

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

Les parties A et B peuvent être traitées de manière indépendante.

Partie A

Afin de crypter un message, on utilise un chiffrement affine.

Chaque lettre de l'alphabet est associée à un nombre entier 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 |

Soit x le nombre associé à la lettre à coder. On détermine le reste y de la division euclidienne de $7x+5$ par 26, puis on en déduit la associée à y (c'est elle qui code la lettre d'origine).

Exemple :

M correspond à $x=12$.

$$7 \times 12 + 5 = 89 \quad 89 = 3 \times 26 + 11 \quad 89 \equiv 11 \pmod{26}$$

11 correspond à la lettre L, donc la lettre M est codée par la lettre L.

1. Coder la lettre L.

2.a. Soit k un entier relatif. Montrer que si $k \equiv 7x \pmod{26}$ alors $15k \equiv x \pmod{26}$.

b. Démontrer la réciproque de l'implication précédente.

c. En déduire que $y \equiv 7x + 5 \pmod{26}$ équivaut à $x \equiv 15y + 3 \pmod{26}$

3. A l'aide de la question précédente décoder la lettre E.

Partie B

On considère les suites (a_n) et (b_n) telles que a_0 et b_0 sont des entiers compris entre 0 et 25 inclus et pour tout entier naturel n , $a_{n+1} = 7a_n + 5$ et $b_{n+1} = 15b_n + 3$.

Montrer que pour tout entier naturel n , $a_n = \left(a_0 + \frac{5}{6}\right) \times 7^n - \frac{5}{6}$.

On admet pour la suite du problème que pour tout entier n , $b_n = \left(b_0 + \frac{3}{14}\right) \times 15^n - \frac{3}{14}$.

Partie C

Déchiffrer un message codé avec un chiffrement affine ne pose pas de difficulté (on peut tester les 312 couples de coefficients possibles). Afin d'augmenter cette difficulté de décryptage, on propose d'utiliser une clé qui indiquera pour chaque lettre le nombre de fois où l'on applique le chiffrement de la partie A.

Par exemple pour coder le mot MATH avec la clé 2-2-5-6, on applique 2 fois le chiffrement affine à la lettre M (cela donne E), 2 fois le chiffrement à la lettre A, 5 fois le chiffrement à la lettre T et enfin 6 fois le chiffrement à la lettre H.

Dans cette partie, on utilisera la clé 2-2-5-6.

Décoder la lettre Q dans le mot IYYQ.

CORRECTION

Partie A

1. L correspond à $x=11$.

$$7 \times 11 + 5 = 82$$

On effectue la division euclidienne de 82 par 26 : $82 = 3 \times 26 + 4$

$y=4$ correspond à la lettre E.

L est codée par la lettre E.

2.a. Si $k \equiv 7x \pmod{26}$ alors $15k \equiv 15 \cdot 7x \pmod{26}$ soit $15k \equiv 105x \pmod{26}$

or $105 = 4 \times 26 + 1$ donc $105 \equiv 1 \pmod{26}$

Conséquence

$$15k \equiv x \pmod{26}$$

b. Réciproquement

Si $15k \equiv x \pmod{26}$ alors $7 \cdot 15k \equiv 7x \pmod{26}$ soit $105k \equiv 7x \pmod{26}$

Or $105 \equiv 1 \pmod{26}$ donc $k \equiv 7x \pmod{26}$

c. $y \equiv 7x + 5 \pmod{26} \Leftrightarrow 15y \equiv 15 \cdot 7x + 15 \cdot 5 \pmod{26} \Leftrightarrow 15y \equiv 105x + 75 \pmod{26}$

($75 = 2 \times 26 + 23$ $75 \equiv 23 \pmod{26}$ et $105 \equiv 1 \pmod{26}$)

$\Leftrightarrow 15y \equiv x + 23 \pmod{26} \Leftrightarrow x \equiv 15y - 23 \pmod{26}$

($-23 = (-1) \times 26 + 3$ $-23 \equiv 3 \pmod{26}$)

$\Leftrightarrow x \equiv 15y + 3 \pmod{26}$

3. F correspond à $y=5$

donc $x \equiv 15 \cdot 5 + 3 \pmod{26} \Leftrightarrow x \equiv 78 \pmod{26}$

($78 = 3 \times 26 + 0$ et $78 \equiv 0 \pmod{26}$)

$\Leftrightarrow x \equiv 0 \pmod{26}$

0 correspond à la lettre A

L est décodée par la lettre A.

