

第8章 无线局域网(WLAN)

刘 轶

北京航空航天大学 计算机学院

局域网技术标准(第3章的一页PPT)

- **IEEE802**系列局域网标准
 - **IEEE 802.1a** 综述与体系结构
 - **IEEE 802.1b** 寻址、互联、管理
 - **IEEE 802.2** 逻辑链路控制(LLC)
 - **IEEE 802.3** CSMA/CD介质访问控制(MAC)与物理层技术规范
 - **IEEE 802.3u** 快速以太网(Fast Ethernet)
 - **IEEE 802.3z** 千兆以太网(Gigabit Ethernet)
 - **IEEE 802.4** Token Bus介质访问控制与物理层技术规范
 - **IEEE 802.5** Token Ring介质访问控制与物理层技术规范
 - **IEEE 802.11** 无线局域网介质访问控制与物理层技术规范

8.1 概述

8.2 IEEE802.11的物理层

8.3 IEEE802.11的MAC层

8.4 IEEE802.11的帧结构

8.5 IEEE802.11的安全性

8.1 概 述

8.1 概述

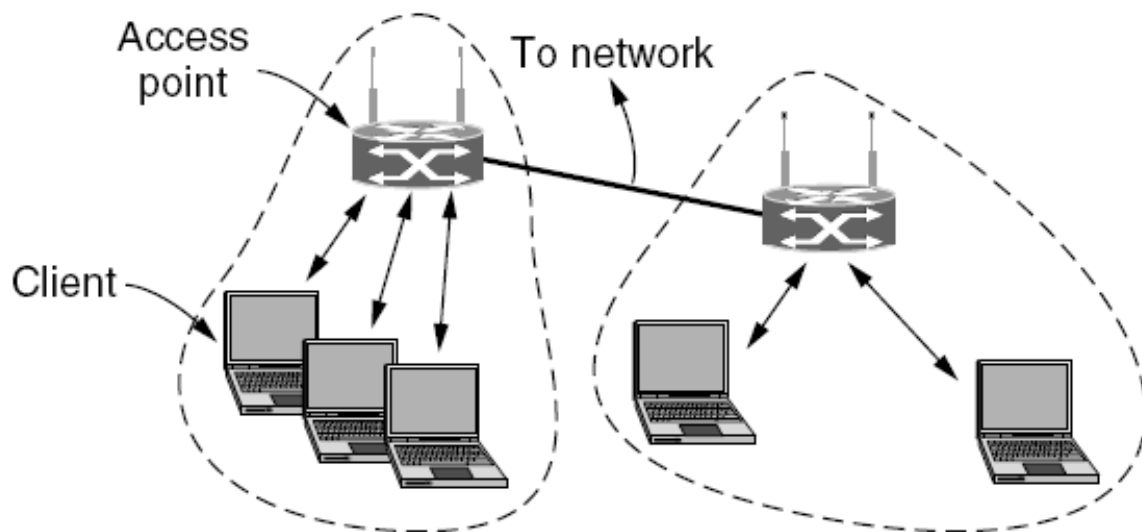
- 802.11网络有两种使用模式

- ① 基础设施模式/有架构模式(**Infrastructure mode**)

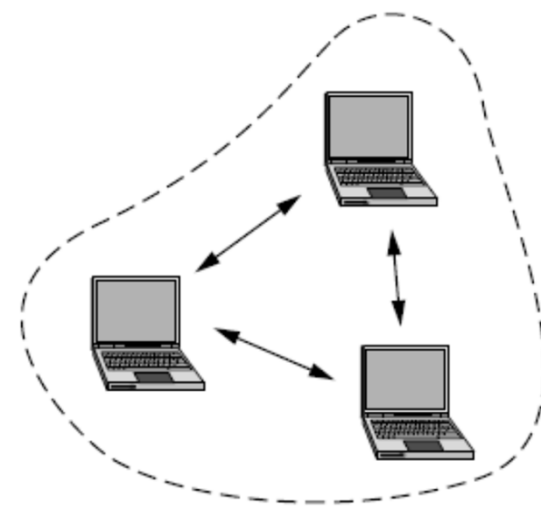
- 每个客户端与一个接入点(AP—Access Point)连接，接入点与其他网络连接
 - 几个接入点可通过有线网络连接形成扩展的802.11网络

- ② 自组织网络模式(**ad hoc mode**)

- 多台计算机相互连接形成网络，相互间发送帧
 - 无接入点



基础设施模式(**Infrastructure mode**)

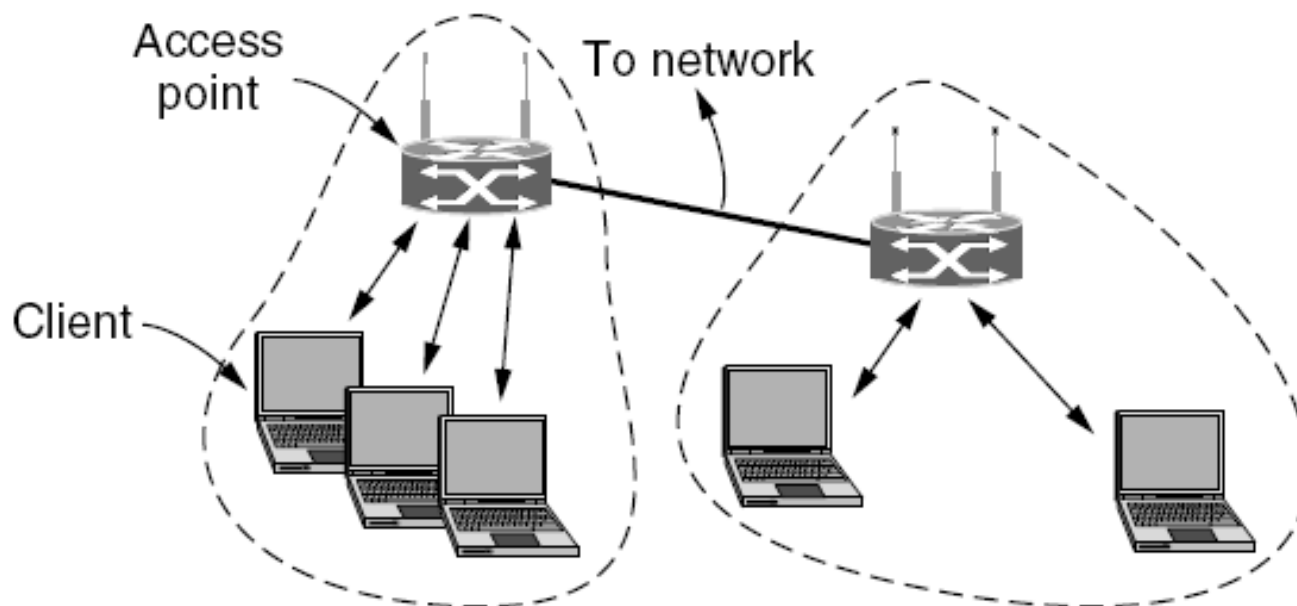


自组织网络模式(**ad hoc mode**)

