

Chiffrement

Chiffrement affine

EXERCICE 1

Afin de coder un message on assimile chaque lettre de l'alphabet à un nombre entier comme l'indique le tableau ci-dessous :

A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12
N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z
13	14	15	16	17	18	19	20	21	22	23	24	25

Le chiffrement ou cryptage consiste à coder un message. Le déchiffrement consiste à décoder un message codé.

Un chiffrement élémentaire est le chiffrement affine. On se donne une fonction de codage affine f , par exemple : $f(x) = 11x + 8$.

À une lettre du message :

- on lui associe un entier x entre 0 et 25 suivant le tableau ci-dessus
- on calcule $f(x) = 11x + 8$ et l'on détermine le reste y de la division euclidienne de $f(x)$ par 26
- On traduit y par une lettre d'après le tableau ci-dessus

Exemple : Si l'on veut coder par exemple la lettre G par la fonction $f(x) = 11x + 8$

$$G \Rightarrow x = 6 \Rightarrow 11 \times 6 + 8 = 74 \Rightarrow 74 \equiv 22 \pmod{26} \Rightarrow y = 22 \Rightarrow W$$

La lettre G est donc codée par la lettre W.

=====

La fonction de codage est définie par la fonction f définie par : $f(x) = 11x + 8$

- 1) Coder la lettre W.
- 2) Le but de cette question est de déterminer la fonction de décodage.
 - a) Montrer que pour tous nombres entiers relatifs x et j , on a :

$$11x \equiv j \pmod{26} \Leftrightarrow x \equiv 19j \pmod{26}$$

- b) En déduire que la fonction f^{-1} de décodage est $f^{-1}(y) = 19y + 4$
- c) Décoder la lettre L.

EXERCICE 2

On a reçu le message suivant : JWPWNMRCFWMY

On sait que le chiffrement est affine et que la lettre E est codée par la lettre E et que la lettre J est codée par la lettre N.

Soit la fonction affine f définie par : $f(x) = ax + b$ où a et b sont des entiers naturels compris entre 0 et 25.

1) Démontrer que a et b vérifient le système suivant :

$$\begin{cases} 4a + b \equiv 4 \pmod{26} \\ 9a + b \equiv 13 \pmod{26} \end{cases}$$

2) a) Démontrer que $5a \equiv 9 \pmod{26}$, puis que $a \equiv 7 \pmod{26}$

b) En déduire que $b \equiv 2 \pmod{26}$ et que f est définie par $f(x) = 7x + 2$

c) Démontrer que pour tous relatifs x et z , on a :

$$7x \equiv z \pmod{26} \Leftrightarrow x \equiv 15z \pmod{26}$$

d) En déduire que la fonction de décodage f^{-1} est $f^{-1}(y) = 15x + 22$

e) Décoder le message.

EXERCICE 3

Une personne a mis au point le procédé de cryptage suivant :

- À chaque lettre de l'alphabet, on associe un entier n comme indiqué ci-dessous :

A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12
N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z
13	14	15	16	17	18	19	20	21	22	23	24	25

- On choisit deux entiers a et b compris entre 0 et 25.
- Tout nombre entier n compris entre 0 et 25 est codé par le reste de la division euclidienne de $an + b$ par 26.

Le tableau suivant donne les fréquences f en pourcentage des lettres utilisées dans un texte écrit en français.

Lettre	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M
Fréquence	9,42	1,02	2,64	3,38	15,87	0,94	1,04	0,77	8,41	0,89	0,00	5,33	3,23
Lettre	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z
Fréquence	7,14	5,13	2,86	1,06	6,46	7,90	7,26	6,24	2,15	0,00	0,30	0,24	0,32

Partie A

Un texte écrit en français et suffisamment long a été codé selon ce procédé. L'analyse fréquentielle du texte codé a montré qu'il contient 15,9 % de O et 9,4 % de E.

On souhaite déterminer les nombres a et b qui ont permis le codage.

- 1) Quelles lettres ont été codées par les lettres O et E ?
- 2) Montrer que les entiers a et b sont solutions du système

$$\begin{cases} 4a + b \equiv 14 \pmod{26} \\ b \equiv 4 \pmod{26} \end{cases}$$

- 3) Déterminer tous les couples d'entiers (a, b) ayant pu permettre le codage de ce texte.

Partie B

- 1) On choisit $a = 22$ et $b = 4$.

