

exercice 1

$$\textcircled{1} \textcircled{a} P = \left(\begin{array}{ccc|ccc} 1 & 0 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 0 & 1 & 0 \\ 1 & 1 & 1 & 0 & 0 & 1 \end{array} \right) \xrightarrow{L_2 \leftrightarrow L_1} \left(\begin{array}{ccc|ccc} 1 & 0 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & -1 & 1 & 1 \end{array} \right) \xrightarrow{L_3 \leftarrow L_3 - L_2} \left(\begin{array}{ccc|ccc} 1 & 0 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & -1 & -1 & 0 & 1 \end{array} \right)$$

$$\xrightarrow{L_2 \leftarrow L_2 + L_3} \left(\begin{array}{ccc|ccc} 1 & 0 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & -1 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & -1 & -1 & 0 & 1 \end{array} \right) \xrightarrow{L_1 \leftarrow L_1 + L_2} \left(\begin{array}{ccc|ccc} 1 & 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & -1 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & -1 & -1 & 0 & 1 \end{array} \right) \xrightarrow{L_3 \leftarrow -L_3} \left(\begin{array}{ccc|ccc} 1 & 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & -1 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 1 & 0 & -1 \end{array} \right)$$

Donc P est inversible d'inverse $P^{-1} = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 1 \\ 1 & 2 & -1 \\ -1 & -1 & 1 \end{pmatrix}$

$$\textcircled{b} \begin{pmatrix} 3 & 4 & -4 \\ 2 & -1 & 2 \\ -2 & 0 & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & 0 & -1 \\ 0 & 1 & 1 \\ -1 & 1 & 1 \end{pmatrix}$$

On a maq $P^{-1}AP = D$ donc $P(P^{-1}AP)P^{-1} = PD P^{-1}$ donc $(PP^{-1})A(PP^{-1}) = PD P^{-1}$ donc $A = PD P^{-1}$

(ou calcul direct)

$$\begin{pmatrix} 0 & -1 & 1 \\ 1 & 2 & -1 \\ -1 & -1 & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 0 & 1 & -1 \\ 1 & 2 & -1 \\ -2 & 0 & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 3 \end{pmatrix} = D$$

Comme D est diagonale, $\forall n \in \mathbb{N}$ $D^n = \begin{pmatrix} 1^n & 0 & 0 \\ 0 & 1^n & 0 \\ 0 & 0 & 3^n \end{pmatrix}$ $\textcircled{c}$ Soit $\mathcal{P}(n)$ " $A^n = PD^n P^{-1}$ "initialisation - $n=0$, $A^0 = I_3$ et $PD^0 P^{-1} = P I_3 P^{-1} = PP^{-1} = I_3$ hérédité supposons qu'il existe $n \in \mathbb{N}$ tq $\mathcal{P}(n)$ est vraie

$$A^{n+1} = A^n A = (PD^n P^{-1})(PD P^{-1}) = PD^n (P^{-1}P) DP^{-1} = PD^n I_3 DP^{-1} = PD^{n+1} P^{-1}$$

Concl. $\forall n \in \mathbb{N}$, $\mathcal{P}(n)$ vraie

$$\textcircled{2} \textcircled{a} \text{ Soit } n \in \mathbb{N} \quad U_n = \begin{pmatrix} a_n \\ b_n \\ c_n \end{pmatrix} \text{ et } AU_n = \begin{pmatrix} 3 & 4 & -4 \\ 2 & -1 & 2 \\ -2 & 0 & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} a_n \\ b_n \\ c_n \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 3a_n + 4b_n - 4c_n \\ 2a_n - b_n + 2c_n \\ -2a_n + c_n \end{pmatrix}$$

