CH3:无线与移动网络

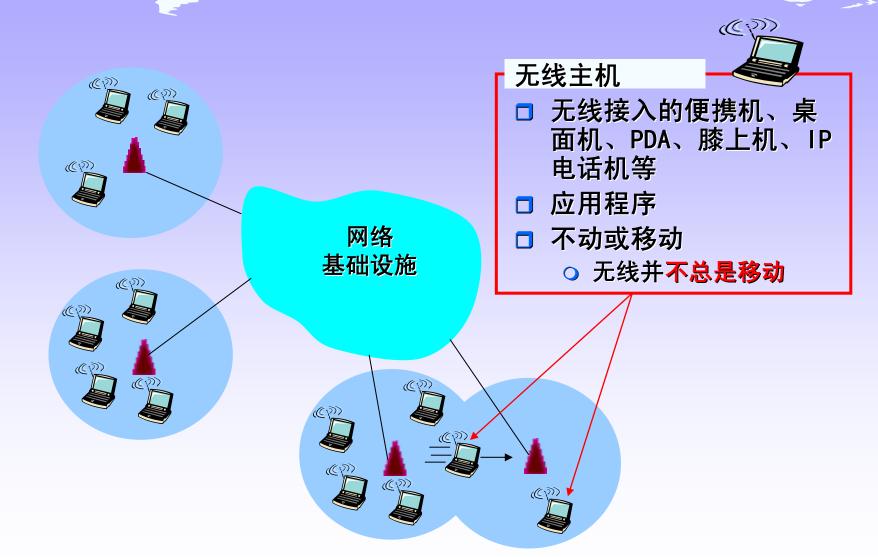
- ◆ 3.1 无线网络基础
 - > 基本概念
 - > 无线链路的特点
 - > CDMA
- ◆ 3.2 WLAN: wi-fi
 - **➢ WiFi 概述**
 - ▶ 802.11网络结构
 - ▶ 802.15个域网
 - ➤ 802.16WiMax网络
- ◆ 3.3 蜂窝网接入
 - > 蜂窝网结构
 - > 蜂窝网标准概要

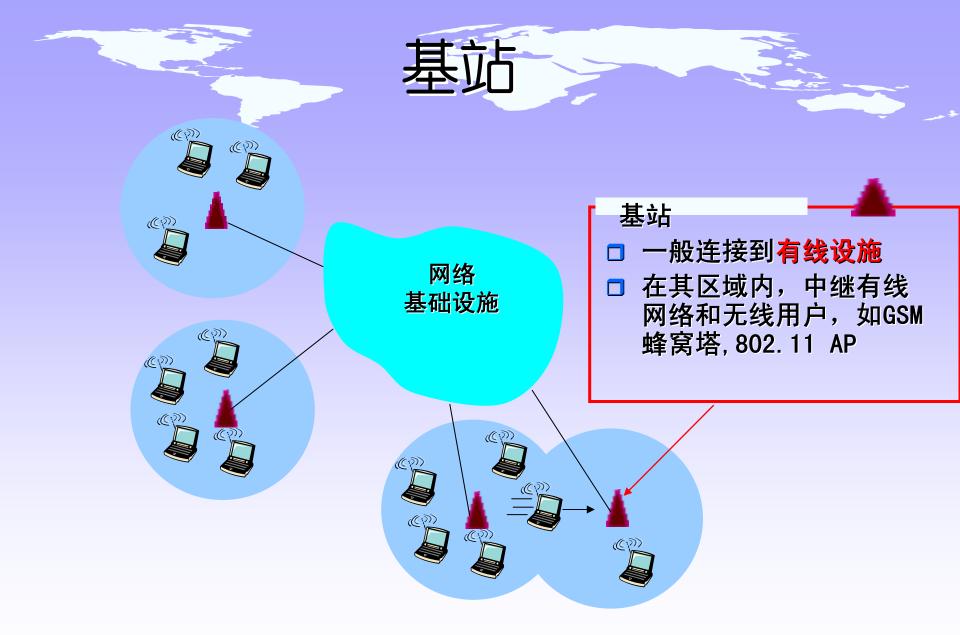
- ◆ 3.4 移动接入
 - > 移动的基本概念
 - > 移动寻址与路由
- ◆ 3.5 移动IP
 - > 基本特点与要素
 - ▶ IP移动过程
- ◆ 3.6无线移动网络管理
 - > 用户接入
 - > 代理发现
 - > 鉴别认证
 - > 建立关联
 - > 安全加密

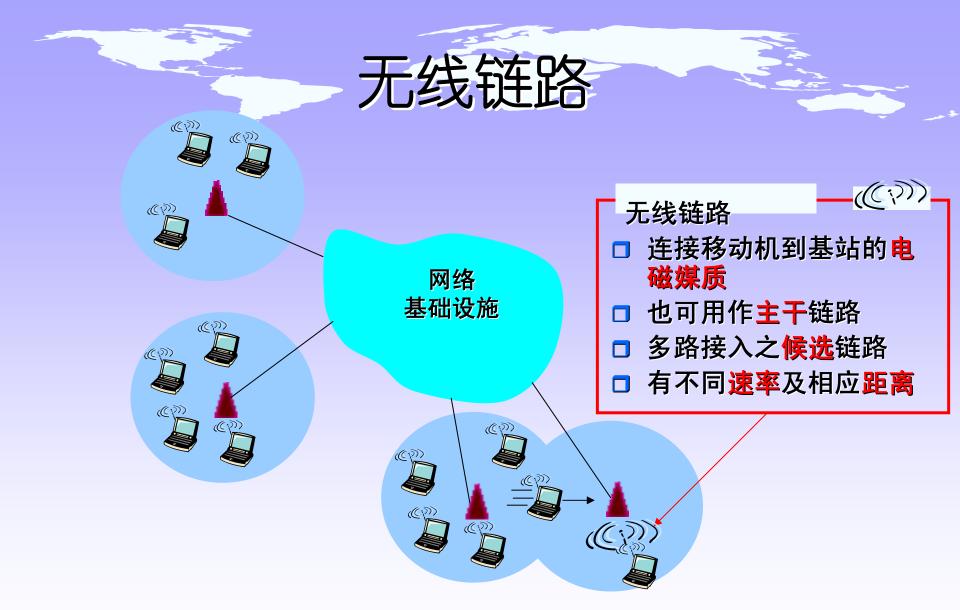
3.1.1 基本概念

- ◆ 背景
 - ➤ 无线移动电话用户超过固话,中国8亿多手机
 - ▶ 网络: 掌/膝机、PDAs、便携机、无线接入发展迅猛,更适合人
- ◆ 全球互联网新趋势
 - ➤ 从 PC-Internet → Mobile-Internet
 - ➢ 从 Listening-Internet (Web1. 0) → Speaking-Internet (Web2. 0)
- ◆ 两大重要挑战
 - ➤ 无线: 无线链路通信
 - > 移动: 移动用户接入

