
Première composition de mathématiques [corrigé]

Exercice.

On note, pour tout entier $n \in \mathbb{N}^*$,

$$T_n = \frac{1}{n} \left(-1^2 + 2^2 - 3^2 + \dots + (-1)^n n^2 \right).$$

1. Recopier sur votre copie et compléter (sans démonstration, mais sans erreur) le tableau des premières valeurs de la suite $(T_n)_{n \in \mathbb{N}^*}$.

n	1	2	3	4	5	6
T_n	-1	$\frac{3}{2}$	-2	$\frac{5}{2}$	-3	$\frac{7}{2}$

2. Soit $n \in \mathbb{N}^*$. Exprimer $(n+1)T_{n+1}$ en fonction de nT_n .

On a $nT_n = -1^2 + 2^2 - 3^2 + \dots + (-1)^n n^2$, donc

$$(n+1)T_{n+1} = -1^2 + 2^2 - 3^2 + \dots + (-1)^n n^2 + (-1)^{n+1} (n+1)^2 = nT_n + (-1)^{n+1} (n+1)^2.$$

3. Conjecturer une expression simple pour la suite $(T_n)_{n \in \mathbb{N}^*}$, et la montrer par récurrence.

Pour tout $n \in \mathbb{N}^*$, on note $P(n)$ l'assertion $T_n = (-1)^n \frac{n+1}{2}$.

Montrons $\forall n \in \mathbb{N}^*, P(n)$ par récurrence.

Initialisation. On a $(-1)^1 \frac{1+1}{2} = -1 = T_1$, d'où $P(1)$.

Hérédité. Soit $n \in \mathbb{N}^*$ tel que $P(n)$. Montrons $P(n+1)$. On a

$$\begin{aligned} (n+1)T_{n+1} &= nT_n + (-1)^{n+1} (n+1)^2 && \text{(ques. préc.)} \\ &= n(-1)^n \frac{n+1}{2} + (-1)^{n+1} (n+1)^2 && \text{(d'après } P(n)) \\ \text{donc } T_{n+1} &= (-1)^n \frac{n}{2} + (-1)^{n+1} (n+1) \\ &= (-1)^n \left[\frac{n}{2} - (n+1) \right] \\ &= (-1)^n \left(-\frac{n+2}{2} \right) = (-1)^{n+1} \frac{n+2}{2}, \end{aligned}$$

ce qui montre $P(n+1)$ et clôt la récurrence.

Problème. Une équation fonctionnelle.

Le but de ce problème est de déterminer toutes les fonctions $f : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ telles que

$$\forall x, y \in \mathbb{R}, f(f(x) f(y)) + f(x + y) = f(xy). \quad (\heartsuit)$$

Partie I. Préliminaires sur les fonctions injectives.

Une fonction $h : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ est dite *injective* si elle vérifie l'assertion

$$\forall u, v \in \mathbb{R}, h(u) = h(v) \Rightarrow u = v.$$

1. Soit $h : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ une fonction. Écrire avec des quantificateurs l'assertion « h n'est pas injective. »

En passant à la négation, on obtient l'assertion

$$\exists u, v \in \mathbb{R} : h(u) = h(v) \text{ et } u \neq v.$$

2. Donner (avec démonstration), un exemple de fonction $h : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ qui n'est pas injective.

Considérons la fonction constante $h : x \mapsto 0$.

Les réels $u = 0$ et $v = 1$ vérifient bien $h(u) = h(v) = 0$ et $u \neq v$, donc h n'est pas injective.

3. Soit $f, g : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ deux fonctions injectives. Montrer que $g \circ f$ est injective.

Soit $u, v \in \mathbb{R}$ tels que $(g \circ f)(u) = (g \circ f)(v)$, c'est-à-dire $g(f(u)) = g(f(v))$.

- ▶ *Par injectivité de g (appliquée aux réels $f(u)$ et $f(v)$), on obtient $f(u) = f(v)$.*
- ▶ *Par injectivité de f (appliquée aux réels u et v), on obtient $u = v$.*

Partie II. Premier contact.

Dans toute cette partie, on considère une fonction f vérifiant (\heartsuit) .