D'après la définition de suite (a_n) , (b_n) et (c_n) , on a donc $U_{n+1} = AU_n$ $\textcircled{b}$ Montrons que $\mathcal{P}(n)$ " $U_n = A^n U_0$ " est vraie par récinitialisation $n=0$, $U_0 = A^0 U_0$ car $A^0 = I_3$ hérédité supposons qu'il existe $n \in \mathbb{N}$ tq $\mathcal{P}(n)$ est vraie

$$U_{n+1} = AU_n = A A^n U_0 = A^{n+1} U_0$$

Concl. $\forall n \in \mathbb{N}$, $\mathcal{P}(n)$ vraie

$$\textcircled{c} \text{ Ainsi } U_n = A^n U_0 = PD^n P^{-1} U_0 \text{ et } \begin{pmatrix} 1 & 0 & -1 \\ 0 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1^n & 0 & 0 \\ 0 & 1^n & 0 \\ 0 & 0 & 3^n \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 0 & -1 & 1 \\ 1 & 2 & -1 \\ -1 & -1 & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 3a_0 + 4b_0 - 4c_0 \\ 2a_0 - b_0 + 2c_0 \\ -2a_0 + c_0 \end{pmatrix} = PD^n U_0$$

$$\text{Donc } U_n = \begin{pmatrix} (1^n - 3^n) a_0 + (1 - 3^n) b_0 + (1 - 3^n) c_0 \\ (1 - 3^n) a_0 + (1 - 3^n) b_0 + (1 - 3^n) c_0 \\ (1 - 3^n) a_0 + (1 - 3^n) b_0 + (1 - 3^n) c_0 \end{pmatrix}$$

$$\text{Ainsi } \forall n \in \mathbb{N} \quad \begin{cases} a_n = (1 - 3^n) a_0 + (1 - 3^n) b_0 + (1 - 3^n) c_0 \\ b_n = (1 - 3^n) a_0 + (1 - 3^n) b_0 + (1 - 3^n) c_0 \\ c_n = (1 - 3^n) a_0 + (1 - 3^n) b_0 + (1 - 3^n) c_0 \end{cases}$$

3- Deuxième application

2/7

①. Soit $M \in \mathcal{M}_3(\mathbb{C})$ tq $M^2 = A$.

$$(P^{-1}MP)^2 = (P^{-1}MP)(P^{-1}MP) \underset{\text{associativité}}{=} P^{-1}M(P P^{-1})MP = P^{-1}M^2P = P^{-1}AP =$$

$$\stackrel{\text{①b}}{=} P^{-1}(PDP^{-1})P \underset{\text{dans } \mathcal{M}_3(\mathbb{C})}{=} (P^{-1}P)D(P^{-1}P) = D.$$

Ainsi $N^2 = D$

Mq $ND = DN$:

$ND = NN^2 = N^3 = N^2N = DN$ donc N et D commutent

② Soit $N = \begin{pmatrix} a & b & c \\ d & e & f \\ g & h & i \end{pmatrix} \in \mathcal{M}_3(\mathbb{C})$

$$ND = DN \text{ssi} \begin{pmatrix} -a & b & 3c \\ -d & e & 3f \\ -g & h & 3i \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} -a & -b & -c \\ d & e & f \\ 3g & 3h & 3i \end{pmatrix}$$

$$\text{ssi} \begin{cases} b = -b \\ 3c = -c \\ -d = d \\ 3f = f \\ -g = 3g \\ h = 3h \end{cases} \text{ssi} \begin{cases} b = c = d = f = g = h = 0 \end{cases} \text{ssi} N = \begin{pmatrix} a & 0 & 0 \\ 0 & e & 0 \\ 0 & 0 & i \end{pmatrix}$$

ssi N est une matrice diagonale.