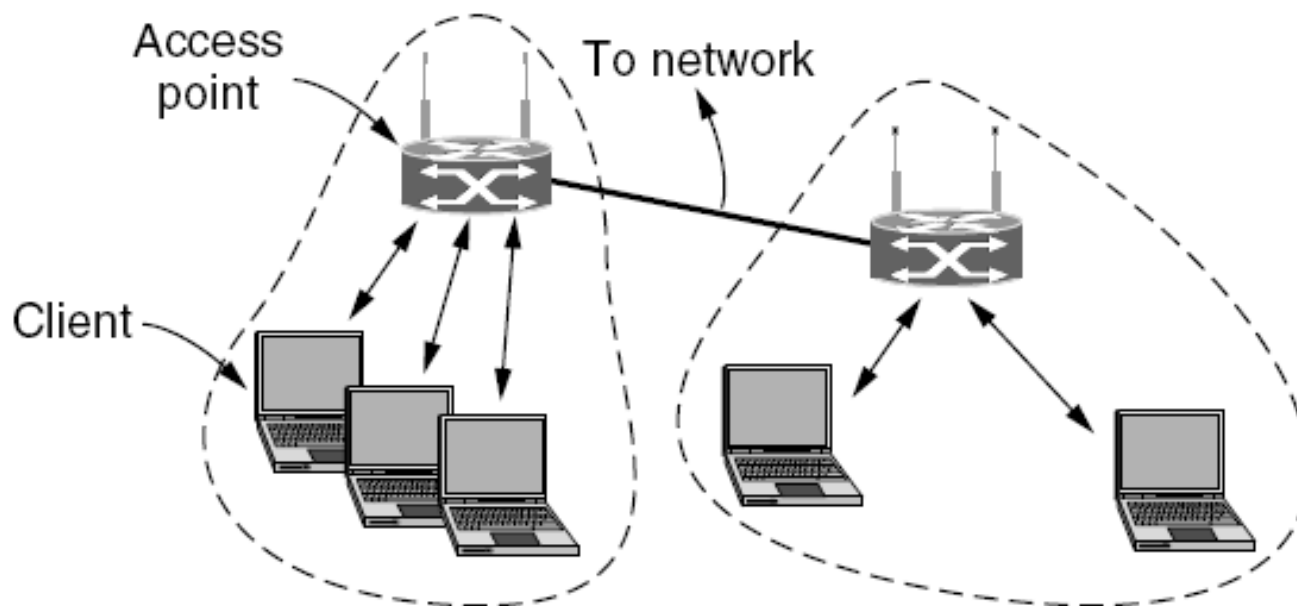
8.1 概述

- 基础设施模式/有架构模式(**Infrastructure mode**)
 - 基本服务集(**BSS, Basic Service Set**):
 - 一个基站(即**AP**) + 若干个移动站
 - **BSS**内的站之间可通信, 与**BSS**外的通信需通过基站进行
 - 每个**AP**分配一个 ≤ 32 字节的服务集标识符**SSID**和一个信道

SSID: Service Set Identifier ← 相当于该基本服务集的名字



- **关联(association)**: 移动站与AP建立连接, 加入该基本服务集
- 移动站与AP建立关联的方法
 - ① 被动扫描
 - 移动站等待接收AP周期性发出的信标帧(**beacon frame**)
 - 信标帧中包含有若干系统参数(如服务集标识符 **SSID** 以及支持的速率等)
 - ② 主动扫描
 - 移动站主动发出探测请求帧(**probe request frame**), 等待 AP 发回的探测响应帧(**probe response frame**)
- **重新关联(Reassociation)**: 移动站改变其首选AP, 即加入另一BSS
 - 移动站从一个BSS漫游至另一个BSS时



8.1 概述

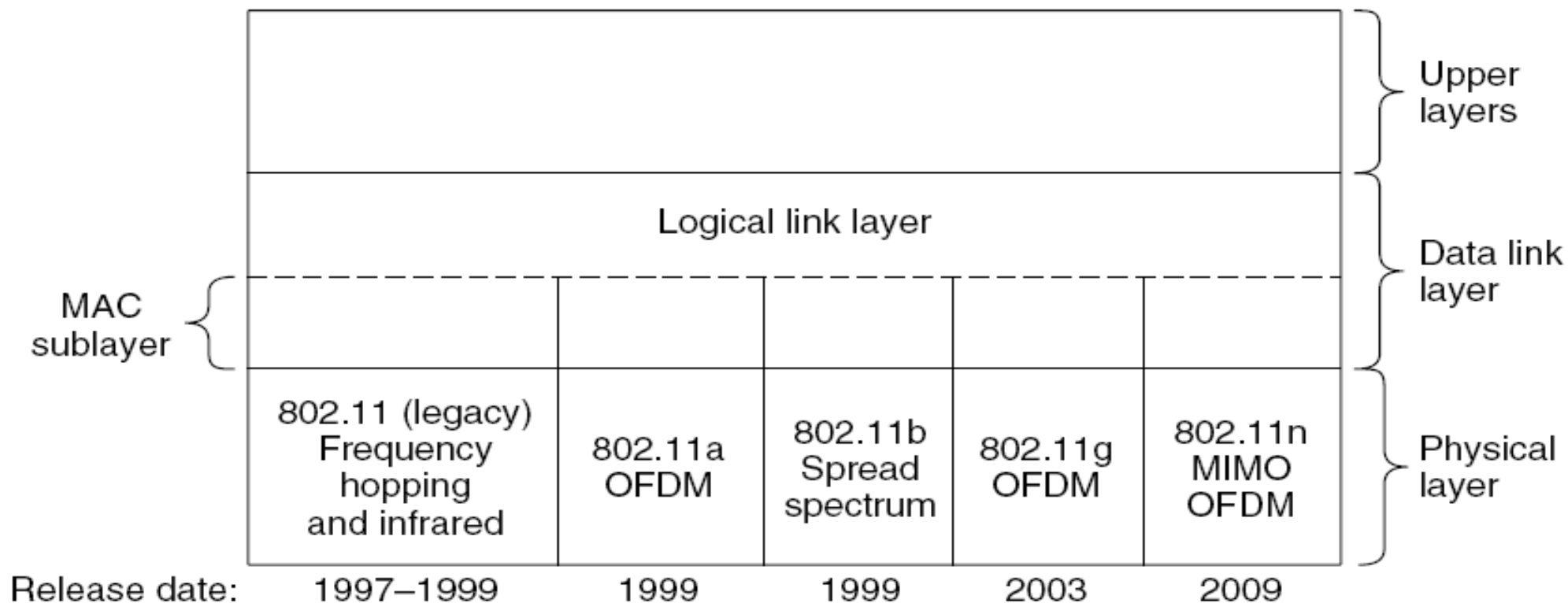


- **Wi-Fi与802.11**

- **Wireless fidelity**(无线保真)的缩写
- 是一个无线网络通信技术的品牌，由**Wi-Fi联盟 (Wi-Fi Alliance)**拥有
- 目的
改善基于**IEEE 802.11**的无线网络产品之间的互通性
- 一般认为，使用**IEEE 802.11**系列协议的局域网就称为**Wi-Fi**
- 热点(**Hotspot**)
在公共场所提供**Wi-Fi**接入**Internet**服务的地点

8.1 概述

- 802.11协议栈 (与其他IEEE802协议类同)
 - 客户端和AP的协议相同
 - MAC子层决定如何分配信道
 - LLC子层屏蔽IEEE802协议之间的差异，同时承上启下