无线网络的构成

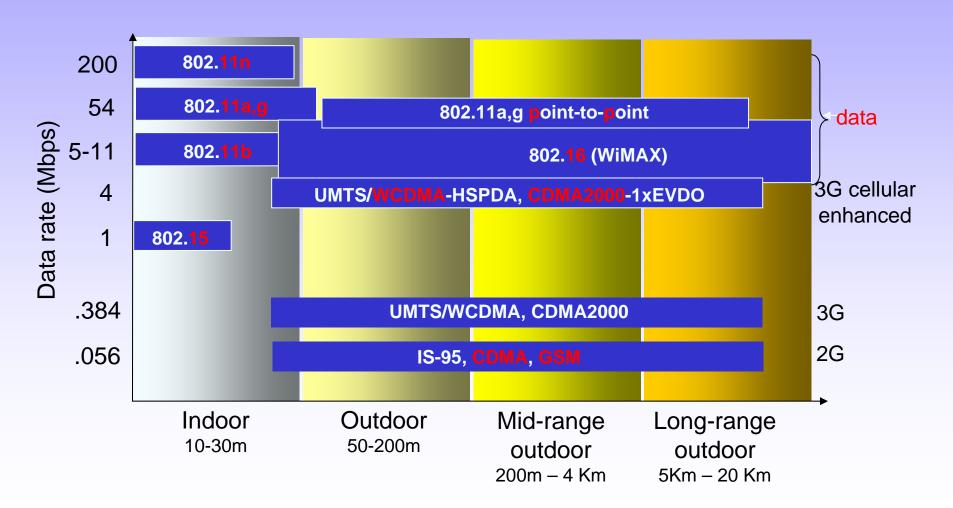




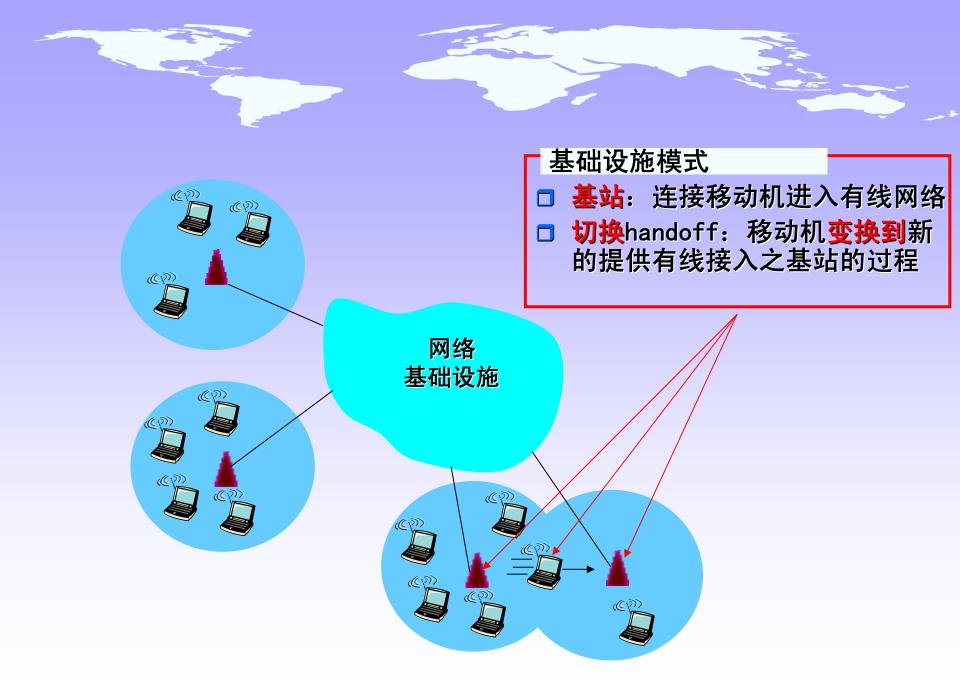


无线链路标准



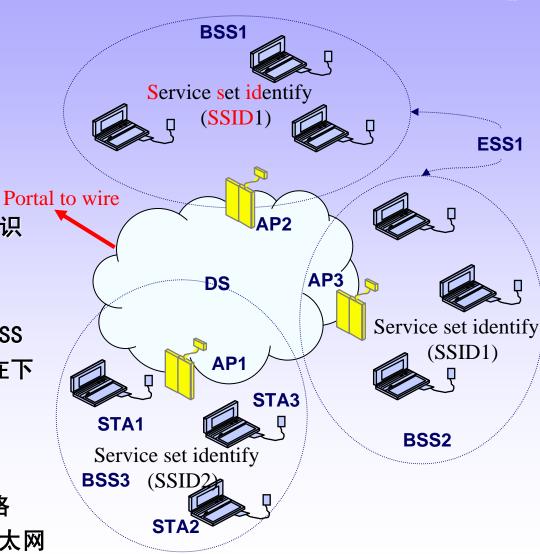


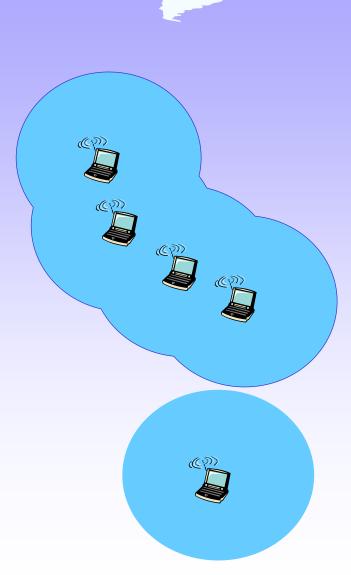
2010-9-29



Infrastructure模式

- ◆ Stations (STA)
 - > 任何无线设备
- ◆ Access Point (AP)
 - ➤ 连接BSS到DS
 - ➤ STA间数据转发
- ◆ Basic Service Set (BSS)
 - > 一个AP<mark>所控</mark>制区域
 - ➤ 通过BSSID(AP的MAC地址)标识
 - > 终端在一个 BSS内可相互通信
- Extended Service Set (ESS)
 - ➤ 相同SSID多BSS形成规模虚拟BSS
 - ▶ 终端在同一ESS内可通信并可在下 属多个 BSS间移动
 - ➤ ESS通过SSID来唯一标识
- Distribution Service (DS)
 - ▶ 连接多个BSS网络以及有线网络
 - 可用无线或有线技术,通用以太网



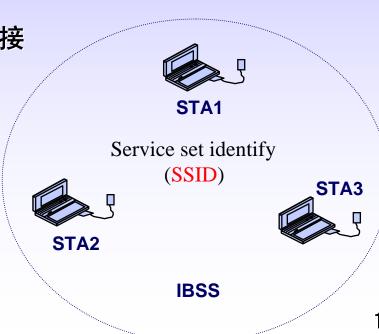


ad hoc 模式

- □ 节点仅传输到链路覆盖范 围内的**另外节点**
- □ **自组织**成网络,在自己之间路由

Ad hoc模式

- ◆ Ad Hoc 模式包括:
 - > Stations (STA)
 - ▶任何的wireless设备
 - ▶设备之间相互点对点对等通信
 - > Independent Basic Service Set (IBSS)
 - ▶通过唯一的SSID来标识
 - ▶ 网络中没有AP设备,也没有公共连接 连到DS有线网络



无线网络分类

模式	单跳	多跳
有基础设施 (e.g., APs)	主机连接到基站(WiFi, WiMAX, cellular) 进而连接到大的互联网	主机可能需要通过几个 无线节点中继而连接到 大的互联网: mesh net
无基础设施	无基础设施,并不连接到 大的互联网(Bluetooth, ad hoc nets)	无基站、不连接到大的 互联网,可能需要中继 到给定周围其它无线节 点MANET, VANET, Sensor Networks

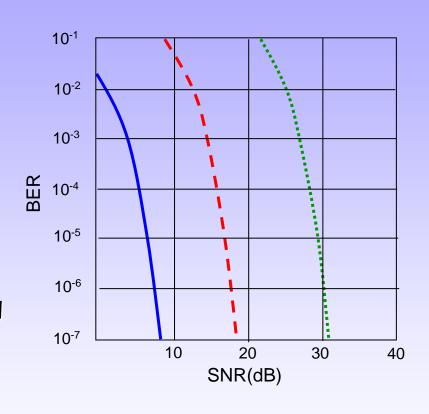
2010-9-29

3.1.2 无线链路的特点

- ◆ 有线和无线网络的区别主要在链路层
- ◆ 无线链路的主要特点: 下述原因导致比特错更多
 - ▶ 递减的信号强度: 电磁波在穿透物体时强度减弱, 随距离的增加 而减弱(Path Loss)
 - ➢ 来自其它源的干扰: 同一频段电波相互干扰,如802.11b和无线电话都使用公共频段2.4GHz,环境电磁波干扰,与微波炉、phone、motors等共享争用同频谱;
 - **多路径传播**: 电磁波一部分被受物和地面反射,到达目的节点时 会有些微时间差
 - 无线信道交叉难:无线链路交叉使通信更困难

◆ 性能参数

- ➤ SNR(Signal to Noise Rate): 信噪比。SNR越大越容易分离信 号与噪声
- ➤ BER (Bit Error Rate): 误码 率
- ◆ SNR 对 BER 之折中
 - ➤ *给定物理层*:增加功率→增加 SNR→减少BER
 - ➢ 给定SMR:选定满足BER需要的物理层,就要给出最高的吞吐率
 - ➤ SNR可能随移动而变化:动态适应物理层(调制解调率)



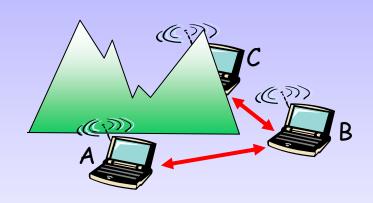
....... QAM256 (8 Mbps)

– – • QAM16 (4 Mbps)

BPSK (1 Mbps)

