

TPE:chiffre de Vigenère



- Marie Sengler
- Numéro candidat:38088

Sommaire

Dans quelle mesure le code de Vigenère est-il fiable pour protéger ses données?

I) chiffrement de Vigenère

II) cryptanalyse du chiffre de Vigenère

III) interprétation des résultats

I) chiffrement de Vigenère

Le chiffrement de Vigenère s'obtient en substituant les lettres du texte original par d'autres en utilisant une clé.

décalage : a=0 (place du a dans l'alphabet)

→	b	o	n	j	o	u	r
	1	14	13	9	14	20	17
→	a	i	u	a	i	u	a
	0	8	20	0	8	20	0
→	b	w	h	j	w	o	r
	1	22	33	9	22	14	17
			7				

Selon la place de la lettre dans l'alphabet, on décale de tant et tant.

II) cryptanalyse du chiffrement de Vigenère

Indice de coïncidence :

$$I_c = \sum_{k=1}^{26} \frac{n_k \times (n_k - 1)}{n \times (n - 1)}$$

Ic est la probabilité que deux lettres choisies aléatoirement soient identiques.
En français, il est de **0.0778**

n_k le nombre d'occurrences de la k ième lettre
 n le nombre total de lettres

A: "on a deux fois la lettre A dans le texte"

$$P(A) = \frac{C_2^{nA}}{C_2^n} = \frac{nA(nA-1)}{n(n-1)}$$

$I_c = P(A \cup B \cup \dots \cup Z) = P(A) + P(B) + \dots + P(Z)$
événements disjoints

II) cryptanalyse du chiffrement de Vigenère

Longueur de la clé :

-l'indice de coïncidence ne change pas si on décale les lettres par un même écart.

-On subdivise k fois le texte ainsi

jkqsdluibnaeo

→ jsuno / kdia / qlbe

-On calcule l'indice de coïncidence pour chaque subdivision, si **lc est environ 0,0778**, alors la **longueur de clé est k**.

$$I_c = \sum_{k=1}^{26} \frac{n_k \times (n_k - 1)}{n \times (n - 1)}$$

Dans un texte aléatoire,
 $I_c = 26 \times (1/26)^2 = 0,385$.

II) cryptanalyse du chiffrement de Vigenère

Autre méthode : test de Kasiski

Les répétitions dans le texte peuvent indiquer qu'ils ont été chiffrés avec le même bout de clé.

KQOWEFVJPUJUUNUKGLMEKJINMWUXFQMKJBGWRLFNFGHUDWUUMBSVLPS
NCMUEKQCTESWR~~EEK~~OYSSIWCTUAXYOTAPXPLWPNTCGOJBGFQHTD~~WXIZA~~
~~YG~~FFNSXCSEYNCTSSPNTUJNYTGGWZGRWUUNEJUUEAPYMEKQHUIDUXFP
GUYTSMFFSH~~NUOCZGM~~RUWEYTRGKMEEDCTVRECFBDJQCUSWVBNLGOYL
SKMTEFVJJTWWMFMWPNMEMTMHRSPXFSSKFFST~~NUOCZGMEEEK~~CPJR
GPMURSKHFRSEIUUEVGOYCWXIZAYGOSAANYDOEOYJLWUNHAMEBFELXYVL
WNOJNSIOFRWUCCESWKVIDGMUCGOCRUWGNMAAFFVNSIUDEKQHCEUCPFC
MPVSUDGAVEMNYMAMVLFMAOYFNTQCUAFVFJNXKLNEIWCWODCCULWRIFT
WGMUSWOVMATNYBUHTCOCWFYTNMGYTQMKBBNLGFBTWOJFTWGNTJKNNEE
DCLDHWTTYIDGMVRDGMPLSWGJLAGOEEKJOFEKUYTAANYTDWIYBNLNYP
WEBFNLFYNAJEBFR

Distance entre les répétitions :

