



哈尔滨工业大学
HARBIN INSTITUTE OF TECHNOLOGY

立足航天，服务国防，面向国民经济主战场



计算机网络之危机四伏

主讲人：李全龙

本讲主题

密码学基础（6）



DES的安全性

❖ DES的56位密钥可能太小

- 1998年7月，EFE（电子前哨基金会）宣布攻破了DES算法，他们使用的是不到25万美元的特殊的“DES破译机”，这种攻击只需要不到3天的时间。

❖ DES的迭代次数可能太少

- 16次恰巧能抵抗差分分析

❖ S盒（即替代函数S）中可能有不安全因素

❖ DES的一些关键部分不应当保密

❖ DES存在弱密钥和半弱密钥

❖ 针对DES的攻击方法：

- 差分分析方法（Difference Analysis Method）
- 线性分析方法（Linear Analysis Method）
- 旁路攻击法（Side-Channel Attack）

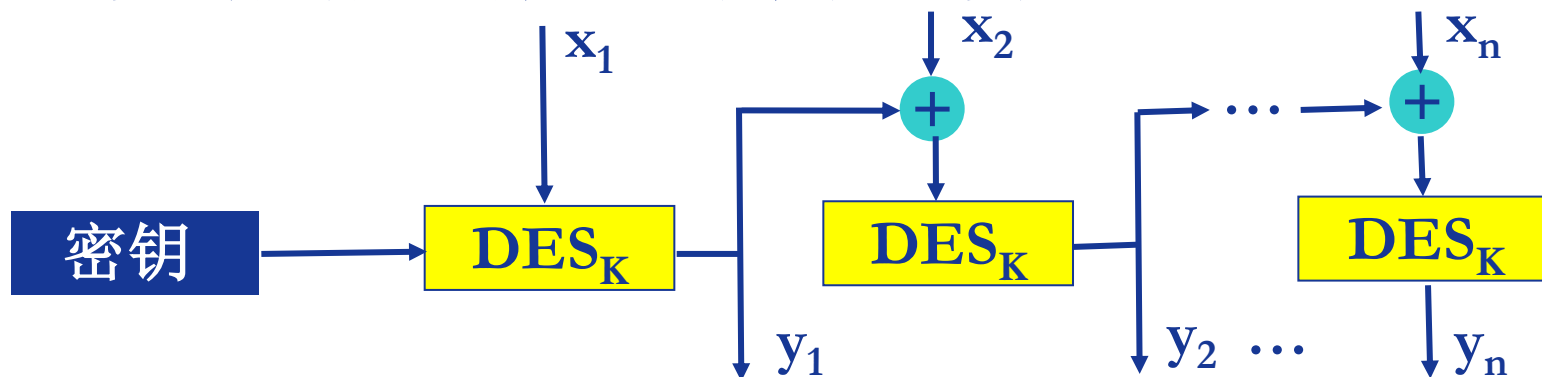


DES的改进

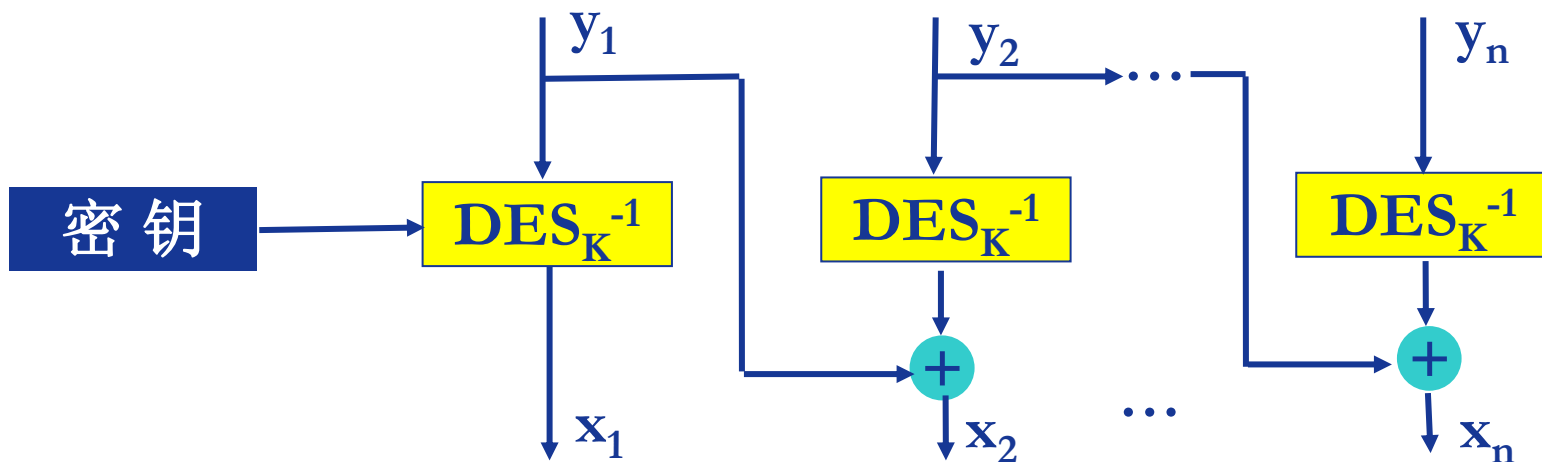
❖ 密码分组链接 (CBC-cipher block chaining)

- 加密算法的输入是**当前明文分组**和**前一次密文分组**的异或
- 重复的明文分组不会在密文中暴露出重复关系

加密



解密



DES的改进

- ❖ DES密钥过短（56bits）→多重DES
- ❖ 3DES使用3个密钥，执行3次DES算法，加密过程：
 - 加密-解密-加密（EDE），即：

$$C=E_{K3}(D_{K2}(E_{K1}(M)))$$

- ❖ 为了避免3DES使用3个密钥进行三阶段加密带来的密钥过长的缺点（168bit），Tuchman提出使用两个密钥的三重加密方法，这个方法只要求112bit密钥，即令其 $K_1=K_3$ ：