多点接入的新问题

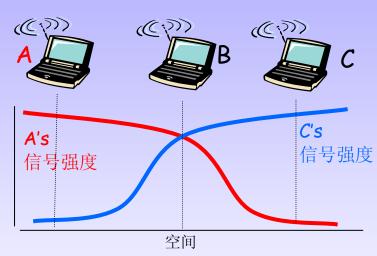
◆ 多个无线发送者和接收者导致的新问题(beyond multiple access)



隐藏站问题:

◆ 信号阻隔

- > B, A 能相互听到
- ▶ B, C 能相互听到
- ▶ A, C 不能相互听到:即A, C 不能察觉在B的干涉



◆ 信号衰减

- > B, A 能相互听到
- > B, C 能相互听到
- > A, C 不能相互听到在B的干涉

站点的隐蔽与暴露问题

- ◆ 隐蔽站点问题(hidden station problem)
 - ▶由于站点**距离竞争者太远**,而不能发现潜在介质竞争者的问题称为隐藏站点问题。或称接收冲突
 - ▶A向B发送数据的过程中,C由于收不到A的数据,也可以 向B发送数据,导致B接收发生冲突。
- ◆ 暴露站点问题 (exposed station problem)
 - ▶由于发送站点距离非竞争者太近,从而导致介质非竞争者不能发送数据的问题称为暴露站点问题。或发送冲突
 - ➤ B向A发送数据,被C监听到,导致C不敢向D发送数据。



(a)

20

(b)

3.1.3 码分复用(CDMA)原理

◆ Code Division Multiple Access

- ▶ 每个用户可在同样时间使用同样频率通信。因多个用户使用不同特殊 码型,不会造成干扰
- 最早军用。频谱类似白噪声,不易被敌人发现,抗干扰能力很强,提高话音质量和数据传输的可靠性
- ➤ 容量是GSM (Group Special Mobile) 4-5倍

◆ CDMA的原理:

- ➤ 每个Bit 时间再划分为m个更短的间隔—码片Chip,m通常是64或128。若要发b比特,则数据率提高到mb bps,该站的频宽也提高到原来的m倍(本质是扩频:有直接序列和跳频两种方式)。
- ▶ 编解码: 编码 = 原数据 X 码片序列; 解码 = 编码●码片(内积)

码片向量间的正交性特点

◆ 码片

- ▶ 各站不同、相互正交;
- ➢ 实用中码片是**伪随机**码序列

◆ 对S/T站:

- ➤ S和T正交 → S和-T也正交:
- ▶ 任一码片向量自己规格化内积=1
- ▶ 任一码片向量和自己反码向量的规格化内积= -1

◆ 通信假定:

- 每站编码是数据和其码片乘积序列
- ➤ 所有站发送的码片序列是同步的,即同一时刻开始。可利用GPS做到

$$S \bullet T = \frac{1}{m} \sum_{i=1}^{m} S_i T_i = 0$$

$$S \bullet \overline{T} = \frac{1}{m} \sum_{i=1}^{m} S_i (-T_i) = -\frac{1}{m} \sum_{i=1}^{m} S_i T_i = 0$$

$$S \bullet S = \frac{1}{m} \sum_{i=1}^{m} S_i S_i = \frac{1}{m} \sum_{i=1}^{m} S_i^2 = \frac{1}{m} \sum_{i=1}^{m} (\pm 1)^2 = \frac{m}{m} = 1$$

$$S \bullet \overline{S} = \frac{1}{m} \sum_{i=1}^{m} S_i(-S_i) = -\frac{1}{m} \sum_{i=1}^{m} S_i^2 = -\frac{1}{m} \sum_{i=1}^{m} (\pm 1)^2 = -1$$

通信过程与实例

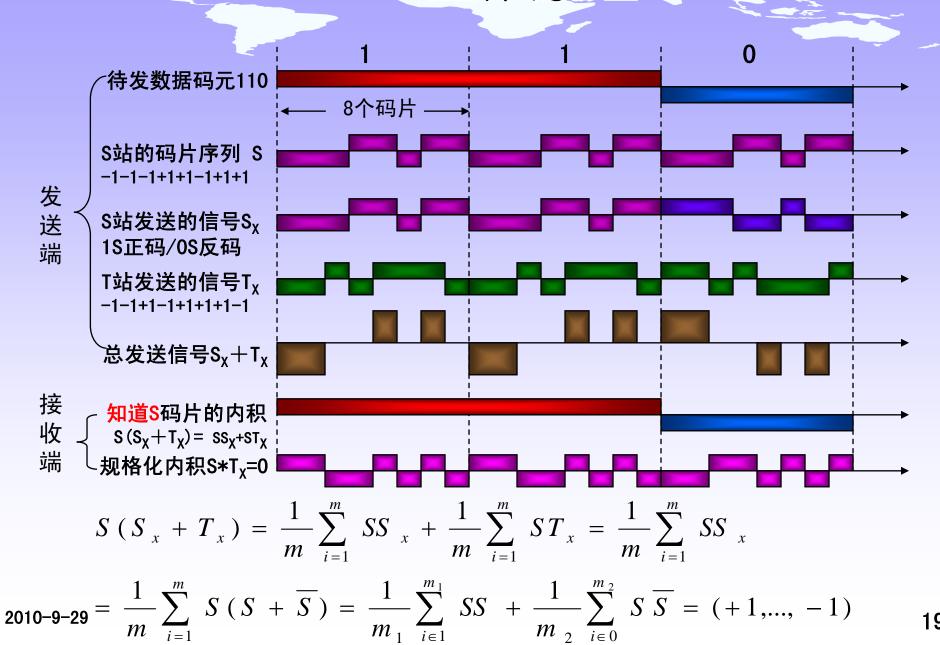
◆ 通信过程

- ➤ 若X站要接收S站的数据,X就必须知道S的码片序列
- > X用S的码片向量与接收到的未知信号求内积
- ➤ X接收到的信号是各个站发送的码片序列叠加之和
- \triangleright 内积结果是: **和所有其他各站信号内积=0**,即被过滤,只剩下与S 站发送的信号的内积,比特1时 = +1,比特0时 = -1

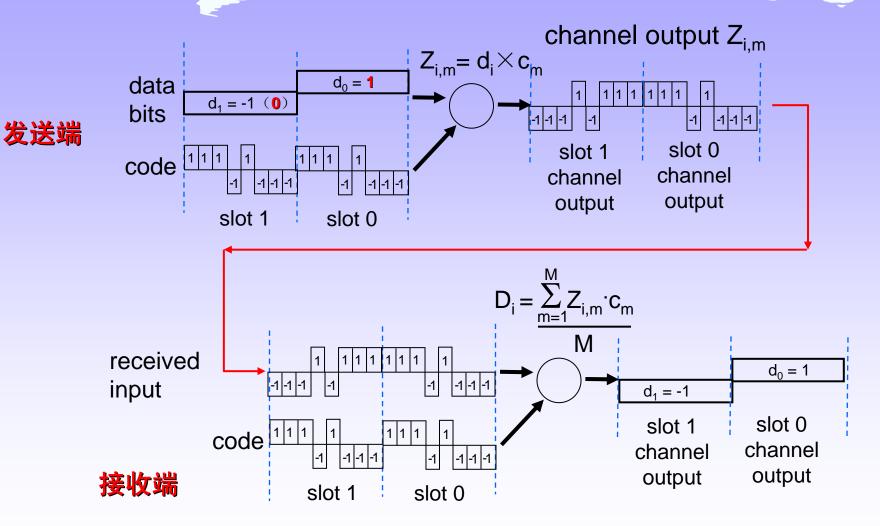
◆ 通信实例

- ➤ S站和T站均要发送码元110, S的码片序列(-1-1-1+1+1-1+1+1), T 的码片序列(-1-1+1-1+1+1-1).
- ➤ S_x和T_x分别是S和T的扩频信号
- ▶ 所有站都使用相同频率,故每个站能收到所有站发送的扩频信号, 本例是叠加信号S_x+T_x
- ➢ 若接收S站信号,就用S码片与接收到的叠加信号求规格化内积,这等价于分别计算S×S_x和S×T_x;然后求它们的和,显然后者是零,前者就是S站发送的数据比特110

