

实验1-2 古典密码体制的统计分析——Playfair密码

- 密码学基础 COMP130188.01
 - 任课教师：李景涛
 - 实验课助教：马琦琨 19210240035@fudan.edu.cn

实验目的

1. 了解古典密码中的加密和解密运算；
2. 了解古典密码体制；
3. 掌握古典密码的统计分析方法。

实验原理

playfair加密算法

提高单字母表密码安全性的思路之一。

加密

以FUDAN为密钥，举例说明playfair密码的加密过程：

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

1. 构建加密矩阵

playfair加密算法基于一个 5*5 的字母矩阵，该矩阵使用一个关键词（密钥）构造，方法是按约定的顺序（例如从左到右、从上到下），填入关键词的字母（去除重复字母）后，将字母表其余字母填入。

2. 整理明文

- 若明文出现相同字母在一组，则在重复的明文字母中插入一个填充字母(eg:x)进行分隔后重新分组(eg: balloon 被重新分组为 ba lx lo on)。
- 若分组到最后一组时只有一个字母，则补充字母x。

3. 编写密文

- 若明文字母在矩阵中同行，则循环取其右边下一个字母为密文(矩阵最右边的下一个是最左边的第一个)(eg: an 被加密为 NF)。
- 若明文字母在矩阵中同列，则循环取其下边下一个字母为密文(矩阵最下边的下一个是最上边的第一个)(eg: cq 被加密为 KW)。
- 若明文字母在矩阵中不同行不同列，则取其同行且与同组另一字母同列的字母为密文(eg: hs 被加密为 GT，fm 被加密为 AI 或 AJ)。

解密过程与加密过程相反。

实验环境

- 运行 Windows 操作系统的计算机，具有 C/C++、python语言编译环境（原则上操作系统和编程语言环境不限）

实验要求

1. 给定密钥，打印出加密矩阵，实现Playfair密码的解密算法；（提供测试用例帮助同学们检测代码的准确性；原则上使用的编程语言不限，要求工作量相近）
 - 解密测试用例（密文为EQ VS ZT ES FS GZ，密钥为FUDAN）
Input:EQ VS ZT ES FS GZ
Output:CR YP TO GR AP HY
2. 解密文档Playfair-Cipher.txt（密钥为SECURITY）
3. 独立完成实验报告（包含实验思路，实验结果截图等），提供源代码和可执行程序，不得抄袭。

注：本次实验为同学们提供了代码模板，可在模板的基础上修改，也可完全自己编写，无强制要求。

提示

- 首先根据密钥创建加密矩阵，我们约定矩阵、密钥、密文、原文中的J在算法处理中都用I替代；矩阵的数据结构可以是列表、二维数组等。
- 原文和密文的对应关系可以通过矩阵的下标来实现；

实验提交

- 截止日期：2020年11月2日（待定）
- 提交清单：
 - 实验报告pdf格式，文件名格式：学号_姓名_lab1-2；
 - 项目源代码，文件名格式：学号_lab1-2；
 - Playfair-Cipher.txt的解密文档：学号_lab1-2_Plaintext.txt
- 提交方式：
 - elearning提交。