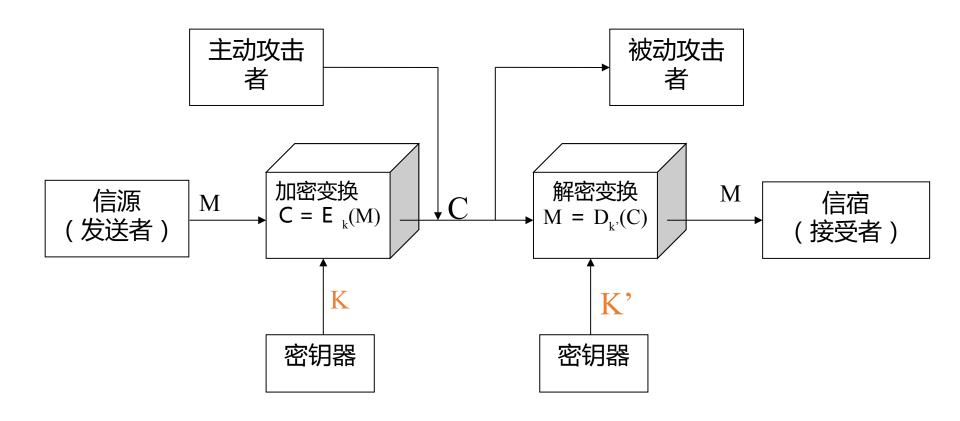
密码学算法



密码系统及基本术语





- •凯撒密码
- •Vigenere 密码
- •Hill 密码
- •置换密码



现代密码算法

现代密码体制的 Kerckhoff's 原则是:所有加密解密算法都是公开的,保密的只是密钥。

·算法的公开和密钥的保密

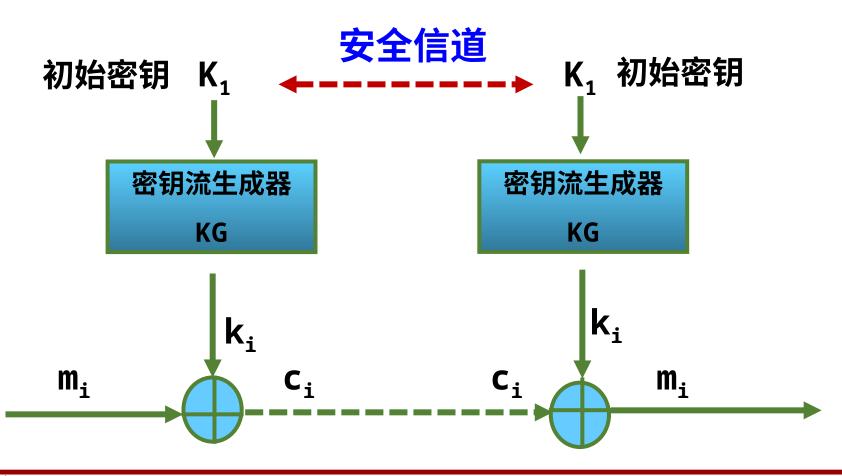
现代密码算法回顾

- *对称密码体制:
 - ❖序列密码算法(流密码):RC4
 - ❖分组加密算法(Block Cipher):DES, SM4, SM1, SM7
- ❖非对称密码体制
 - ❖基于因子分解难题: RSA, SM2, SM9
 - ❖基于离散对数难题: ECC
- ❖消息摘要算法: MD5、SHA1, SHA256, SM3
- ❖密钥交换算法: Diffle-Hellman



序列密码

流密码原理框图





RC4 算法

•1.用Key

成S盒

```
1. for i from 0 to 255
 2. S[i] := i

 endfor

4. j := 0
 for i from 0 to 255
        j := (j + S[i] + key[i mod keylength]) mod 256
        swap values of S[i] and S[j]
 endfor
```

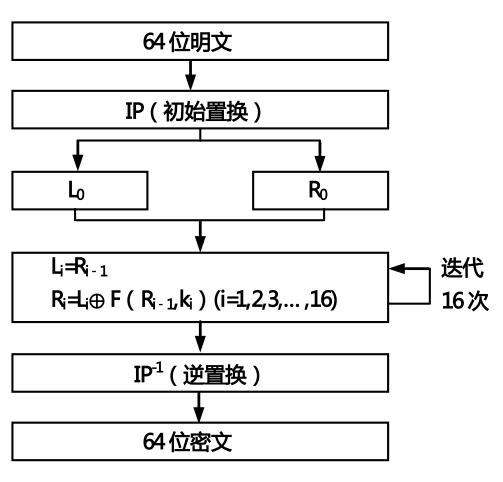
•生成密钥流

```
j := 0
• 2. 利用 S 盒 while GeneratingOutput:
```

i := 0

```
i := (i + 1) \mod 256 // a
   j := (j + S[i]) \mod 256 // b
    swap values of S[i] and S[j] // c
   K := S[(S[i] + S[j]) \mod 256] // d
   output K
endwhile
```