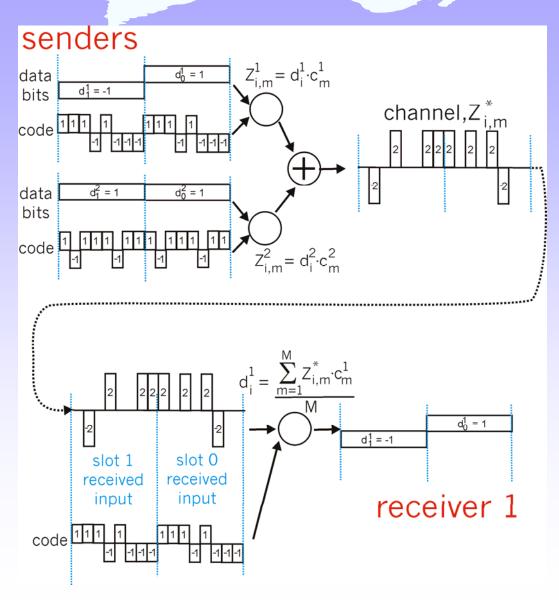
CDMA工作原理



CDMA 的编解码



两个CDMA发送者间的干扰





3.2 802.11无线LAN:Wi-Fi

3. 2. 1 WiFi概述

- ◆ 无线局域网协议: 也称Wirless Fidelity: Wi-Fi无线保真
- ◆ 有多套标准 802.11{a,b,d,e,f,g,h,l,j,k,m,n,o,p,q,r,s,t,u,v}

标准编号	频率范围	数据速率
802. 11b	2. 4-2. 485 GHz	最高11Mbps
802. 11a	5. 1−5. 8 GHz	最高 14Mbps
802. 11g	2. 4-2. 485 GHz	最高 54Mbps
802. 11 n	2.4-5 GHz	最高 200Mbps

标准编号	技术领域	
802. 11 (11/1997)	无线局域网物理层和媒质接入控制规范	
802. 11a	物理和媒体规范: 5.1-5.8 GHz	
802. 11 b	物理和媒体规范: 2.4-2.485 GHz	
802. 11d	物理层特殊要求	
802. 11e	MAC层的QOS	
802. 11f	支持接入点互操作	
802. 11g	2.4 GHz高速物理层(20M)扩展	
802. 11h	信道化和跳频模式	
802. 11 i	控制层安全性增强规范	
802. 11 j	日本采用的802.11h协议	
802. 11k	射频资源管理	
802. 11m	对802.11体系进行维护修正和改进	
802. 11n	高速物理层和媒质接入控制层规范	
802. 11o	voWLAN: Voice over WLAN	
802. 11p	车载环境下的无线通信	
802. 11q	VLAN的支持机制	
802. 11r	快速漫游	
802. 11s	MESH网状网	
802. 11t	无线网络性能测试	
802. 11u	与其它网络的交互性	
802. 11v	无线网络管理	

♦ 802, 11b

- ▶ 2.4-5 GHz 公用频谱
- > up to 11 Mbps
- ➤ 直接序列扩频(DSSS)

◆ 特点

- ▶ 最高带宽为1-2-5. 5-11Mbps带宽 调整
- ▶ 距离可达305米,在封闭性区域,通讯距离为76米到122米,
- 方便与现有有线以太网络整合, 组网成本低。

♦ 802.11a

- > up to 54 Mbps

♦ 802.11g

- ➤ 2.4-5 GHz range
- ➤ up to 54 Mbps

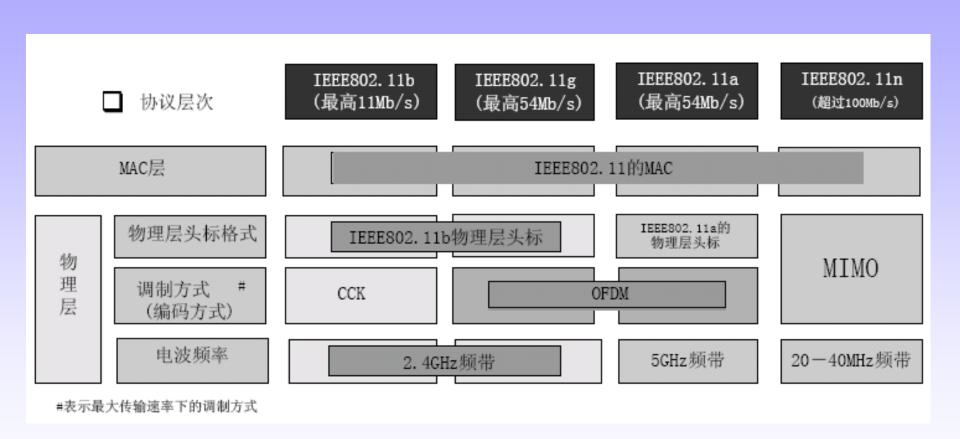
◆ 802.11n: 多天线

- ➤ 2.4-5 GHz range
- > up to 200 Mbps

◆ 构成

- ➤ 都用 CSMA/CA 多路接入
- ➤ 都可用基站和ad-hoc网

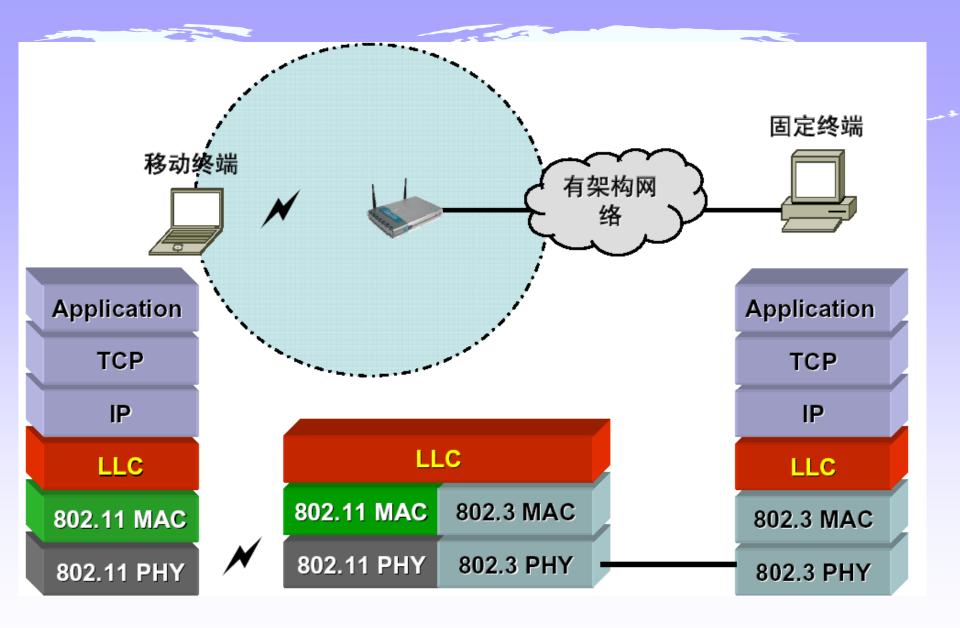
IEEE 802.11无线局域网



具有相同的MAC子层

(MAC: Media Access Control)

2010-9-29



2010-9-29

802.11 MAC层工作原理

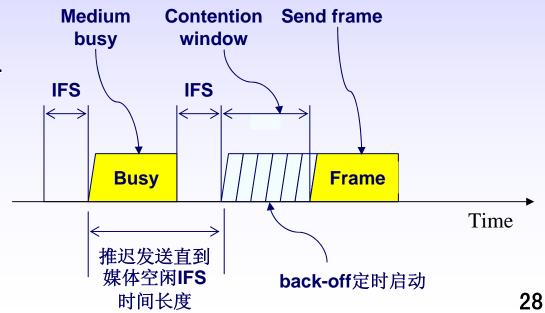
◆功能

- >基本功能:媒介访问控制
- ▶增强功能:加密、认证、功率管理、同步以及漫游 等(Roaming)
- ◆ 两种访问控制方式
 - ➤ 基于分布式协调功能(DCF: Distributed Coordination Function)的竞争模式
 - ☞ 基本方式,所有802.11设备都必须支持
 - ➤基于点协调功能(PCF: Point Coordination Function)的非竞争模式
 - ☞ 补充方式,不要求所有802.11设备都支持

