

密码学原理作业报告

作业 1：古典密码体制的实践与分析

|      |     |      |      |    |            |
|------|-----|------|------|----|------------|
| 姓名   | 刘佳亮 | 院系   | 软件学院 | 学号 | 1123710401 |
| 任课教师 | 刘绍辉 | 指导教师 | 刘绍辉  |    |            |
| 实验地点 |     | 实验时间 |      |    |            |

一、实验目的

要求：综述本次实验的基本目的。

- 1. 掌握重合指数和互重合指数的概念，并用于经典密码分析当中
- 2. 理解密码学算法安全性分析的重要性

二、实验内容

要求：对如下内容进行详细描述。

1. 弗吉尼亚密码加密解密算法；

弗吉尼亚密码是一种恺撒密码的基础上扩展的多表密码，将 26 个凯撒密码表合成一个密码表，根据密钥来决定用哪一行的密表来进行替换，以此来对抗字频统计攻击。

加密时，选择一个关键字并重复得到密钥，将明文中的第一个字母对应密钥的第一个字母，根据密钥，选择某一行密码表，然后根据该行密码学对明文进行加密。

解密方法与加密类似，不过是加密的逆过程，根据密钥确定使用的密码表，再利用密码表和密文反推明文。

2. 重合指数计算算法；

重合指数是一种用来描述密文字母频率的不均匀性的指数，重合指数描述了在给定的文本中随机选取两个字母（或数字），这两个字母相同的概率。

弗里德曼实验使用重合指数来破译维吉尼亚密码，将密钥长度估计为  $K_p - K_r / K_o - K_r$ ，其中  $K_p$  是目标语言中任意字母相同的概率（英语中为 0.067）， $K_r$  指字母表中出现这种情况的概率（英语中为  $1/26 = 0.038$ ）， $K_o$  为观测概率，即重合指数的无差估计。

这种方法会随着文本长度的增加而更为准确。

3. Kasiski's 计算方法；

卡西斯基实验基于类似 the 这样的常用单词有可能被同样的密钥字母进行加密，从而在密文中重复出现。

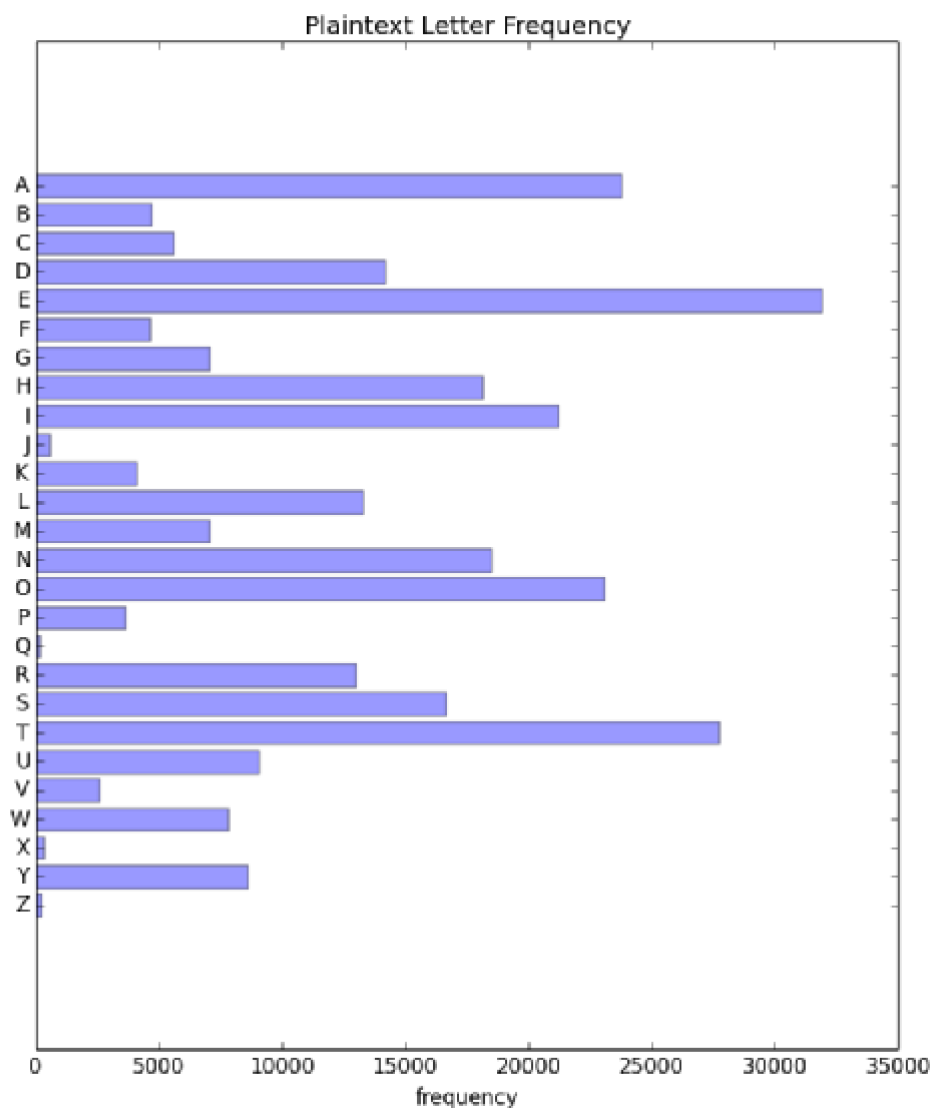
假如密文中某个字母片段重复出现，且出现间隔了 18 个字母，那么密钥的长度就可能是 18 的约数，即 18, 9, 6, 3 和 2。假如又有另一个字母片段也重复出现了，且出现间隔了 20 个字母，意味着密钥长度应为 20, 10, 5, 4, 和 2。两者取交集，基本可以确定密钥长度为 2。