DES 加密算法

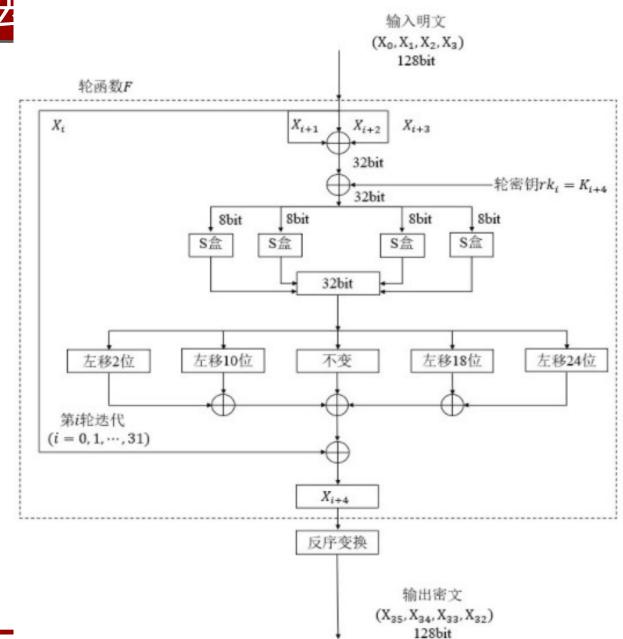


64 位明文首先进行初始 置换(IP),初始置换结 果被分成两部分:L₀和 R₀ ,它们成为 Feistel 分组密 码结构的原始输入。经过 16 次迭代运算的结果就是 Feistel 分组密码结构的输 出 L_{n+1} 和 R_{n+1} , 对其进行 初始置换对应的逆置换,逆 置换结果就是 DES 加密运 算后的密文。

DES 加密运算过程



SM4 加密算法



128位

128位

128位

易于实现

软件实现和硬件实现都快

算法教新,还未经过现实校验



DES 和 SM4 比较

	DES算法	SM4算法
计算基础	二进制	二进制
算法结构	使用标准的算术和逻辑运算、先代替后置换,不含非线性变换	基本轮函数加迭代、含非线性变换
加解密算法是否相同	是	是
计算轮数	16轮 (3des为16轮*3)	32轮

64位

56位 (3des位112位)

易于实现

软件实现慢、硬件实现快

较低 (3des较高)

分组长度 64位 128位 秘钥长度 64位 (3DES为128位)

有效秘钥长度

实现难度

实现性能

安全性



RSA 算法

1978 由 Rivest, Shamir, Adleman 提出。

➡其安全性依赖于大整数分解的难度 (integer factorization problem)

- →参数有: n=pq, $\varphi(n) = (p-1)(q-1)$ 为欧拉函数
- →公钥为 e , 并满足 $(e, \varphi(n)) = 1$
- ➡私钥为 d , d=e⁻¹ mod $\varphi(n)$
- $\rightarrow \text{encryption:} \qquad m \rightarrow c = m^e \bmod n$
- ightharpoonup decryption: $c
 ightharpoonup c^d = m \mod n$



•1. 椭圆曲线和公共参数的选取

设p为一个大素数,选择一条基于有限域 \mathbb{F}_p 椭圆曲线 \mathbb{E}_p 为:

$$y^2 = x^3 + ax + b \mod p$$
 $x, y \in \mathbb{F}_p, 4a^3 + 27b^2 \mod p \neq 0$ 。 $E(\mathbb{F}_p)$ 构成相应的 Abel 群选取 G 为 $E(\mathbb{F}_p)$ 上的一个基点,其阶为大素数 q ,即满足 $qG = 0^\infty$;公共参数为{ $E(\mathbb{F}_p), p, q, G$ }

• 2. 密钥的生成:

随机选取d,使得 $2 \le d \le q-1$,利用公共参数G,计算P=dG。 d为私钥,P为公钥。



ECC 密码

•3.加密

对明文 $M = (m1, m2) \in \mathbb{F}_p^* \times \mathbb{F}_p^*$, 具体的加密过程如下:

