

主讲人: 李全龙

本讲主题

无线局域网的安全

WEP的设计目标

- ❖WEP(Wired Equivalent Privacy): 有线等效保密
- ❖对称密钥加密
 - 机密性
 - 主机认证
 - 数据完整性
- ❖自同步:每个分组单独加密
 - 给定加密分组和密钥,便可以解密;即便前序分组丢失,也可以继续成功解密分组(与CBC不同)
- ❖高效
 - 可以由硬件或软件实现





回顾: 对称流密码



- ❖将密钥流的每个字节与明文的每个字节进行异或,得到密文:
 - m(i) = 第i 个消息单元
 - $k_s(i) = 第i$ 个密钥流单元
 - c(i) = 第i个密文单元
 - $c(i) = k_s(i) \oplus m(i) (\oplus = 异或)$
 - $m(i) = k_s(i) \oplus c(i)$
- ❖WEP使用RC4算法



流密码与分组独立性

- ❖回顾WEP设计目标:每个分组独立加密
- ❖如果对于n+1号帧使用的密钥流,是在n号帧的密钥流之后,那么每个帧就不是独立加密的
 - 需要知道n号帧使用的密钥流截止到哪里
- ❖WEP的解决方案:初始密钥+针对每个分组的新IV(初始向量),产生针对每个分组的密钥流







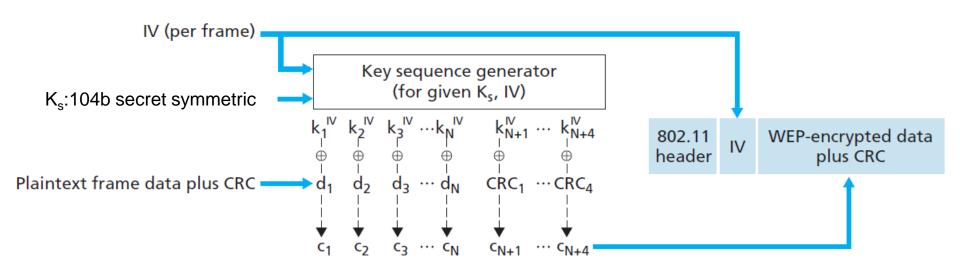
WEP加密 (1)

- ❖ 发送端针对数据(data)计算完整性校验值ICV(Integrity Check Value)
 - 4字节的散列值/CRC,用于数据完整性校验
- ❖ 每端有104位的共享密钥
- 发送端生成24位初始向量(IV),附加到密钥上:得到128位密钥
- 发送端还要附加keyID (8位字段)
- 将128位密钥输入到伪随机数发生器,产生密钥流
- 利用RC4算法对帧中"数据+ICV"进行加密:
 - 将密钥流与"数据+ICV"逐个字节异或(XOR)
 - 将IV和keyID附加到加密数据,构成载荷
 - 将载荷插入到802.11帧中





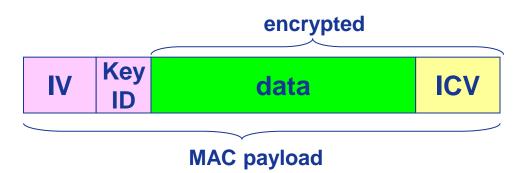
WEP加密(2)



每帧一个新IV



WEP解密概述



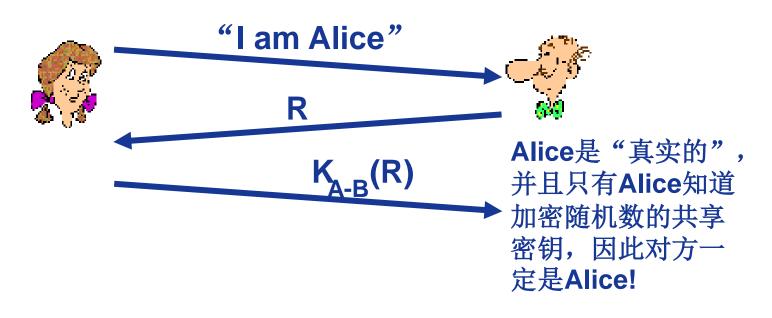
- ❖接收端提取IV
- ❖将IV和共享密钥输入伪随机数发生器,得到密钥流
- ❖将密钥流与加密部分逐个字节异或(XOR),解密得 到数据与ICV
- ❖利用ICV校验数据完整性
 - 注意: 这里采用的消息完整性验证方法与报文认证码 MAC以及数字签名(利用PKI)不同.