### 三、实验结果及分析

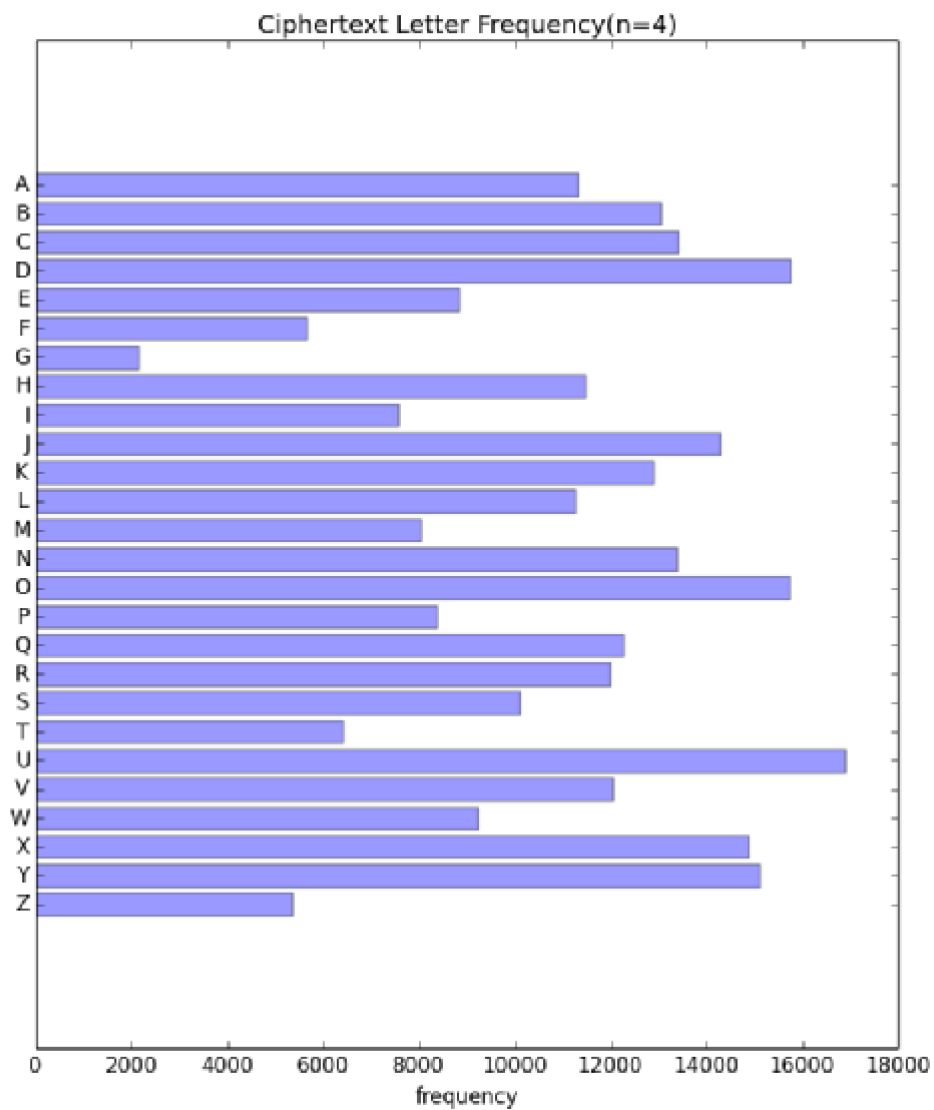
要求：将实验获得的结果进行描述，涉及不同的密钥以及密钥长度，不同密文长度情况下的 Kasiski 分析及重合指数分析得出的结果

