Exercice 3.

Dans les deux premiers chiffrements, une lettre est représentée par son rang dans l'alphabet en partant de 0.

1. On considère la fonction de **chiffrement affine** suivante :



$$E_k: \mathbb{Z}/26\mathbb{Z} \longrightarrow \mathbb{Z}/26\mathbb{Z}$$

$$m_i \longmapsto c_i = 21m_i + 5$$

(a) Chiffrer le message "LN".

(b) Déchiffrer le message "AJO".

$$\mathfrak{D}_{k}: \frac{4}{162} \rightarrow \frac{4}{162}$$
 $c_{i} \mapsto 5(c_{i-5}) = 5c_{i} + 1$

Par suite, on a:

A
$$\mapsto$$
 0 \mapsto 5×0+1 = 1 mod 26 \mapsto B
 $J \mapsto$ 9 \mapsto 5×9+1 = 20 mod 26 \mapsto U
0 \mapsto 14 \mapsto 5×14+1 = 19 mod 26 \mapsto T

D'où le message loir "BUT".

2. On considère la fonction de chiffrement de Hill suivante :

$$\mathbf{E}_{k}: \quad (\mathbb{Z}/26\mathbb{Z})^{2} \quad \longrightarrow \quad (\mathbb{Z}/26\mathbb{Z})^{2}$$

$$\begin{pmatrix} m_{i} \\ m_{i+1} \end{pmatrix} \quad \longmapsto \quad \begin{pmatrix} c_{i} \\ c_{i+1} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 2 & 3 \\ 1 & 5 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} m_{i} \\ m_{i+1} \end{pmatrix}$$

(a) Chiffrer le message "LN".

$$\begin{array}{c} LN \mapsto \begin{pmatrix} 11 \\ 13 \end{pmatrix} \stackrel{E_{k}}{\longmapsto} \begin{pmatrix} 2 & 3 \\ 1 & 7 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 11 \\ 13 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 9 \\ 24 \end{pmatrix} \longmapsto J\gamma \end{array}$$

(b) Déchiffrer le message "DVAX".

On calcule d'abord l'invouse de
$$A = \begin{pmatrix} 2 & 3 \\ 1 & 5 \end{pmatrix}$$
 moduls 26:
 $A^{-1} = det(A)^{-1} \times com(A)^{t} = 7^{-1} \times \begin{pmatrix} 5 & -1 \\ -3 & 2 \end{pmatrix}^{t} = 15 \begin{pmatrix} 5 & -3 \\ -1 & 2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 23 & 7 \\ 11 & 4 \end{pmatrix}$

On en déduit la fonction de dédiffrement:

Par mite, on a:

$$\mathcal{D}V \longmapsto \begin{pmatrix} 3\\24 \end{pmatrix} \stackrel{\mathcal{P}_R}{\longmapsto} \begin{pmatrix} 23\\4 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 3\\24 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 8\\13 \end{pmatrix} \longmapsto IN$$

$$A \times \mapsto \begin{pmatrix} 0\\23 \end{pmatrix} \mapsto \begin{pmatrix} 23\\4 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 23\\4 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 0\\23 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 5\\23 \end{pmatrix} \longmapsto FO$$

D'où le menage deir "INFO"

3. On considère la fonction de **chiffrement RSA** suivante :



$$\mathbf{E}_k: \ \mathbb{Z}/n\mathbb{Z} \longrightarrow \ \mathbb{Z}/n\mathbb{Z}$$

$$m_i \longmapsto c_i = m_i^e$$

avec $n = pq = 11 \times 13$ et e = 7

(a) Déterminer la clé privée (d, n) où d est l'inverse de e modulo $\varphi(n)$.

on calcule d'abord $\ell(n) = \ell(p) \ell(q) = (p-1)(q-1) = 120$.

. A l'aide de l'algo d'évelide étender entre 120 et 7, on obtient:

7-1 = 17 = 103 mod 120 (une seule étape suffit!)

. On en dédent la dé privée (103, 143).

(b) Déchiffrer le message "123".

Ce ponction de déchiffrement est

$$D_{k}: \frac{2}{n_{2}} \rightarrow \frac{2}{n_{2}}$$

$$c_{i} \mapsto c_{i}^{d}$$

$$0,5$$

Pour calculer, de vanière efficace (indesponable ici), on utilise

l'exprentiation rapide:

$$. 123^{103} = 123^{2^{6} + 2^{5} + 2^{1} + 2^{4} + 1}$$

$$123^{2} = 114$$

$$123^{2^{2}} = 114$$

$$123^{2^{3}} = 126^{2} = 3$$

$$123^{2^{4}} = 3^{2} = 3$$

$$123^{2^{5}} = 9^{2} = 84$$

1232 = 81 = 126

On en déduit: 123¹⁰³ = 126 × 81 × 126 × 114 × 123 = 85

D'sù le nonage clar "85". 1