Devoir surveillé n° 1

Corrigé

Exercice 1.

- 1. (a) On raisonne par récurrence double : u_0 et u_1 sont des entiers. Soit $n \in \mathbb{N}$, supposons que u_n et u_{n+1} sont des entiers. Alors, comme $u_{n+2} = 4u_{n+1} u_n$, u_{n+2} est encore un entier. Par récurrence double, tous les termes de la suite (u_n) sont donc des entiers.
 - (b) On raisonne cette fois par récurrence simple.

Notons, pour tout $n \in \mathbb{N}$, P(n) l'assertion « $u_{n+1} \ge 3u_n$ ».

On a $u_1 = 1$ et $3u_0 = 0$, donc $u_1 \ge 3u_0$. Donc P(0) est vraie.

Soit $n \in \mathbb{N}$, supposons P(n) vraie. On a alors $u_{n+1} \geq 3u_n$, donc $-u_n \geq -\frac{1}{3}u_{n+1}$. Donc $u_{n+2} \geq 4u_{n+1} - \frac{1}{3}u_{n+1} = \frac{11}{3}u_{n+1} \geq 3u_{n+1}$. Donc P(n+1) est vraie.

Par récurrence, P(n) est donc vraie pour tout $n \in \mathbb{N}$.

(c) On raisonne à nouveau par récurrence simple.

Notons, pour tout $n \in \mathbb{N}^*$, P(n) l'assertion « $u_n \ge 3^{n-1}u_1$ ».

On a $3^{1-1} = 1 = u_1$. Donc P(1) est vraie.

Soit $n \in \mathbb{N}^*$, supposons P(n) vraie. On a alors $u_n \geq 3^{n-1}$, donc, d'après la question précédente : $u_{n+1} \geq 3u_n \geq 3^n$. Donc P(n+1) est vraie. Par récurrence, P(n) est donc vraie pour tout $n \in \mathbb{N}$.

(d) Comme 3 > 1, $3^{n-1} \xrightarrow[n \to +\infty]{} +\infty$.

D'après le théorème de divergence par minoration, on a donc $u_n \xrightarrow[n \to +\infty]{} +\infty$.

2. (a) On a directement:

$$4v_{n+1} - v_n = 4a(2+\sqrt{3})^{n+1} + 4b(2-\sqrt{3})^n - a(2+\sqrt{3})^n - b(2-\sqrt{3})^n$$

$$= a\left(4(2+\sqrt{3})-1\right)(2+\sqrt{3})^n + b\left(4(2-\sqrt{3})-1\right)(2-\sqrt{3})^n$$

$$= a\left(7+4\sqrt{3}\right)(2+\sqrt{3})^n + b\left(7-4\sqrt{3}\right)(2-\sqrt{3})^n.$$

Or
$$(2+\sqrt{3})^2=4+4\sqrt{3}+3=7+4\sqrt{3}$$
 et $(2-\sqrt{3})^2=4-4\sqrt{3}+3=7-4\sqrt{3}$, donc :
$$4v_{n+1}-v_n=a(2+\sqrt{3})^{n+2}+b(2-\sqrt{3})^{n+2}=v_{n+2}.$$

(b) On a:

$$\begin{cases} v_0 &= 0 \\ v_1 &= 1 \end{cases} \Leftrightarrow \begin{cases} a+b &= 0 \\ a(2+\sqrt{3})+b(2-\sqrt{3}) &= 1 \end{cases}$$
$$\Leftrightarrow \begin{cases} a &= -b \\ -b(2+\sqrt{3})+b(2-\sqrt{3}) &= 1 \end{cases}$$
$$\Leftrightarrow \begin{cases} a &= -b \\ -2\sqrt{3}b &= 1 \end{cases}$$
$$\Leftrightarrow \begin{cases} a &= \frac{1}{2\sqrt{3}} \\ b &= -\frac{1}{2\sqrt{3}} \end{cases}.$$

(c) D'après les calculs ci-dessus, la suite (u_n) a pour terme général :

$$\forall n \in \mathbb{N}, \ u_n = \frac{1}{2\sqrt{3}}(2+\sqrt{3})^n - \frac{1}{2\sqrt{3}}(2-\sqrt{3})^n.$$

Exercice 2.

1. Vrai : soient $a,b\in\mathbb{N}$, supposons-les impairs. Soient k et $l\in\mathbb{N}$ tels que a=2k+1 et b=2l+1, alors :

$$a \times b = (2k+1)(2l+1) = 4kl + 2k + 2l + 1 = 2(2kl + k + l) + 1,$$

donc $a \times b$ est impair.