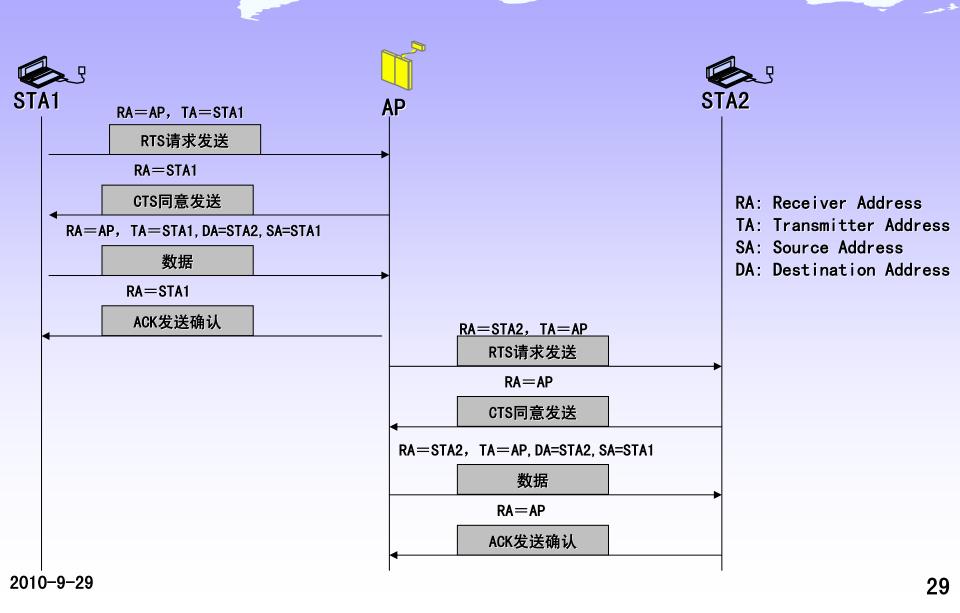
PCF虽然在一定程度上可以保证分组发送的最大延时,但是可扩展性差,现有的802.11设备基本上都采用DCF方式

802.11 DCF MAC 接入方式

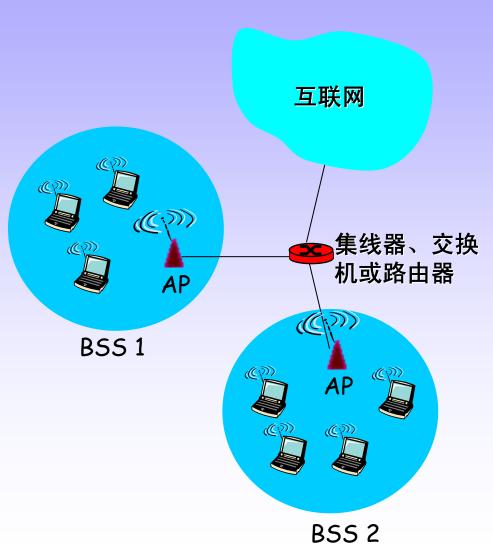
- ◆最基本接入方式、基于CSMA/CA原理
- ◆STA传送数据报文的基本过程
 - 1. 当检测到媒体busy时不发送报文
 - 2. 当检测到媒体空闲IFS时间长度以后启动一个定时器backoff timer,该定时器的尺寸为Contention window(尺寸 有限制的随机数),当定时器到时后开始发送报文
- 当本次发送失败需要重传 时,随着重传次数的增加 Contention window的尺寸 逐渐加大
- 当本次发送成功或者达到 重传次数上限需要丢弃报 文时, reset Contention window的尺寸为初始值



RTS/CTS数据传输典型过程



3.2.2 802.11 LAN 结构

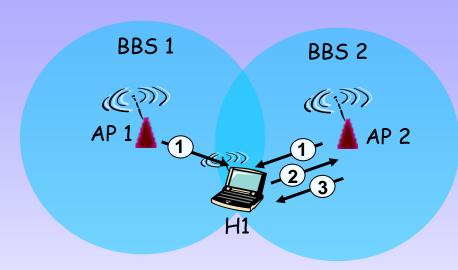


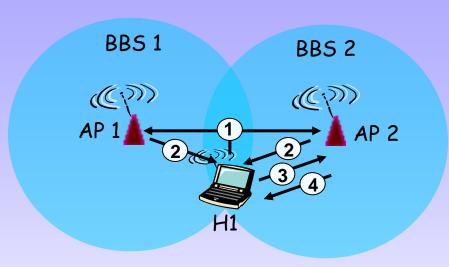
- □ 无线主机和基站的通信
 - 基站 = 接入点 (AP)
- □ **基本服务区 (BSS)** 有基础设施模式下:
 - 无线主机
 - 接入点 (AP): 基站
- □ ad hoc模式:只有主机

802.11: 通道与加入

- ♦ 802. 11b:
 - ▶ 2. 4GHz-2. 485GHz 频谱分成11个不同频率的通道
 - ➤ AP选择频率
 - > 存在可能的冲突: 通道频率可能和相邻AP选择的一样
- ◆ 主机加入某个 AP过程:
 - ➤ 扫描通道,<mark>监听</mark>信标(beacon)帧,内含AP名字(SSID)和 MAC地址
 - ➤ 选择加入的AP
 - ▶ 可能执行鉴别
 - ➤ 通常运行DHCP以获得AP所在子网的IP地址

802.11:被动/主动扫描





被动扫描:

- (1) 所有APs都发出beacon帧
- (2)H1发出加入请求帧给被选择 AP
- (3) AP2发回加入响应帧: 到H1

<u>主动扫描:</u>

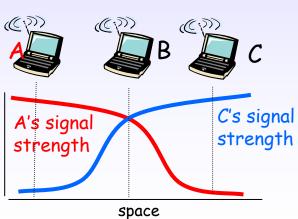
- H1广播发出探测请求帧
- 所有APs 都发回探测响应帧
- H1 发出加入请求帧给其选择的AP
- 被选AP 发回加入响应帧给 H1

2010-9-29

IEEE 802.11: 多点接入

- ◆ 冲突避免: 2ⁿ个节点同时传输
- ◆ 802.11: CSMA 传输前感知
 - ➤ 不和正在传输的另一节点冲突
- ◆ 802.11: 无冲突检测!
 - ▶ 由于接收信号的衰减,发送时难于接收(感知冲突)
 - > 不能感知任何情况下的所有冲突: 隐藏终端、衰减
 - ▶ 目的: 避免冲突: CSMA/C(ollision)A(voidance)
- ◆ IFS帧间隔InterFrame Space
 - SIFS短的帧间隔-28us; PIFS点协调帧间隔78us; DIFS分布协调帧间隔128us





IEEE 802.11 MAC协议: CSMA/CA

802.11 发送者

1 若在DIFS段通道空闲,则发送所有帧 (no CD)

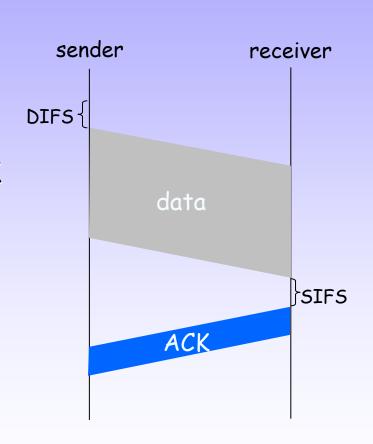
2 如感知到通道忙,则

- ▶ 启动随机退避定时器计数,当计数器到点 且通道空闲时,则发送
- ▶ 若无应答,则增加随机退避间隔,重复2

802.11 接受者

若收到帧OK

▶ 由于隐藏终端问题,在SIFS后返回ACK



冲突避免

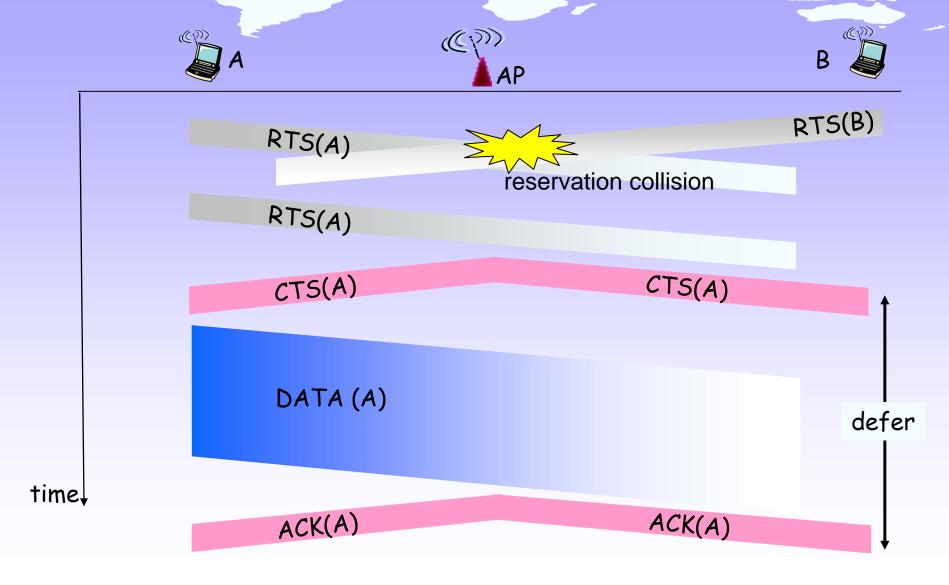
思想:允许发送者"预约"通道,而不是数据帧的随机接

入: 避免长数据帧的冲突

- ◆ 发送者首先用CSMA发送**小的RTS**: request-to-send包 到BS
 - ▶ RTSs 可能仍然与其它的帧冲突(但很短)
- ◆ BS 广播clear-to-send CTS 回应RTS
- ◆ 所有节点收听CTS
 - > 发送者发送数据帧
 - ▶其它站推迟发送

用小预约包,完全避免了数据帧的冲突!

