



图 8-2 密码学组成部分

在图 8-2 中, Alice 提供了一个密钥 (key) K_A , 它是一串数字或字符, 作为加密算法的输入。加密算法以密钥和明文报文 m 为输入, 生成的密文作为输出。用符号 $K_A(m)$ 表示 (使用密钥 K_A 加密的) 明文报文 m 的密文形式。使用密钥 K_A 的实际加密算法显然与上下文有关。类似地, Bob 将为解密算法 (decryption algorithm) 提供密钥 K_B , 将密文和 Bob 的密钥作为输入, 输出初始明文。也就是说, 如果 Bob 接收到一个加密的报文 $K_A(m)$, 他可通过计算 $K_B(K_A(m)) = m$ 进行解密。在对称密钥系统 (symmetric key system) 中, Alice 和 Bob 的密钥是相同的并且是秘密的。在公开密钥系统 (public key system) 中, 使用一对密钥: 一个密钥为 Bob 和 Alice 俩人所知 (实际上为全世界所知), 另一个密钥只有 Bob 或 Alice 知道 (而不是双方都知道)。在下面两小节中, 我们将更为详细地考虑对称密钥系统和公钥系统。

8.2.1 对称密钥密码体制

所有密码算法都涉及用一种东西替换另一种东西的思想, 例如, 取明文的一部分进行计算, 替换适当的密文以生成加密的报文。在分析现代基于密钥的密码系统之前, 我们首先学习一下凯撒密码 (Caesar cipher) 找找感觉, 这是一种加密数据的方法。这种非常古老而简单的对称密钥算法由 Julius Caesar 发明。

凯撒密码用于英语文本时, 将明文报文中的每个字母用字母表中该字母后第 k 个字母进行替换 (允许回绕, 即把字母 “a” 排在字母 “z” 之后)。例如, 如果 $k=3$, 则明文中的字母 “a” 变成密文中的字母 “d”; 明文中的字母 “b” 变成密文中的字母 “e”, 依此类推。因此, k 的值就作为密钥。举一个例子, 明文报文 “bob, i love you. alice” 在密文中变成 “ere, l oryh brx. dolfh”。尽管密文看起来像乱码, 但如果你知道使用了凯撒密码加密时, 因为密钥值只有 25 个, 所以用不了多久就可以破解它。

凯撒密码的一种改进方法是单码代替密码 (monoalphabetic cipher), 也是使用字母表中的一个字母替换该字母表中的另一个字母。然而, 并非按照规则的模式进行替换 (例如, 明文中的所有字母都用偏移量为 k 的字母进行替换), 只要每个字母都有一个唯一的替换字母, 任一字母都可用另一字母替换, 反之亦然。图 8-3 为加密明文的一种可行替换规则。

明文字母: a b c d e f g h i j k l m n o p q r s t u v w x y z
密文字母: m n b v c x z a s d f g h j k l p o i u y t r e w q

图 8-3 单码代替密码