
Devoir d'algèbre numéro 1 – correction

PROBLÈME 1

1. Montrons \Leftarrow . Supposons que l'entier n vérifie $n = 2k + 1$ où $k \in \mathbb{N}$. Si n était pair, on aurait $n = 2k'$ avec $k' \in \mathbb{N}$, d'où $2k' = 2k + 1$ et $2(k' - k) = 1$. Mais c'est absurde : le nombre 1 n'est pas le double d'un entier.
Maintenant, montrons par récurrence sur $n \in \mathbb{N}$, la propriété

$$n \text{ impair} \implies \exists k \in \mathbb{N} \text{ tel que } n = 2k + 1.$$

Lorsque $n = 0 = 2 \times 0$, on constate que 0 est pair, donc l'implication est vraie. Pour $n = 1$, qui est impair, on a bien $1 = 2 \times 0 + 1$, donc $k = 1$ convient.

Supposons donc que l'implication est vraie pour un entier n , et montrons-la pour $n + 1$. On suppose donc que $n + 1$ est impair, et on doit montrer l'existence de k . Montrons d'abord que n est pair. S'il ne l'était pas, alors n serait impair par définition, et par récurrence, on aurait un $k \in \mathbb{N}$ tel que $n = 2k + 1$. Mais alors $n + 1 = 2k + 2 = 2(k + 1)$: nous venons de montrer que $n + 1$ est pair, ce qui est absurde. Donc n est pair.

Par définition, il existe donc $k \in \mathbb{N}$ tel que $n = 2k$, d'où $n + 1 = 2k + 1$, comme on le souhaitait.

2. Montrons par récurrence sur $n \geq 1$ que tout entier m tel que $1 \leq m \leq n$ peut s'écrire $m = 2^\ell(2k + 1)$ avec $k, \ell \in \mathbb{N}$.

Pour $n = 1$, il n'y a que $m = 1$ à traiter, et $k = \ell = 0$ conviennent : en effet $2^0(2 \times 0 + 1) = 1$.

Supposons donc la propriété vraie pour n , et montrons-la pour $n + 1$. Il n'y a que le cas $m = n + 1$ à traiter. Nous distinguons deux cas. Premier cas : $n + 1$ est impair ; dans ce cas, par la question précédente, on peut écrire $n + 1 = 2k + 1 = 2^0(2k + 1)$, qui est bien de la forme voulue. Deuxième cas : $n + 1$ est pair. Dans ce cas, on a $n + 1 = 2m$ avec $m < n + 1$. Par récurrence, on peut écrire $m = 2^\ell(2k + 1)$, d'où $n + 1 = 2m = 2^{\ell+1}(2k + 1)$. Dans tous les cas, on a montré que $n + 1$ pouvait se mettre sous la forme voulue.

3. Supposons que $2^\ell(2k + 1) = 2^{\ell'}(2k' + 1)$. Par l'absurde, supposons que $\ell' > \ell$, donc que l'on peut écrire $\ell' = \ell + r$ avec r un entier > 0 . On divise des deux côtés par 2^ℓ et on obtient :

$$2k + 1 = 2^r(2k' + 1).$$

Cette dernière égalité est absurde, car le membre de gauche est impair (question 1), alors que le membre de droite est pair (puisque $r > 0$). Donc l'hypothèse $\ell' > \ell$ est absurde. Par symétrie, $\ell < \ell'$ est également absurde. Donc $\ell = \ell'$.

On divise l'égalité $2^\ell(2k + 1) = 2^\ell(2k' + 1)$ par 2^ℓ pour obtenir $2k + 1 = 2k' + 1$, et on en déduit $k = k'$.

4. Soit $f: \mathbb{N} \times \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ définie par $f(k, \ell) = 2^\ell(2k + 1) - 1$. La question 2 montre que f est surjective; en effet si $n \in \mathbb{N}$, alors $n + 1 \geq 1$ donc $n + 1$ s'écrit $2^\ell(2k + 1)$, et $n = f(k, \ell)$.

Si $f(k, \ell) = f(k', \ell')$, alors $(k, \ell) = (k', \ell')$ d'après la question 3, donc f est injective. Finalement, f est une bijection.

