



Prénom et nom :

Note : / 20

I. (15 points : 1°) 2 points ; 2°) 2 points + 2 points ; 3°) 3 points ; 4°) 2 points ; 5°) 2 points ; 6°) 2 points)

On considère la suite (a_n) définie sur \mathbb{N} par ses deux premiers termes $a_0 = 0$ et $a_1 = 1$ ainsi que par la relation de récurrence $a_{n+2} = a_{n+1} + a_n$ pour tout entier naturel n .

On admet que a_n est un entier naturel pour tout entier naturel n . On ne cherchera pas à l'exprimer en fonction de n .

Compléter le tableau suivant :

n	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
a_n											

1°) On considère la matrice $A = \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix}$.

Calculer A^2 , A^3 , A^4 , A^5 . On écrira quatre égalités sur une même ligne sans détailler les calculs.

2°) Le but de la question est de démontrer par récurrence que pour tout entier naturel $n \geq 1$, $A^n = \begin{pmatrix} a_{n+1} & a_n \\ a_n & a_{n-1} \end{pmatrix}$.

Les étapes de la récurrence sont données. Il est demandé de compléter les passages manquants.

Pour $n \in \mathbb{N}^*$, on définit la phrase $\mathcal{P}(n)$: « $A^n = \begin{pmatrix} a_{n+1} & a_n \\ a_n & a_{n-1} \end{pmatrix}$ ».

Vérifions que la phrase $\mathcal{P}(1)$ est vraie.

Considérons un entier naturel $k \geq 1$ tel que la phrase $\mathcal{P}(k)$ soit vraie, c'est-à-dire $A^k = \begin{pmatrix} a_{k+1} & a_k \\ a_k & a_{k-1} \end{pmatrix}$.

Démontrons qu'alors la phrase $\mathcal{P}(k+1)$ est vraie, c'est-à-dire $A^{k+1} = \begin{pmatrix} a_{k+2} & a_{k+1} \\ a_{k+1} & a_k \end{pmatrix}$.

Donc la phrase $\mathcal{P}(k+1)$ est vraie.

On en déduit que la phrase $\mathcal{P}(n)$ est vraie pour tout entier naturel $n \geq 1$.

3°) Soit p et q deux entiers naturels supérieurs ou égaux à 1.

En considérant le produit $A^p \times A^q$, démontrer que $a_{p+q} = a_p \times a_{q+1} + a_{p-1} \times a_q$.

4°) On reprend les notations de la question 3°).

Étant donné un entier naturel r , on considère la phrase U : « r divise a_{p+q} » et la phrase V : « r divise a_p et a_q ».

Quel lien y a-t-il entre les phrases U et V ? Justifier avec précision.

.....

.....

.....

.....

.....

.....

.....

.....

.....

.....

5°) Soit n un entier naturel supérieur ou égal à 1.

Démontrer en utilisant la relation établie à la question 3°) que $a_{2n+2} = a_{n+2} \times a_{n+1} + a_{n+1} \times a_n$ et en déduire que

$$a_{2n+2} = (a_{n+2})^2 - (a_n)^2.$$

.....

.....

.....

.....

.....

.....

.....

.....

.....

6°) Cette question est indépendante des précédentes.

Compléter l'algorithme ci-contre pour qu'à la fin de son exécution la variable A contienne le terme a_n . On précise

que n est un entier naturel supérieur ou égal à 1.

Entrée :

Saisir n

Initialisations :

A prend la valeur 0

B prend la valeur 1

Traitement :

Pour i allant de 1 à n **Faire**

C prend la valeur $A+B$

A prend la valeur

B prend la valeur

FinPour

Sortie :

Afficher A

II. (5 points : 2 points + 3 points)

À toute lettre de l'alphabet on associe un entier naturel x compris entre 0 et 25 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

Le « chiffre de Rabin » est un dispositif de cryptage asymétrique inventé en 1979 par l'informaticien Michael Rabin.

Alice veut communiquer de manière sécurisée en utilisant ce cryptosystème. Elle choisit deux nombres premiers distincts p et q . Le couple $(p; q)$ est sa clé privée qu'elle garde secrète.

Elle calcule ensuite $n = p \times q$ et elle choisit un nombre entier naturel B tel que $0 \leq B \leq n-1$.

Si Bob veut envoyer un message secret à Alice, il le code lettre par lettre.

Le codage d'une lettre représentée par l'entier naturel x est l'entier y tel que $y \equiv x(x+B) [n]$ avec $0 \leq y < n$.

Dans tout l'exercice, on prend $p=3$ et $q=11$, de sorte que $n = p \times q = 33$ et $B = 13$.

Coder le mot « NO » puis décoder la lettre D.

..... (une seule réponse)

.....

Le « chiffre de Rabin » est-il utilisable pour décoder un message lettre par lettre ?

.....

Corrigé du contrôle du 21-2-2019

I.

On considère la suite (a_n) définie sur \mathbb{N} par ses deux premiers termes $a_0 = 0$ et $a_1 = 1$ ainsi que par la relation de récurrence $a_{n+2} = a_{n+1} + a_n$ pour tout entier naturel n .

On admet que a_n est un entier naturel pour tout entier naturel n . On ne cherchera pas à l'exprimer en fonction de n .

Compléter le tableau suivant :

n	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
a_n											

n	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
a_n	0	1	1	2	3	5	8	13	21	34	55

1°) On considère la matrice $A = \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix}$.

Calculer A^2 , A^3 , A^4 , A^5 . On écrira quatre égalités sur une même ligne sans détailler les calculs.

$$A^2 = \begin{pmatrix} 2 & 1 \\ 1 & 1 \end{pmatrix} \quad A^3 = \begin{pmatrix} 3 & 2 \\ 2 & 1 \end{pmatrix} \quad A^4 = \begin{pmatrix} 5 & 3 \\ 3 & 2 \end{pmatrix} \quad A^5 = \begin{pmatrix} 8 & 5 \\ 5 & 3 \end{pmatrix}$$

2°) Le but de la question est de démontrer par récurrence que pour tout entier naturel $n \geq 1$, $A^n = \begin{pmatrix} a_{n+1} & a_n \\ a_n & a_{n-1} \end{pmatrix}$.

Les étapes de la récurrence sont données. Il est demandé de compléter les passages manquants.

Pour $n \in \mathbb{N}^*$, on définit la phrase $\mathcal{P}(n)$: « $A^n = \begin{pmatrix} a_{n+1} & a_n \\ a_n & a_{n-1} \end{pmatrix}$ ».

Vérifions que la phrase $\mathcal{P}(1)$ est vraie.

On a $A^1 = A = \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix}$. Or $a_0 = 0$, $a_1 = 1$ et $a_2 = 1$. Donc on peut écrire $A^1 = \begin{pmatrix} a_2 & a_1 \\ a_1 & a_0 \end{pmatrix}$.

Ainsi, la phrase $\mathcal{P}(1)$ est vraie.

Considérons un entier naturel $k \geq 1$ tel que la phrase $\mathcal{P}(k)$ soit vraie, c'est-à-dire $A^k = \begin{pmatrix} a_{k+1} & a_k \\ a_k & a_{k-1} \end{pmatrix}$.

Démontrons qu'alors la phrase $\mathcal{P}(k+1)$ est vraie, c'est-à-dire $A^{k+1} = \begin{pmatrix} a_{k+2} & a_{k+1} \\ a_{k+1} & a_k \end{pmatrix}$.

$$A^{k+1} = A^k \times A$$

$$= \begin{pmatrix} a_{k+1} & a_k \\ a_k & a_{k-1} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix}$$

$$= \begin{pmatrix} a_{k+1} + a_k & a_{k+1} \\ a_k + a_{k-1} & a_k \end{pmatrix}$$

$$= \begin{pmatrix} a_{k+2} & a_{k+1} \\ a_{k+1} & a_k \end{pmatrix}$$

Ainsi la phrase $\mathcal{P}(k+1)$ est vraie.

On en déduit que la phrase $\mathcal{P}(n)$ est vraie pour tout entier naturel $n \geq 1$.

3°) Soit p et q deux entiers naturels supérieurs ou égaux à 1.

En considérant le produit $A^p \times A^q$, démontrer que $a_{p+q} = a_p \times a_{q+1} + a_{p-1} \times a_q$.

On sait que $A^p = \begin{pmatrix} a_{p+1} & a_p \\ a_p & a_{p-1} \end{pmatrix}$ et que $A^q = \begin{pmatrix} a_{q+1} & a_q \\ a_q & a_{q-1} \end{pmatrix}$.

Par produit de ces deux matrices, on obtient $A^p \times A^q = \begin{pmatrix} a_{p+1} \times a_{q+1} + a_p \times a_q & a_{p+1} \times a_q + a_p \times a_{q-1} \\ a_p \times a_{q+1} + a_{p-1} \times a_q & a_p \times a_q + a_{p-1} \times a_{q-1} \end{pmatrix}$.

Par ailleurs, on peut écrire que $A^p \times A^q = A^{p+q}$ (propriété des puissances de matrices).

Or $A^{p+q} = \begin{pmatrix} a_{p+q+1} & a_{p+q} \\ a_{p+q} & a_{p+q-1} \end{pmatrix}$ puisque $p+q$ est un entier naturel supérieur ou égal à 1.

On procède alors par identification des coefficients.

On identifie le coefficient situé sur la 2^e ligne et la 1^{ère} colonne.

On peut donc écrire $a_{p+q} = a_p \times a_{q+1} + a_{p-1} \times a_q$.

4°) On reprend les notations de la question 3°).

Étant donné un entier naturel r , on considère la phrase U : « r divise a_{p+q} » et la phrase V : « r divise a_p et a_q ».

Quel lien y a-t-il entre les phrases U et V ? Justifier avec précision.

La phrase V implique la phrase U .

En effet, l'égalité $a_{p+q} = a_p \times a_{q+1} + a_{p-1} \times a_q$ fait apparaître a_{p+q} comme combinaison linéaire de a_p et a_q à coefficients entiers.

Or si un entier r divise a_p et a_q , il divise toute combinaison linéaire de a_p et a_q à coefficients entiers.

Donc il divise a_{p+q} .

Il n'y a pas équivalence.

5°) Soit n un entier naturel supérieur ou égal à 1.

Démontrer en utilisant la relation établie à la question 3°) que $a_{2n+2} = a_{n+2} \times a_{n+1} + a_{n+1} \times a_n$ et en déduire que

$$a_{2n+2} = (a_{n+2})^2 - (a_n)^2.$$

On applique la relation établie à la question 3°) avec les entiers $p = n$ et $q = n + 1$.

On obtient $a_{2n+2} = a_{n+2} \times a_{n+1} + a_{n+1} \times a_n$.

$$a_{2n+2} = a_{n+1}(a_{n+2} + a_n) \quad (\text{factorisation dans l'égalité précédente})$$

$$= (a_{n+2} - a_n)(a_{n+2} + a_n) \quad (\text{utilisation de la relation } a_{n+2} = a_{n+1} + a_n \text{ écrite sous la forme } a_{n+1} = a_{n+2} - a_n)$$

$$= (a_{n+2})^2 - (a_n)^2 \quad (\text{identité remarquable})$$

6°) Cette question est indépendante des précédentes.

Compléter l'algorithme ci-contre pour qu'à la fin de son exécution la variable A contienne le terme a_n . On précise que n est un entier naturel supérieur ou égal à 1.

Entrée :
Saisir n

Initialisations :
A prend la valeur 0
B prend la valeur 1

Traitement :
Pour i allant de 1 à n **Faire**
 C prend la valeur A + B
 A prend la valeur B
 B prend la valeur C
FinPour

Sortie :
Afficher A

II.

À toute lettre de l'alphabet on associe un entier naturel x compris entre 0 et 25 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

Le « chiffre de Rabin » est un dispositif de cryptage asymétrique inventé en 1979 par l'informaticien Michael Rabin.

Alice veut communiquer de manière sécurisée en utilisant ce cryptosystème. Elle choisit deux nombres premiers distincts p et q . Le couple $(p; q)$ est sa clé privée qu'elle garde secrète.

Elle calcule ensuite $n = p \times q$ et elle choisit un nombre entier naturel B tel que $0 \leq B \leq n - 1$.

Si Bob veut envoyer un message secret à Alice, il le code lettre par lettre.

Le codage d'une lettre représentée par l'entier naturel x est l'entier y tel que $y \equiv x(x+B) \pmod{n}$ avec $0 \leq y < n$.

Dans tout l'exercice, on prend $p = 3$ et $q = 11$, de sorte que $n = p \times q = 33$ et $B = 13$.

Coder le mot « NO » puis décoder la lettre D.

$p = 3$
 $q = 11$
 $n = 33$
 $B = 13$
 $y \equiv x(x+13) \pmod{33}$ avec $0 \leq y < n$.

1°) Coder le mot « NO ».

« IP »

2°) « Décoder » la lettre D. Le « chiffre de Rabin » est-il utilisable pour décoder un message lettre par lettre ?

La lettre D correspond au nombre 3.

On cherche donc le ou les entier(s) naturel(s) x tel(s) que $0 \leq x \leq 25$ et $x(x+13) \equiv 3 \pmod{33}$.

Le mieux est d'utiliser la calculatrice. On tape $Y1 = \text{reste}(X(X+13), 33)$.

On obtient la table.

On cherche dans la table les valeurs qui donnent 3.

On obtient : 8, 12, 23.

Les lettres correspondantes sont donc les lettres I, N, X.

Le « chiffre de Rabin » n'est donc pas utilisable pour décoder un message lettre par lettre.