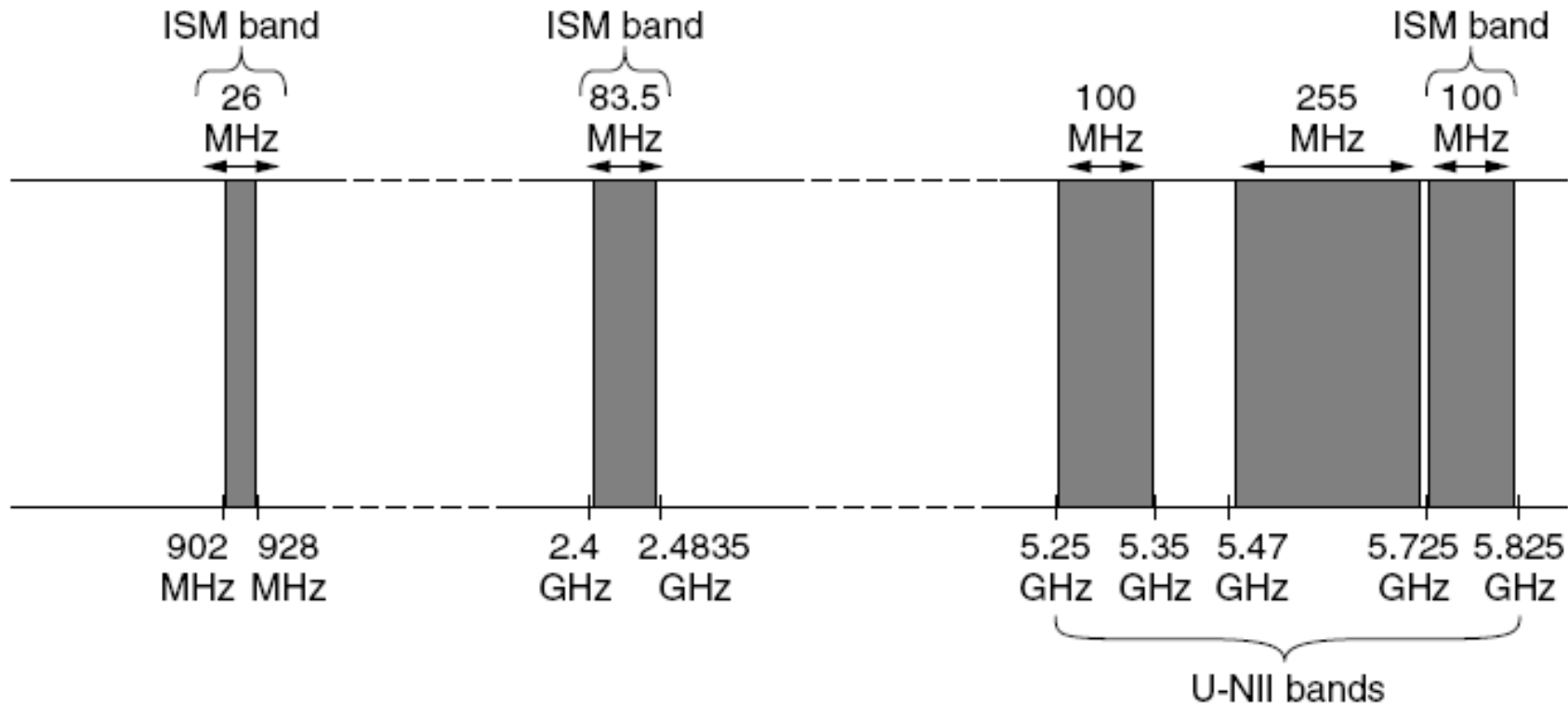


IEEE802.11协议栈

8.2 IEEE802.11的物理层

8.2 IEEE802.11的物理层

- 无线频段
 - 多数无线频段由政府管理和分配，需license才可使用
 - 预留了无需许可即可免费使用的频段
 - ISM频段：ISM---Industrial, Scientific, Medical
 - 限制：发射功率 < 1Watt (WLAN一般不超过50mW)



未来可能增加
60GHz频段用
于家庭和个人
无线应用

8.2 IEEE802.11的物理层

- **802.11物理层的几种实现方法：**
 - ① **红外IR**
早期，已很少使用
 - ② **2.4GHz跳频扩频FHSS**
早期，已很少使用
 - ③ **直序扩频DSSS**
IEEE80211b，速率11Mbps，广泛应用
 - ④ **正交频分复用(OFDM)**
2003年，IEEE802.11g，速率54Mbps
 - ⑤ **多入多出(MIMO)+OFDM**
2009年，IEEE802.11n，速率600Mbps

8.2 IEEE802.11的物理层

标准	频段	数据速率	物理层	优缺点
802.11b	2.4GHz	最高 11 Mb/s	HR-DSSS	数据速率较低 信号传播距离远，不易受阻碍
802.11a	5 GHz	最高 54 Mb/s	OFDM	数据速率较高 支持更多用户同时上网 信号传播距离较短，易受阻碍
802.11g	2.4GHz	最高 54 Mb/s	OFDM	数据速率较高 支持更多用户同时上网 信号传播距离远，不易受阻碍
802.11n	2.4GHz 5GHz	最高 600Mb/s	MIMO + OFDM	数据速率最高



TP-LINK WDR6500

- 无线路由器
- 无线标准: IEEE 802.11b/g/n/...
- 无线传输速率(最高): 1300Mbps
- 1个10/100/1000M WAN口
- 4个10/100/1000M LAN口



华为E5573s-853

- 4G无线路由器(移动WiFi)
- 联通4G/电信4G
 - LTE/TD-SCDMA, 最高150Mbps
- 无线标准: IEEE 802.11n
- 无线传输速率: 150Mbps
- 产品净重: 75g

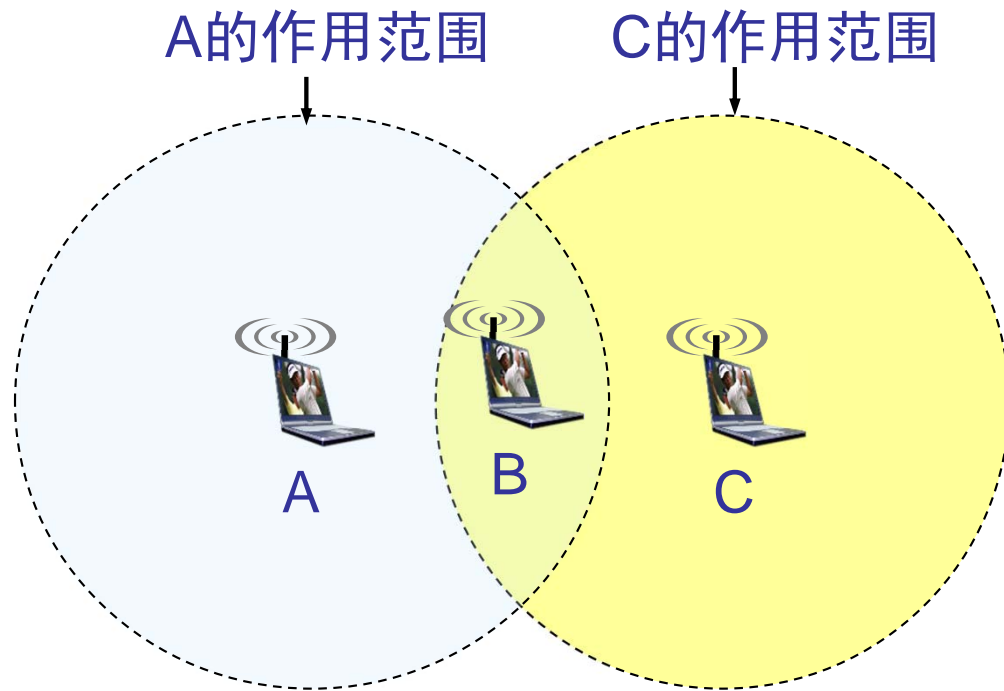
8.3 IEEE802.11的MAC层

8.3 IEEE802.11的MAC层

- 以太网的CSMA/CD协议取得了巨大的成功
- WLAN与以太网同属IEEE802系列标准
- 无线网络的特点使得WLAN不能简单照搬CSMA/CD:
 - 无线网络适配器的接收信号强度远小于发送信号强度，像CSMA/CD协议那样进行碰撞检测(边发送边听)比较困难
 - 无线信号覆盖范围有限，即使能够进行碰撞检测，也可能检测不到碰撞 → 隐蔽站问题
- WLAN使用CSMA/CA协议
 - CSMA/CA: Carrier Sense Multiple Access / Collision Avoidance
 - 由于无线网络的特性，难以像有线网络那样检测冲突，因此着眼于避免冲突
 - 比CSMA/CD复杂得多