4. Montrer que le nombre $z = f(0)^2$ est un zéro de la fonction f , c'est-à-dire que $f(z) = 0$.

En appliquant (\heartsuit) aux réels $x = y = 0$, on obtient

$$f(f(0)^2) + f(0) = f(0) \quad \text{c'est-à-dire} \quad f(z) = 0.$$

5. Montrer que si $f(0) = 0$, alors f est la fonction nulle, c'est-à-dire que $\forall t \in \mathbb{R}, f(t) = 0$.

Supposons $f(0) = 0$. Soit $t \in \mathbb{R}$.

En appliquant (\heartsuit) aux réels $x = t$ et $y = 0$, on obtient

$$\underbrace{f(f(t) \overbrace{f(0)}^{=0})}_{=f(0)=0} + f(t) = f(0) \quad \text{c'est-à-dire} \quad f(t) = 0.$$

6. Montrer que la fonction opposée $-f$ vérifie également (\times) .

Notons $g = -f$. Soit $x, y \in \mathbb{R}$. On a

$$\begin{aligned}g(g(x)g(y)) + g(x+y) &= -f((-f(x))(-f(y))) - f(x+y) \\ &= -f(f(x)f(y)) - f(x+y) \\ &= -f(xy) && \text{(d'après } (\times)\text{)} \\ &= g(xy),\end{aligned}$$

ce qui montre que g vérifie (\times) .

Partie III. Quelques solutions.

Pour tout couple $(a, b) \in \mathbb{R}^2$, on note $f_{a,b}$ la fonction $x \mapsto ax + b$.

7. Soit $x, y \in \mathbb{R}$ et $(a, b) \in \mathbb{R}^2$. Calculer $f_{a,b}(f_{a,b}(x)f_{a,b}(y)) + f_{a,b}(x+y) - f_{a,b}(xy)$.

On a (en notant $\varphi = f_{a,b}$ pour simplifier l'écriture, comme suggéré dans l'énoncé) :

$$\begin{aligned}\varphi(x)\varphi(y) &= (ax+b)(ay+b) = a^2xy + abx + aby + b^2 \\ \text{donc } \varphi(\varphi(x)\varphi(y)) &= a^3xy + a^2bx + a^2by + (ab^2 + b) \\ \text{et } \varphi(x+y) &= ax + ay + b \\ \text{et } \varphi(xy) &= axy + b.\end{aligned}$$

En rassemblant les termes,

$$\varphi(\varphi(x)\varphi(y)) + \varphi(x+y) - \varphi(xy) = (a^3 - a)xy + (a^2b + a)x + (a^2b + a)y + (ab^2 + b).$$

8. En déduire tous les couples $(a, b) \in \mathbb{R}^2$ tels que $f_{a,b}$ vérifie (\times) .

On procède par analyse et synthèse.

Analyse. Soit $(a, b) \in \mathbb{R}^2$ tels que $f_{a,b}$ vérifie (\times) .

D'après le calcul de la question précédente, on a

$$\forall x, y \in \mathbb{R}, (a^3 - a)xy + (a^2b + a)x + (a^2b + a)y + (ab^2 + b) = 0. \quad (\Delta)$$

En appliquant (Δ) à $x = y = 0$, il vient $ab^2 + b = 0$, c'est-à-dire $(ab + 1)b = 0$, c'est-à-dire $ab + 1 = 0$ ou $b = 0$. On distingue deux cas.

Premier cas : $b = 0$. La relation (Δ) se réécrit alors

$$\forall x, y \in \mathbb{R}, (a^3 - a)xy + ax + ay = 0.$$

En l'appliquant à $x = 0$ et $y = 1$, on obtient $a = 0$.

Dans ce cas, on a donc $(a, b) = (0, 0)$.

Deuxième cas : $ab + 1 = 0$. La relation (Δ) se réécrit alors

$$\forall x, y \in \mathbb{R}, (a^3 - a)xy = 0.$$

En l'appliquant à $x = y = 1$, on obtient $a^3 - a = 0$, c'est-à-dire $(a - 1)a(a + 1) = 0$. Il y a donc a priori trois cas :

- ▶ $a = 1$, auquel cas la relation $ab + 1 = 0$ entraîne $b = -1$;
- ▶ $a = 0$, qui est en fait exclu par la relation $ab + 1 = 0$;

► $a = -1$, auquel cas la relation $ab + 1 = 0$ entraîne $b = 1$.

Dans ce cas, on a donc $(a, b) = (1, -1)$ ou $(a, b) = (-1, 1)$.