冲突避免: RTS-CTS 交换

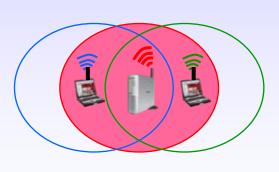


2010-9-29

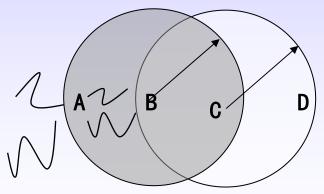
冲突避免

- ◆ 使用Ethernet的机制,但比以太网复杂: 并非所有站点能相互可达
 - ▶ B帧能达到A、C, 但不能到D; C帧能达到B、D, 但不能达A
 - ➤ A 、C都向B发,故B站冲突,且A/C察觉不到该冲突, A/C 互为隐蔽 站。
 - ▶ B在向A发,C听到这一通信;但不应影响C向D发;因为B→A并不影响C →D的通信。

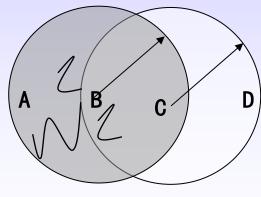
 →B的通信。
 - ▶ 与总线网不同,在不干扰时,可同时多个点通信



蓝绿被红色AP覆盖, 但二者间互为隐蔽站

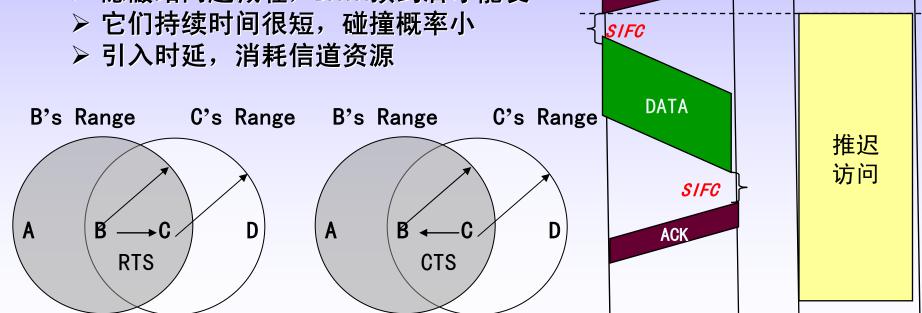


隐蔽站



暴露站

- 问题: A向B正发中, C不能监听到且也向B 发送数据帧
- 所有可达站传输数据前交换控制帧,请求 发送/允许发送短帧
 - ➤ 发DATA时,先向目站发RTS(含DATA帧 和确认帧需要的总时间)
 - ➤ 目战收到RTS后,广播一个CTS(通告源 站允许,其它站不要发送)
- 使用RTS/CTS的评价
 - ➤ 隐蔽站问题减轻,DATA预约后才能发



