

Exercice 4 **Candidats ayant suivi l'enseignement de spécialité** **5 points**

À toute lettre de l'alphabet on associe un nombre entier x compris entre 0 et 25 comme indiqué dans 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 « chiffre de RABIN » est un dispositif de cryptage asymétrique inventé en 1979 par l'informaticien Michaël 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 :

$$y \equiv x(x+B) \pmod{n} \quad \text{avec } 0 \leq y \leq n-1$$

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

Partie A : cryptage

Bob veut envoyer le mot « NO » à Alice.

1. Montrer que Bob code la lettre « N » avec le nombre 8.
2. 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 :

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

1. Montrer que $x(x+13) \equiv 3 \pmod{33}$ équivaut à $(x+23)^2 \equiv 4 \pmod{33}$
- 2.a. Montrer que si $x(x+23) \equiv 4 \pmod{33}$ alors le système d'équations $\begin{cases} (x+23)^2 \equiv 4 \pmod{3} \\ (x+23)^2 \equiv 4 \pmod{11} \end{cases}$ est vérifié.
- 2.b. Réciproquement, montrer que si $\begin{cases} (x+23)^2 \equiv 4 \pmod{3} \\ (x+23)^2 \equiv 4 \pmod{11} \end{cases}$ alors $(x+23)^2 \equiv 4 \pmod{33}$
- 2.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 $0 \leq a < 11$ et $a^2 \equiv 1 \pmod{11}$
- 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 :

$$\begin{cases} x \equiv 2 \pmod{3} \\ x \equiv 8 \pmod{11} \end{cases} \text{ ou } \begin{cases} x \equiv 0 \pmod{3} \\ x \equiv 1 \pmod{11} \end{cases} \text{ ou } \begin{cases} x \equiv 2 \pmod{3} \\ x \equiv 1 \pmod{11} \end{cases} \text{ ou } \begin{cases} x \equiv 0 \pmod{3} \\ x \equiv 8 \pmod{11} \end{cases}$$

4.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 en **Annexe** pour qu'il affiche les quatre solutions trouvées dans la question précédente.

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 ?

ANNEXE
À COMPLÉTER ET À REMETTRE AVEC LA COPIE

Pour allant de à

Si le reste de la division de par est égal à alors

Afficher

Fin Si

Fin Pour

CORRECTION

Partie A : cryptage

1. Pour la lettre N le nombre associé est 13 donc $x = 13$.

$$x(x+B) = x(x+13) = 13 \times (13+13) = 13 \times 26 = 338$$

$$338 = 33 \times 10 + 8$$

$$338 \equiv 8 \pmod{33} \quad y = 8.$$

La lettre N est codée avec le nombre **8**.

2. Pour la lettre O le nombre associé est 14 donc $x = 14$.

$$x(x+13) = 14 \times (14+13) = 14 \times 27 = 378$$

$$378 = 33 \times 11 + 15$$

$$378 \equiv 15 \pmod{33} \quad y = 15$$

La lettre O est codée avec le nombre **15**.

Partie B : décryptage

1. $(x+23)^2 = x^2 + 46x + 529$

$$529 = 33 \times 16 + 1 \quad 46 = 33 \times 1 + 13$$

donc

$$(x+23)^2 \equiv x^2 + 13x + 1 \pmod{33}$$

$$(x+23)^2 \equiv x(x+13) + 1 \pmod{33}$$

$$(x+23)^2 \equiv 4 \pmod{33} \Leftrightarrow x(x+13) + 1 \equiv 4 \pmod{33} \Leftrightarrow x(x+13) \equiv 3 \pmod{33}$$

2.a. si $(x+23)^2 \equiv 4 \pmod{33}$ alors il existe un entier relatif k tel que $(x+23)^2 = 33k + 4$.

$$33k + 4 = 3 \times (11k) + 4 = 11 \times (3k) + 4 \text{ donc il existe un entier relatif } k' = 11k \text{ tel que } (x+23)^2 = 3k' + 4$$

$$\text{et } (x+23)^2 \equiv 4 \pmod{3} ; \text{ il existe aussi un entier relatif } k'' = 3k \text{ tel que } (x+23)^2 = 11k'' + 4$$

$$\text{et } (x+23)^2 \equiv 4 \pmod{11}$$

Conclusion

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.

2.b. Si $(x+23)^2 \equiv 4 \pmod{3}$ et $(x+23)^2 \equiv 4 \pmod{11}$ alors il existe deux entiers relatifs K et K' tels que $(x+23)^2 = 4 + 3K = 4 + 11K'$ donc $3K = 11K'$.