③ On a donc $N^2 = D$ d'après ① et $N^2 \in \mathcal{D}_3(\mathbb{C})$ d'après ②

Ainsi si on pose $N = \begin{pmatrix} a & 0 & 0 \\ 0 & b & 0 \\ 0 & 0 & c \end{pmatrix}$ où $(a, b, c) \in \mathbb{C}^3$, on a :

$$N^2 = \begin{pmatrix} a^2 & 0 & 0 \\ 0 & b^2 & 0 \\ 0 & 0 & c^2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} -1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 3 \end{pmatrix} \text{ssi} \begin{cases} a^2 = -1 \\ b^2 = 1 \\ c^2 = 3 \end{cases} \text{ssi} \begin{cases} a = \pm i \\ b = \pm 1 \\ c = \pm \sqrt{3} \end{cases}$$

et donc comme $N = P^{-1}MP$, $PNP^{-1} = P(P^{-1}MP)P^{-1} = (PP^{-1})N(PP^{-1}) = N$

on a donc $N = P \begin{pmatrix} a & 0 & 0 \\ 0 & b & 0 \\ 0 & 0 & c \end{pmatrix} P^{-1}$ avec $\begin{cases} a = \pm i \\ b = \pm 1 \\ c = \pm \sqrt{3} \end{cases}$

④ le nombre de solution de l'équation $N^2 = A$ dans $\mathcal{M}_3(\mathbb{C})$ est : $2^3 = 8$ (2 valeurs possibles pour chacune des 3 coefficients de N qui sont non nuls).

En revanche il n'y a aucune solution dans $\mathcal{M}_3(\mathbb{R})$ puisque aucun réel a ne vérifie $a^2 = -1$.

① a) $f(1 \times 1) = f(1) + f(1)$ donc $f(1) = 2f(1)$ donc $\underline{f(1) = 0}$

Soit $x > 0$ $f(x \times \frac{1}{x}) = f(1) = 0$
 et $f(x \times \frac{1}{x}) = f(x) + f(\frac{1}{x})$ } donc $\underline{f(\frac{1}{x}) = -f(x)}$

⑥ Soit $n \in \mathbb{N}$. On pose $\mathcal{P}(n)$: " $\forall x > 0, f(x^n) = n f(x)$ "

Ma $\forall n \in \mathbb{N}$, $\mathcal{P}(n)$ vraie par récurrence.

- initialisation: si $n=0$ alors $\forall x > 0, f(x^0) = f(1) = 0 = 0 \times f(x)$.
 donc $\mathcal{P}(0)$ vraie

- hérédité: supposons que $\mathcal{P}(n)$ vraie pour un certain $n \in \mathbb{N}$

Ma $\mathcal{P}(n+1)$ vraie.

Soit $x > 0$ $f(x^{n+1}) = f(x \times x^n) \stackrel{(*)}{=} f(x) + f(x^n) \stackrel{HR}{=} f(x) + n f(x) = (n+1) f(x)$

donc $\mathcal{P}(n+1)$ vraie

- conclusion: $\forall n \in \mathbb{N}$ $\mathcal{P}(n)$ vraie

Soit $n \in \mathbb{Z} \setminus \mathbb{N}$ alors $-n \in \mathbb{N}^*$.

Soit $x > 0$. $f(x^n) = f(\frac{1}{x^{-n}}) \stackrel{q(1a)}{=} -f(x^{-n}) \stackrel{\uparrow}{=} -(-n) f(x) = n f(x)$.

q(1a)

$\mathcal{P}(-n)$ vraie
car $-n \in \mathbb{N}^*$

⑦ Soit $r \in \mathbb{Q}$

Il existe $p \in \mathbb{Z}$ et $q \in \mathbb{N}^*$ tq $r = \frac{p}{q}$
 D'une part on a:

$f(e^{\frac{p}{q}}) = f((e^{\frac{1}{q}})^p) = p f(e^{\frac{1}{q}})$ d'après ① ⑥ avec $x = e^{\frac{1}{q}} > 0$

D'autre part $f(e) = f(e^{q \times \frac{1}{q}}) = f((e^{\frac{1}{q}})^q) \stackrel{① ⑥}{=} q f(e^{\frac{1}{q}})$ donc $f(e^{\frac{1}{q}}) = \frac{1}{q} f(e)$.

Donc $f(e^{\frac{p}{q}}) = p f(e^{\frac{1}{q}}) = p \times \frac{1}{q} f(e) = \frac{p}{q} f(e)$

et $\underline{f(e^r) = r f(e)}$.

⑧ Soit $x \in \mathbb{R}$.