DIFC

RTS

CTS

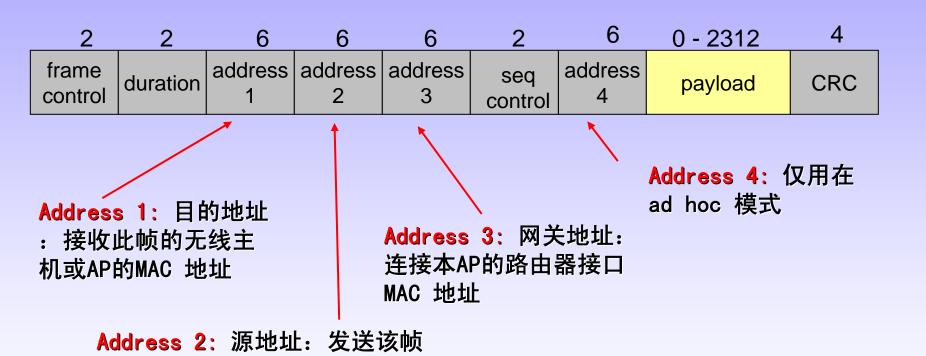
SIFC

A 发送 Request To Send B 响应 Clear To Send

2010-9-29

使用RTS和CTS帧的碰撞避免

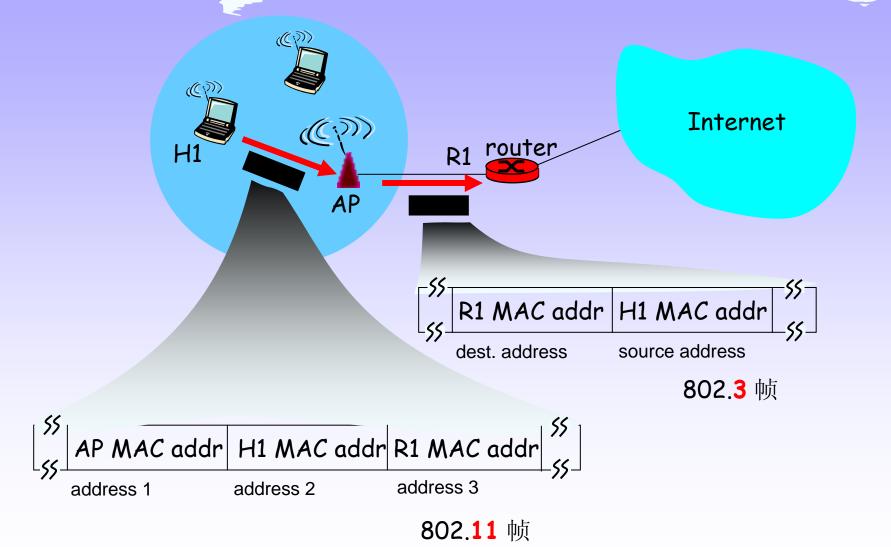
802.11 帧: 编址



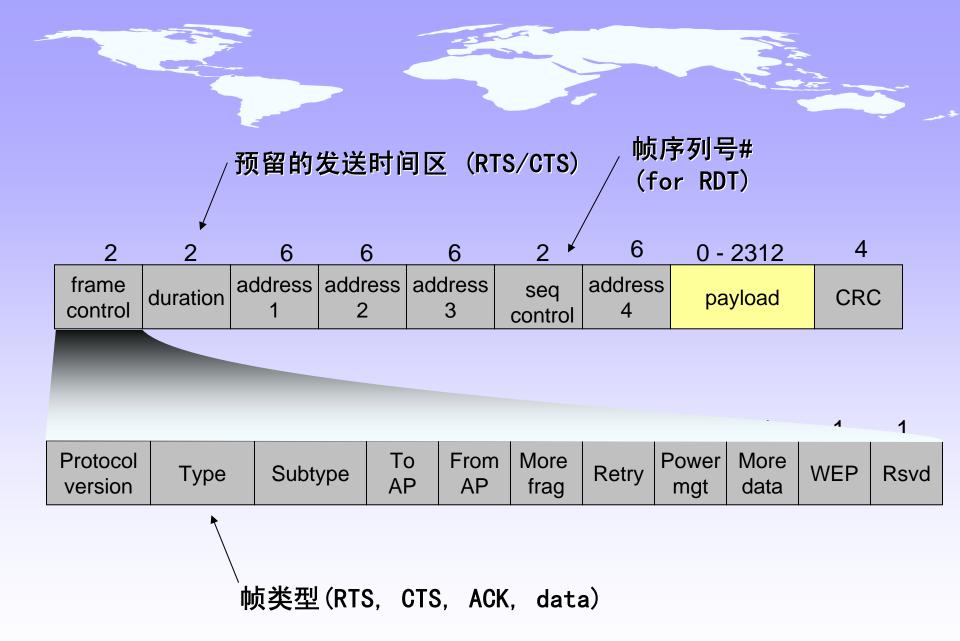
2010-9-29

的无线主机或AP的MAC 地址

802.11 帧:编址

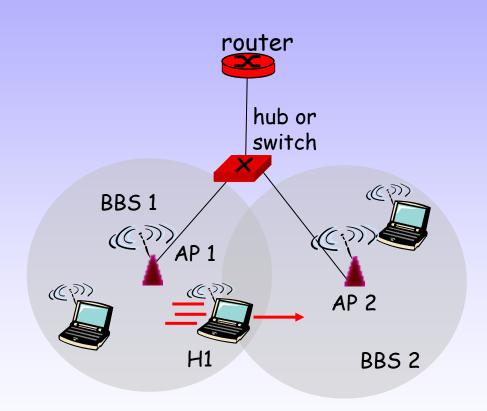


2010-9-29



802.11:相同子网内的移动

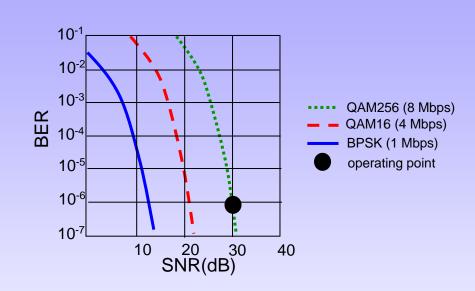
- ◆ H1
 - ➤仍在相同IP子网内,其 IP地址不变
- ◆ 切换
 - ▶H1是否加入该AP?
 - ▶自学习:交换机将注意 来自H1的帧,并记住可 用哪个交换端口到达 H1



802.11: 更高的能力

速率适应

◆ 基站和移动机跟随运动, 动态改变传输率(物理层 调制技术), SNR 也改变



- 1. 随着节点远离基站, SNR 衰减, BER 增加!
- 2. 当 BER 变得太高,可切换 到较低传输率、较低BER状态

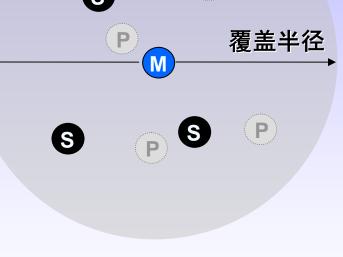
802.11:更高的能力

- ◆ 能量管理
- ◆ node-to-AP: "beacon 帧出现前,我一直休眠"
 - ◆ AP清楚不发送帧到该节点
 - ♦ beacon 帧一旦出现,节点唤醒
- ♦ beacon 帧:
 - ◆ 含等待将被发送的AP到移动体帧的移动体清单
 - ◆ 直到AP-to-mobile帧将被发送,节点一直等待唤醒; 否则继续休眠直到下一个 beacon 帧

3.2.3 802.15: 个域网 personal area network

◆ 特点

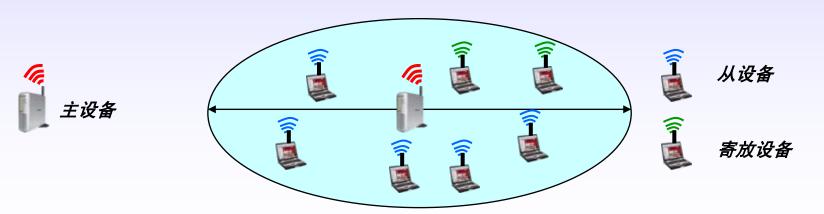
- ▶ 低功率、小范围、低速率、低成本的" 电缆替代"技术,直径 10 m 内
- 代替手机,键盘,耳机将膝上机、打印机、电话、耳机、掌上机、手机、鼠标、键盘等的电缆
- ▶ ad hoc: 无基础设施
- ◆ 主/从方式
 - > 从方需要得到主方的允许方可发送
 - > 主方认可请求
- ◆ 802.15: 由蓝牙演进而来
 - ➤ 2.4-2.5 GHz radio band TDM方式
 - □ p to 721 kbps-1Mbps
 - ➤ 每个时隙长度625us, 每个时隙内,发 送方利用79个信道中的一个进行传输



- ∭ 主设备
- S 从设备
- P驻留设备

◆ 自组织网络

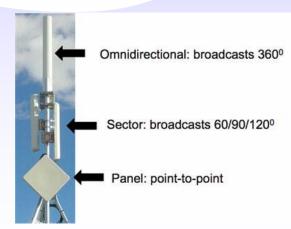
- ▶ 首先组织成为一最多8个活动设备的 Piconet
- > 其中一个指定为主设备,其它是从设备
- ▶ 主节点用自己的时钟控制Piconet,它可在奇数时钟发送,而从设备仅当在前一时隙与其通信后才可发送,且只能给主设备
- ▶ 网络中可有多达255个寄放(Parked)设备,主节点可把其从寄放状态激活为活动状态才可以通信



3. 2. 4 802. 16: WiMAX.

- ◆ WiMAX
 - 冷波接入全球互通 Worldwide Interoperability for Microwave Access
- ◆ 特点
 - ▶ 类似802.11和蜂窝:基站模式
 - ➤ 主机与基站间用全方向天线 双向传输omnidirectional antenna
 - ▶ 基站与基站间用点到点天线
- ◆ 不同于 802.11:
 - ▶ 范围在6英里──城市而不是咖啡店
 - > 约14 Mbps
- ◆ 未来无线城域网的发展基础



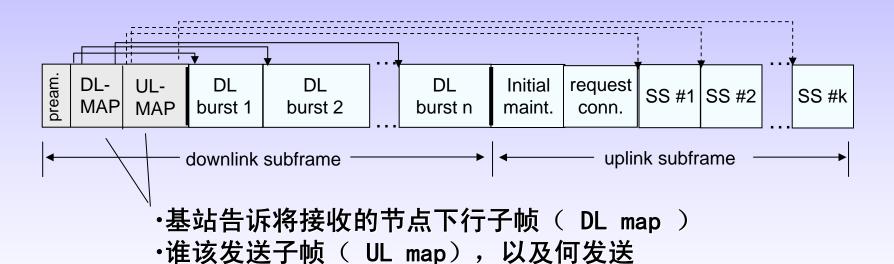


802.16: WIMAX: 上/下调度

◆ 传输帧

▶ 下行子帧:基站到节点

▶ 上行子帧: 节点到基站



◆ WiMAX 提供调度机制,但不是调度算法

WiMAX: 802.16

- ◆ 用于两种范围城域网
 - ▶ 视距(LOS:10-66GHz):802.16e,面向移动终端,3km~5km;
 - ▶ 非视距(NLOS: 2-11GHz): 802. 16a, 替代ADSL, 波长较长, 7km~10km; 数据带宽: 70Mbps, MAC层提供QOS保证机制, 支持语音和视频实时业务

◆ 关键技术

- ▶ 物理层: 自适应调制编码、自适应天线、时空编码、信道质量测量
- ▶ MAC层:基于连接的操作(CID唯一标识、QOS机制)、支持动态带宽分配、支持多种上层网络协议、MAC的私有子层有加密功能
- ▶ 使用2G~11GHz范围内的某一频带
- ➤ 完全基于IP
- ◆ 适合幅员辽阔的美国
 - > ADSL信号无法传输到遥远的郊外住宅内

