
Première composition de mathématiques [corrigé]

Exercice 1

1. On considère les deux assertions suivantes :

$$(\ominus) \quad \forall x \in \mathbb{R}, (\forall y \in \mathbb{R}, xy = 0) \Rightarrow x = 0.$$

$$(\otimes) \quad \forall x \in \mathbb{R}, \forall y \in \mathbb{R}, (xy = 0 \Rightarrow x = 0).$$

(a) Écrire les négations des deux assertions.

$$\text{non}(\ominus) : \exists x \in \mathbb{R} : (\forall y \in \mathbb{R}, xy = 0) \text{ et } x \neq 0.$$

$$\text{non}(\otimes) : \exists x \in \mathbb{R} : \exists y \in \mathbb{R} : xy = 0 \text{ et } x \neq 0.$$

(b) Montrer (en suivant scrupuleusement les canevas de démonstration) que (\ominus) est vraie et que (\otimes) est fausse.

► Montrons (\ominus) .

Soit $x \in \mathbb{R}$ tel que $\forall y \in \mathbb{R}, xy = 0$.

En appliquant cette \forall -assertion à $y = 1$ (qui est bien un élément de \mathbb{R}), on obtient $x = 0$, ce qui conclut.

► Montrons $\text{non}(\otimes)$.

Candidats : $x = 1$ et $y = 0$.

- On a bien $x \in \mathbb{R}$ et $y \in \mathbb{R}$.
- On a bien $xy = 1 \times 0 = 0$ et $x \neq 0$.

2. Montrer $\forall \theta \in \mathbb{R}, \forall n \in \mathbb{N}, |\sin(n\theta)| \leq n |\sin(\theta)|$.

Soit $\theta \in \mathbb{R}$. Pour tout $n \in \mathbb{N}$, on note $P(n)$ l'assertion « $|\sin(n\theta)| \leq n |\sin(\theta)|$ ».

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

Initialisation. Pour $n = 0$, on a $\sin(n\theta) = \sin(0) = 0$, d'où $P(0)$.

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

$$\begin{aligned} |\sin((n+1)\theta)| &= |\sin(n\theta + \theta)| \\ &= |\sin(n\theta) \cos(\theta) + \sin(\theta) \cos(n\theta)| \\ &\leq |\sin(n\theta)| \underbrace{|\cos(\theta)|}_{\leq 1} + |\sin(\theta)| \underbrace{|\cos(n\theta)|}_{\leq 1} && \text{(inég. triang.)} \\ &\leq |\sin(n\theta)| + |\sin(\theta)| \\ &\leq n |\sin(\theta)| + |\sin(\theta)| && \text{(d'après } P(n)) \\ &\leq (n+1) |\sin(\theta)|, \end{aligned}$$

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

Exercice 2

On rappelle que $\mathbb{R}^{\mathbb{R}}$ désigne l'ensemble de toutes les fonctions $\mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$. Dans cet exercice, on considèrera des parties \mathcal{F} de $\mathbb{R}^{\mathbb{R}}$, c'est-à-dire des ensembles \mathcal{F} composés de fonctions $\mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$.

Parmi toutes les propriétés que peut posséder un tel ensemble, on en nomme trois, que l'on présente sous forme d'assertions quantifiées :

(Z) $\forall f \in \mathcal{F}, \exists x \in \mathbb{R} : f(x) = 0$;

(ZU) $\forall f \in \mathcal{F}, \exists! x \in \mathbb{R} : f(x) = 0$;

(ZG) $\exists x \in \mathbb{R} : \forall f \in \mathcal{F}, f(x) = 0$.

1. Étant donné trois réels strictement positifs $a, b, c \in \mathbb{R}_+^*$, on définit la fonction $g_{a,b,c} : \begin{cases} \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R} \\ x \mapsto e^{ax+b} - c. \end{cases}$

Montrer que l'ensemble $\mathcal{F} = \{g_{a,b,c} \mid a, b, c \in \mathbb{R}_+^*\}$ vérifie la propriété **(ZU)**.

Soit $f \in \mathcal{F}$. On peut donc trouver $a, b, c \in \mathbb{R}_+^*$ tels que $f = g_{a,b,c}$, c'est-à-dire que $f : x \mapsto e^{ax+b} - c$.

Nous allons résoudre l'équation $f(x) = 0$ (d'inconnue $x \in \mathbb{R}$) pour montrer qu'elle possède une unique solution.