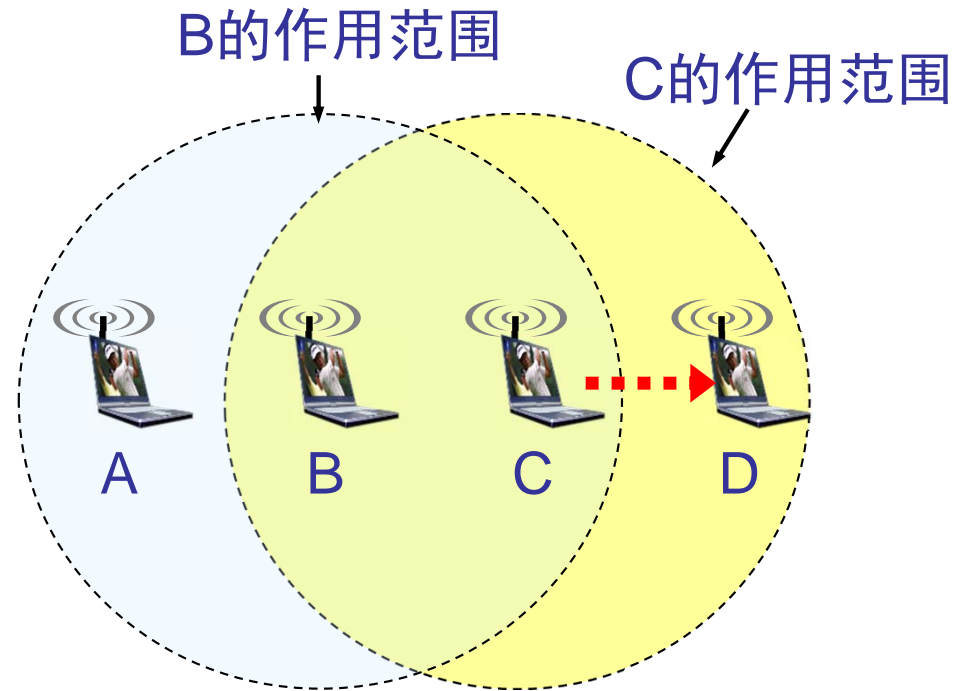
无线网络的隐藏站和暴露站问题使得无法沿用以太网的CSMA/CD协议

隐藏站问题 (hidden station problem)



- A、C都向B发送数据，在B站发生碰撞，但A、C检测不到

暴露站问题 (exposed station problem)



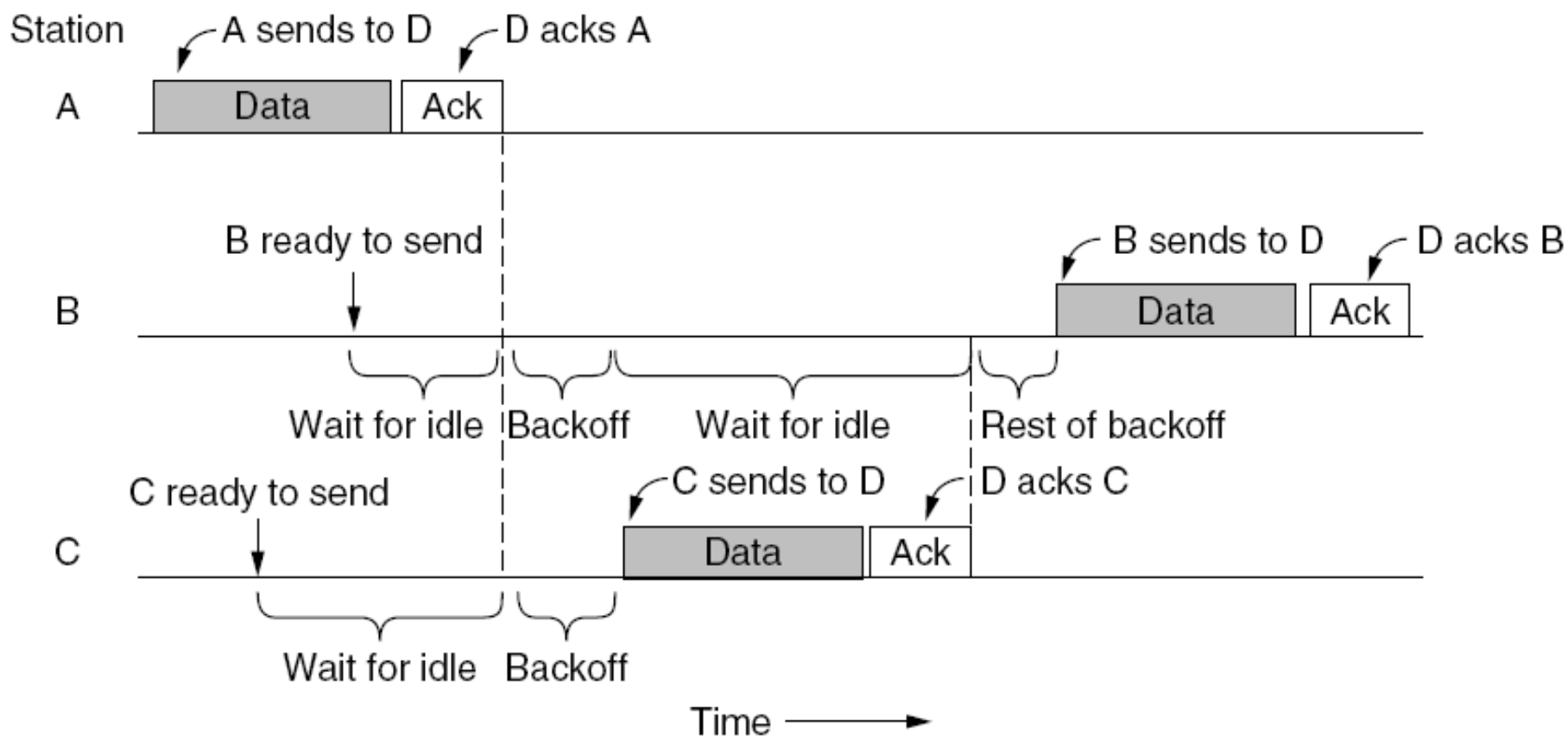
- B正向A发送时，C向D发送
- C检测到传输介质上有信号，于是等待
- C本不必等待