- a) Coder les lettres K et X.
 b) Ce codage est-il envisageable ?
- 2) On choisit $a = 9$ et $b = 4$.
- a) Montrer que pour tous entiers naturels n et m , on a :

$$m \equiv 9n + 4 \pmod{26} \Leftrightarrow n \equiv 3m + 14 \pmod{26}.$$
- b) Décoder le mot NBELA.

EXERCICE 4

Pondichéry mai 2018

À toute lettre de l'alphabet on associe un nombre entier x compris entre 0 et 25 comme indiqué dans le tableau ci-dessous :

Lettre	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M
x	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12
Lettre	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z
x	13	14	15	16	17	18	19	20	21	22	23	24	25

Le « chiffre de RABIN » est un dispositif de cryptage asymétrique inventé en 1979 par l'informaticien Michael Rabin.

Alice veut communiquer de manière sécurisée en utilisant ce cryptosystème. Elle choisit deux nombres premiers distincts p et q . Ce couple de nombres est sa clé privée qu'elle garde secrète.

Elle calcule $n = p \times q$ et elle choisit un nombre entier naturel B tel que $0 \leq B \leq n - 1$. Si Bob veut envoyer un message secret à Alice, il le code lettre par lettre.

Le codage d'une lettre représentée par le nombre entier x est le nombre y tel que :

$$y \equiv x(x + B) \pmod{n} \text{ avec } 0 \leq y \leq n.$$

Dans tout l'exercice on prend $p = 3$, $q = 11$ donc $n = p \times q = 33$ et $B = 13$.

Partie A : Cryptage

Bob veut envoyer le mot « NO » à Alice.

- Montrer que Bob code la lettre « N » avec le nombre 8.
- Déterminer le nombre qui code la lettre « O ».

Partie B : Décryptage

Alice a reçu un message crypté qui commence par le nombre 3.

Pour décoder ce premier nombre, elle doit déterminer le nombre entier x tel que :

$$x(x + 13) \equiv 3 \pmod{33} \text{ avec } 0 \leq x < 26.$$

- Montrer que $x(x + 13) \equiv 3 \pmod{33}$ équivaut à $(x + 23)^2 \equiv 4 \pmod{33}$.
- Montrer que si $(x + 23)^2 \equiv 4 \pmod{33}$ alors le système $\begin{cases} (x + 23)^2 \equiv 4 \pmod{3} \\ (x + 23)^2 \equiv 4 \pmod{11} \end{cases}$ est vérifié.
 - Réciproquement, montrer que si $\begin{cases} (x + 23)^2 \equiv 4 \pmod{3} \\ (x + 23)^2 \equiv 4 \pmod{11} \end{cases}$ alors $(x + 23)^2 \equiv 4 \pmod{33}$.

- c) En déduire que $x(x + 13) \equiv 3 \pmod{33} \Leftrightarrow \begin{cases} (x + 23)^2 \equiv 1 \pmod{3} \\ (x + 23)^2 \equiv 4 \pmod{11} \end{cases}$
- 3) a) Déterminer les nombres entiers naturels a tels que $0 \leq a < 3$ et $a^2 \equiv 1 \pmod{3}$.
- b) Déterminer les nombres entiers naturels b tels que $0 \leq b < 11$ et $b^2 \equiv 4 \pmod{11}$.
- 4) a) En déduire que $x(x + 13) \equiv 3 \pmod{33}$ équivaut aux quatre systèmes suivants :
- $$\begin{cases} x \equiv 2 \pmod{3} \\ x \equiv 8 \pmod{11} \end{cases} \text{ ou } \begin{cases} x \equiv 0 \pmod{3} \\ x \equiv 1 \pmod{11} \end{cases} \text{ ou } \begin{cases} x \equiv 2 \pmod{3} \\ x \equiv 1 \pmod{11} \end{cases} \text{ ou } \begin{cases} x \equiv 0 \pmod{3} \\ x \equiv 8 \pmod{11} \end{cases}$$
- b) On admet que chacun de ces systèmes admet une unique solution entière x telle que $0 \leq x < 33$.
Déterminer, sans justification, chacune de ces solutions.
- 5) Compléter l'algorithme suivant pour qu'il affiche les quatre solutions trouvées dans la question précédente.

```

Traitement
  pour ... allant de ... à ... faire
    si le reste de la division de ... par ... est égal à ... alors
      Afficher ...
    fin
  fin

```

- 6) Alice peut-elle connaître la première lettre du message envoyé par Bob ?
Le « chiffre de RABIN » est-il utilisable pour décoder un message lettre par lettre ?