Soit $x \in \mathbb{R}$. On a

$$\begin{aligned} f(x) = 0 &\Leftrightarrow e^{ax+b} - c = 0 \\ &\Leftrightarrow e^{ax+b} = c \\ &\Leftrightarrow ax + b = \ln(c) && \text{(car } c > 0) \\ &\Leftrightarrow x = \frac{\ln(c) - b}{a}, && \text{(car } a \neq 0) \end{aligned}$$

ce qui montre qu'il existe un unique x tel que $f(x) = 0$, à savoir $x = \frac{\ln(c) - b}{a}$.

2. (a) Donner un exemple d'ensemble $\mathcal{F} \subseteq \mathbb{R}^{\mathbb{R}}$ vérifiant **(Z)** mais pas **(ZU)**.

Considérons $\mathcal{F} = \{\sin\}$.

\mathcal{F} **vérifie (Z)**. Soit $f \in \mathcal{F}$. On a donc $f = \sin$.

On a donc $f(\pi) = 0$, ce qui montre **(ZU)** (on a montré $\exists x \in \mathbb{R} : f(x) = 0$ en constatant que π convient).

\mathcal{F} **ne vérifie pas (ZU)**. On va exhiber une fonction $f \in \mathcal{F}$ qui ne possède pas un unique zéro.

Naturellement (on n'a pas le choix...), on va prendre $f = \sin$, qui appartient bien à \mathcal{F} .

Comme $f(\pi) = f(2\pi) = 0$, l'assertion $\exists! x \in \mathbb{R} : f(x) = 0$ est fautive, ce qui conclut.

- (b) Votre exemple vérifie-t-il **(ZG)**?

Oui!* Montrons-le.

Candidat : $x = \pi$.

- On a bien $x \in \mathbb{R}$.
- Soit $f \in \mathcal{F}$. On a donc $f = \sin$. Ainsi, $f(x) = \sin(\pi) = 0$, ce qui conclut.

*. Notons que cela est spécifique à mon exemple : d'autres exemples d'ensembles \mathcal{F} vérifiant **(Z)** mais pas **(ZU)** peuvent très bien ne pas vérifier **(ZG)**.

3. Soit $\mathcal{F} \subseteq \mathbb{R}^{\mathbb{R}}$. Montrer **(ZG)** \Rightarrow **(Z)**.

Supposons **(ZG)**. On peut donc trouver $x_0 \in \mathbb{R}$ tel que $\forall f \in \mathcal{F}, f(x_0) = 0$ (*).

Montrons **(Z)**.

Soit $f \in \mathcal{F}$. Montrons $\exists x \in \mathbb{R} : f(x) = 0$.

Candidat : $x = x_0$.

- ▶ On a bien $x \in \mathbb{R}$.
- ▶ D'après (*), on a $f(x_0) = 0$, ce qui conclut.

4. Pour tous $a \in \mathbb{R}$ et $\varphi \in \mathbb{R}$, on définit $h_{a,\varphi} : \begin{cases} \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R} \\ x \mapsto a \cos(x + \varphi) \end{cases}$.

Montrer que l'ensemble $\mathcal{F} = \{h_{a,\varphi} \mid a, \varphi \in \mathbb{R}\}$ vérifie **(Z)** mais pas **(ZG)**.

\mathcal{F} vérifie **(Z)**. Soit $f \in \mathcal{F}$. On peut donc trouver $a, \varphi \in \mathbb{R}$ tels que $f = h_{a,\varphi}$.

On a donc $f : x \mapsto a \cos(x + \varphi)$.

Montrons $\exists x \in \mathbb{R} : f(x) = 0$.

Candidat : $x = \frac{\pi}{2} - \varphi$.

- ▶ On a bien $x \in \mathbb{R}$.
- ▶ On a $f(x) = a \cos\left(\left(\frac{\pi}{2} - \varphi\right) + \varphi\right) = a \cos\left(\frac{\pi}{2}\right) = 0$.

\mathcal{F} ne vérifie pas **(ZG)**. Montrons la négation de **(ZG)**, c'est-à-dire $\forall x \in \mathbb{R}, \exists f \in \mathcal{F} : f(x) \neq 0$.

Avant de nous lancer dans la démonstration proprement dite, remarquons que \mathcal{F} contient deux éléments particuliers :

- ▶ $h_{1,0} : x \mapsto \cos(x)$, donc $\cos \in \mathcal{F}$;
- ▶ $h_{1,-\pi/2} : x \mapsto \cos\left(x - \frac{\pi}{2}\right) = \sin(x)$, donc $\sin \in \mathcal{F}$.

Passons maintenant à la démonstration.

Soit $x \in \mathbb{R}$.