Tout couple (a, b) tel que $\varphi_{a,b}$ vérifie (\boxtimes) doit donc être égal à $(1, -1)$, $(0, 0)$, ou $(-1, 1)$.

Synthèse. Un calcul direct montre que si (a, b) vaut l'un des trois couples précédents, alors on a $a^3 - a = a^2b + a = ab^2 + b = 0$. La formule obtenue à la question précédente montre que dans ce cas, $f_{a,b}$ vérifie bel et bien (\boxtimes) .

In fine, il y a trois couples (a, b) tels que $f_{a,b}$ vérifie (\boxtimes) , à savoir $(1, -1)$, $(0, 0)$, ou $(-1, 1)$.

Partie IV. Le choc de simplification.

Dans toute cette partie, on considère une fonction f vérifiant (\boxtimes) et $f(0) > 0$.

9. Soit $x \in \mathbb{R}$. Montrer l'équivalence $x \neq 1 \Leftrightarrow \exists y \in \mathbb{R} : x + y = xy$.

On procède par double implication.

Sens direct. Supposons $x \neq 1$. Montrons $\exists y \in \mathbb{R} : x + y = xy$.

Candidat : $y = \frac{x}{x-1}$.

► On a bien $y \in \mathbb{R}$.

► On a $x + y = x + \frac{x}{x-1} = \frac{x^2 - x + x}{x-1} = x \frac{x}{x-1} = xy$.

Sens réciproque. On procède par contraposée, en montrant $x = 1 \Rightarrow \forall y \in \mathbb{R}, x + y \neq xy$.

Supposons $x = 1$. Soit $y \in \mathbb{R}$.

On a $x + y = 1 + y \neq y = xy$, ce qui conclut.

10. Montrer $\forall x \in \mathbb{R} \setminus \{1\}, f(x) \neq 0$.

Soit $x \in \mathbb{R} \setminus \{1\}$. En utilisant la question précédente, on peut trouver $y \in \mathbb{R}$ tel que $x + y = xy$.

En appliquant (\boxtimes) à x et y , on obtient

$$f(f(x)f(y)) + f(x+y) = f(xy) \quad \text{c'est-à-dire} \quad f(f(x)f(y)) = 0.$$

Si $f(x)$ était nul, cette égalité donnerait $f(0) = 0$, ce qui est exclu par l'hypothèse $f(0) > 0$.

On a donc $f(x) \neq 0$, ce qui conclut.

11. En déduire $f(1) = 0$ et $f(0) = 1$.

La question 4 montre que $f(z) = 0$, où l'on rappelle que $z = f(0)^2$.

La question précédente montre que l'on ne peut pas avoir $z \in \mathbb{R} \setminus \{1\}$. Autrement dit, on a $z = 1$.

L'égalité $f(z) = 0$ donne alors immédiatement $f(1) = 0$, alors que la définition de z montre $f(0)^2 = 1$.

Comme on a supposé $f(0) > 0$, on en déduit $f(0) = 1$.

12. Montrer $\forall x \in \mathbb{R}, f(x+1) = f(x) - 1$.

Soit $x \in \mathbb{R}$. En appliquant (\boxtimes) à x et 1 , on obtient

$$\underbrace{f(f(x)f(1))}_{=f(0)=1} + f(x+1) = f(x) \quad \text{c'est-à-dire} \quad f(x+1) = f(x) - 1.$$

13. Déterminer la valeur de $f(n)$ pour tout entier relatif n .

Commençons par montrer $\forall x \in \mathbb{R}, \forall k \in \mathbb{N}, f(x+k) = f(x) - k$.

Soit $x \in \mathbb{R}$. Pour tout $k \in \mathbb{N}$, on note $P(k)$ l'assertion $f(x+k) = f(x) - k$.

Montrons $\forall k \in \mathbb{N}, P(k)$ par récurrence.

Initialisation. L'assertion $P(0)$ est l'égalité évidente $f(x) = f(x)$.

Hérédité. Soit $k \in \mathbb{N}$ tel que $P(k)$. Montrons $P(k+1)$. On a

$$\begin{aligned} f(x+k+1) &= f(x+k) - 1 && \text{(d'après la question précédente)} \\ &= f(x) - k - 1 && \text{(d'après } P(k)) \\ &= f(x) - (k+1), \end{aligned}$$

ce qui montre $P(k+1)$ et clôt la récurrence.

