 被动探查(Passive probing):移动节点根据AP发出的 Beacon帧,发现AP

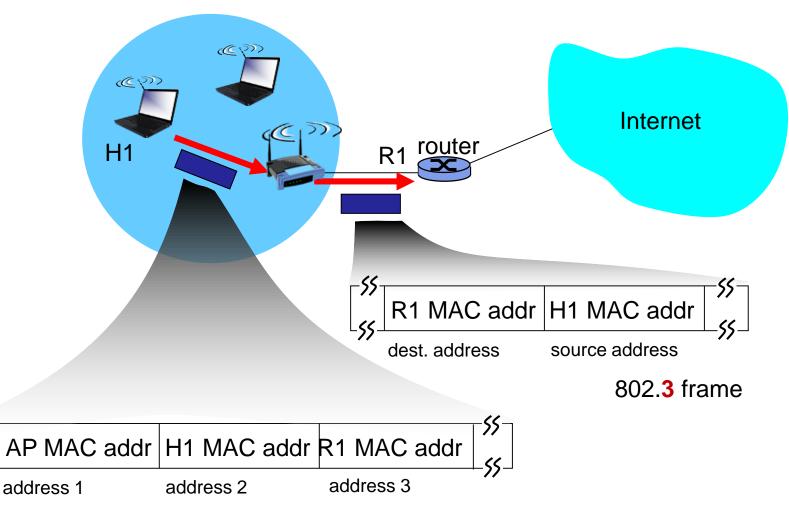
802.11帧结构

16	16	48	48	48	16	48	0–18,496	32
Control	Duration	Addr1	Addr2	Addr3	SeqCtrl	Addr4	Payload 7	CRC

- Control字段
 - Type子域: 指明帧类型, 如数据, RTS, CTS, 扫描
 - ToDS、FromDS子域:与地址字段含义相关
 - •
- 4个地址字段
 - 出于BSS之间通过分布式系统中继的考量
 - 具体含义取决于Control字段中的ToDS和FromDS子域
 - 例如,当ToDS和FromDS同时为1时,Addr1、Addr2、Addr3、Addr4分别对应于最终目的地(ultimate destination)、当前发送者(immediate sender)、中间目的地(intermediate destination)、原始来源(original source)

802.11寻址示例





小结



- 多路接入网络基础
 - 多路接入基本问题,MAC
- 两种多路接入网络
 - 以太网(802.3):基本原理,CSMA/CD
 - 无线局域网(802.11):基本原理,MACA,基础设施、 自组织工作模式
- 参考章节
 - 教材2.6, 2.7.1节
 - [KR12] 6.3节