- 一个发送帧的时序例子：

- ① A正在向D发送帧，此时B、C也准备发送，它们检测到信道忙，于是等待
- ② A收到来自D的确认帧(ACK)，信道变为空闲
- ③ B、C不是立即发送导致冲突，而是先执行退避算法
- ④ C退避时间较短，先开始发送，B退避完成后发现信道忙，继续等待、退避

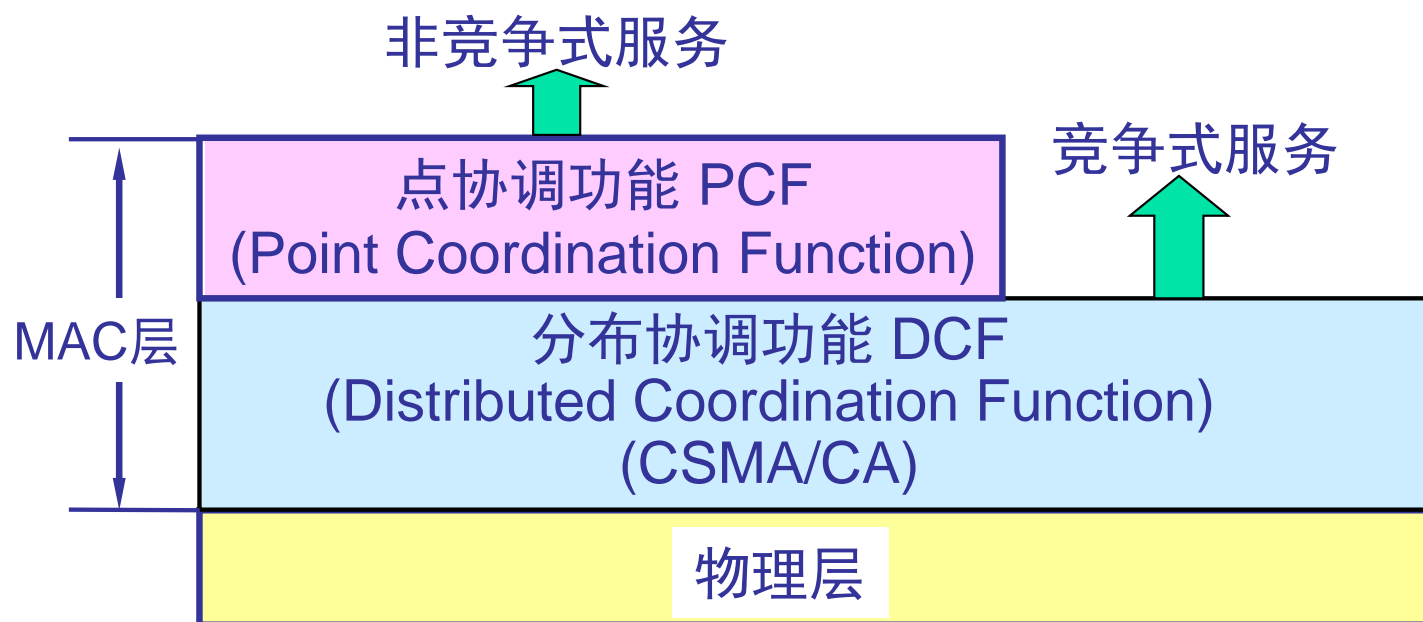
- 与CSMA/CD的两个重要区别：

- 退避在前，有助于避免冲突 ← 无线网中冲突代价较大
- 利用**确认帧**推断是否发生冲突 ← 无线网中检测冲突很困难



8.3 IEEE802.11的MAC层

- 802.11的MAC层提供两种服务
 - 分布协调功能 **DCF**: 各站按照**CSMA/CA**协议竞争使用信道
 - 点协调功能 **PCF**: 集中控制方法, 由**AP**逐个轮询各站发送数据, 避免了碰撞的产生
- 在实际应用中, **DCF**使用较多
 - **DCF**需要考虑的问题: 如何尽可能减少冲突



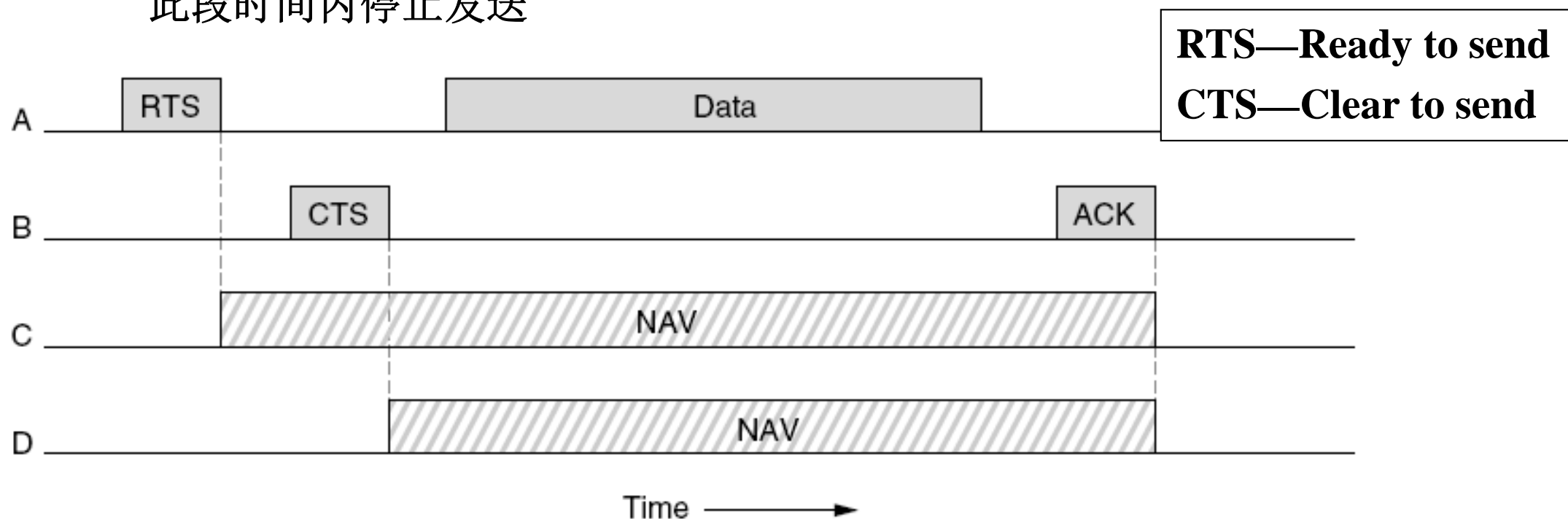
8.3 IEEE802.11的MAC层

- 802.11的载波监听机制
 - ① 物理载波监听：简单地检查信道看是否存在有效的信号
 - ② 虚拟载波监听：802.11特有的机制
- 虚拟载波监听(Virtual Carrier Sense)
 - 发送站将它要占用信道的时间放在发送帧中，其他站在收到该信息后，将不在这一段时间内发送数据 → 冲突概率大大减少
 - 该时间放置在MAC帧“持续时间(Duration)”字段
 - 本帧结束后还要占用信道多少时间(单位：微秒)，包括确认帧所需时间
 - “虚拟载波监听”的意思是：其他站并没有监听信道，而是在收到发送站的通知后才不发送数据
- 网络分配向量 NAV (Network Allocation Vector)
 - 当一个站检测到正在信道中传送的 MAC 帧首部的“持续时间”字段时，就调整自己的网络分配向量 NAV (Network Allocation Vector)
 - NAV 指出了必须经过多少时间才能完成数据帧的这次传输，才能使信道转入到空闲状态。

