

公开密钥系统



公开密钥密码体系

公开密钥密码：使用不同的加密密钥和解密密钥，是一种“由已知加密密钥推导出秘密密钥在计算上是不可行的”密码体系。

秘密密钥SK由公开密钥PK决定，但却不能根据PK计算出SK。

加密密钥

- 即公开密钥 (PK)
- 是公开信息
- 称为公钥

解密密钥

- 即秘密密钥 (SK)
- 接收者持有 (隐秘)
- 称为私钥



小明



小芳



对称密钥系统



小明



小芳

公开密钥系统



公开密钥密码体系特点

关于密钥

- 加密密钥是公开的，但无法用来解密
- 从公钥到私钥是“计算上不可能的”



加密用公钥



解密用私钥



算法必须满足

- 发送者用加密密钥PK对明文P加密后，接收者用解密密钥SK解密，即可恢复明文P
- 从E推断出D极其困难
- E不可能被选择明文攻击破解

$$D_{SK} (E_{PK}(P)) = P$$

$$D_{PK} (E_{PK}(P)) \neq P$$



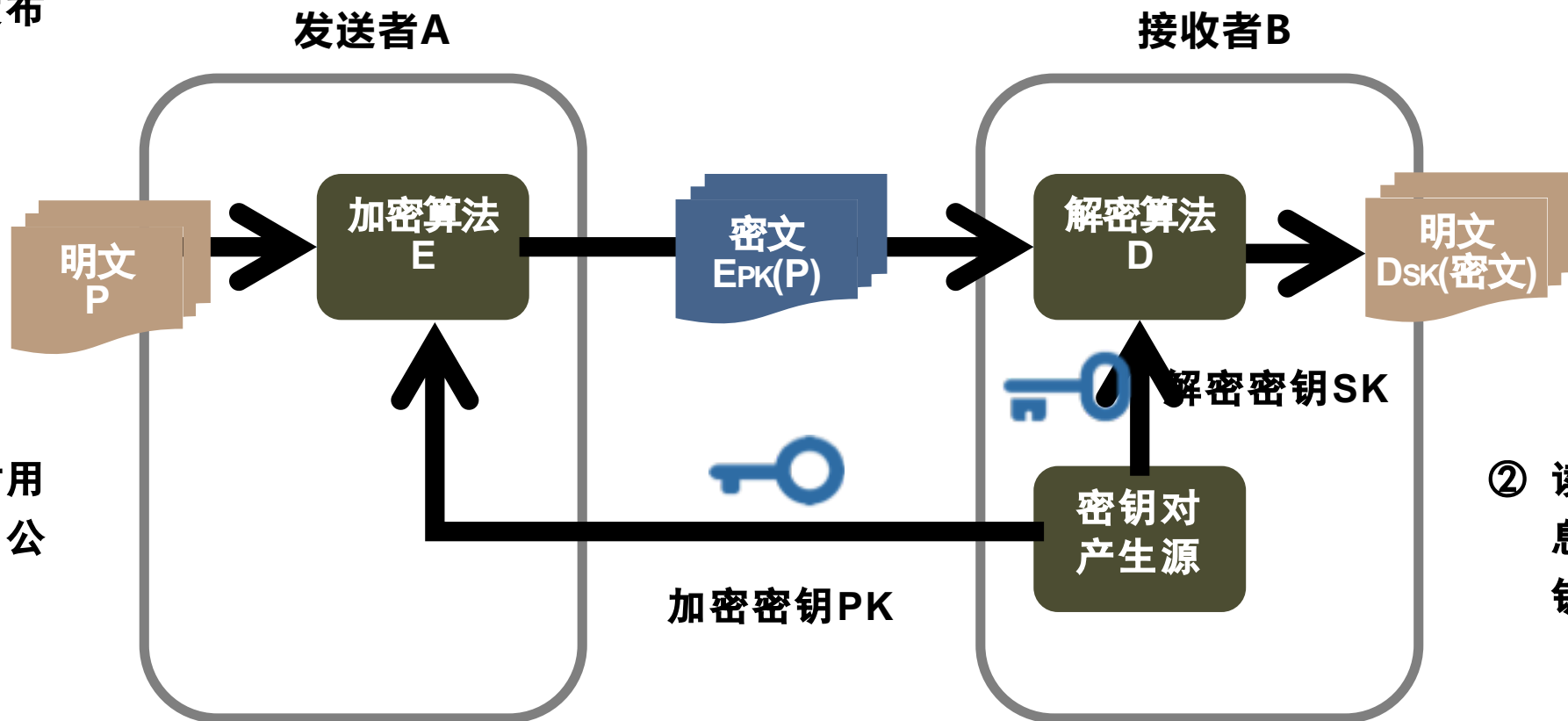
公开密钥密码体系工作原理

① 发送者获得接收者公开发布的公钥

① 接收者自己保管隐秘的私钥

② 发送消息时用公开密钥（公钥）加密

② 读取收到的消息时用隐密密钥（私钥）解密



RSA算法：由MIT的三位研究者于1978年公开密钥算法，并且算法由三位研究者名字的首字母命名。给三位研究者带来了2002年的ACM图灵奖殊荣。

$$n = p * q$$

p, q : 是大素数
 e, d : 满足一定关系式

根据数论，寻求两个大素数比较简单，而将它们的乘积分解开则极其困难。

RSA算法特点

- 每个用户有两个密钥
 - ① 加密密钥 $PK = \{e, n\}$ ，公开
 - ② 解密密钥 $SK = \{d, n\}$ ，保密
- 系统中任何用户都可以使用公钥给该用户发送信息
- 攻击者知道 e 和 n 也无法推算出 d
- 密钥长度至少需要2014位



RSA的加密和解密算法

加密算法

- 加密算法

$$C = P^e \bmod n$$

- 公开的加密用密钥

$$PK = \{e, n\}$$

- 整数P表示明文
- 整数C表示密文
- P和C均小于n

解密算法

- 解密算法

$$P = C^d \bmod n$$

- 保密的解密用密钥

$$SK = \{d, n\}$$

- 整数P表示明文
- 整数C表示密文
- P和C均小于n



RSA算法密钥的产生

计算n

- 秘密选择两个大素数 p, q
- 计算 $n = p * q$

计算欧拉函数

- 计算 n 的欧拉函数 z
- $z = (p-1) * (q-1)$

选择加密指数d

- 从 $[0, z-1]$ 中选择一个与 z 互素的数 d 作为公开的加密指数

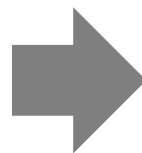
计算解密指数e

- 计算出满足 $e * d = 1 \bmod z$ 的 e 作为解密指数

公钥和私钥

$$\text{PK} = \{e, n\}$$
$$\text{SK} = \{d, n\}$$

- n 公开, p 和 q 保密
- p, q 两个素数典型情况下为1024位



分解一个500位十进制数需要 10^{25} 年的时间(100万个处理器并行计算)



RSA算法示例

计算n

- $p=7$
- $q=17$
- $n=p*q=119$

计算n的欧拉函数z

$$z=(p-1)*(q-1)=96$$

选择加密指数d

从[0,95]之间选择一个与96互素的数d，选d=5

计算解密指数e

根据公式
 $e*5 = 1 \bmod 96$
解出e=77

公钥和私钥

公钥PK={5, 119}
私钥SK={77, 119}

加密前必须先将明文划分为块，每个块的二进制位数不超过n。