- 2. Faux : pour x = -2 et y = 1, on a $x \le y$, mais $x^2 = 4 > y^2 = 1$.
- 3. Vrai : soit $\varepsilon > 0$, $a = \frac{\varepsilon}{2}$ convient.
- 4. Vrai : on raisonne par l'absurde. Supposons que $\frac{\sqrt{3}}{\sqrt{2}} \in \mathbb{Q}$. Soient $p \in \mathbb{Z}$ et $q \in \mathbb{N}^*$ tels que $\frac{\sqrt{3}}{\sqrt{2}} = \frac{p}{q}$. On suppose cette fraction irréductible. Alors $q\sqrt{3} = p\sqrt{2}$, donc $3q^2 = 2p^2$. $3q^2$ est donc pair, donc q est pair, donc q = 2q' pour un certain $q' \in \mathbb{N}^*$, donc $12q'^2 = 2p^2$, donc $6q'^2 = p^2$. p^2 est donc pair, donc p est pair, ce qui contredit l'hypothèse d'irréductibilité de $\frac{p}{q}$. Donc $\frac{\sqrt{3}}{\sqrt{2}} \notin \mathbb{Q}$.

Exercice 3.

- 1. L'assertion P se lit : « Pour tous réels a et b, si ab est supérieur ou égal à a, alors a est négatif ou b est supérieur ou égal à 1. »
- 2. On a directement : $\neg A = (ab \ge a)$; et, d'après les lois de De Morgan : $\neg B = (a > 0 \ \land \ b < 1)$.
- 3. La négation de $A \Rightarrow B$ étant $A \land (\neg B)$, on a

$$\neg P: \exists a \in \mathbb{R}, \ \exists b \in \mathbb{R}, \ (ab \ge a) \land (a > 0 \ \land \ b < 1).$$

4. (a) La contraposée de $A \Rightarrow B$ étant $(\neg B) \Rightarrow (\neg A)$, elle s'écrit :

$$(a > 0 \land b < 1) \Rightarrow (ab < a).$$

- (b) Oui : Supposons que a > 0 et b < 1. Alors $a \times b < a \times 1$, et donc ab < a.
- (c) Oui : Comme la contraposée de $A \Rightarrow B$ est équivalente à $A \Rightarrow B$ et que cette contraposée est vraie, $A \Rightarrow B$ est vraie ; et ceci pour $a, b \in \mathbb{R}$ arbitraires. Donc P est vraie.

Problème.

- I. Soit $n \in \mathbb{N}$. Alors f(n) = n, donc : f(n) + f(f(n)) = n + f(n) = 2n, donc f vérifie (E).
- II. 1. On sait que : f(0) + f(f(0)) = 0. Or f(0) et f(f(0)) sont tous deux dans \mathbb{N} , donc sont positifs ; donc, nécessairement : f(0) = f(f(0)) = 0.
 - 2. On généralise le raisonnement précédent : Soit $n \in \mathbb{N}$. Comme f est à valeurs dans \mathbb{N} , $f(n) \in \mathbb{N}$, et de même $f(f(n)) \in \mathbb{N}$, donc $f(f(n)) \geq 0$, et donc $f(n) = 2n f(f(n)) \leq 2n$. Donc $f(n) \in [0, 2n]$.
 - 3. D'après le résultat de la question $1, f(1) \in [0, 2]$. De plus, d'après (E), f(1) + f(f(1)) = 2. On raisonne par disjonction de cas :
 - Si f(1) = 0, alors 0 + f(0) = 2, donc f(0) = 2, ce qui est faux,
 - Si f(1) = 2, alors 2 + f(2) = 2, donc f(2) = 0, donc, comme f(2) + f(f(2)) = 4, 0 + f(0) = 4, ce qui est faux.

On a donc nécessairement f(1) = 1.

- 4. Soient $m, n \in \mathbb{N}$. Supposons que f(m) = f(n). On a alors f(m) + f(f(m)) = f(n) + f(f(n)), donc, d'après (E), 2m = 2n, donc m = n.
- 5. Supposons que $f(n+1) \neq n+1$:
 - Si $f(n+1) \in [0, n]$, alors d'après l'hypothèse, il existe $k \in [0, n]$ tel que f(n+1) = f(k), donc d'après 4., n+1=k, ce qui est absurde.
 - Si $f(n+1) \ge n+2$: d'après (E), f(n+1)+f(f(n+1))=2(n+1), et si $f(f(n+1)) \in [0,n]$, alors d'après l'hypothèse, il existe $k \in [0,n]$ tel que f(f(n+1))=f(k), donc d'après 4., f(n+1)=k, ce qui est absurde. Donc $f(f(n+1)) \ge n+1$, et donc $f(n+1)+f(f(n+1)) \ge 2n+3$, ce qui est absurde d'après (E).

Donc f(n + 1) = n + 1.

- 6. D'après l'initialisation de la question 2 et l'hérédité de la question 5, par récurrence forte, on a l'assertion voulue.
- III. Par analyse-synthèse, l'application $f: \left\{ \begin{array}{ccc} \mathbb{N} & \to & \mathbb{N} \\ n & \mapsto & n \end{array} \right.$ est l'unique solution au problème.