$$C=E_{K1}(D_{K2}(E_{K1}(M)))$$

- ❖ 3DES的第二阶段的解密并没有密码编码学上的意义，唯一优点是可以使用3DES解密原来的单次DES加密的数据，即 $K_1=K_2=K_3$

$$C=E_{K1}(D_{K1}(E_{K1}(M)))=E_{K1}(M)$$



高级加密标准AES

- ❖ AES: Advanced Encryption Standard
- ❖ NIST（美国国家标准技术研究所）对称密钥加密标准, 取代DES(2001年12月)
- ❖ 1997年NIST宣布征集AES算法, 要求:
 - 可公开加密方法
 - 分组加密, 分组长度为128位
 - 至少像3DES一样安全
 - 更加高效、快
 - 可提供128/192/256位密钥
- ❖ 比利时学者Joan Daemen和Vincent Rijmen提出的Rijndael加密算法最终被选为AES算法。
- ❖ NIST在2001年12月正式颁布了基于Rijndael算法AES标准



Rijndael加密算法简介

- ❖ 不属于Feistel结构
- ❖ 加密、解密相似但不完全对称
- ❖ 支持128/192/256数据块大小
- ❖ 支持128/192/256密钥长度
- ❖ 有较好的数学理论作为基础
- ❖ 结构简单、速度快
- ❖ Rijndael算法特点：
 - 分组长度和密钥长度均可变（128/192/256bits）
 - 循环次数允许在一定范围内根据安全要求进行修正
 - 汇聚了安全、效率、易用、灵活等优点
 - 抗线性攻击和抗差分攻击的能力大大增强
 - 如果1秒暴力破解DES，则需要149万亿年破解AES





哈爾濱工業大學
HARBIN INSTITUTE OF TECHNOLOGY



立足航天，服务国防，面向国民经济主战场

谢谢！