# Relatório Segurança Computacional - Projeto 1

Ândrey Galvão Mendes - 18/0097911 Alexandre Augusto de Sá dos Santos - 15/0056940

2 de agosto de 2022

# 1 Introdução

A criptografia consiste de um conjunto de técnicas e princípios para tornar ilegível alguma mensagem, de forma que apenas as pessoas que conhecem o método utilizado consigam obter a mensagem original. Será explorado neste trabalho a cifra de Vigenère. Para tanto, três funcionalidades serão implementadas, a cifragem de uma mensagem utilizando uma chave, a decifragem de uma mensagem também utilizando chave, e por fim a recuperação da chave a partir da analise de frequência.

# 2 Implementação

#### 2.1 Cifrador

A cifra de Vigenère utiliza uma chave, onde cada letra da mensagem é mapeada a uma outra letra utilizando a chave.



Figura 1: Mapeamento da cifra de Vigenère

Como pode ser visto na tabela acima, cada linha da tabela é deslocada para a esquerda um número diferente de vezes. Podemos relacionar o número de vezes que cada linha é deslocada associando cada uma das letras do alfabeto a um índice, começando de 0 e indo até 25. Neste caso, o deslocamento de cada linha é exatamente igual ao índice da letra na primeira coluna, correspondente aquela linha.

Sendo assim, usando este calculo para cifrar a mensagem, só será necessário que sejam somados os índices da letra da mensagem e da letra correspondente da chave. Ou seja

$$cifra = (mensagem + chave)mod26$$
 (1)

#### 2.2 Decifrador

Para decifrar a mensagem, deve-se observar na tabela a linha da letra da chave e encontrar naquela linha a letra da mensagem cifrada, podendo então encontrar a letra da mensagem original na primeira linha da tabela. Para isso podemos fazer o processo inverso ao que foi feito durante a cifragem. Ou seja, basta que saibamos a diferença entre cada letra da mensagem cifrada e a letra correspondente da chave. De forma que cada letra da mensagem será dada por

$$mensagem = (cifra - chave)mod26$$
 (2)

#### 2.3 Recuperação da chave

Nos procedimentos para descobrir o tamanho de chave e encontrá-la são utilizadas fórmulas estatísticas, que serão explicadas ao decorrer dessa seção. O primeiro processo é descobrir o tamanho da chave, para isso o texto cifrado foi dividido em conjuntos de letras separadas por um intervalo, sendo esse intervalo o suposto tamanho da chave. Para descobrir se esse intervalo é o correto, precisamos fazer um cálculo nesse conjunto de letras no intuito de descobrir se esse conjunto de letras é o mesmo caractere. Essa técnica é chamada de Índice de Coincidência. Sua fórmula é a seguinte:

$$IC = \frac{F_i * (F_i - 1)}{N * (N - 1)} \tag{3}$$

Sendo  $F_i$  a frequência de uma determinada letra do alfabeto no conjunto escolhido e N o tamanho do conjunto. Após ter calculado em todas as letras do conjunto, é tirado a média do valor em relação ao intervalo. E por fim é feito o mesmo processo em todos os intervalos possíveis. O maior valor encontrado é o provável tamanho da chave.

Uma vez descoberto o tamanho da chave, é realizado um procedimento para descobrir os caracteres que a compõem. Considerando que o valor da chave é N, analisamos todas as fatias do texto de tamanho N que foram geradas no processo de descobrir o tamanho. Uma série de deslocamentos é realizado com cada uma das fatias e a cada deslocamento, é verificada a frequência de cada letra do alfabeto na nova fatia. Para descobrir cada caractere da chave, é aplicado o método estatístico Qui-Quadrado.

$$x^{2} = \frac{\sum (f_{i} - F_{i})^{2}}{F_{i}} \tag{4}$$

Onde  $f_i$  é a média da frequência de uma determinada letra na fatia e  $F_i$  é a frequência da letra no alfabeto. O programa apresenta um vetor de frequências das letras em inglês e um vetor para português. Ao final temos o Qui-Quadrado para cada letra, e a letra cujo resultado possui o menor valor será considerada a letra da determinada posição da chave. Esse processo é realizado N vezes.

A chave então, é usada para decifrar a mensagem, mostrando-a na tela.

### 3 Resultados

A partir da análise feita usando testes automatizados com a ferramenta de testes Catch (https://github.com/catchorg/Catch2) foi possível garantir o comportamento esperado para mensagens médias e grandes e chaves médias a curtas. Contudo, averiguou-se que a quantidade de acertos da análise da mensagem encriptada diminuiu conforme a mensagem ficou menor e a chave cresceu.

Além disso, foram observadas repetições no padrão de palavras durante a análise. Tal repetição pode ser removida ao analisar a senha gerada ao final do processo e, caso haja subconjuntos, é possível simplificar a palavra. Para tanto, acrescentou- se esse passo a mais no algoritmo para garantir acerto da chave, sendo esta alteração meramente visual, não afetando o bom funcionamento do algoritmo.

## 4 Conclusão

A partir dos conhecimentos adquiridos e discutidos sobre a técnica de cifra de Vigenère, tornou-se possível fazer uma implementação adequada do algoritmo, isto é, foi garantido um comportamento dentro do padrão. O projeto foi dividido em duas partes, a primeira para cifrar e decifrar uma mensagem usando uma senha, e a segunda parte consistiu na análise da mensagem secreta para atacar a cifra e descobrir a senha e, com isso, decifrar a mensagem. Desta forma, pode-se afirmar que a implementação satisfez o objetivo do projeto.

### 5 Referências

- 1. https://pages.mtu.edu/shene/NSF-4/Tutorial/VIG/Vig-Recover.html
- 2. https://pages.mtu.edu/shene/NSF-4/Tutorial/VIG/Vig-IOC-Len.html
- 3.  $https://pt.wikipedia.org/wiki/Cifra_de_Vigen\%C3\%A8re$