

Le chiffre de Hill consiste à chiffrer le message en substituant les lettres du message, non plus lettre à lettre, mais par groupes de lettres.

Il permet ainsi de rendre plus difficile le passage du code par observation des fréquences.

Étudié par Lester Hill<sup>1</sup> (1891-1961), ce système utilise les propriétés de l'arithmétique modulaire et des matrices.

## I. Version bigraphique : regroupement par blocs de 2

### A. Première clé

On se donne pour clé de chiffrement la matrice  $A = \begin{pmatrix} 2 & 5 \\ 1 & 3 \end{pmatrix}$ .

Nous allons coder le mot « indice ».

Le texte à coder est découpé en blocs successifs de deux lettres :

$$\begin{pmatrix} I \\ N \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} D \\ I \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} C \\ E \end{pmatrix}$$

soit

$$\begin{pmatrix} 8 \\ 13 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 3 \\ 8 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 2 \\ 4 \end{pmatrix}.$$

S'il y avait eu un reste, on aurait complété le texte original avec une lettre arbitraire.

a) Coder chaque bloc avec la matrice A, en travaillant « modulo 26 ».

b) En déduire le message chiffré.

c) Déterminer, à la calculatrice, la matrice inverse de A.

Vérifier que cette matrice est une clé de déchiffrement pour le mot codé ci-dessus.

### B. Deuxième clé

On se donne maintenant pour clé de chiffrement la matrice  $A = \begin{pmatrix} 9 & 5 \\ 4 & 7 \end{pmatrix}$ .

En chiffrant le mot « indice » avec cette clé, on obtient « htpqmk ».

Pour chaque bloc X, on a codé en écrivant  $AX = Y$ .

On a donc envie d'écrire  $X = A^{-1}Y$  pour décoder le message crypté Y.

1. a) Montrer que la matrice A est inversible.

Déterminer son inverse sous la forme  $\frac{1}{43}B$  où B est une matrice à coefficients entiers.

b) Cette matrice ne permet pas de décoder le message... pourquoi ?

<sup>1</sup> Mathématicien, cryptologue et enseignant américain. Il s'est intéressé aux applications des mathématiques dans les communications. Détenteur d'un doctorat de l'université Yale (1926), il a enseigné à l'université du Montana, l'université de Princeton, l'université du Maine, l'université Yale et au Hunter College. Parmi ses principales contributions, il reste le *chiffre de Hill*. Il a aussi développé des méthodes pour détecter des erreurs dans les transmissions télégraphiques.

## 2. Recherche de l'inverse de 43 modulo 26

On va chercher un entier  $m$  tel que  $43m \equiv 1 [26]$ . C'est ce qu'on appelle *l'inverse de 43 modulo 26*.

- Pourquoi cet entier  $m$  nous permettra-t-il de décoder  $Y$  ?
- On considère l'équation diophantienne (E) :  $43x - 26y = 1$  ( $x$  et  $y$  entiers relatifs).  
Montrer que l'équation (E) admet au moins une solution.
- En déduire qu'il existe un unique entier  $m$  tel que  $0 \leq m \leq 25$  et  $43m \equiv 1 [26]$ .  
Puis déterminer cet entier.
- Décoder le mot « htpqmk ».

## C. Cas général : clés possibles

On note  $A = \begin{pmatrix} a & b \\ c & d \end{pmatrix}$ .

### 1. Condition nécessaire

À un couple  $Y$  ne doit correspondre qu'un seul couple  $X$ , afin de déchiffrer le message sans ambiguïté.  
Or,  $AX = Y$  admet une unique solution si, et seulement si,  $A$  est inversible.  
Il est donc nécessaire que la matrice  $A$  soit inversible, c'est-à-dire que :

.....

### 2. Condition suffisante

- Dans le déchiffrement précédent, quelle condition particulière sur 43 et 26 a permis de répondre à la question B.2.b) ?
- Pour un chiffrement  $Y \equiv AX [26]$ , l'unicité de la correspondance dans le codage est une conséquence de l'inversibilité de la matrice  $A$  modulo 26.  
Démontrer que cette condition est vérifiée lorsque  $ad - bc$  et 26 sont premiers entre eux.

## II. Version trigraphique : regroupement par blocs de 3

On souhaite coder la phrase « codage de hill ».

Le texte à coder est découpé en blocs successifs de trois lettres :

$$\begin{pmatrix} C \\ O \\ D \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} A \\ G \\ E \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} D \\ E \\ H \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} I \\ L \\ L \end{pmatrix} \quad \text{soit} \quad \begin{pmatrix} 2 \\ 14 \\ 3 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 0 \\ 6 \\ 4 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 3 \\ 4 \\ 6 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 8 \\ 11 \\ 11 \end{pmatrix}.$$

On se donne pour clé de chiffrement la matrice  $A = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 9 & 7 & 4 \\ 8 & 6 & 5 \end{pmatrix}$ .

- Coder la phrase avec cette clé.
- Déterminer l'inverse de la matrice  $A$ , sous la forme  $\frac{1}{21}B$ .
  - Déterminer l'inverse de 21 modulo 26.
  - En déduire la clé de déchiffrement et déchiffrer le message « rcjzjkhftyyg ».