Soit maintenant $n \in \mathbb{Z}$. On distingue deux cas.

Premier cas. Si $n \geq 0$, en appliquant l'assertion que l'on vient de montrer à $x = 0$ et $k = n$, on obtient $f(n) = f(0) - n = 1 - n$.

Deuxième cas. Si $n \leq 0$, en appliquant l'assertion que l'on vient de montrer à $x = n$ et $k = -n$, on obtient $1 = f(0) = f(n) - (-n)$, c'est-à-dire $f(n) = 1 - n$.

Dans tous les cas, on a donc $f(n) = 1 - n$.

Partie V. Conclusion dans le cas injectif.

Dans toute cette partie, on considère une fonction f vérifiant (\boxtimes) et $f(0) > 0$.

14. Montrer $\forall x \in \mathbb{R}, f(f(x)) = 1 - f(x)$ et en déduire $\forall x \in \mathbb{R}, f(f(f(x))) = f(x)$.

Soit $x \in \mathbb{R}$. En appliquant (\boxtimes) à x et $y = 0$, on obtient

$$f\left(f(x) \underbrace{f(0)}_{=1}\right) + f(x) = f(0) \quad \text{c'est-à-dire} \quad f(f(x)) = 1 - f(x).$$

On a donc montré $\forall x \in \mathbb{R}, f(f(x)) = 1 - f(x)$.

Soit $x \in \mathbb{R}$. En appliquant la \forall -assertion que l'on vient de montrer à $f(x)$, puis à x , on obtient

$$f(f(f(x))) = 1 - f(f(x)) = 1 - (1 - f(x)) = f(x).$$

15. Montrer que si f est une fonction injective, alors $\forall x \in \mathbb{R}, f(x) = 1 - x$.

Supposons f injective. Soit $x \in \mathbb{R}$.

La question précédente montre $f(f(f(x))) = f(x)$.

En appliquant l'injectivité de f aux réels $f(f(x))$ et x , on obtient $f(f(x)) = x$.

On a ainsi $1 - f(x) = f(f(x)) = x$, ce qui montre $f(x) = 1 - x$.

Partie VI. Une démonstration d'injectivité.

Dans cette partie, on dira qu'un couple $(s, p) \in \mathbb{R}^2$ est réalisable s'il existe $(x, y) \in \mathbb{R}^2$ tel que $s = x + y$ et $p = xy$. On note \mathcal{R} l'ensemble des couples réalisables.

En symboles, on a donc $\mathcal{R} = \left\{ (x + y, xy) \mid x, y \in \mathbb{R} \right\}$.

16. Montrer que $\mathcal{R} \neq \mathbb{R}^2$.

Rédaction rapide. Montrons $(0, 1) \notin \mathcal{R}$, ce qui conclura.

Supposons par l'absurde $(0, 1) \in \mathcal{R}$. On peut donc trouver $x, y \in \mathbb{R}$ tels que $x + y = 0$ et $xy = 1$.

Or, comme $x + y = 0$, on $xy = -x^2$. La relation $xy = 1$ donne donc $x^2 = -1$, ce qui est absurde.

Rédaction ambitieuse. Le cours dit que pour tout couple $(s, p) \in \mathbb{R}^2$, il existe un couple $(z_1, z_2) \in \mathbb{C}^2$ tel que les seuls couples $(x, y) \in \mathbb{C}^2$ vérifiant $x + y = s$ et $xy = p$ sont (z_1, z_2) et (z_2, z_1) .

En outre, on sait que z_1 et z_2 sont « les » solutions de l'équation $z^2 - sz + p = 0$ (en se rappelant qu'il peut n'y avoir qu'une seule solution, que l'on considère comme double).

In fine, on voit que le couple (s, p) est réalisable si et seulement si les solutions de $z^2 - sz + p = 0$ sont réelles, c'est-à-dire si et seulement si le discriminant $s^2 - 4p$ est ≥ 0 .

On vérifie alors facilement que $(0, 1) \notin \mathcal{R}$.

17. Écrire avec des quantificateurs l'assertion : « pour tout $(u, v) \in \mathbb{R}^2$, le couple $(u + n + 1, v + n)$ est réalisable dès que $n \in \mathbb{N}$ est un entier suffisamment grand. »

$$\forall (u, v) \in \mathbb{R}^2, \exists N \in \mathbb{N} : \forall n \geq N, (u + n + 1, v + n) \in \mathcal{R}.$$

18. Démontrer l'assertion de la question précédente.

Soit $(u, v) \in \mathbb{R}^2$.