3 et 11 sont premiers entre eux, le théorème de Gauss nous permet d'affirmer qu'il existe des entiers

h et h' tels que $K = 11h$ et $K' = 3h'$ et $3K = 33h = 11K' = 33h'$ on obtient $h = h'$.

$$(x+23)^2 = 4 + 33h \text{ et } (x+23)^2 \equiv 4 \pmod{33}$$

Conclusion

Si $\begin{cases} (x+23)^2 \equiv 4 \pmod{3} \\ (x+23)^2 \equiv 4 \pmod{11} \end{cases}$ alors $(x+23)^2 \equiv 4 \pmod{33}$

2.c. En utilisant les résultats précédents et en remarquant $4 \equiv 1 \pmod{3}$ on obtient :

$$x(x+13) \equiv 3 \pmod{33} \Leftrightarrow \begin{cases} (x+23)^2 \equiv 1 \pmod{3} \\ (x+23)^2 \equiv 4 \pmod{11} \end{cases}$$

3.a. On donne les résultats sous forme de tableau.

a	0	1	2
a²	0	1	4
Congruences modulo 3	0	1	1

Conclusion

Les entiers naturels $a = 1$ et $a = 2$ sont les solutions.

3.b. On donne les résultats sous forme de tableau.

b	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
b^2	0	1	4	9	16	25	36	49	64	81	100
Congruences modulo 11	0	1	4	9	5	3	3	5	9	4	1

Conclusion

Les entiers naturels $b = 2$ et $b = 9$ sont les solutions.

4.a. Pour $(x+23)^2 \equiv 1 \pmod{3}$

$$a^2 \equiv 1 \pmod{3} \Leftrightarrow (a=1 \text{ ou } a=2)$$

donc

$$x+23 \equiv 1 \pmod{3} \text{ ou } x+23 \equiv 2 \pmod{3}$$

$$23 = 3 \times 7 + 2 \quad 23 \equiv 2 \pmod{3}$$

$$x+23 \equiv 1 \pmod{3} \Leftrightarrow x+2 \equiv 1 \pmod{3} \Leftrightarrow x \equiv -1 \pmod{3} \Leftrightarrow x \equiv 2 \pmod{3} \quad (\text{car } -1 = 3 \times (-1) + 2)$$

$$x+23 \equiv 2 \pmod{3} \Leftrightarrow x+2 \equiv 2 \pmod{3} \Leftrightarrow x \equiv 0 \pmod{3}$$

. Pour $(x+23)^2 \equiv 4 \pmod{11}$

$$b^2 \equiv 4 \pmod{11} \Leftrightarrow (b=2 \text{ ou } b=9)$$

donc

$$x+23 \equiv 2 \pmod{11} \text{ ou } x+23 \equiv 9 \pmod{11}$$

$$23 = 11 \times 2 + 1 \quad 23 \equiv 1 \pmod{11}$$

$$x+23 \equiv 2 \pmod{11} \Leftrightarrow x+1 \equiv 2 \pmod{11} \Leftrightarrow x \equiv 1 \pmod{11}$$

$$x+23 \equiv 9 \pmod{11} \Leftrightarrow x+1 \equiv 9 \pmod{11} \Leftrightarrow x \equiv 8 \pmod{11}$$

. Le système proposé équivaut aux quatre systèmes suivants :

$$\begin{cases} x \equiv 2 \pmod{3} \\ x \equiv 8 \pmod{11} \end{cases} \text{ ou } \begin{cases} x \equiv 0 \pmod{3} \\ x \equiv 1 \pmod{11} \end{cases} \text{ ou } \begin{cases} x \equiv 2 \pmod{3} \\ x \equiv 1 \pmod{11} \end{cases} \text{ ou } \begin{cases} x \equiv 0 \pmod{3} \\ x \equiv 8 \pmod{11} \end{cases}$$

4.b. Pour le premier système on obtient : **8**

Pour le deuxième système on obtient : **12**

Pour le troisième système on obtient : **23**

Pour le quatrième système on obtient : **30**

5. Algorithme

Pour x allant de **0** à **32**

Si le reste de la division de $x(x+13)$ est égal à **3** alors

Afficher x

Fin Si

Fin Pour

Complément (non demandé)

En utilisant le logiciel Python, on obtient :

Programme

```
print('Début de programme')
for x in range(33):
    y=x*(x+13)
    z=y%33                # z est le reste de la division de y par 33
    if z==3:             # si ce reste est égal à 3 alors x est une solution
        print(x)
print('Fin de programme')
```

Exécution du programme

```
Début de programme
8
12
23
30
Fin de programme
```

6. Il y a 3 solutions strictement inférieures à 26 donc il y a 3 lettres possibles : I ; M et X.
Alice ne peut pas connaître de manière précise la première lettre du message envoyé par Bob.
Pour le choix des nombres premiers (pour la méthode du « chiffre de RABIN » il faut des nombres premiers grands), il n'est pas utilisable pour décoder un message lettre par lettre.
Lorsque n est très grand, la probabilité d'obtenir plusieurs solutions inférieures à 26 est faible.

Remarque

Dans le cours de seconde, partie ALGORITHMIQUE, les TP permettent de définir les premières instructions du logiciel Python.