- 1)随机选取k,使得 $2 \le k \le q 1$,利用公钥P计算Q = kP,
- 记 $Q = (Q_x, Q_y)$, 其中 Q_x, Q_y 为非零元素;
- 2)利用公共参数G,计算辅助解密参数: $C_0 = kG$;
- 3)加密明文 $C_1 = m1 \cdot Q_x \mod p$;
- 4)加密明文 $C_2 = m2 \cdot Q_v \mod p$;
- 5)最后,明文M经 ECC 加密后的结果是 (C_0, C_1, C_2) 。



ECC 密码

•4.解密

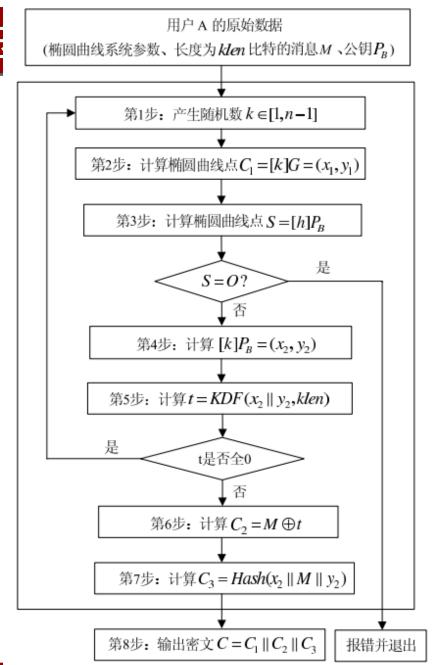
对接收到的密文 $(C_0, C_1, C_2) \in E(\mathbb{F}_p) \times \mathbb{F}_p^* \times \mathbb{F}_p^*$,

- 2)计算明文 $m1 = C_1 \cdot R_x^{-1} \mod p$;
- 3)计算明文 $m2 = C_2 \cdot R_y^{-1} \mod p$;
- 4)拼接M = (m1, m2),解密完成。



SM2 加密算法

•基本与 ECC 一致



MD5

- •1、数据填充:对消息进行数据填充,使消息的长度对512 取模得448,并添加消息长度。最终消息长度就是512的整数 倍。
- •2、数据说明:
- 4 个常数: A = 0x67452301, B = 0x0EFCDAB89, C = 0x98BADCFE, D = 0x10325476;
- 4 个函数: F(X,Y,Z)=(X & Y) | ((~X) & Z); G(X,Y,Z)=(X & Z) |
 (Y & (~Z)); H(X,Y,Z)=X ^ Y ^ Z; I(X,Y,Z)=Y ^ (X | (~Z));
- 2 个预置参数: T (64) , S (64)

MD5

- •3. 数据处理
- 把消息分以 512 位为一分组进行处理,每一个分组进行4 轮变换每一轮变换分别调用,16次
 FF(A,B,C,D,mj,s,ti),16次 GG(A,B,C,D,mj,s,ti),
 16HH(A,B,C,D,mj,s,ti),16次 II(A,B,C,D,mj,s,ti)。
- •最后的结果,即 MD5 值。



对长度为 I(I < 264) 比特的消息 m , SM3 杂凑算法经过填充和迭代压缩,生成杂凑值,杂凑值长度为 256 比特。

备注:填充后的消息 m′的比特长度为 512 的

倍数



两个通信主体 Alice 和 Bob ,希望在公开信道上建立共享密钥

- 1.选择一个大素数 p (~ 200 digits) , 一个生成元 a
- 2.Alice 选择一个秘密钥 (private key) $x_A < p$, Bob 选择一个秘密钥 (private key) $x_B < p$
- 3.Alice and Bob 计算他们的公开密钥: $y_A = a^{X_A} \mod p$, $y_B = a^{X_B} \mod p$, Alice, Bob 分别公开 y_A , y_B
- 4.计算共享密钥: $K_{AB} = a^{X_A, X_B} \mod p = (y_A^{X_B}) \mod p$ (which B can compute) $= (y_B^{X_A}) \mod p$ (which A can compute)
- 5. K_{AR} 可以用于对称加密密钥



课堂讨论-国产商用密码路在何方?

•题目:在我国全面使用国产商用密码的优劣?困难和出路?

国际主流商用密码算法有
 DES、AES、MD5、SHA1、SHA3、RSA、ECC等,
 我国商用密码有 SM4 , SM3 , SM2 等等。现有的信息系统和产品,例如支付宝、微信支付、数字杭电统一登录系统等等目前均还是使用国际主流商用密码,那么如果要在我国全面使用国产商用密码,请结合国际形势、算法安全程度、技术实现和社会实践等几方面分析优势和劣势?困难和出路?