

现代密码学

第六讲 古典密码算法

电子科技大学 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。





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























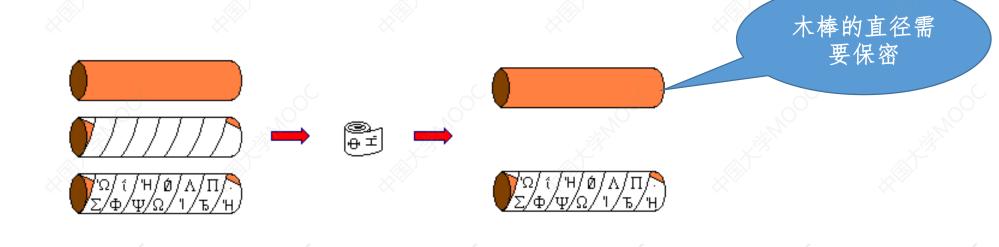




天书 (Scytale)



- · 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





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(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	0	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



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







 $y = x + k(\bmod 26)$

明文: x

密文: y

密钥: k

解密: $x = y - k \pmod{26}$

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



$$y = kx \pmod{26}$$

明文: x

密文: y

密钥: k

解密: $x = k^{-1}y \pmod{26}$

条件: (k, 26) = 1

关键在于计算 k^{-1} :

方法: 扩展的欧几里得算法

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

这里 k_1 就是 $m^{-1} \mod n$,

注意要将 k1变为正数

 $-k_1 \mod n = (n - k_1) \mod n$



单表代替密码——仿射密码



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

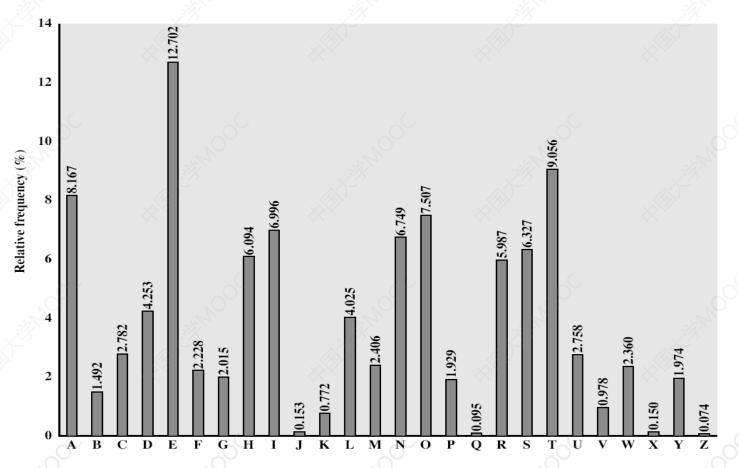
仿射密码是乘法密码和加法密码的结合。



单表替代的统计分析



单表替代的特点是相同的明文被加密成相同的密文,这使得统计分析成为可能。



英文中字母出现频率是有规律的, 只要能够收集到足够多的密文,通 过统计就能够很容易地进行密码的 破译:

e: 出现频率约为0.127; t, a, o, i, n, s, h, r: 出现频 率约在0.06到0.09之间 d, l: 的出现频率约为0.04

c, u, m, w, f, g, y, p, b: 出现频率约在0.015到0.028之间



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



Vigenere (维吉尼亚) 密码





布莱斯·德·维吉尼亚 (法语: Blaise De Vigenère, 1523年8月5日-1596年),法国外交官、密码学家。

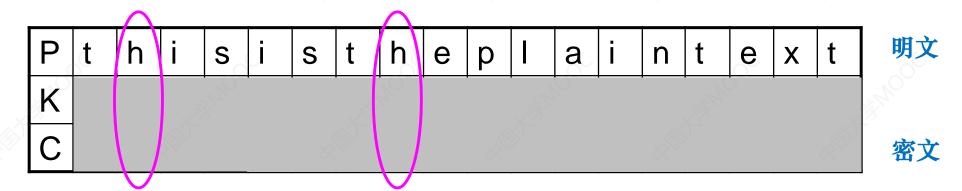
明文字母



Vigenere (维吉尼亚) 密码。



我们先回忆前面讲过的凯撒密码,每个字母往后移动3位,相当于只有一种替换方式,而维吉尼亚怎么做的呢?也需要先选择一个词组或单词比如:hold。



										3	表 2	. 4	Vigenere 方阵													
0	a	ь	c	d	e	f	g	h	i	j_	k	1	m	n	0	р	q	r	8	t	u	v	w	x	У	0,
h	Н	I	J	K	L	M	N	0	P	Q	R	s	Т	U	v	w	x	Y	Z	A	В	С	D	E	F	C
0	0	P	Q	R	s	T	U	v	w	x	Y	z	A	В	С	D	E	F	G	H E	1	J	K	L	M	1
d	D	E	F	G	Н	1	J	K	L	M	N	0	P	Q	R	S	T	U	\mathbf{v}	w	x	Y	Z	A	В	(