On a $\cos(x)^2 + \sin(x)^2 = 1$, donc on ne peut pas avoir à fois $\cos(x) = 0$ et $\sin(x) = 0$. Dit autrement, on sait que $\cos(x) \neq 0$ ou $\sin(x) \neq 0$. On distingue alors deux cas :

- ▶ si $\cos(x) \neq 0$, on a démontré $\exists f \in \mathcal{F} : f(x) \neq 0$ ($f = \cos$ convient) ;
- ▶ si $\sin(x) \neq 0$, on a démontré $\exists f \in \mathcal{F} : f(x) \neq 0$ ($f = \sin$ convient).

Comme tous les cas sont couverts, cela conclut la démonstration.

5. Soit $\mathcal{F} \subseteq \mathbb{R}^{\mathbb{R}}$. On suppose :

- ▶ que \mathcal{F} vérifie **(ZU)** ;
- ▶ que $\forall f \in \mathcal{F}, \forall x \in \mathbb{R}, f(x) \geq 0$;
- ▶ que \mathcal{F} est stable par somme, c'est-à-dire que $\forall f, g \in \mathcal{F}, f + g \in \mathcal{F}$.

Montrer qu'alors \mathcal{F} vérifie **(ZG)**.

On distingue deux cas, dont le premier est un peu idiot.

- ▶ Si $\mathcal{F} = \emptyset$, alors \mathcal{F} vérifie tautologiquement **(ZG)** : le candidat $x = 0$ convient par exemple, car la \forall -assertion vide $\forall f \in \mathcal{F}, f(0) = 0$ est tautologiquement vraie.

- Supposons maintenant $\mathcal{F} \neq \emptyset$. On peut donc trouver un élément $g_0 \in \mathcal{F}$. En appliquant **(ZU)** à cette fonction $g_0 \in \mathcal{F}$, on sait pouvoir trouver un (unique) réel $z_0 \in \mathbb{R}$ tel que $g_0(z_0) = 0$.

Montrons maintenant **(ZG)**, c'est-à-dire $\exists x \in \mathbb{R} : \forall f \in \mathcal{F}, f(x) = 0$.

Candidat : $x = z_0$.

- On a bien $z_0 \in \mathbb{R}$.
- Soit $f \in \mathcal{F}$. Montrons $f(z_0) = 0$.

Par hypothèse, $f + g_0 \in \mathcal{F}$. En appliquant **(ZU)** à cet élément de \mathcal{F} , on peut trouver un nombre réel $x' \in \mathbb{R}$ tel que $(f + g_0)(x') = 0$, c'est-à-dire $f(x') + g_0(x') = 0$.

Comme les deux fonctions f et g_0 sont à valeurs positives, on sait que $f(x'), g_0(x') \geq 0$. L'égalité $f(x') + g_0(x') = 0$ force donc $f(x') = g_0(x') = 0$.

Par unicité du zéro de f , on en déduit $x' = z_0$. Ainsi, on a montré $g_0(z_0) = g_0(x') = 0$, ce qui conclut.

6. La question précédente reste-t-elle valable si l'on remplace **(ZU)** par **(Z)**?

Elle ne l'est pas, mais il n'est pas si facile de trouver un contre-exemple. En voici un : on note \mathcal{F} l'ensemble des fonctions à valeurs positives « ultimement nulles », c'est-à-dire nulles à partir d'un certain nombre réel. En symboles :

$$\mathcal{F} = \left\{ f \in \mathbb{R}^{\mathbb{R}} \mid \forall x \in \mathbb{R}, f(x) \geq 0 \quad \text{et} \quad \exists a \in \mathbb{R} : \forall x \in [a, +\infty[, f(x) = 0 \right\}.$$

- L'ensemble \mathcal{F} vérifie **(Z)**. Montrons-le.

Soit $f \in \mathcal{F}$. Par hypothèse, on peut trouver $a \in \mathbb{R}$ tel que $\forall x \in [a, +\infty[, f(x) = 0$.

A fortiori, $f(a) = 0$, ce qui montre $\exists x \in \mathbb{R} : f(x) = 0$.

- L'assertion $\forall f \in \mathcal{F}, f(x) \geq 0$ est claire, par définition de \mathcal{F} .
- Montrons que \mathcal{F} est stable par somme. Soit $f, g \in \mathcal{F}$. On peut donc trouver $a_f, a_g \in \mathbb{R}$ tels que $\forall x \in [a_f, +\infty[, f(x) = 0$ et $\forall x \in [a_g, +\infty[, g(x) = 0$.

Posons $a = \max(a_f, a_g)$, et montrons $\forall x \in [a, +\infty[, (f + g)(x) = 0$.

Soit $x \geq a$. Comme $x \geq a \geq a_f$, on a $f(x) = 0$. Comme $x \geq a \geq a_g$, on a $g(x) = 0$. On en déduit que $(f + g)(x) = f(x) + g(x) = 0$, ce qui conclut.

- Montrons que \mathcal{F} ne vérifie pas **(ZG)**, c'est-à-dire $\forall x \in \mathbb{R}, \exists f \in \mathcal{F} : f(x) \neq 0$.

Soit $x \in \mathbb{R}$. On définit $f : \begin{cases} \mathbb{R} \rightarrow & \mathbb{R} \\ t \mapsto & \begin{cases} 1 & \text{si } t \leq x \\ 0 & \text{si } t > x. \end{cases} \end{cases}$

On va montrer que cette fonction convient.

- Montrons $f \in \mathcal{F}$.
 - ▷ La fonction f prend uniquement les valeurs 0 et 1, donc elle est à valeurs positives.
 - ▷ On a clairement $\forall t \in [x + 1, +\infty[, f(t) = 0$, ce qui conclut.
- Par construction de f , on a $f(x) = 1 \neq 0$.

†. Si deux nombres positifs a et b vérifient $a + b = 0$, alors $a = b = 0$. On peut utiliser cet argument sans le redémontrer à chaque fois tant il est classique – et important. Une démonstration formelle peut être la suivante : comme $b \geq 0$, on a $a = -b \leq 0$. Comme on sait par ailleurs que $a \geq 0$, on en déduit $a = 0$ « par double inégalité ». On en déduit alors $b = a + b = 0$.

Exercice 3

Étant donné deux ensembles $A, B \subseteq \mathbb{N}$, on notera $A \triangleleft B$ si ($A \subseteq B$ et $\forall x \in A, \forall y \in B \setminus A, x < y$).

1. On note $I = \{2n + 1 \mid n \in \mathbb{N}\}$ l'ensemble des nombres impairs. A-t-on $I \triangleleft \mathbb{N}$? et $\mathbb{N} \triangleleft I$?

► On n'a pas $I \triangleleft \mathbb{N}$, même si $I \subseteq \mathbb{N}$. Montrons en effet la négation de $\forall x \in I, \forall y \in \mathbb{N} \setminus I, x < y$, c'est-à-dire $\exists x \in I : \exists y \in \mathbb{N} \setminus I : x \geq y$.

Candidats : $x = 1$ et $y = 0$.

- Il est clair que $x = 2 \times 0 + 1 \in I$ et que $0 \in \mathbb{N} \setminus I$.
- On a bien $1 \geq 0$.

► On n'a pas $\mathbb{N} \triangleleft I$. En effet, le fait que $0 \in \mathbb{N}$ mais $0 \notin I$ montre que $\mathbb{N} \not\subseteq I$.

2. Existe-t-il un ensemble $M \in \mathcal{P}(\mathbb{N})$ tel que $\forall A \in \mathcal{P}(\mathbb{N}), M \triangleleft A$?

Oui, l'ensemble $M = \emptyset$ convient. ‡

Soit $A \in \mathcal{P}(\mathbb{N})$.

- On sait que $\emptyset \subseteq A$ (c'est la \forall -assertion vide $\forall x \in \emptyset, x \in A$);
- l'assertion $\forall x \in \emptyset, \forall y \in \underbrace{A \setminus \emptyset}_{=A}, x < y$ est vraie, car c'est une \forall -assertion vide.

On en déduit $\emptyset \triangleleft A$, ce qui conclut.

3. Montrer $\forall A, B, C \in \mathcal{P}(\mathbb{N}), (A \triangleleft B \text{ et } B \triangleleft C) \Rightarrow A \triangleleft C$.

Soit $A, B, C \in \mathcal{P}(\mathbb{N})$ tels que $A \triangleleft B$ et $B \triangleleft C$. Montrons $A \triangleleft C$.

- Les deux inclusions $A \subseteq B$ et $B \subseteq C$ donnent $A \subseteq C$.
- Soit $x \in A$ et $y \in C \setminus A$. On distingue deux cas :
 - Si $y \in B$, on a $y \in B \setminus A$. Comme $A \triangleleft B$, que $x \in A$ et que $y \in B \setminus A$, on a $x < y$.
 - Si $y \notin B$, on a $y \in C \setminus B$. Comme $B \triangleleft C$, que $x \in B$ (car $x \in A$ et $A \subseteq B$) et que $y \in C \setminus B$, on a $x < y$.

Dans les deux cas, on a donc montré $x < y$, ce qui conclut.

4. Soit $A \in \mathcal{P}(\mathbb{N})$. Montrer que les deux assertions suivantes sont équivalentes :

- (i) $\forall B \in \mathcal{P}(\mathbb{N}), A \triangleleft B \Rightarrow A = B$;
- (ii) $\forall m \in \mathbb{N}, \exists a \in A, a \geq m$.

On va procéder par double implication, mais montrer chaque implication par contraposée. Autrement dit, on va montrer $\text{non}((ii)) \Rightarrow \text{non}((i))$ (au lieu de l'implication directe) et $\text{non}((i)) \Rightarrow \text{non}((ii))$ (au lieu de la réciproque).

► Supposons $\text{non}((ii))$. On peut donc trouver $m \in \mathbb{N}$ tel que $\forall a \in A, a < m$.

Montrons $\text{non}((i))$, c'est-à-dire $\exists B \in \mathcal{P}(\mathbb{N}) : A \triangleleft B$ et $A \neq B$.

Candidat : $B = A \cup \{m\}$.

- On a bien $B \in \mathcal{P}(\mathbb{N})$.
- Montrons $B \triangleleft A$.
 - ▷ On a $A \subseteq B$.
 - ▷ Soit $x \in A$ et $y \in B \setminus A$. Alors $y = m$, et l'hypothèse sur m donne déjà $x < m = y$.
- Enfin, $m \in B$ et $m \notin A$, donc $A \neq B$.

‡. Et on peut montrer facilement que c'est le seul, mais la question n'était pas posée.

- Supposons non((i)). On peut donc trouver $B \in \mathcal{P}(\mathbb{N})$ tel que $A \triangleleft B$ et $A \neq B$.

En général, $A \neq B$ signifie $A \not\subseteq B$ ou $B \not\subseteq A$. Ici, on sait que $A \triangleleft B$ donc a fortiori que $A \subseteq B$, si bien que la seule possibilité est $B \not\subseteq A$. On peut donc trouver $b \in B$ tel que $b \notin A$. Autrement dit, on a l'appartenance $b \in B \setminus A$.

Montrons non((i)), c'est-à-dire $\exists m \in \mathbb{N} : \forall a \in A, t < m$.

Candidat : $m = b$.

- On a bien $b \in \mathbb{N}$.
- Comme $b \in B \setminus A$, la relation $A \triangleleft B$ donne en particulier $\forall a \in A, a < b$, ce qui conclut.

Remarque. En termes savants, on a montré que les éléments maximaux de l'ensemble ordonné $(\mathcal{P}(\mathbb{N}), \triangleleft)$ sont exactement les ensembles infinis.

5. Soit $A, B, C \in \mathcal{P}(\mathbb{N})$ tels que $A \triangleleft C$ et $B \triangleleft C$. Montrer que $A \triangleleft B$ ou $B \triangleleft A$.

- Commençons par montrer $A \subseteq B$ ou $B \subseteq A$.

Supposons $A \not\subseteq B$. On peut donc trouver $\alpha_0 \in A$ tel que $\alpha_0 \notin B$. Montrons $B \subseteq A$.

Soit $b \in B$.

L'élément α_0 appartient à A , donc à C (car l'hypothèse $A \triangleleft C$ entraîne notamment $A \subseteq C$). Comme il n'appartient pas à B , on a $\alpha_0 \in C \setminus B$.

Comme $b \in B$ et $\alpha_0 \in C \setminus B$, l'hypothèse $B \triangleleft C$ entraîne $b < \alpha_0$.

Si (par l'absurde) b n'appartenait pas à A , il s'agirait d'un élément de $B \setminus A$ et on aurait a fortiori $b \in C \setminus A$. On aurait dans ce cas deux éléments $\alpha_0 \in A$ et $b \in C \setminus A$ tels que $b < \alpha_0$, ce qui contredit l'hypothèse $A \triangleleft C$.

On a donc montré $b \in A$, ce qui conclut.

- Dans la suite, on suppose que $A \subseteq B$ et on montre $A \triangleleft B$. L'autre cas (si $B \subseteq A$, alors $B \triangleleft A$) étant parfaitement analogue, cela conclura.

Soit donc $a \in A$ et $b \in B \setminus A$. Montrons $a < b$.

Comme $B \triangleleft C$, on a $B \subseteq C$ et donc $b \in C$. Ainsi, $b \in C \setminus A$. Comme $A \triangleleft C$, les appartenances $a \in A$ et $b \in C \setminus A$ entraînent $a < b$, ce qui conclut.