



现代密码学

第六讲 古典密码算法

信息与软件工程学院



第六讲 古典密码算法



置换密码

单表代替密码算法

多表代替密码算法

置换 (Permutation) 密码

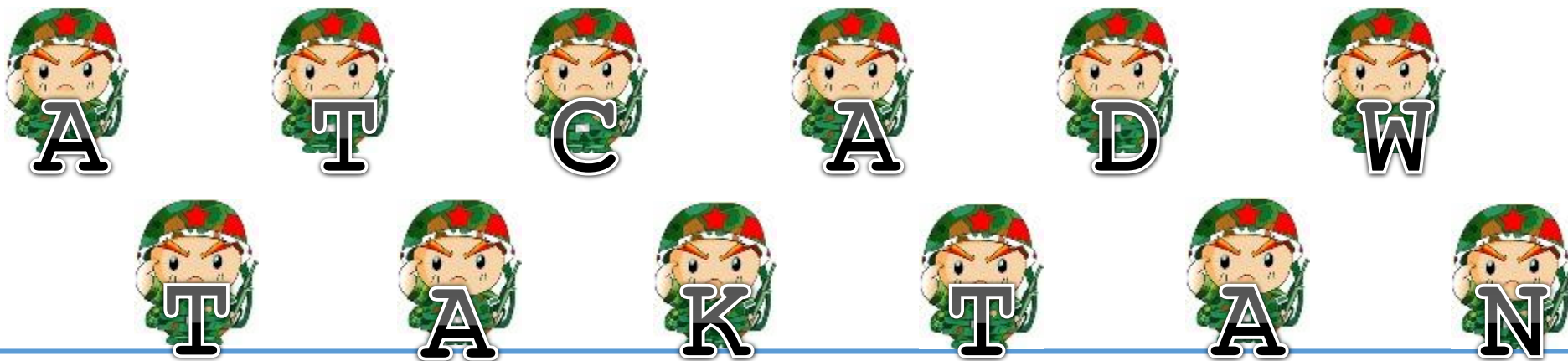
- 对明文字符或字符组进行位置移动的密码
- 明文的字母保持相同，但顺序被打乱了。

A T T A C K A T D A W N

置换密码

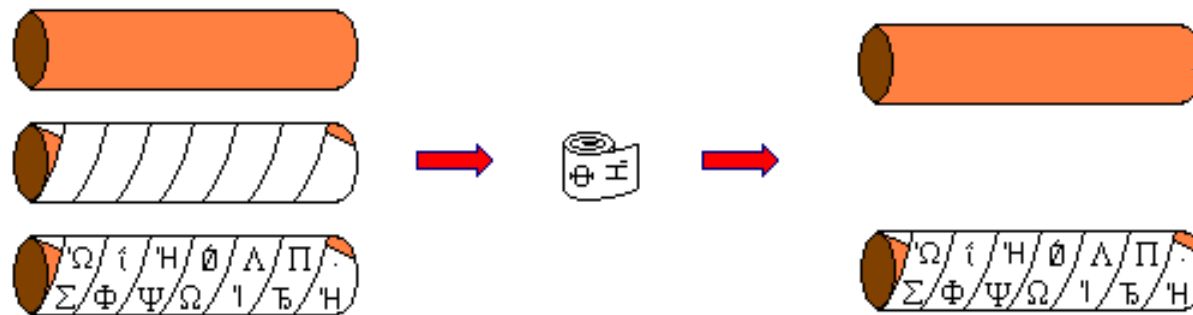
- 对明文字符或字符组进行位置移动的密码
- 明文的字母顺序被打乱了，但明文字母本身不变

ATCADWTAKTAN



天书 (Scytale)

- 500 B.C., 斯巴达人在军事上用于加解密
- 发送者把一条羊皮纸螺旋形地缠在一个圆柱形木棒上, 核心思想是置换



木棒的直径需
要保密



第六讲 古典密码算法



置换密码

单表代替密码算法

多表代替密码算法

代替密码

- **代替(Substitution)**密码构造一个或多个密文字母表，然后用密文字母表中的字母或者字母组来代替明文字母或字母组，各字母或字母组的**相对位置不变**，但其本身的**值改变了**。
- 代替密码分为单表代替密码和多表代替密码