$\mathbb{Q}$ est dense dans $\mathbb{R}$ donc il existe une suite $(r_n)_{n \in \mathbb{N}}$ tq
 (r_n) CV vers x et $\forall n \in \mathbb{N}$ $r_n \in \mathbb{Q}$

Comme exp est continue sur $\mathbb{R}$, $e^{r_n} = \exp(r_n) \xrightarrow{n \rightarrow +\infty} \exp(x) = e^x$

or $\forall n \in \mathbb{N}$, $r_n \in \mathbb{Q}$ donc $f(e^{r_n}) = r_n f(e)$ (Δ)

Comme f est continue sur $\mathbb{R}_+^*$, $f(e^{r_n}) \xrightarrow{n \rightarrow +\infty} f(e^x)$

Par passage à la limite dans (Δ) on obtient: $f(e^x) = x f(e)$.

Ainsi $\underline{\forall x \in \mathbb{R}, f(e^x) = x f(e)}$

⑨ D'après ①, si $f: \mathbb{R}_+^* \rightarrow \mathbb{R}$ est continue telle que $\forall x, y \in \mathbb{R}_+^*, f(xy) = f(x) + f(y)$

alors $\forall x \in \mathbb{R}, f(e^x) = x K$ et donc $\forall t > 0, f(t) = K \ln(t)$, avec $K = f(e)$

Réciproquement, soit $f: t \mapsto K \ln(t)$ avec $K \in \mathbb{R}$. f est continue sur $\mathbb{R}_+^*$
 $\forall x > 0 \forall y > 0, f(xy) = K \ln(xy) = K (\ln x + \ln y) = K \ln x + K \ln y = f(x) + f(y)$

Donc les fonctions numériques continues définies sur $\mathbb{R}_+^*$ qui vérifient 4/7 la relation (*) sont les fonctions $x \mapsto K \ln x$, $K \in \mathbb{R}$.

② a) Soit $f: \mathbb{R}_+^* \rightarrow \mathbb{R}$ telle que $\forall x > 0 \forall y > 0$ $f(xy) = xf(y) + yf(x)$ et f continue sur $\mathbb{R}_+^*$.
Soit $g: \mathbb{R}_+^* \rightarrow \mathbb{R}$
 $x \mapsto \frac{f(x)}{x}$.

Soit $x > 0, y > 0$

$$g(xy) = \frac{f(xy)}{xy} = \frac{xf(y) + yf(x)}{xy} = \frac{f(y)}{y} + \frac{f(x)}{x} = g(y) + g(x) = g(x) + g(y)$$

g est continue sur $\mathbb{R}_+^*$ en tant que quotient de f.c.s continues sur $\mathbb{R}_+^*$ dont le dénominateur ne s'annule pas.

Donc g vérifie la relation (*).

⑥ Donc si $f: \mathbb{R}_+^* \rightarrow \mathbb{R}$ continue et vérifie (**) alors il existe $K \in \mathbb{R}$ tq
 $\forall x > 0$ $\frac{f(x)}{x} = K \ln x$, c.à.d $\forall x > 0$, $f(x) = x K \ln x$.

Réciproquement, si $f: x \mapsto x K \ln x$, $K \in \mathbb{R}$, alors f est continue sur $\mathbb{R}_+^*$.

$$\begin{aligned} \text{De plus, } \forall x > 0 \forall y > 0, \quad f(xy) &= xy K \ln(xy) = xy K [\ln(x) + \ln(y)] \\ &= xy K \ln x + xy K \ln y \\ &= y \times x K \ln x + x \times y K \ln y \\ &= y f(x) + x f(y). \end{aligned}$$

Concl: les fonctions numériques continues définies sur $\mathbb{R}_+^*$ qui vérifient (**) sont de la forme:

$$\underline{x \mapsto x K \ln x, \quad K \in \mathbb{R}.}$$

Exercice 3

0- les seize premiers termes sont :

u_{15}

S/7

0, 1, 1, 2, 3, 5, 8, 13, 21, 34, 55, 89, 144, 233, 377, 610

Partie 1-

1-a- Montions que tout diviseur commun à a et à b est un diviseur de $a-b$ et de b .