#### 1、频率统计

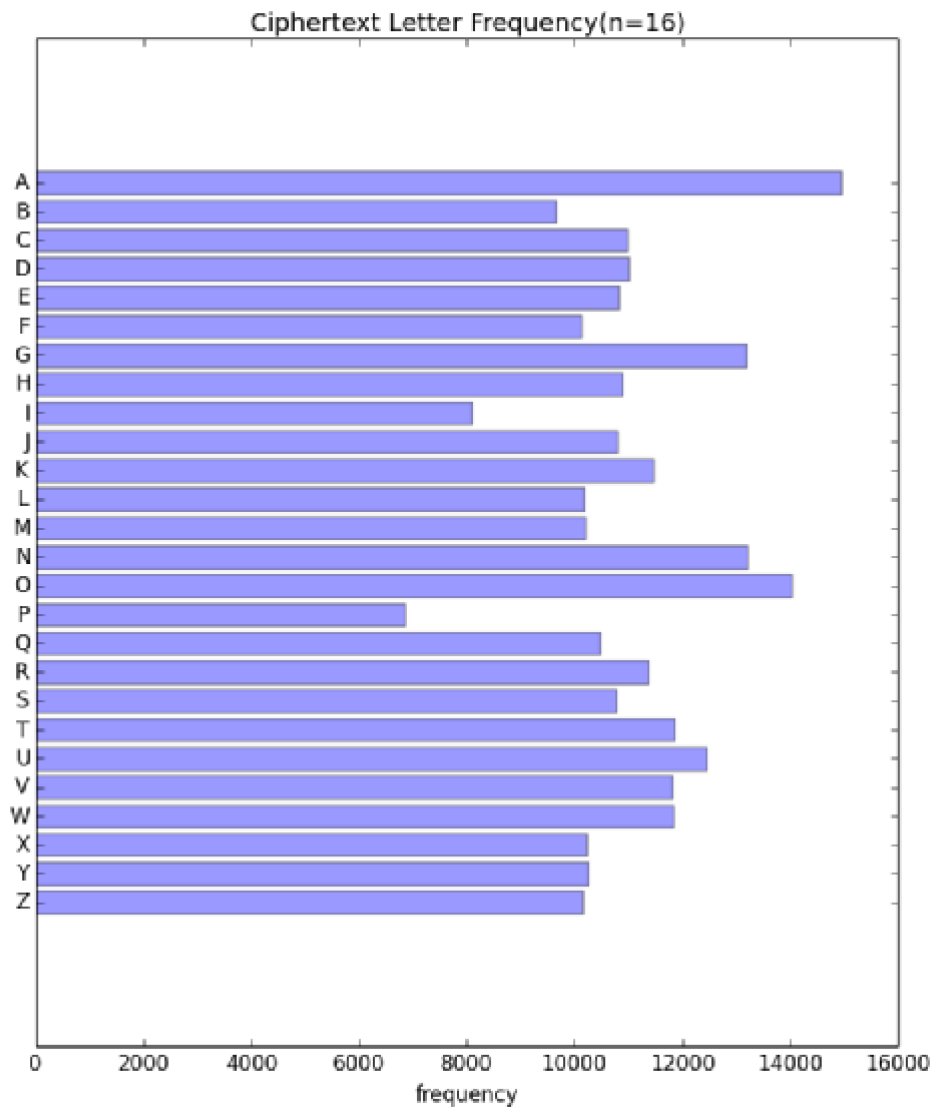
原文的字母频率如下：



当  $n=4$  时密文的字母频率如下：



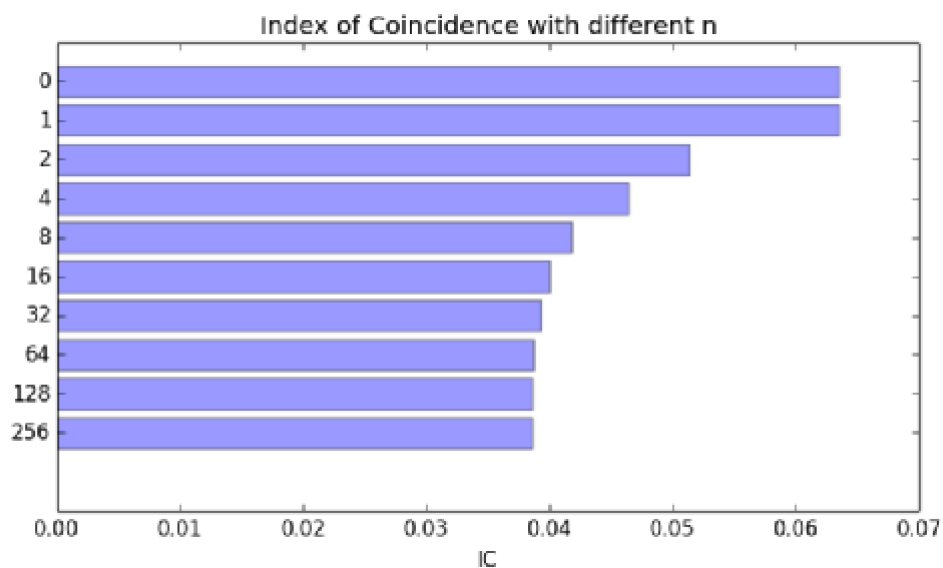
当  $n=16$  时密文的字母频率如下：



可见随着密钥长度的增加，密文中各个字符出现的频率越接近于随机，也就是所携带的信息越少，加密效果越好。

## 2、重合指数

当  $n$  改变时，重合指数的值如下（0 表示原文的重合指数）



可见，随着密钥长度增加，密文的重合指数越接近于 0.038，即完全随机情况下的重合指数，与上面对字母频率的观察结果也是相互吻合的。

### 3、密码学分析

下面对一段使用“VNEUUTU”作为密钥加密的密文进行分析。

#### (1) 使用 Kasiski 方法对密文进行分析

使用程序统计出密文中重合文本段的间隔以及其公约数，部分统计结果如下：

|     |   |
|-----|---|
| NPU | 217 [1, 7, 31, 217]   |
| DGL | 77 [1, 7, 11, 77]   |
| IFW | 154 [1, 2, 7, 11, 14, 22, 77, 154]  |
| NLI | 238 [1, 2, 7, 14, 17, 34, 119, 238]   |
| NNA | 130 [1, 2, 5, 10, 13, 26, 65, 130]  |
| NAY | 413 [1, 7, 59, 413]   |
| XBY | 210 [1, 2, 3, 5, 6, 7, 10, 14, 15, 21, 30, 35, 42, 70, 105, 210]                |
| IIA | 144 [1, 2, 3, 4, 6, 8, 9, 12, 16, 18, 24, 36, 48, 72, 144]                      |
| GLU | 112 [1, 2, 4, 7, 8, 14, 16, 28, 56, 112]  |
| EHX | 84 [1, 2, 3, 4, 6, 7, 12, 14, 21, 28, 42, 84]                                   |
| TFG | 240 [1, 2, 3, 4, 5, 6, 8, 10, 12, 15, 16, 20, 24, 30, 40, 48, 60, 80, 120, 240] |
| NAC | 80 [1, 2, 4, 5, 8, 10, 16, 20, 40, 80]  |
| GRL | 91 [1, 7, 13, 91]   |
| GIB | 260 [1, 2, 4, 5, 10, 13, 20, 26, 52, 65, 130, 260]                              |
| SPY | 170 [1, 2, 5, 10, 17, 34, 85, 170]  |