GMU : 90

NUOCZGM : 80

WUU : 95

WXIZAYG : 190

EEK : 200

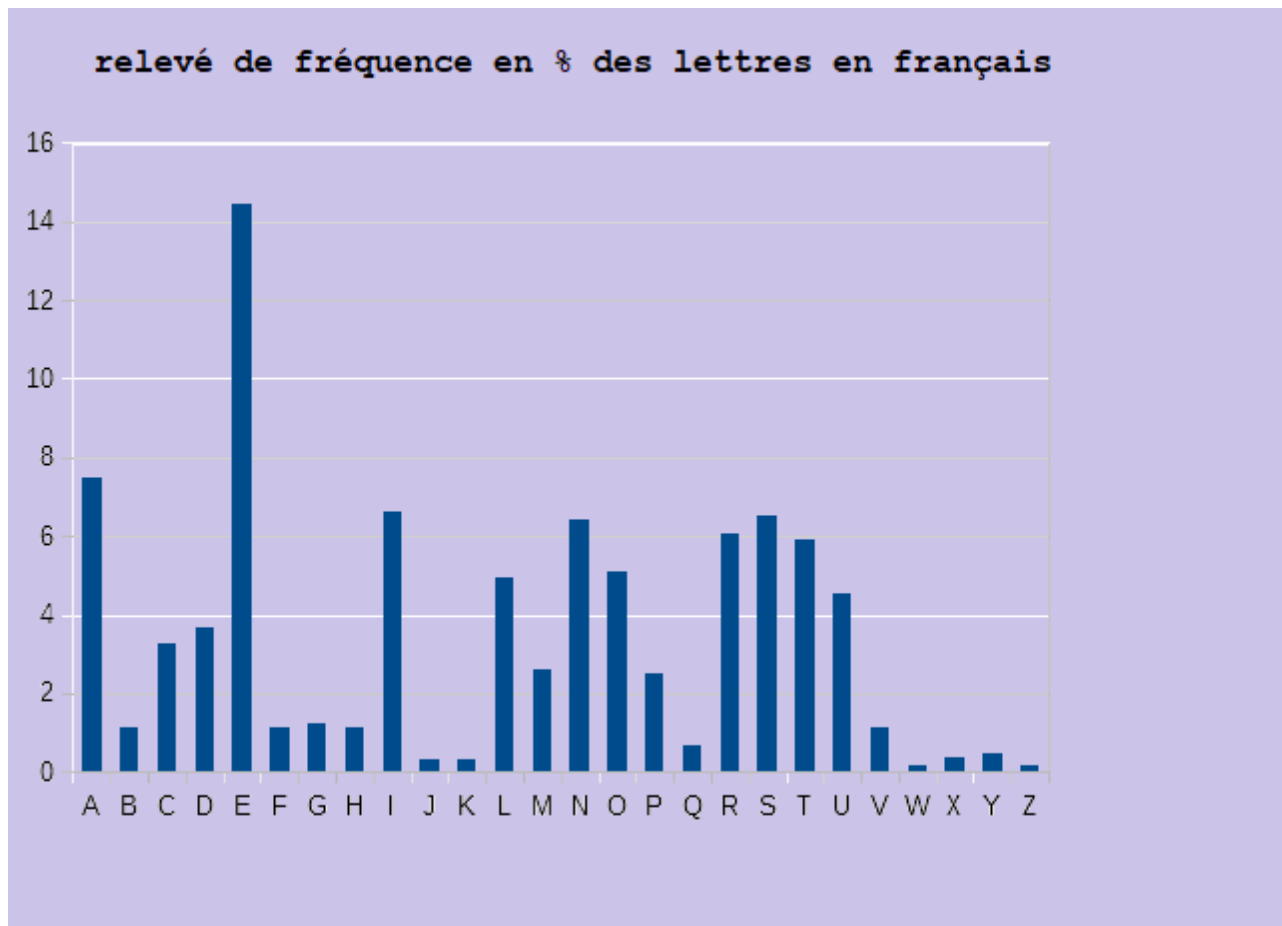
GOY : 70

Le **pgcd** de ces distances est 5.

La clé est donc de 5

Texte trouvé sur la page Wikipédia
cryptanalyse du chiffre de Vigenère
Poème: l'albatros de Baudelaire

II) cryptanalyse du chiffrement de Vigenère



Détermination de la clé

- La lettre **E** est la plus présente dans un texte en français.
- la lettre **la plus fréquente** dans chaque subdivision correspond à la lettre E
- le **décalage relatif** entre ces deux lettres permet d'avoir la clé

II) cryptanalyse du chiffrement de Vigenère

Déchiffrer :

-Après avoir obtenu le décalage relatif, on applique le **chiffrement de César** à chaque subdivision, puis on réassemble toutes les subdivisions

b	j	r	/	w	w	/	h	o
1	9	17	/	22	22	/	7	14
a	a	a	/	s	s	/	g	g
0	0	0	/	18	18	/	6	6
b	j	r	/	o	o	/	n	u
1	9	17	/	14	14	/	13	20

→ bonjour

clé: a i u
0 8 20

avec 8 = 26 - 18
20 = 26 - 6

III) interprétation des résultats :

la lettre majoritaire correspond-elle à E dans une subdivision ?

Intervalle de fluctuation :

Soit X_n et Y_n 2 variables aléatoires
qui suivent $\beta(n,p)$ et $\beta(n,q)$
Avec $p=0,164$ la probabilité d'avoir un E,
 $q=0,085$ la probabilité d'avoir un A,
 n le nombre de lettres dans la subdivision

On veut éviter que les 2 intervalles
se croisent. On trouve n au moins :

-n=181 (seuil de 90%)

-n=260 (seuil de 95%)

-n=441 (seuil de 99,7%)

$$I_n = \left[p - \frac{1.96 \times \sqrt{p(1-p)}}{\sqrt{n}} ; p + \frac{1.96 \times \sqrt{p(1-p)}}{\sqrt{n}} \right]$$

De même l'indice de coïncidence a
besoin d'un n assez grand ($n > 50$)

$$\sqrt{n} > 1.96 \frac{\sqrt{q(1-q)} + \sqrt{p(1-p)}}{p-q} \quad \text{:Un minorant de } n$$

III) interprétation des résultats :

chiffre de Vernam, ou masque jetable

Une longue clé permet
au message d'être protégé.

La clé est

- de longueur égale à celle du message
- utilisée une seule fois

Ainsi, pour un texte de 10 lettres, on a $26^{10} = 10^{14}$
possibilités.

Pour essayer toutes les possibilités,
l'ordinateur a besoin de beaucoup de temps.
Complexité: $O(n^n)$

Conclusion:

Qu'est ce que le TIPE m'a apporté?

- connaissance: logiciel QtDesigner et le module PyQt, programmation Python, cryptanalyse
- m'impliquer sur un projet de plus longue durée
- nécessité d'avoir une longue clé ou un cryptage plus robuste comme le RSA, DES....

Merci, pour votre attention

Annexe

Interface du programme :

-on a utilisé Qt Designer,
avec le module
Python PyQt4