Pour $n \in \mathbb{N}$, on sait que $(u + n + 1, v + n)$ est réalisable si et seulement si $(u + n + 1)^2 - 4(v + n) \geq 0$. Or, après calcul,

$$(u + n + 1)^2 - 4(v + n) = n^2 + \underbrace{(2u - 2)}_{=: \beta} n + \underbrace{(u + 1)^2 - 4v}_{=: \gamma}.$$

Or, la fonction $q : x \mapsto x^2 + \beta x + \gamma$ est positive sur une certaine demi-droite $[\rho, +\infty[$. En effet,

- si l'équation $q(x) = 0$ a des solutions réelles, on peut considérer la plus grande r_{\max} et l'on a $\forall x \geq r_{\max}, q(x) \geq 0$, donc $\rho = r_{\max}$ convient ;
- si l'équation $q(x) = 0$ n'a pas de solutions réelles, on a alors $\forall x \in \mathbb{R}, q(x) \geq 0$ et $\rho = 0$ convient (par exemple).

En fixant un entier naturel $N \geq \rho$, on a donc en particulier $\forall n \geq N, q(n) \geq 0$, ce qui montre

$$\forall n \geq N, (u + n + 1, v + n) \in \mathcal{R},$$

et conclut.

19. En déduire que toute fonction f vérifiant (\boxtimes) et $f(0) > 0$ est injective.

Soit f une fonction vérifiant (\boxtimes) et $f(0) > 0$.

Soit $u, v \in \mathbb{R}$ tels que $f(u) = f(v)$.

D'après la question précédente, on peut trouver $N \in \mathbb{N}$ tel que $\forall n \geq N, (u + n + 1, v + n) \in \mathcal{R}$. En particulier, $(u + N + 1, v + N) \in \mathcal{R}$: on peut donc trouver $x, y \in \mathbb{R}$ tels que $x + y = u + N + 1$ et $xy = v + N$.

En appliquant (\boxtimes) à x et y , on obtient

$$f(f(x) f(y)) + f(u + N + 1) = f(v + N).$$

D'après le raisonnement mené à la question 13, on a $f(u + N + 1) = f(u) - 1 - N$ et $f(v + N) = f(v) - N$. En utilisant le fait que $f(u) = f(v)$, on obtient en particulier

$$f(f(x) f(y)) - 1 = 0 \quad \text{c'est-à-dire} \quad f(f(x) f(y) + 1) = 0.$$

La question 10 montre alors que $f(x) f(y) + 1 = 1$, c'est-à-dire $f(x) f(y) = 0$.

On a donc $f(x) = 0$ ou $f(y) = 0$.

Les réels x et y jouant des rôles symétriques, on peut supposer $f(x) = 0$, c'est-à-dire $x = 1$.

On a alors $u + N + 1 = x + 1$ et $v + N = x$, ce qui montre $u = v$, et conclut.

Partie VII. Conclusion générale.

20. En utilisant ce qui précède, déterminer complètement les fonctions f vérifiant (\heartsuit) .

On procède par analyse et synthèse.

Analyse. Soit f une fonction vérifiant (\heartsuit) . On distingue trois cas, suivant le signe de $f(0)$.

- ▶ Si $f(0) = 0$, la question 5 montre que f est la fonction nulle.
- ▶ Si $f(0) > 0$, la fonction 19 montre que f est injective.
La question 15 montre alors que $f : x \mapsto 1 - x$.
- ▶ Si $f(0) < 0$, la question 6 montre que $g = -f$ vérifie encore (\heartsuit) . Naturellement, on a $g(0) > 0$, donc le cas précédent montre que $g : x \mapsto 1 - x$. Ainsi, $f : x \mapsto x - 1$.

Synthèse. Réciproquement, on a notamment montré à la question 8 que les trois fonctions $x \mapsto 0$, $x \mapsto 1 - x$ et $x \mapsto x - 1$ vérifiaient (\heartsuit) .

In fine, il y a exactement trois fonctions vérifiant l'équation fonctionnelle (\heartsuit) , à savoir $x \mapsto 0$, $x \mapsto 1 - x$ et $x \mapsto x - 1$.