Soit d un diviseur commun à a et à b .

$\exists k_1 \in \mathbb{N} \exists k_2 \in \mathbb{N} / a = k_1 d$ et $b = k_2 d$

Or $a-b = k_1 d - k_2 d = (k_1 - k_2) d$ et $k_1 - k_2 \in \mathbb{N}$ puisque $a \geq b$.

Ainsi $d / (a-b)$ et d est un diviseur commun à $a-b$ et à b .

• Réciproquement, montions que tout diviseur commun à $a-b$ et à b est un diviseur de a et de b .

Soit d un diviseur commun à $a-b$ et à b .

$\exists k_3 \in \mathbb{N} \exists k_4 \in \mathbb{N} / a-b = k_3 d$ et $b = k_4 d$.

Or $a = a-b + b = k_3 d + k_4 d = (k_3 + k_4) d$ et $k_3 + k_4 \in \mathbb{N}$

Donc d / a et d est un diviseur commun à a et à b .

• Conclusion : les diviseurs communs à a et à b sont les diviseurs communs à $a-b$ et à b . Le plus grand d'entre eux est donc le même et $a \wedge b = (a-b) \wedge b$.

1-b- Soit $P(n)$: " $u_{n+1} \wedge u_n = 1$ ". Montions par récurrence que $P(n)$ est vraie pour tout $n \in \mathbb{N}^*$.

• Initialisation: $u_2 = 1$ et $u_1 = 1$ donc $u_1 \wedge u_2 = 1$ et $P(1)$ vraie

• Hérité: supposons la propriété $P(n)$ vraie pour $n \in \mathbb{N}^*$. Montions que $P(n+1)$ vraie.

$$u_{n+2} \wedge u_{n+1} = (u_{n+1} + u_n) \wedge u_{n+1}$$

$$\text{or d'après 1-a, } (u_{n+1} + u_n) \wedge u_{n+1} = u_n \wedge u_{n+1}$$

$$\text{donc } u_{n+2} \wedge u_{n+1} = u_n \wedge u_{n+1} = u_{n+1} \wedge u_n = 1 \text{ et } P(n+1) \text{ vraie}$$

• Conclusion: $\forall n \in \mathbb{N}^* P(n)$ vraie

2-a- $8 \wedge 12 = 4$ et $u_4 = 3$

D'autre part $u_8 \wedge u_{12} = 21 \wedge 144 = 3$ donc $u_{8 \wedge 12} / u_8 \wedge u_{12}$.

2-b- Soit $P(p)$: " $\forall m \in \mathbb{N}, u_{m+p+1} = u_m u_p + u_{m+1} u_{p+1}$ ". Montions que $P(p)$ est vraie pour tout $p \in \mathbb{N}$ par récurrence double

• Initialisation: Soit $m \in \mathbb{N}$ $u_{m+1} = u_m u_0 + u_{m+1} u_1$ car $u_0 = 0$ et $u_1 = 1$ donc $P(0)$ vraie. De plus $u_m u_1 + u_{m+1} u_2 = u_m + u_{m+1} = u_{m+2}$ donc $P(1)$ vraie.

• Hérité: on suppose qu'il existe $p \in \mathbb{N}$ telle que $P(p)$ et $P(p+1)$ sont vrais. Montions que $P(p+2)$ est vraie soit $m \in \mathbb{N}$

On veut donc montrer que $u_{n+p+2+1} = u_n u_{p+2} + u_{n+1} u_{p+2+1}$
 c'est-à-dire $u_{n+p+3} = u_n u_{p+2} + u_{n+1} u_{p+3}$.