• 使用CSMA/CA的虚拟信道监听

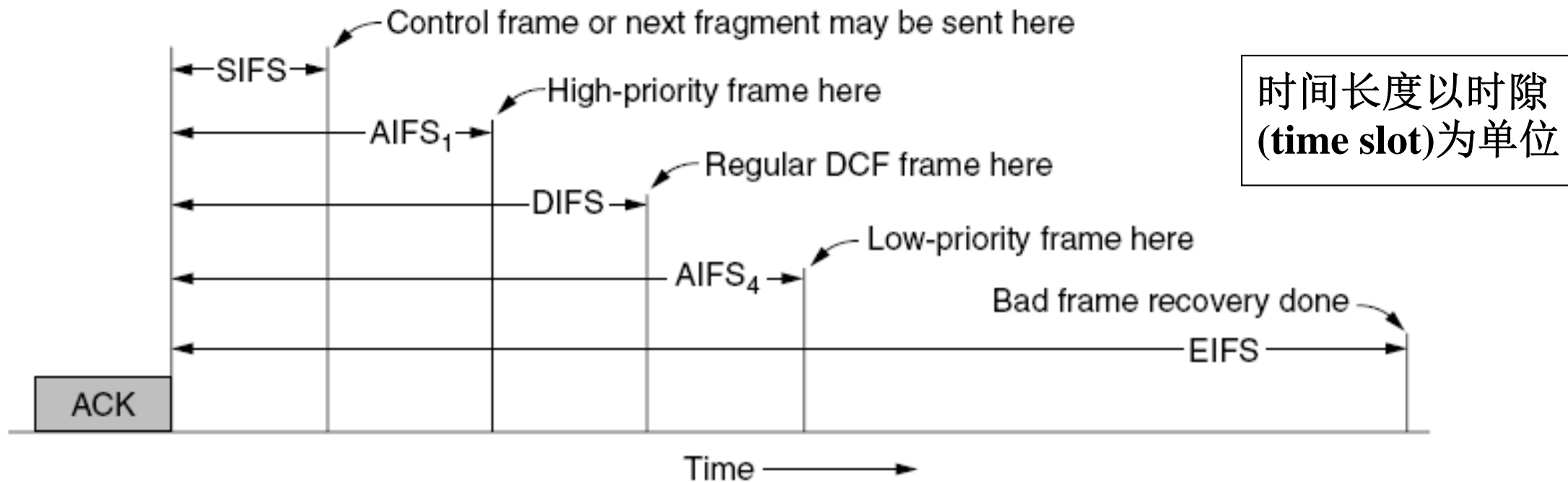
– **RTS/CTS**机制与**NAV**配合使用，防止隐藏站在同一时间发送，减少冲突

- ① A向B发送数据帧之前，先发送一个**RTS**帧(请求发送)
 - ② B如果收到此请求，返回一个**CTS**帧(允许发送)
 - ③ A开始发送数据帧，并启动一个**ACK**计时器
 - ④ B收到数据帧后，返回一个**ACK**
 - ⑤ 如果**ACK**计时器超时而未收到**ACK**，则认为发生了冲突，后退后重新启动发送
- 如果C、D是隐藏站，就会收到**RTS**或**CTS**，由此更新自己的**NAV**，并在此段时间内停止发送



- 帧间间隔(InterFrame Space)

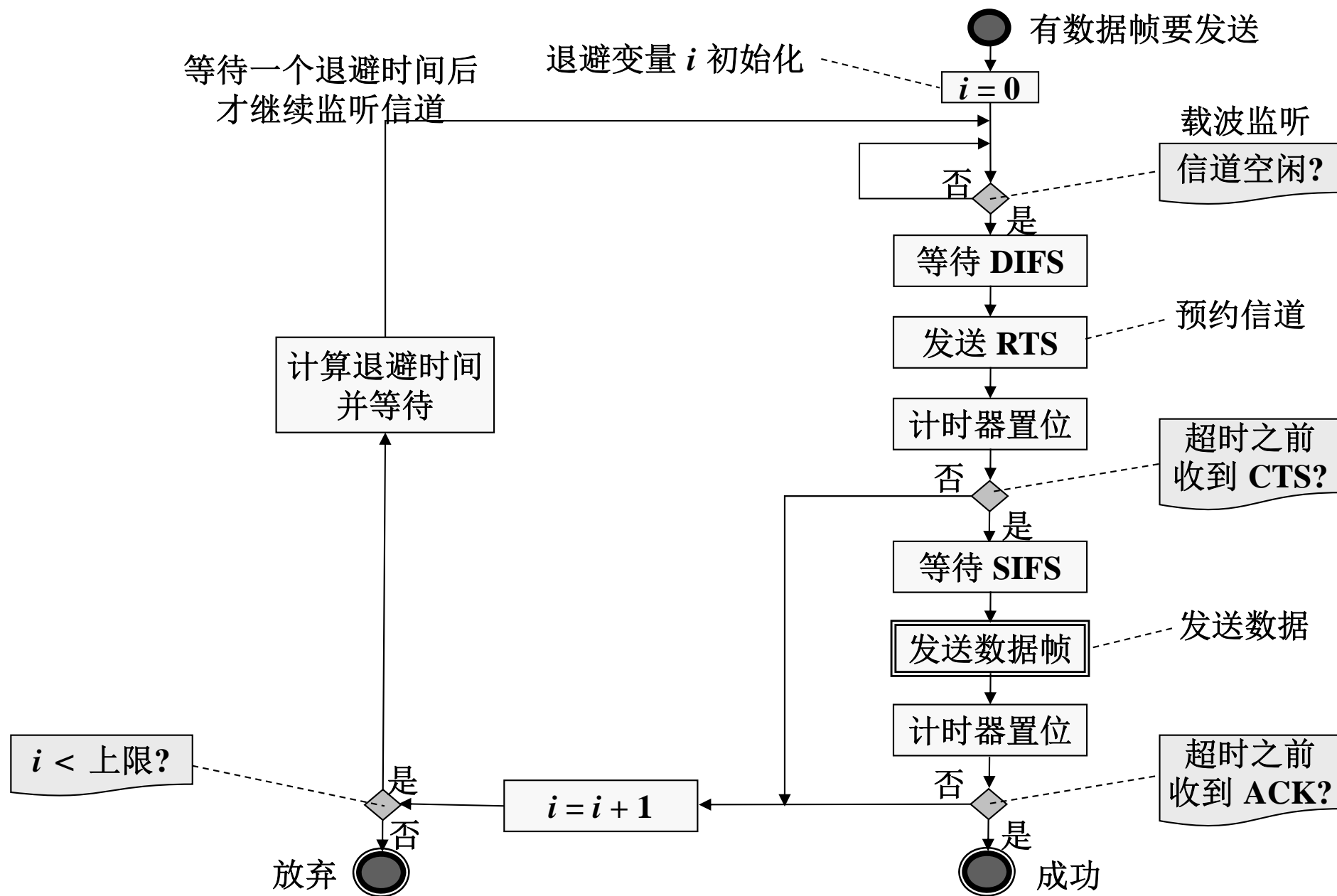
- IEEE 802.11e, 2005年, 扩展了CSMA/CA
- 一帧发出后, 需要保持一段时间的空闲, 任何站才可以发送帧
- 为不同类型的帧定义了不同的时间间隔
 - ① **SIFS: Short IFS**, 短帧间间隔, 用于**CTS**、**ACK**等帧
 - ② **DIFS: DCF IFS**, **DCF**帧间间隔, 用于**DCF**模式下数据帧
 - ③ **AIFS1/AIFS4: Arbitration IFS**, 不同优先级的帧
 - ④ **EIFS: Extended IFS**, 收到坏帧时报告问题
- 帧间间隔机制使得在竞争式发送时, 高优先级帧可以优先发送