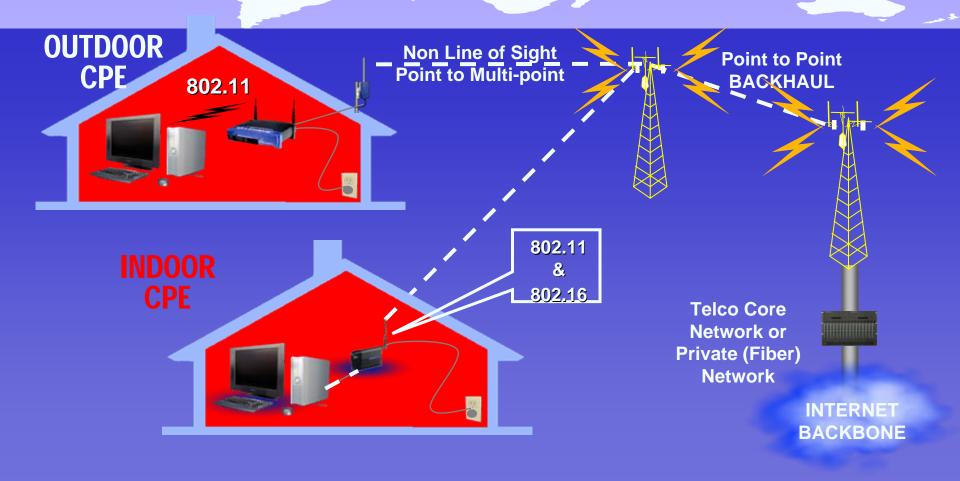
与802.11a和11g无线LAN标准相同

- ◆ 采用OFDM (Orthogonal Frequency Division Multiplexing) 调制,每个频道的带宽为20MHz;和11a和11g几乎相同;
- ◆ 室外固定天线稳定收发电波,承载比特数高于11a和11g;
- ◆ 可实现74.81Mbps最大传输速度。
- ◆ 位置很高的发射功率天线,使远距离通信成为可能;
- ◆ 美国和欧洲计划分配WiMAX相对空闲的2.5GHz、3.5GHz和 5.8GHz频带

- ◆ Wimax典型组网
- ◆ 比WiFi的优点
 - > 传输距离远
 - ▶ 接入速度高70Mbps
 - ▶ 无最后1公里限制
 - ▶ 提供广泛的对媒体通信服务
- ◆ 三代无线通信
 - ▶ 1G: 模拟语音通信
 - ➤ 2G: 具备一定数据通信功能的语音通信技术,例如 GSM能够提供9.6Kbps的数据带宽
 - ➤ 3G: 基于语音+384Kbps 至2Mbps数据带宽。
 - ➤ Wimax: 70Mbps 基于IP, 是现在3G的30倍



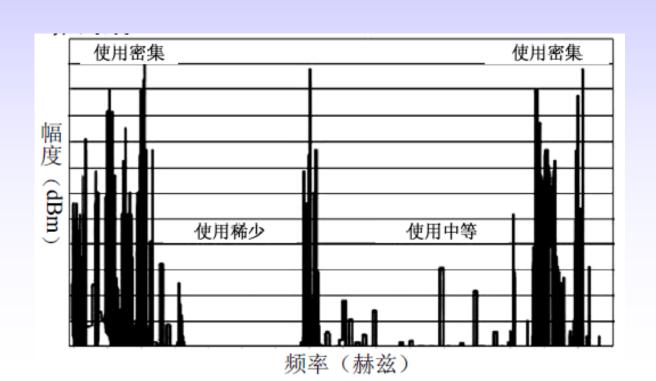
WiMAX: 802.16d



CPE: Customer Premises Equipment用户端设备 2010-9-29 ISP安装在客户端的网络连接设备给,如终端机、电话机和调制解调器 52

3.2.5 研发中的 802.22

- ◆ 背景: 频率资源利用率
 - ▶ 美国FCC (Federal Communication Commission)频谱分配图显示其频谱资源已经濒临枯竭。
 - ▶ 授权频谱的使用率随着时间和地域的不同波动很大(从15%到85%)
 - ▶ 2005. 5通过允许非授权系统利用电视频段,只要不干扰授权系统



认知无线网-区域网

RAN (<100km) 802.22—18~24Mbps

WAN (<15km)
GSM,GPRS,CDMA,2.5G,3.5G
10kbps~2.4Mbps

MAN (<5km) 802.16a/d/e—70Mbps LMDS—38Mbps

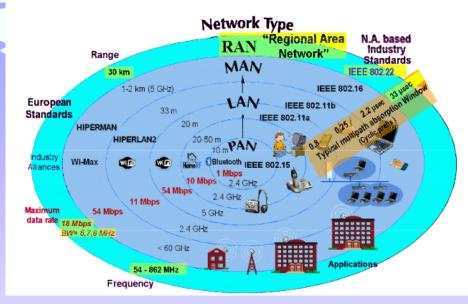
LAN (<150m) 11~54Mbps 802.11a>100Mbps

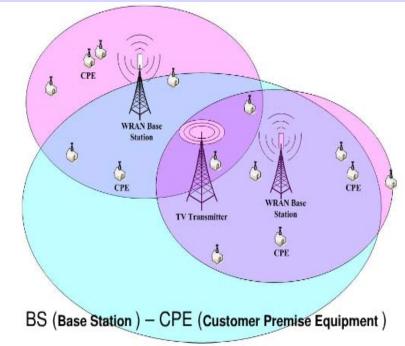
PAN (<10m) 802.15.1(Bluetooth)—1Mbps 802.15.3>20Mbps 802.15.3a(UWB)<480Mbps 802.15.4(Zigbee)<250kbps/

定义和目标

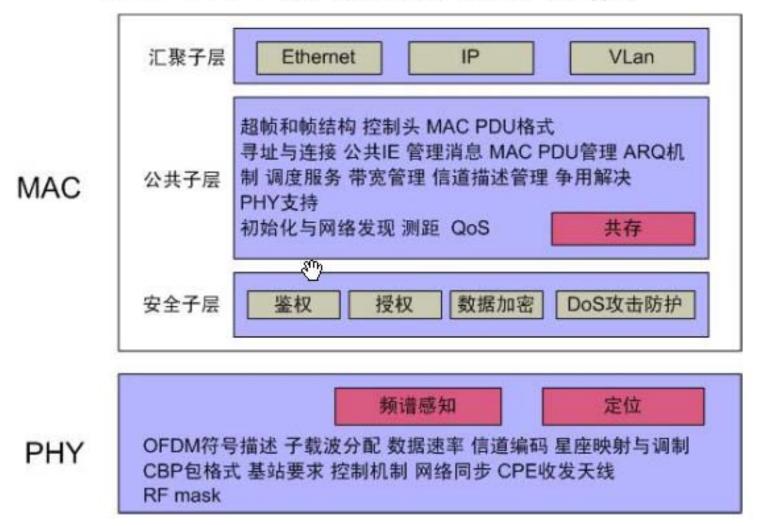
- WRAN:Wireless Regional Area Networks
 - ➤ 工作在54-862MHz VHF/UHFWRAN 电视频段范围
 - ▶ 固定式点-多点无线区域网空中 接口
 - 全球标准:实用的认知无线电 技术
- ◆ 部署范围
 - 人口较少的乡村地区的各类地域
 - ▶ 典型覆盖半径17-30Km-100Km
- ◆ 性能
 - ➤ 平均下行1.5Mbps, 上行384Kbps
 - ▶ 平均频谱效率 2bps/Hz

WRAN与其他无线系统的区别和联系





802.22 协议栈各层功能



2010-9-29

802.22空中接口的分层体系结构

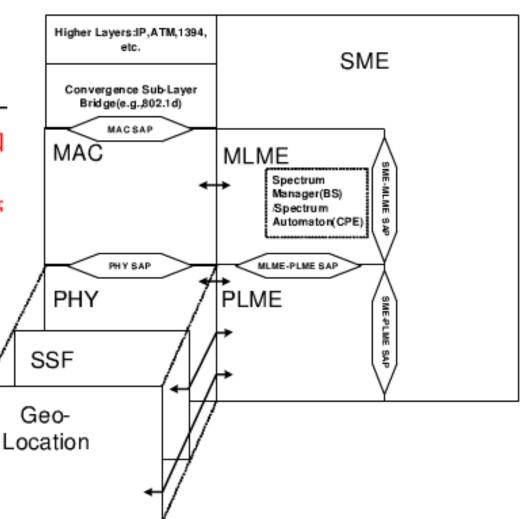
为了支持认知无线 电,802.[∞]2引入——

两个新模块: 定位和

频谱感知函数

一个新实体:频谱管

理



习题

- ◆ 为什么在无线网上发送数据帧后要对方必须回确认帧,而以太网则不需要对方发回确认帧?
- ◆ 求证CDMA码片序列的正交特性,即若ST=0,证明S(-T)=0?
- ◆ 考虑另一种检测CDMA码片序列正交性的方法。两个序列中的每个元素可以匹配、也可以不匹配。借助于匹配和不匹配来表示码片序列的正 交性?
- ◆ 假定A、B、C三站都使用CDMA系统同时发送比特"0",它们的码片序列分别依次如下:A(-1-1-1+1+1-1+1);B(-1-1+1-1+1+1-1);
 C:(-1+1-1+1+1+1-1-1)。求发送结果产生的码片序列是什么?

