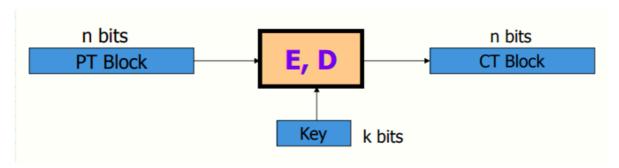
W2 3-1 What is a block cipher?

1、Block ciphers: crypto work horse

块密码包含两个算法E和D,均接收k bit的密钥和N bit消息作为输入,E接收明文消息输出密文,D接收密文消息输出明文

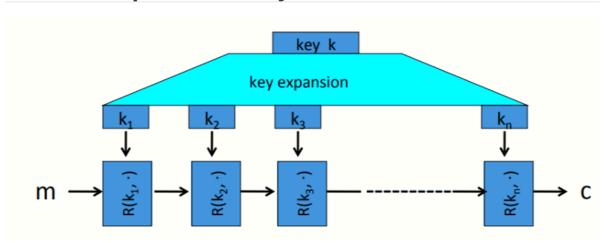


标准算法:

• 3DES: n=64 bits, k=168 bits

• AES: n=128 bits, k = 128, 192, 256 bits (密钥越长越安全但计算速度也越慢)

2、Block Ciphers Built by Iteration



块密码从初始化开始, 将密钥k进行密钥扩展, 生成n个子密钥(即轮密钥), 在每轮使用不同的轮密钥, 将其作为轮函数的输入

轮函数: R(k,m) ,接收轮密钥和当前状态的消息,输出结果,在加密函数中,第一轮轮函数接收明文消息作为输入,最后一轮轮函数将密文作为输出,轮函数的轮次取决于算法(3DES高达48轮次,AES只有10-12轮)

3、Performance:

使用Crypto++ 5.6.0[Wei Dai],块密码比流密码慢得多(效率大约只有1/6),但可以做到很多在RC4等构造中不能高效完成的任务

4、Abstractly: PRPs and PRFs

(1) 伪随机函数: Pseudo Random Function, PRF

PRF是一个定义在三元组(K, X, Y)上的函数, K为密钥空间, X为输入空间, Y为输出空间

对F的要求:要有某种有效的方式评估函数F,可以不需要具有可逆性

(2) 伪随机置换: Pseudo Random Permutation, PRP

 $E: K \times X \rightarrow X$

PRP是一个定义在二元组(K, X)上的函数, K为密钥空间, X为输入空间, 并输出X中的一个元素对E的要求:存在有效的确定性算法来评估E, 对于给定的k, 函数E是——对应的, 由于是——对应的, 因此也是可逆的, 因此需要具有高效的反演算法D(k, y)(给定输出时计算对应输入)

5. Running example

Example PRPs: 3DES, AES, ...

- AES: $K \times X \to X$ where $K = X = \{0,1\}^{128}$
- 3DES: $K \times X \rightarrow X$ where $X = \{0,1\}^{64}$, $K = \{0,1\}^{168}$

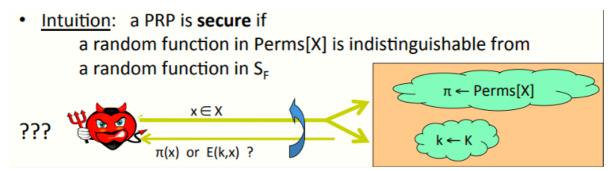
从功能上来说,每个PRP都是一个PRF (PRP是一个X=Y且存在高效逆运算的PRF)

6. Secure PRFs

记 $F: K \times X \to Y$ 是一个PRF, 定义下列两个记号

- Funs[X,Y]:所有由X到Y的函数的集合
- Set F (SF) : $\{F(k,\cdot) \text{ s.t. } k \in K\} \subseteq Funs[X,Y]$

直观上来说:若无法区分从Funs[X,Y]中随机选择的F和Set F中随机选择的F,则认为PRF是安全的(Set F大小为|K|,Funs[X,Y]则有 $|Y|^{|X|}$),或者说两个集合中的均匀分布不可区分(攻击者无法判断到底在和哪一个集合中的函数交互)



7. An easy application: $PRF \Rightarrow PRG$

记F: K×{0,1}ⁿ → {0,1}ⁿ 为一安全PRF

G: $K \rightarrow \{0,1\}^n$ 为一安全PRG,种子空间为PRF的密钥空间,输出空间为t个n bits块(t为可选参数)