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, \cdots, M_j ,对每个分组 M_i 的加密为:

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

其中(A,B)是密钥, A 是 $n \times n$ 的可逆矩阵, 满足 gcd(|A|,N) = 1 (|A|是行列

式),
$$B = (B_1, B_2, \cdots, B_n)^T$$
, $C = (C_1, C_2, \cdots, C_n)^T$, $M_i = (m_1, m_2, \cdots, m_n)^T$

对密文分组 C_i 的解密为:

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



例题



设 n=3, N=26,

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

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

$$C_1 = A \begin{pmatrix} 24 \\ 14 \\ 20 \end{pmatrix} \pmod{26} = \begin{pmatrix} 22 \\ 6 \\ 8 \end{pmatrix}, C_2 = A \begin{pmatrix} 17 \\ 15 \\ 8 \end{pmatrix} \pmod{26} = \begin{pmatrix} 5 \\ 6 \\ 9 \end{pmatrix}, C_3 = A \begin{pmatrix} 13 \\ 13 \\ 14 \end{pmatrix} \pmod{26} = \begin{pmatrix} 19 \\ 12 \\ 17 \end{pmatrix},$$

$$C_4 = A \begin{pmatrix} 8 \\ 18 \\ 5 \end{pmatrix} \pmod{26} = \begin{pmatrix} 11 \\ 7 \\ 7 \end{pmatrix}, C_5 = A \begin{pmatrix} 14 \\ 20 \\ 17 \end{pmatrix} \pmod{26} = \begin{pmatrix} 23 \\ 19 \\ 7 \end{pmatrix}, C_6 = A \begin{pmatrix} 14 \\ 13 \\ 4 \end{pmatrix} \pmod{26} = \begin{pmatrix} 22 \\ 1 \\ 23 \end{pmatrix},$$

$$C_7 = A \begin{pmatrix} 19\\22\\14 \end{pmatrix} \pmod{26} = \begin{pmatrix} 25\\15\\18 \end{pmatrix}, C_8 = A \begin{pmatrix} 18\\8\\23 \end{pmatrix} \pmod{26} = \begin{pmatrix} 1\\17\\1 \end{pmatrix}.$$

密文为"WGI FGJ TMR LHH XTH WBX ZPS BRB"。



例题 (续)



解密时, 先求出

$$A^{-1} = \begin{pmatrix} 11 & 2 & 19 \\ 5 & 23 & 25 \\ 20 & 7 & 17 \end{pmatrix}^{-1} \pmod{26} = \begin{pmatrix} 10 & 23 & 7 \\ 15 & 9 & 22 \\ 5 & 9 & 21 \end{pmatrix}$$

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"。



求mod26下的逆矩阵



$$A = \begin{pmatrix} 11 & 2 & 19 \\ 5 & 23 & 25 \\ 20 & 7 & 17 \end{pmatrix}$$
 | $A | (mod 26) = -4869 (mod 26) \equiv 19$ | 因为19和26互素,所以矩阵A可逆 | $A | ^{-1} (mod 26) \equiv 19^{-1} (mod 26) \equiv 11$

伴随矩阵

$$A^* = \begin{pmatrix} A_{11} & A_{21} & A_{31} \\ A_{12} & A_{22} & A_{32} \\ A_{13} & A_{23} & A_{33} \end{pmatrix} (mod26) = \begin{pmatrix} 216 & 99 & -387 \\ 415 & -193 & -180 \\ -425 & -37 & 243 \end{pmatrix} (mod26) = \begin{pmatrix} 8 & 21 & 3 \\ 25 & 15 & 2 \\ 17 & 15 & 9 \end{pmatrix}$$

逆矩阵

$$A^{-1} = |A|^{-1}A^* = 11 \times \begin{pmatrix} 8 & 21 & 3 \\ 25 & 15 & 2 \\ 17 & 15 & 9 \end{pmatrix} (mod 26) = \begin{pmatrix} 10 & 23 & 7 \\ 15 & 9 & 22 \\ 5 & 9 & 21 \end{pmatrix}$$



感謝聆听! xynie@uestc.edu.cn