Partie B

a_0 est un entier naturel compris entre 0 et 25 inclus et pour tout entier naturel n,

$$a_{n+1} = 7a_n + 5.$$

On veut démontrer en utilisant un raisonnement par récurrence que pour tout entier naturel n,

$$\text{on a : } a_n = \left(a_0 + \frac{5}{6} \right) \times 7^n - \frac{5}{6}$$

Initialisation

$$\text{Pour } n=0 \left(a_0 + \frac{5}{6} \right) \times 7^0 - \frac{5}{6} = a_0 + \frac{5}{6} - \frac{5}{6} = a_0$$

La propriété est vérifiée pour $n=0$

Hérédité

Pour démontrer que la propriété est héréditaire pour tout entier naturel n, on suppose que

$$a_n = \left(a_0 + \frac{5}{6} \right) \times 7^n - \frac{5}{6} \text{ et on doit démontrer que } a_{n+1} = \left(a_0 + \frac{5}{6} \right) \times 7^{n+1} - \frac{5}{6}$$

$$a_{n+1} = 7a_n + 5 = 7 \times \left[\left(a_0 + \frac{5}{6} \right) \times 7^n - \frac{5}{6} \right] + 5 = \left(a_0 + \frac{5}{6} \right) \times 7^n \times 7 - \frac{7 \times 5}{6} + 5 = \left(a_0 + \frac{5}{6} \right) \times 7^{n+1} - \frac{5}{6}$$

Conclusion

Le principe de récurrence nous permet d'affirmer que pour tout entier naturel n, on a :

$$a_n = \left(a_0 + \frac{5}{6}\right) \times 7^n - \frac{5}{6}$$

On admet que pour tout entier naturel n , on a : $b_n = \left(b_0 + \frac{3}{14}\right) \times 15^n - \frac{3}{14}$

Partie C

Remarques

- On peut démontrer les résultats précédents en considérant la suite (u_n) (ou (v_n)) telle que pour tout entier naturel n , par : $u_n = a_n + \frac{5}{6}$ ($v_n = b_n + \frac{3}{14}$).

On démontre facilement que (u_n) est une suite géométrique de raison 7 ((v_n) est une suite géométrique de raison 15).

Mais les suites (u_n) et (v_n) ne sont pas des suites d'entiers naturels.

- (a_n) et (b_n) sont des suites d'entiers naturels.

On peut facilement démontrer ce résultat par un raisonnement par récurrence.

On peut aussi écrire pour tout entier naturel n :

$$a_n = a_0 \times 7^n + \frac{5}{6} \times (7^n - 1) = a_0 \times 7^n + 5 \times \left(\frac{7^n - 1}{6}\right)$$

$$b_n = b_0 \times 15^n + \frac{3}{14} \times (15^n - 1) = b_0 \times 15^n + 3 \times \left(\frac{15^n - 1}{14}\right)$$

On peut vérifier que :

Pour tout entier naturel n ,

$7^n - 1$ est divisible par 6

$15^n - 1$ est divisible par 14

et pour tout entier naturel non nul

$$\frac{7^n - 1}{6} = \frac{7^n - 1}{7 - 1} = 1 + 7 + 7^2 + \dots + 7^{n-1}$$

$$\frac{15^n - 1}{14} = \frac{15^n - 1}{15 - 1} = 1 + 15 + 15^2 + \dots + 15^{n-1}$$

Première méthode

Pour décoder la lettre Q, on peut utiliser 6 fois l'algorithme de la partie A : $x \equiv 15y + 3 \pmod{26}$.

- (1) Pour la lettre Q correspond $y=16$.

$$x \equiv 15 \times 16 + 3 \pmod{26} \quad x \equiv 243 \pmod{26}$$

$$243 = 26 \times 9 + 9 \quad x = 9 \text{ correspond à la lettre J.}$$

- (2) Pour la lettre J correspond $y=9$.

$$x \equiv 15 \times 9 + 3 \pmod{26} \quad x \equiv 138 \pmod{26}$$

$$138 = 26 \times 5 + 8 \quad x = 8 \text{ correspond à la lettre I.}$$

- (3) Pour la lettre I correspond $y=8$

$$x \equiv 15 \times 8 + 3 \pmod{26} \quad x \equiv 123 \pmod{26}$$

$$123 = 26 \times 4 + 19 \quad x = 19 \text{ correspond à la lettre T.}$$

- (4) Pour la lettre T correspond $y=19$

$$x \equiv 15 \times 19 + 3 \pmod{26} \quad x \equiv 288 \pmod{26}$$

$$288 = 26 \times 11 + 2 \quad x = 2 \text{ correspond à la lettre C.}$$

- (5) Pour la lettre C correspond $y=3$

$$x \equiv 15 \times 3 + 3 \pmod{26} \quad x \equiv 33 \pmod{26}$$

$$33 = 26 \times 1 + 7 \quad x = 7 \text{ correspond la lettre H}$$

- (6) Pour la lettre H correspond $y=7$.

$$x \equiv 15 \times 7 + 3 \pmod{26} \quad x \equiv 108 \pmod{26}$$

$$108 = 26 \times 4 + 4 \quad x = 4 \text{ correspond à la lettre E.}$$

Conclusion

La lettre Q est décodée en la lettre E.

Deuxième méthode

On peut utiliser la partie B, en calculant le reste de la division euclidienne de b_6 par 26 (avec $b_0=16$ correspondant à la lettre Q).

$$b_6 = 16 \times 15^6 + 3 \times \left(\frac{15^6 - 1}{14} \right)$$

En utilisant la calculatrice

$$15^6 = 11390625$$

$$\frac{15^6 - 1}{14} = 813616$$

$$b_6 = 16 \times 11390625 + 3 \times 813616 = 184690848$$

$$b_6 = 26 \times 7103494 + 4$$

$$b_6 \equiv 4 \pmod{26}$$

$x=4$ correspond la lettre E.