8.3 IEEE802.11的MAC层

- CSMA/CA的退避算法
 - 一个站要发送数据时，检测到信道空闲后，退避一段时间再检测信道并发送 (注：退避时间与帧间间隔不同)
 - 使用二进制指数退避算法：
 - 第*i*次退避：在 2^{2+i} 个时隙中随机选择，即： $\{0, 1, \dots, 2^{2+i}-1\}$
 - 第1次退避：退避时间0—7个时隙
 - 第2次退避：退避时间0—15个时隙
 - 站点每过一个时隙就检测一次信道：
 - 若检测到信道空闲，退避计时器就继续倒计时
 - 若检测到信道忙，就冻结退避计时器的剩余时间，重新等待信道变为空闲并再经过时间DIFS后，从剩余时间开始继续倒计时

CSMA/CA发送的基本流程图



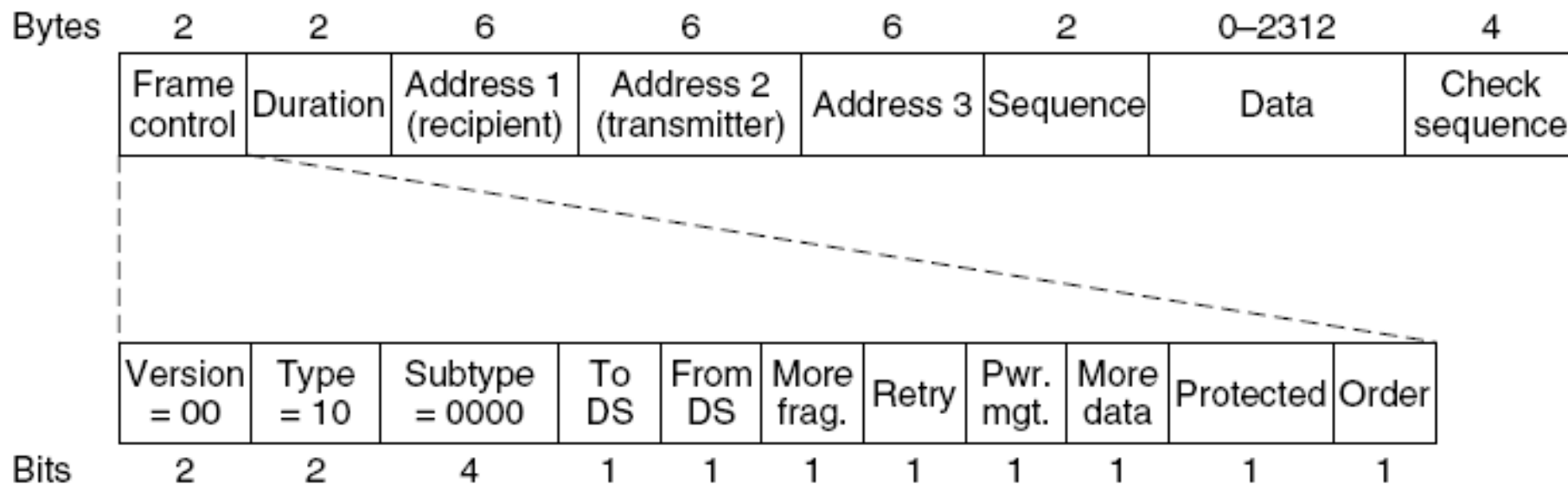
8.3 IEEE802.11的MAC层

- CSMA/CA主要特性总结
 - 发送前退避
 - 同时检测到信道空闲的站退避时间长度不同
 - 发送站/接收站之间RTS/CTS握手
 - 使隐藏站得知数据传输
 - 虚拟载波监听与NAV配合使用
 - 等待站无须持续监听信道
 - 接收站正确接收数据帧后，需返回ACK帧
 - 使发送站知道是否发生冲突
 - 不同类型的帧设置不同的帧间间隔
 - 控制帧等高优先级帧能更快地发送出去

问：按照CSMA/CA协议，网络中是否可能发生冲突？

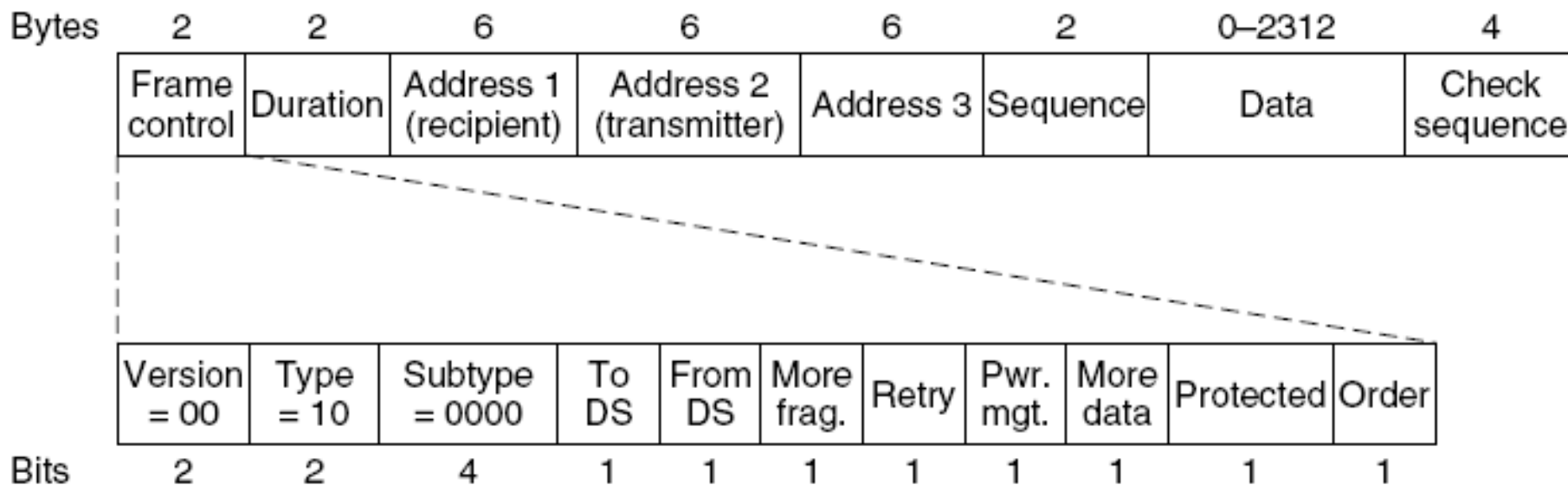
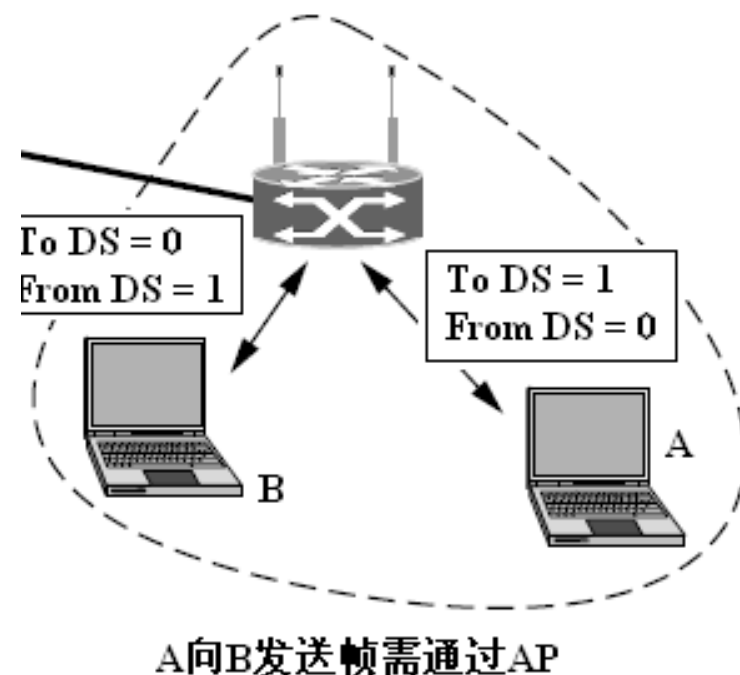
8.4 IEEE802.11的帧结构

