实验一古典密码算法及攻击方法

摘要

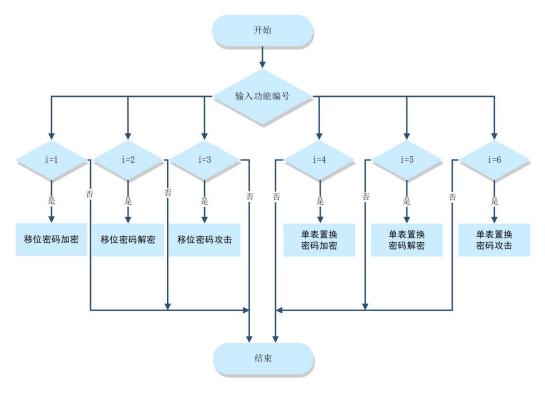
通过 C++编程实现移位密码和单表置换密码算法,加深对经典密码体制的了解。并通过对这两种密码实施攻击,了解对古典密码体制的攻击方法。

目录

| 1 | 流程 | | 2 | |
|---|------|----------|---|--|
| 2 | 移位密码 | | | |
| | 2.1 | 实验原理 | 2 | |
| | 2.2 | 算法流程图 | 2 | |
| | 2.3 | 移位密码攻击 | 3 | |
| | 2.4 | 实验结果 | 3 | |
| 3 | 单表 | 置换密码 | 4 | |
| | 3.1 | 实验原理 | 4 | |
| | 3.2 | 算法流程图 | 4 | |
| | 3.3 | 单表置换密码攻击 | 5 | |
| | 3.4 | 实验结果 | 6 | |

1 流程图

整体流程图如下:



2 移位密码

2.1 实验原理

移位密码:将英文字母向前或向后移动一个固定位置。例如向后移动 3 个位置,即对字母表作置换(不分大小写)。

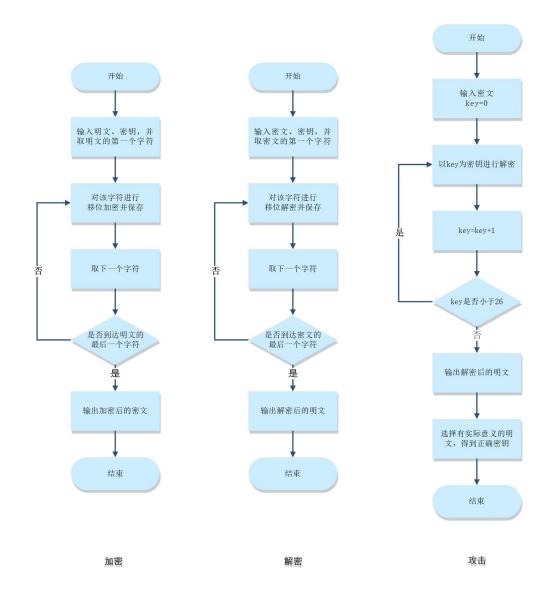
设明文为: public keys, 则经过以上置换就变成了: sxeolf nhbv。如果将 26 个英文字母进行编码: $A\rightarrow 0$, $B\rightarrow 1$,…, $Z\rightarrow 25$,则以上加密过程可简单地写成:

明文: $\mathbf{m} = m_1 m_2 \cdots m_i \cdots$, 则有

密文: $c=c_1c_2\cdots c_i\cdots$, 其中 $c_i=(m_i+\text{key mod}26)$, $i=1,2,\cdots$ 。

2.2 算法流程图

移位密码流程图如下:



2.3 移位密码攻击

移位密码是一种最简单的密码,其有效密钥空间大小为 25。因此,很容易用穷举的方法攻破。穷举密钥攻击是指攻击者对可能的密钥的穷举,也就是用所有可能的密钥解密密文,直到得到有意义的明文,由此确定出正确的密钥和明文的攻击方法。对移位密码进行穷举密钥攻击,最多只要试译 25 次就可以得到正确的密钥和明文。

2.4 实验结果

(一)移位密码加密:

(二)移位密码解密:

(三)移位密码攻击:

```
请输入要进行攻击的密文(不分大小写):
sxeolf NhbV
要进行攻击的密文(不分大小写):
sxeolf nhbv
当密钥为1时,解密出的明文为: rwdnke mgau
当密钥为2时,解密出的明文为: public keys
当密钥为3时,解密出的明文为: public keys
当密钥为3时,解密出的明文为: nszjga icwq
当密钥为5时,解密出的明文为: nszjga icwq
当密钥为6时,解密出的明文为: nszjga icwq
当密钥为7时,解密出的明文为: nryifz hbvp
当密钥为8时,解密出的明文为: lqxhey gauo
当密钥为8时,解密出的明文为: lqxhey gauo
当密钥为1时,解密出的明文为: jovfcw eysm
当密钥为10时,解密出的明文为; inuebv dxrl
当密钥为11时,解密出的明文为; inuebv dxrl
当密钥为11时,解密出的明文为; shrobys auoi
当密钥为14时,解密出的明文为; glsczt bvpj
当密钥为14时,解密出的明文为; ejqaxr ztnh
当密钥为14时,解密出的明文为; ejqaxr ztnh
当密钥为14时,解密出的明文为; ejqaxr ztnh
当密钥为14时,解密出的明文为; choyvp xrlf
当密钥为14时,解密出的明文为; choyvp xrlf
当密钥为14时,解密出的明文为; bgnxuo wqke
当密钥为15时,解密出的明文为; zelvsm uoic
当密钥为18时,解密出的明文为; zelvsm uoic
当密钥为20时,解密出的明文为; ydkurl tnhb
当密钥为20时,解密出的明文为; vahroi qkey
当密钥为23时,解密出的明文为; vahroi qkey
当密钥为23时,解密出的明文为; vahroi qkey
当密钥为23时,解密出的明文为; vahroi qkey
当密钥为25时,解密出的明文为; vahroi qkey
```

3 单表置换密码

3.1 实验原理

单表置换密码就是根据字母表的置换对明文进行变换的方法,例如,给定置换:

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 H K W T X Y S G B P Q E J A Z M L N O F C I D V U R

明文: public keys, 则有密文: mckebw qxuo。

单表置换实现的一个关键问题是关于置换表的构造。置换表的构造可以有各种不同的途径, 主要考虑的是记忆的方便。如使用一个短语或句子,删去其中的重复部分,作为置换表的前面 的部分,然后把没有用到的字母按字母表的顺序依次放入置换表中。

3.2 算法流程图

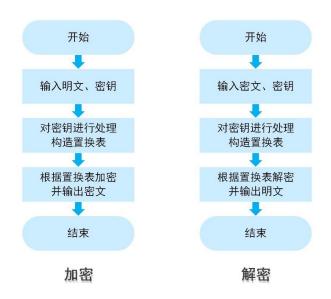


图 1: 单表置换密码流程图

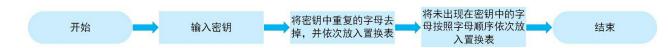


图 2: 置换表构造

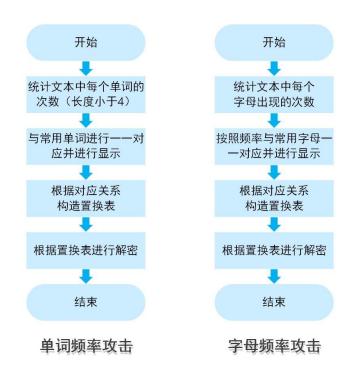


图 3: 单表置换密码攻击流程图

3.3 单表置换密码攻击

在单表置换密码中,由于置换表字母组合方式有 26! 种,约为 4.03×10²⁶。

所以采用穷举密钥的方法不是一种最有效的方法。对单表置换密码最有效的攻击方法是利用自然语言的使用频率:单字母、双字母组/三字母组、短语、词头/词尾等,这里仅考虑英文的情况。英文的一些显著特征如下:

短单词 (small words): 在英文中只有很少几个非常短的单词。因此,如果在一个加密的文本中可以确定单词的范围,那么就能得出明显的结果。一个字母的单词只有 a 和 I。如果不计单词的缩写,在从电子邮件中选取 500k 字节的样本中,只有两个字母的单词仅出现 35 次,而两个字母的所有组合为 $26\times26=676$ 种。而且,还是在那个样本中,只有三个字母的单词出现 196 次,而三个字母的所有组合为 $26\times26\times26=17576$ 种。

