

Partie A

1. Quand on saisit 3, l'algorithme affiche 3 (aucun tour de boucle)
2. Quand on saisit 55, l'algorithme affiche 3 (deux tours de boucle, $55 - 26 - 26 = 3$)
3. Pour un nombre entier positif X quelconque, l'algorithme affiche l'entier positif inférieur à 26 congru à X modulo 26, c'est-à-dire le reste de la division euclidienne de X par 26.

Partie B

$$1. \begin{pmatrix} 3 & 1 \\ 5 & 2 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 17 \\ 4 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 55 \\ 93 \end{pmatrix} \text{ puis } 55 - 2 \times 26 = 3 \text{ et } 93 - 3 \times 26 = 15.$$

$$2. \text{ a. } \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \end{pmatrix} \text{ est transformé en } \begin{pmatrix} z_1 \\ z_2 \end{pmatrix} \text{ donc } \begin{cases} 3x_1 + x_2 \equiv z_1(26) \\ 5x_1 + 2x_2 \equiv z_2(26) \end{cases}. \text{ De même } \begin{cases} 3x'_1 + x'_2 \equiv z_1(26) \\ 5x'_1 + 2x'_2 \equiv z_2(26) \end{cases} \text{ et}$$

$$\text{donc on a } \begin{cases} 3x_1 + x_2 \equiv 3x'_1 + x'_2(26) \\ 5x_1 + 2x_2 \equiv 5x'_1 + 2x'_2(26) \end{cases}.$$

$$\text{ b. } \begin{cases} 3x_1 + x_2 \equiv 3x'_1 + x'_2(26) \\ 5x_1 + 2x_2 \equiv 5x'_1 + 2x'_2(26) \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} 6x_1 + 2x_2 \equiv 6x'_1 + 2x'_2(26) \\ 5x_1 + 2x_2 \equiv 5x'_1 + 2x'_2(26) \end{cases}. \text{ Par différence on obtient}$$

$$6x_1 + 2x_2 - (5x_1 + 2x_2) \equiv 6x'_1 + 2x'_2 - (5x'_1 + 2x'_2)(26) \Leftrightarrow x_1 \equiv x'_1(26). \text{ De même on a}$$

$$3(5x_1 + 2x_2) - 5(3x_1 + x_2) \equiv 3(5x'_1 + 2x'_2) - 5(3x'_1 + x'_2)(26) \Leftrightarrow x_2 \equiv x'_2(26).$$

$$\text{Comme } 0 \leq x_1 < 26 \text{ et } 0 \leq x'_1 < 26 \text{ on a } -26 < x_1 - x'_1 < 26. \text{ Or } x_1 - x'_1 \equiv 0(26) \text{ donc}$$

$$x_1 - x'_1 = 0 \Leftrightarrow x_1 = x'_1. \text{ De même } x_2 = x'_2.$$

Ceci prouve que deux blocs de deux lettres différents ne peuvent pas être codés de la même façon.

$$3. \text{ a. } C' C = \begin{pmatrix} 2 & -1 \\ -5 & 3 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 3 & 1 \\ 5 & 2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} = I_2 \text{ Donc } C' \text{ est la matrice inverse de } C.$$

$$\text{ b. } \begin{pmatrix} y_1 \\ y_2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 2 & -1 \\ -5 & 3 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 3 \\ 15 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} -9 \\ 30 \end{pmatrix}$$

$$\text{ c. } -9 + 26 = 17 \text{ et } 30 - 26 = 4 \text{ donc } \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 17 \\ 4 \end{pmatrix}.$$

d. On peut conjecturer que la méthode de décodage est semblable à la méthode de codage mais en utilisant la matrice inverse à celle du codage.

$$4. \text{ a. On a } \begin{pmatrix} y'_1 \\ y'_2 \end{pmatrix} = C' \begin{pmatrix} z_1 \\ z_2 \end{pmatrix} \text{ donc } C \begin{pmatrix} y'_1 \\ y'_2 \end{pmatrix} = C C' \begin{pmatrix} z_1 \\ z_2 \end{pmatrix} \Leftrightarrow C \begin{pmatrix} y'_1 \\ y'_2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} z_1 \\ z_2 \end{pmatrix} \Leftrightarrow \begin{cases} 3y'_1 + y'_2 = z_1 \\ 5y'_1 + 2y'_2 = z_2 \end{cases} \text{ et}$$

$$\text{comme } x_1 \equiv y'_1(26) \text{ et } x_2 \equiv y'_2(26) \text{ on a } \begin{cases} 3y'_1 + y'_2 \equiv 3x_1 + x_2(26) \\ 5y'_1 + 2y'_2 \equiv 5x_1 + 2x_2(26) \end{cases} \Leftrightarrow \begin{cases} 3x_1 + x_2 \equiv z_1(26) \\ 5x_1 + 2x_2 \equiv z_2(26) \end{cases}$$

b. $\begin{cases} 3x_1 + x_2 \equiv z_1(26) \\ 5x_1 + 2x_2 \equiv z_2(26) \end{cases}$ signifie que $\begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \end{pmatrix}$ est transformé en $\begin{pmatrix} z_1 \\ z_2 \end{pmatrix}$. Comme il existe un unique

couple transformé en $\begin{pmatrix} z_1 \\ z_2 \end{pmatrix}$ (voir question 2), on a bien décodé $\begin{pmatrix} z_1 \\ z_2 \end{pmatrix}$.

5. QC $\rightarrow \begin{pmatrix} 16 \\ 2 \end{pmatrix}$ puis $C' \begin{pmatrix} 16 \\ 2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 2 & -1 \\ -5 & 3 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 16 \\ 2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 30 \\ -74 \end{pmatrix}$. $30 - 26 = 4$ et $-74 + 3 \times 26 = 4$. On a

enfin $\begin{pmatrix} 4 \\ 4 \end{pmatrix} \rightarrow EE$. Le décodage de QC est donc EE.