- **802.11的帧分为三种类型：数据帧、控制帧、管理帧**
- **帧控制(Frame control)：包含11个子字段**
 - **Version:** 协议版本
 - **Type和Subtype:** 帧类型(数据、控制、管理)和子类型(如RTS、CTS等)
 - **To DS和From DS:** 该帧是发送到或是来自于AP连接的网络
 - **More Fragment:** 分片传输用
 - **Retry:** 是否是重传帧
 - **Power management:** 指明发送方进入节能模式
 - **More data:** 发送方还有更多的帧需要发送
 - **Protected frame:** 该帧数据部分是否被加密
 - **Order:** 告诉接收方高层是否按顺序处理帧序列



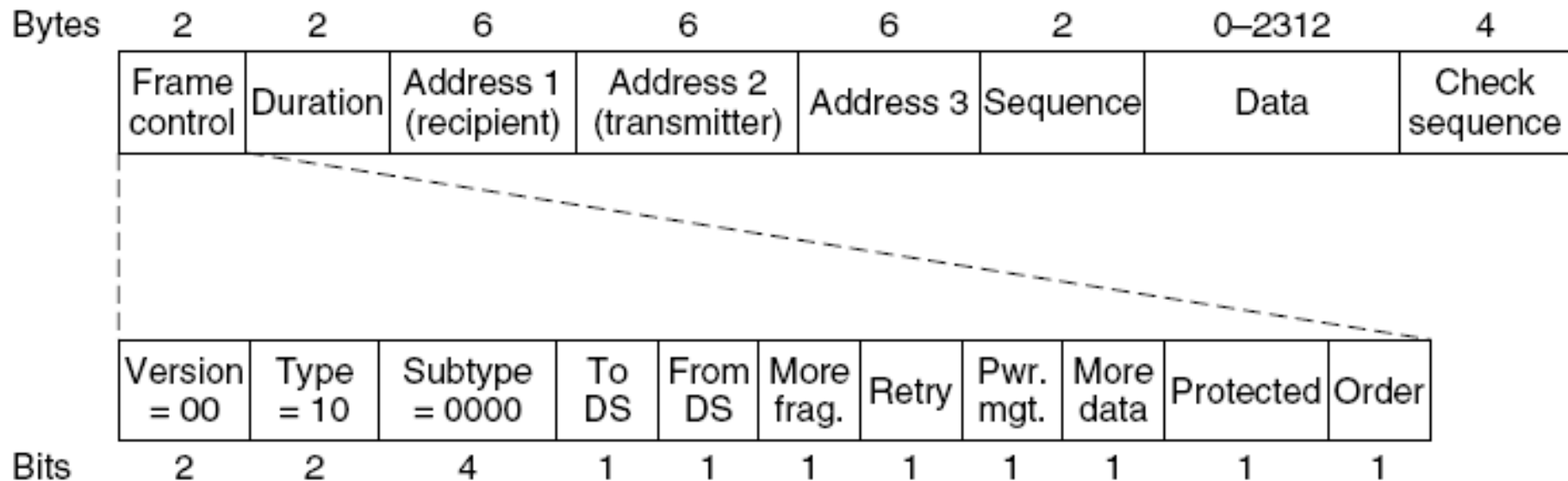
- 持续时间(Duration)
 - 本帧及ACK帧将占用信道时间(单位:微秒)
 - 其它站根据该字段调整NAV, 进行虚拟载波监听
- 地址(Address):
 - 连续3个字段, 802标准地址(即MAC地址)
 - 网内两个站之间通信需通过AP, 涉及三个地址

到 DS	从 DS	Address 1	Address 2	Address 3
0	1	目的地址	AP 地址	源地址
1	0	AP 地址	源地址	目的地址



8.4 IEEE802.11的帧结构

- 帧序号(Sequence): 2字节, 用于重复帧的检测
- 数据(Data): 帧的有效载荷
 - 帧中数据最多2312字节
 - 一般小于1500字节
- 帧校验(Frame check sequence): 32位CRC校验
- 管理帧格式与数据帧相同, 数据内容依管理帧类型而不同
- 控制帧较短, 只有一个地址, 没有数据



8.5 IEEE802.11的安全性

8.5 IEEE802.11的安全性

- 第一代安全协议：**WEP(Wired Equivalent Privacy)**
 - 各方面安全性都存在缺陷
 - 通过异或操作加密数据，密钥分配较弱导致输出经常重复
 - 通过32位CRC实现完整性保护，防攻击能力很弱
 - 2002年被首次攻破
 - 目前使用免费软件可在很短时间内破解**WEP**
- 在此背景下，**802.11i**组仓促上马
 - 2003年推出**WPA(WiFi Protected Access)**
 - 2004年推出**WPA2**，成为正式标准
 - **WPA**是**802.11i**的子集
- 同一时期，中国推出了**WAPI(Wireless LAN Authentication and Privacy Infrastructure)**，强制性国家标准→原理与**802.11i**相似

8.5 IEEE802.11的安全性

- 移动站在通过AP发送帧之前须进行认证(authentication)
 - 如果802.11网络是开放(open)的
 - 可直接通信，无需认证
 - 否则必须进行认证
- WPA2的两种认证方式
 - ① 有认证服务器
 - 配置认证服务器，存有用户名和口令数据库
 - 使用802.1x实现认证
 - 适用于企业
 - ② 无认证服务器
 - 移动站和AP间使用预共享密钥(preshared key)进行认证
 - 适用于家庭和小型应用场合

- 认证握手过程：4次握手

- ① AP发出一个随机数(**nonce**)用于识别(**nonce**: 仅使用一次的临时值)
- ② 客户端选取自己的临时值**nonce**，并用其**nonce**、**MAC**地址、**AP**的**MAC**地址、主密钥作为参数计算会话密钥 K_S ，客户端将自己的临时值和消息完整性检查值(**MIC**)发送给AP
- ③ AP分发一个组密钥 K_G ，用于后续的广播和组播
- ④ 客户端确认组密钥

- 后续的通信使用**AES**算法加密，密钥为会话密钥 K_S