|     |   |
|-----|---|
| SNA | 203 [1, 7, 29, 203]                               |
| XBY | 91 [1, 7, 13, 91]                                 |
| HLZ | 217 [1, 7, 31, 217]                               |
| GLU | 224 [1, 2, 4, 7, 8, 14, 16, 28, 32, 56, 112, 224] |
| UGX | 41 [1, 41]  |

可见，这些间距之间最常见的公约数是 7，密钥的长度也很有可能是 7。

## (2) 使用重合指数法进行分析

使用弗里德曼方法的公式估算出的密钥长度为 4.90949791619，因此密钥的长度很可能在 5 到 7 范围内，对密文进行实验，得到的结果如下：

| 密钥长度 | 平均重合指数                 |
|------|------------------------|
| 5    | 0.0443678029171        |
| 6    | 0.0445946667181        |
| 7    | <b>0.0626787453796</b> |

从上表可以看出，当密钥长度为 7 时，每个字串的重合程度更接近与 0.065，结合上面使用 Kasiski 方法得到的结果，我们可以确定密钥的长度为 7。

使用改进的拟重合指数法，对第一组密文进行测试，得到的重合指数数据如下（省略部分数据）：

| 移位    | 重合指数                   |
|-------|------------------------|
| ..... | .....                  |
| 20    | 0.0361954455446        |
| 21    | <b>0.0630162093352</b> |
| 22    | 0.0397806647808        |
| 23    | 0.0316516548798        |
| 24    | 0.0337533521924        |
| 25    | 0.0438577369165        |

可见对应最大重合指数的移位是 21，即密钥的第一位是 V。

以此类推，使用此方法可以将密钥全部解析出来。

## 四、实验成绩（共 5 分）

|             |  |             |  |
|-------------|--|-------------|--|
| 程序设计成绩(1 分) |  | 实验结果成绩(2 分) |  |
| 实验报告成绩(2 分) |  | 总成绩         |  |
| 指导教师签字      |  | 日期          |  |