字母与数字的转换

代替密码算法针对英文字母进行处理。首先将**26**个字母与十进制数字中的**0~25**一一对应，如下表所示。而这里的数的加法和乘法都定义为模**26**的加法和乘法。

| | | | | | | | | | | | | | |
|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|----|
| 字母 | a | b | c | d | e | f | g | h | i | j | k | l | m |
| 数字 | 0 | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 | 8 | 9 | 10 | 11 | 12 |
| 字母 | n | o | p | q | r | s | t | u | v | w | x | y | z |
| 数字 | 13 | 14 | 15 | 16 | 17 | 18 | 19 | 20 | 21 | 22 | 23 | 24 | 25 |

A decorative blue horizontal bar with a series of parallel lines is positioned in the top left corner.

单表代替密码

单表代替密码可分为

- 加法密码
 - 乘法密码
 - 仿射密码
-

A decorative blue horizontal bar with white horizontal stripes is positioned on the left side of the slide.

单表代替密码——加法密码

$$y = x + k(\text{mod}26)$$

明文: x

密文: y

密钥: k

解密: $x = y - k(\text{mod}26)$

Caesar密码就是一种加法密码 ($k=3$)

| | |
|------|----------------------------|
| 明文字母 | ABCDEFGHIJKLMNOPQRSTUVWXYZ |
| 密文字母 | DEFGHIJKLMNOPQRSTUVWXYZABC |

- 设明文为: LOVE
 - 则密文为: ORYH
-

单表代替密码——乘法密码

$$y = kx(\text{mod}26)$$

明文: x

关键在于计算 k^{-1} :

密文: y

方法: 扩展的欧几里得算法

密钥: k

若 $(m, n) = 1$, 则存在整数 k_1, k_2 使得 $k_1m + k_2n = 1$

解密: $x = k^{-1}y(\text{mod}26)$ 这里 k_1 就是 $m^{-1} \text{ mod } n$,

条件: $(k, 26) = 1$

注意要将 k_1 变为正数

$$-k_1 \text{ mod } n = (n - k_1) \text{ mod } n$$

A decorative blue horizontal bar with a series of horizontal lines is positioned on the left side of the slide.

单表代替密码——仿射密码

- 加密函数: $y = ax + b(\text{mod } 26)$
- 密钥: a, b
- 解密函数: $x = a^{-1}(y - b)(\text{mod } 26)$
- 条件: $(a, 26) = 1$

仿射密码是乘法密码和加法密码的结合。



第六讲 古典密码算法



置换密码

单表代替密码算法

多表代替密码算法

多表代换密码

多表代换密码首先将明文 M 分为由 n 个字母构成的分组 M_1, M_2, \dots, M_j , 对每个分组 M_i 的加密为:

$$C_i \equiv AM_i + B(\text{mod } N), i = 1, 2, \dots, j$$

其中 (A, B) 是密钥, A 是 $n \times n$ 的可逆矩阵, 满足

$$\gcd(|A|, N) = 1 (|A| \text{是行列式}), B = (B_1, B_2, \dots, B_n)^T,$$

$$C = (C_1, C_2, \dots, C_n)^T, M_i = (m_1, m_2, \dots, m_n)^T. \text{ 对密文分}$$

组 C_i 的解密为:

$$M_i \equiv A^{-1}(C_i - B)(\text{mod } N), i = 1, 2, \dots, j$$

例题

设 $n = 3, N = 26$,

$$A = \begin{pmatrix} 11 & 2 & 19 \\ 5 & 23 & 25 \\ 20 & 7 & 17 \end{pmatrix}, B = \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix}$$

明文为 “**YOUR PIN NO IS FOUR ONE TWO SIX**” 。
将明文分成3个字母组成的分组 “**YOU RPI NNO ISF
OUR ONE TWO SIX**” , 由表1-2得

$$M_1 = \begin{pmatrix} 24 \\ 14 \\ 20 \end{pmatrix}, M_2 = \begin{pmatrix} 17 \\ 15 \\ 8 \end{pmatrix}, M_3 = \begin{pmatrix} 13 \\ 13 \\ 14 \end{pmatrix}, M_4 = \begin{pmatrix} 8 \\ 18 \\ 5 \end{pmatrix},$$

$$M_5 = \begin{pmatrix} 14 \\ 20 \\ 17 \end{pmatrix}, M_6 = \begin{pmatrix} 14 \\ 13 \\ 4 \end{pmatrix}, M_7 = \begin{pmatrix} 19 \\ 22 \\ 14 \end{pmatrix}, M_8 = \begin{pmatrix} 18 \\ 8 \\ 23 \end{pmatrix}.$$

例题（续）

所以

$$C_1 = A \begin{pmatrix} 24 \\ 14 \\ 20 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 22 \\ 6 \\ 8 \end{pmatrix}, C_2 = A \begin{pmatrix} 17 \\ 15 \\ 8 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 5 \\ 6 \\ 9 \end{pmatrix}, C_3 = A \begin{pmatrix} 13 \\ 13 \\ 14 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 19 \\ 12 \\ 17 \end{pmatrix},$$

$$C_4 = A \begin{pmatrix} 8 \\ 18 \\ 5 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 11 \\ 7 \\ 7 \end{pmatrix}, C_5 = A \begin{pmatrix} 14 \\ 20 \\ 17 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 23 \\ 19 \\ 7 \end{pmatrix}, C_6 = A \begin{pmatrix} 14 \\ 13 \\ 4 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 22 \\ 1 \\ 23 \end{pmatrix},$$

$$C_7 = A \begin{pmatrix} 19 \\ 22 \\ 14 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 25 \\ 15 \\ 18 \end{pmatrix}, C_8 = A \begin{pmatrix} 18 \\ 8 \\ 23 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 \\ 17 \\ 1 \end{pmatrix}.$$

密文为 “**WGI FGJ TMR LHH XTH WBX ZPS BRB**” 。

例题（续）

解密时，先求出

$$A^{-1} = \begin{pmatrix} 11 & 2 & 19 \\ 5 & 23 & 25 \\ 20 & 7 & 17 \end{pmatrix}^{-1} = \begin{pmatrix} 10 & 23 & 7 \\ 15 & 9 & 22 \\ 5 & 9 & 21 \end{pmatrix}$$

再求

$$M_1 = A^{-1} \begin{pmatrix} 22 \\ 6 \\ 8 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 24 \\ 14 \\ 20 \end{pmatrix}, M_2 = A^{-1} \begin{pmatrix} 5 \\ 6 \\ 9 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 17 \\ 15 \\ 8 \end{pmatrix},$$

$$M_3 = A^{-1} \begin{pmatrix} 19 \\ 12 \\ 17 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 13 \\ 13 \\ 14 \end{pmatrix}, M_4 = A^{-1} \begin{pmatrix} 11 \\ 7 \\ 7 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 8 \\ 18 \\ 5 \end{pmatrix},$$

$$M_5 = A^{-1} \begin{pmatrix} 23 \\ 19 \\ 7 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 14 \\ 20 \\ 17 \end{pmatrix}, M_6 = A^{-1} \begin{pmatrix} 22 \\ 1 \\ 23 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 14 \\ 13 \\ 4 \end{pmatrix},$$



例题（续）

$$M_7 = A^{-1} \begin{pmatrix} 25 \\ 15 \\ 18 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 19 \\ 22 \\ 14 \end{pmatrix}, M_8 = A^{-1} \begin{pmatrix} 1 \\ 17 \\ 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 18 \\ 8 \\ 23 \end{pmatrix}.$$

得明文为 “**YOU RPI NNO ISF OUR ONE TWO SIX**” 。



感谢聆听!

xynie@uestc.edu.cn