利用一次性随机数进行端点认证

一次性随机数(nonce): 一个生命期内只用一次的数R

如何证明Alice是"真实的": Bob向Alice发送一次性随机数nonceR, Alice必须利用共享密钥加密并返回R。





WEP的身份认证



认证请求



一次数R (128 bytes)

利用共享密钥加密的一次数R

如果解密值与一次数相等,则认证成功

注意:

- ❖ 并非所有AP都进行认证,即便使用了WEP
- ❖ AP会在信标帧(beacon frame)中指示是否需要认证
- * 认证需要在关联前进行



破解802.11WEP加密

安全漏洞:

- ❖ 每帧一个24位的IV→IV最终会被重用
- **❖ Ⅳ**以明文传输→重用IV容易被监测

攻击:

- Trudy诱使Alice加密已知明文: d₁ d₂ d₃ d₄ ...
- Trudy知道: c_i = d_i XOR k_i^{IV}
- Trudy已知c_i和d_i,因此可以计算得到k_i™
- Trudy得到加密密钥序列: $k_1^{\parallel V} k_2^{\parallel V} k_3^{\parallel V} \dots$
- 下一次IV被重用时,Trudy便可以成功解密!



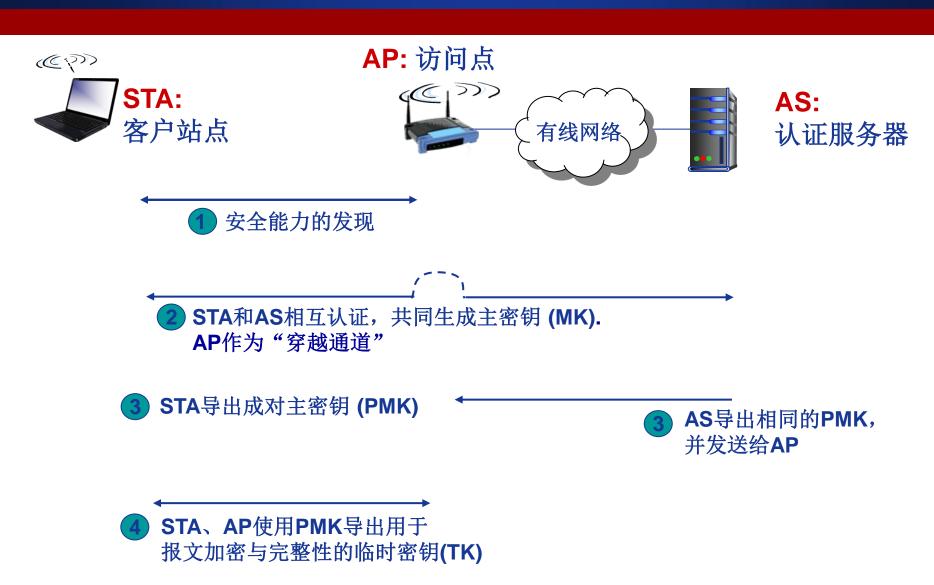


802.11i: 改进的安全

- ❖多种(更强的)可选的加密方法
- *提供密钥分发
- ❖利用独立于AP的认证服务器
- ❖IEEE 802.11i 服务:
 - 认证
 - 访问控制
 - 数据与完整性加密



802.11i: 运行的4个阶段



EAP: 扩展认证协议

- ❖EAP: 客户(移动端)与认证服务器间的端-端协议
- ❖EAP运行在两段独立的"链路"上
 - 移动端到AP(EAPoL: EAP over LAN)
 - AP到认证服务器(RADIUS over UDP)





| EAP TLS | |
|----------------------|--------|
| EAP | |
| EAP over LAN (EAPoL) | RADIUS |
| IEEE 802.11 | UDP/IP |