6/7

$$\begin{aligned} u_{n+p+3} &= u_{n+p+2} + u_{n+p+1} \text{ par définition de } u \\ &= (u_n u_{p+1} + u_{n+1} u_{p+2}) + (u_n u_p + u_{n+1} u_{p+1}) \\ &= u_n (u_{p+1} + u_p) + u_{n+1} (u_{p+2} + u_{p+1}) \\ &= u_n u_{p+2} + u_{n+1} u_{p+3}. \text{ donc } \mathcal{P}(p+2) \text{ est vraie.} \end{aligned}$$

• Conclusion: $\forall p \in \mathbb{N}, \mathcal{P}(p) \text{ est vraie.}$

2-c. Soit $\mathcal{P}(q)$: " $\forall m \in \mathbb{N}^*, u_m \mid u_{qm}$ ". Montrons par récurrence sur q que $\forall q \in \mathbb{N}^*, \mathcal{P}(q)$ est vraie.

- initialisation: ^{soit $m \in \mathbb{N}^*$} si $q=1$, $u_{qm} = u_m$ et $u_m \mid u_m$ donc $\mathcal{P}(1)$ vraie.
- hérédité: supposons qu'il existe $q \in \mathbb{N}^*$ tq $\mathcal{P}(q)$ vraie. Montrons que $\mathcal{P}(q+1)$ vraie.

Soit $m \in \mathbb{N}^*$
 $u_{(q+1)m} = u_{qm+m} = u_{m+qm} = u_m u_{qm-1} + u_{m+1} u_{qm}$ d'après 2-b.
 or $u_m \mid u_{qm}$ donc $\exists c \in \mathbb{N} / u_{qm} = c u_m$

d'où $u_{(q+1)m} = u_m u_{qm-1} + u_{m+1} \cdot c \cdot u_m = u_m (u_{qm-1} + u_{m+1} c)$
 Ainsi $u_m \mid u_{(q+1)m}$ et $\mathcal{P}(q+1)$ vraie.

- Conclusion: $\forall q \in \mathbb{N}^*, \mathcal{P}(q) \text{ vraie.}$

2-d soit $d = \text{m.m.}$

$d \mid n$ et $d \mid m$

donc $\exists k_1 \in \mathbb{N} \exists k_2 \in \mathbb{N} / n = k_1 d$ et $m = k_2 d$

D'après 2-c on a donc $u_d \mid u_{k_1 d}$ et $u_d \mid u_{k_2 d}$, soit
 $u_d \mid u_n$ et $u_d \mid u_m$ donc u_d est un diviseur commun à
 u_n et à u_m donc $u_d \mid (u_n \wedge u_m)$.

Conclusion: $u_{\text{m.m.}} \mid u_n \wedge u_m$.

Partie 2:

1. Si $k=1$, le reste de la division euclidienne de $1 \times x$ par 26 est égal à x dans la mesure où $0 \leq x \leq 25$.

la lettre cryptée est la lettre donnée --- le cryptage est inopérant...

2-a. $x=8$

$11 \cdot x = 88$

$88 = 3 \times 26 + 10$

la lettre cryptée est K.

2-b. JKQS

3-a. $19 \times 11 = 209$

$209 = 26 \times 8 + 1$ et $0 \leq 1 < 26$

donc le reste de 19×11 dans la division euclidienne par 26 est 1.

3-b. i. c'est y par définition

ii. On a $11 \times x = 26 \times q + y$ avec $q \in \mathbb{N}$ et $0 \leq y < 26$

donc $19 \times y = 19(11x - 26q)$

$= 19 \times 11x - 26 \times 19q$

$= (26 \times 8 + 1)x - 26 \times 19q$

$= 26[8 - 19q] + x$, avec $0 \leq x < 26$

le reste de $19y$ dans la division euclidienne par 26 est x

3-c. LEO

4-a. 1 - 3 - 5 - 21

4-b - le reste de la division euclidienne de 1×1 par 26 est 1
 le reste de la division euclidienne de 3×3 par 26 est 9
 le reste de la division euclidienne de 5×21 par 26 est 1
 ($21 \times 5 = 105 = 26 \times 4 + 1$).

On en déduit qu'une clé de déchiffrement associée à

1	est	1
3	est	9
5	est	21
21	est	5