常用单词 (common words): 再次分析 500k 字节的样本,总共有 5000 多个不同的单词出现。在这里,9 个最常用的单词出现的总次数占总单词数的 21%,20 个最常用的单词出现的总次数占总单词数的 30%,104 个最常用的单词占 50%,247 个最常用的单词占 60%。样本中最常用的 9 个单词占总词数的百分比为:

字母频率 (character frequency): 在 1M 字节旧的电子文本中,对字母"A"到"Z"(忽略大小写)分别进行统计。发现近似频率(以百分比表示):

从该表中可以看出,最常用的单字母英文是 e 和 t,其他字母使用频率相对来说就小得多。这样,攻击一个单表置换密码,首先统计密文中最常出现的字母,并据此猜出两个最常用的字母,并根据英文统计的其他特征(如字母组合等)进行试译。

3.4 实验结果

(一)移位密码加密:

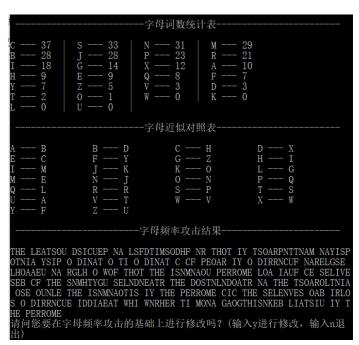
(二)移位密码解密:

(三)移位密码攻击:

1. 单词频率攻击:

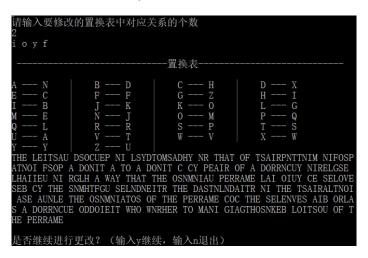


2. 字母频率攻击:

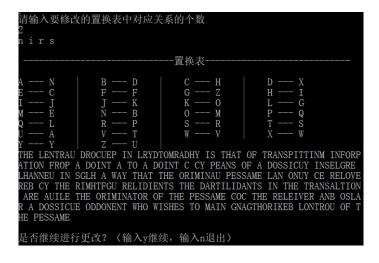


- 3. 在字母频率攻击的基础上继续攻击:
- (1) 观察到明文中的第一行出现了 thot 一词,依据常用单词,将其修改为 that。

(2) 观察到明文中的第一行出现了 iy 一词,依据常用单词,将其修改为 of。

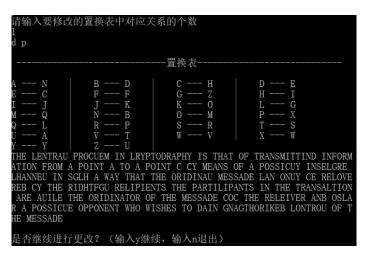


(3) 此时明文中多次出现以 n 开头的双字幕段单词,推测其为 is, 所以将 nr 改为 is。

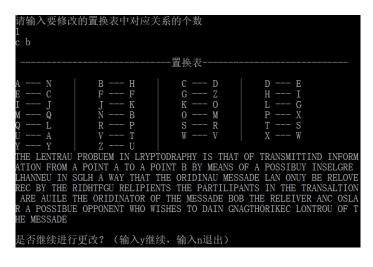


(4) 发现现在的明文中有 frop, 推测其为 from, 因此, 将 p 换为 m。

(5) 发现 doint 一词,根据常用单词将其修改为 point。



(6) 根据 "from a point a to a point c"和 cy, 推测应该将 c 换成 b。



- (7) 存在单词 probuem, 推测其为 problem, 所以将 u 换成 l。
- (8) 存在单词 uentral, 推测其为 central, 所以将 u 换成 c。
- (9) 存在单词 cryptodraphy, 推测其为 crytography, 所以将 d 换成 g。
- (10) 存在单词 insecdre, 推测其为 insecure, 所以将 d 换成 u。

- (11) 存在单词 unauthorized,推测其为 unauthorized,所以将 k 换成 z。
- (12) 最后结果如下:

