

Classe: TSSI	Date: 12/09/2016
<u>Devoir n°1</u>	
Thème: Suites	

Type
Devoir Maison
à rendre le 19/09/2016

On considère la suite de nombres réels (u_n) définie sur \mathbb{N} par :

$$u_0 = -1, \quad u_1 = \frac{1}{2} \text{ et, pour tout entier naturel } n, \quad u_{n+2} = u_{n+1} - \frac{1}{4}u_n.$$

1°) Calculer u_2 et en déduire que la suite (u_n) n'est ni arithmétique ni géométrique.

2°) On définit la suite (v_n) en posant, pour tout entier naturel n :

$$v_n = u_{n+1} - \frac{1}{2}u_n.$$

a) Calculer v_0 .

b) Exprimer v_{n+1} en fonction de v_n .

c) En déduire que la suite (v_n) est géométrique de raison $\frac{1}{2}$.

d) Exprimer v_n en fonction de n .

3°) On définit la suite (w_n) en posant, pour tout entier naturel n :

$$w_n = \frac{u_n}{v_n}.$$

a) Calculer w_0 .

b) En utilisant l'égalité $u_{n+1} = v_n + \frac{1}{2}u_n$, exprimer w_{n+1} en fonction de u_n et de v_n .

c) En déduire que pour tout n de \mathbb{N} , $w_{n+1} = w_n + 2$.

d) Exprimer w_n en fonction de n .

4°) Montrer que pour tout entier naturel n :

$$u_n = \frac{2n-1}{2^n}.$$

5°) Pour tout entier naturel n , on pose $S_n = \sum_{k=0}^{n-1} u_k = u_0 + u_1 + \dots + u_{n-1}$.

a) Ecrire un algorithme en langage naturel qui permet de calculer S_n .

(En entrée on donne n , en sortie on veut S_n)

b) Programmer cet algorithme pour compléter, à 10^{-3} près, le tableau suivant :

n	0	1	2	10	11	12	13	14
S_n	-1							

c) Conjecturer un résultat sur le comportement de la suite S_n quand n tend vers $+\infty$.

Corrigé du devoir

$$1^{\circ}) \quad u_2 = u_1 - \frac{1}{4}u_0 = +\frac{1}{2} + \frac{1}{4} = \frac{3}{4} \quad \textcircled{1}$$

$$\left. \begin{array}{l} u_1 - u_0 = \frac{1}{2} + 1 = \frac{3}{2} \\ u_2 - u_1 = \frac{3}{4} - \frac{1}{2} = \frac{1}{4} \end{array} \right\} \text{ donc } u_1 - u_0 \neq u_2 - u_1 \\ \text{La suite n'est pas arithmétique}$$

$$\left. \begin{array}{l} \frac{u_1}{u_0} = \frac{\frac{1}{2}}{-1} = -\frac{1}{2} \\ \frac{u_2}{u_1} = \frac{\frac{3}{4}}{\frac{1}{2}} = \frac{3}{4} \times 2 = \frac{3}{2} \end{array} \right\} \text{ donc } \frac{u_1}{u_0} \neq \frac{u_2}{u_1} \\ \text{La suite n'est pas géométrique} \quad \textcircled{1}$$

$$2^{\circ}) \quad v_n = u_{n+1} - \frac{1}{2}u_n$$

$$\text{a}) \quad v_0 = u_1 - \frac{1}{2}u_0 = \frac{1}{2} + \frac{1}{2} = 1 \quad \textcircled{1}$$

$$\text{b}) \quad v_{n+1} = u_{n+2} - \frac{1}{2}u_{n+1} \quad \text{par définition de } (v_n)$$

$$= u_{n+1} - \frac{1}{4}u_n - \frac{1}{2}u_{n+1} \quad \text{car } u_{n+2} = u_{n+1} - \frac{1}{4}u_n$$

$$= \frac{1}{2}u_{n+1} - \frac{1}{4}u_n$$

$$= \frac{1}{2} \left(u_{n+1} - \frac{1}{2}u_n \right)$$

$$= \frac{1}{2}v_n \quad \textcircled{2} \quad \text{car } v_n = u_{n+1} - \frac{1}{2}u_n$$

c) Comme $v_{n+1} = \frac{1}{2}v_n$, la suite (v_n) est géométrique de raison $\frac{1}{2}$ (1)

d) On en déduit que:

$$v_n = \left(\frac{1}{2}\right)^n v_0 \quad \text{donc} \quad \boxed{v_n = \frac{1}{2^n}} \quad \textcircled{1}$$

$$3^{\circ}) \quad W_n = \frac{U_n}{v_n}$$

$$a) \quad W_0 = \frac{U_0}{v_0} = \frac{-1}{1} = -1 \quad (1)$$

$$b) \quad W_{n+1} = \frac{U_{n+1}}{v_{n+1}} = \frac{v_n + \frac{1}{2}U_n}{\frac{1}{2}v_n} = \frac{v_n}{\frac{1}{2}v_n} + \frac{\frac{1}{2}U_n}{\frac{1}{2}v_n} = 2 + \frac{U_n}{v_n} \quad (2)$$

$$c) \quad \text{Donc} \quad W_{n+1} = 2 + W_n$$

$$W_{n+1} = W_n + 2 \quad (1)$$

d) D'après ce qui précède (c), la suite (W_n) est arithmétique de raison 2.

Donc

$$W_n = W_0 + n \times 2$$

$$\boxed{W_n = -1 + 2n} \quad (1)$$

4) On sait que: $W_n = \frac{U_n}{v_n}$ par définition.

$$\text{Donc} \quad U_n = v_n \cdot W_n = \frac{1}{2^n} \times (2n-1)$$

$$\boxed{U_n = \frac{2n-1}{2^n}} \quad (2)$$

$$5^{\circ}) \quad S_0 = U_0 = -1$$

$$S_1 = U_0 + U_1 = -1 + \frac{1}{2} = -\frac{1}{2}$$

$$S_2 = U_0 + U_1 + U_2 = -1 + \frac{1}{2} + \frac{3}{4} = \frac{1}{4}$$

$$S_n = \sum_{k=0}^{k=n} U_k = U_0 + U_1 + \dots + U_n$$

L'algorithme en langage naturel | Sa traduction avec Algobox

Lire n

$k = 0$; $S = 0$

Tant que $k \leq n$

$$u = (2k-1)/2^k$$

$$S = S + u$$

$$k = k + 1$$

Fin Tant que

Afficher S .

(2)

VARIABLES

n EST_DU_TYPE NOMBRE
k EST_DU_TYPE NOMBRE
S EST_DU_TYPE NOMBRE
u EST_DU_TYPE NOMBRE

DEBUT_ALGORITHME

LIRE n

k PREND_LA_VALEUR 0

S PREND_LA_VALEUR 0

TANT_QUE (k <= n) FAIRE

DEBUT_TANT_QUE

u PREND_LA_VALEUR $(2k-1)/\text{pow}(2,k)$

S PREND_LA_VALEUR S + u

k PREND_LA_VALEUR k + 1

FIN_TANT_QUE

AFFICHER "n vaut "

AFFICHER n

AFFICHER "S vaut: "

AFFICHER S

FIN_ALGORITHME

Les résultats

(2)

n	0	1	2	10	11	12	13	14
S_n	-1	-0,5	0,25	1,978	1,988	1,993	1,996	1,998

c) Il semble que la suite (S_n) tend vers 2.

(1) conjecture:

$$\lim_{n \rightarrow +\infty} S_n = 2$$