PROBLÈME 2

1. Pour $f: A \times B \rightarrow C$, et $a \in A$, notons $f_a: B \rightarrow C$ la fonction définie par $f_a(b) = f(a, b)$. L'association $a \mapsto f_a$ définit donc une fonction

$$A \rightarrow C^B$$

que l'on va noter $P(f)$. On a donc

$$P(f)(a) = f_a \quad \text{et} \quad P(f)(a)(b) = f(a, b). \quad (*)$$

Enfin, l'association $f \mapsto P(f)$ est une application

$$P: C^{A \times B} \rightarrow (C^B)^A.$$

On va montrer que c'est une bijection en construisant une application

$$Q: (C^B)^A \rightarrow C^{A \times B}$$

et en montrant que $Q = P^{-1}$.

Partons de $g: A \rightarrow C^B$. On définit une fonction $A \times B \rightarrow C$ par la formule $(a, b) \mapsto g(a)(b)$. C'est cette fonction que l'on note $Q(g)$. Ainsi

$$Q(g)(a, b) = g(a)(b). \quad (**)$$

Calculons $Q \circ P(f) = Q(P(f))$. C'est une fonction $A \times B \rightarrow C$, et en (a, b) elle donne :

$$\begin{aligned} Q(P(f))(a, b) &= P(f)(a)(b) \text{ par } (**) \\ &= f(a, b) \text{ par } (*). \end{aligned}$$

C'est vrai pour tout couple (a, b) , donc $Q(P(f)) = f$ (égalité de fonctions $A \times B \rightarrow C$).

De même, calculons $P \circ Q(g) = P(Q(g))$. C'est une fonction $A \rightarrow C^B$ et, pour $a \in A$ et $b \in B$:

$$\begin{aligned} P(Q(g))(a)(b) &= Q(g)(a, b) \text{ par } (*) \\ &= g(a)(b) \text{ par } (**). \end{aligned}$$

Comme c'est vrai pour tout b , on a $P(Q(g))(a) = g(a)$ (égalité de fonctions $B \rightarrow C$); comme cette dernière égalité est vraie pour tout a , on a $P(Q(g)) = g$ (égalité de fonctions $A \rightarrow C^B$).

Finalement $Q = P^{-1}$ d'après le cours. Ouf!

2. Une fonction $f: A \rightarrow B \times C$ est de la forme $a \mapsto (f_1(a), f_2(a))$, et on en tire l'existence d'une bijection entre $(B \times C)^A$ et $(B^A) \times (C^A)$. La bijection est $f \mapsto (f_1, f_2)$, mais heureusement le texte ne demande pas de démontrer que c'est bien une bijection.

PROBLÈME 3

1. Définissons $f: \mathbb{R} \rightarrow]0, 1[$ par $f(x) = \frac{1}{2} + \frac{1}{\pi} \arctan(x)$. Comme $-\frac{\pi}{2} < \arctan(x) < \frac{\pi}{2}$, on a bien $0 < f(x) < 1$.

Si $0 < y < 1$, alors l'équation $f(x) = y$ s'écrit

$$\begin{aligned} \frac{1}{2} + \frac{1}{\pi} \arctan(x) = y &\iff \arctan(x) = \pi(y - \frac{1}{2}) \\ &\iff x = \tan\left(\pi(y - \frac{1}{2})\right). \end{aligned}$$

Ainsi f est une bijection, et $f^{-1}(y) = \tan\left(\pi(y - \frac{1}{2})\right)$.

2. Pour

$$x = 0, d_1 d_2 d_3 \dots \quad \text{et} \quad y = 0, e_1 e_2 e_3 \dots$$

on pose $\phi(x, y) = 0, d_1 e_1 d_2 e_2 d_3 e_3 \dots \in]0, 1[$. Ceci définit

$$\phi:]0, 1[\times]0, 1[\rightarrow]0, 1[.$$

Montrons que ϕ est injective. Si $\phi(x, y) = \phi(x', y') = 0, t_1 t_2 t_3 \dots$, alors on a $x = x' = 0, t_1 t_3 t_5 \dots t_{2k+1} \dots$ et $y = y' = t_2 t_4 t_6 \dots t_{2k} \dots$. Ceci montre que $(x, y) = (x', y')$, et ϕ est effectivement injective.

Par contre ϕ n'est pas surjective (et donc pas bijective), car un nombre se terminant par une alternance infinie $\dots 09090909 \dots$ n'est pas dans l'image de ϕ . (Rappelons que ni x ni y , dans les notations ci-dessus, ne se termine par une infinité de 9.)

3. Considérons d'abord la fonction $\mathbb{R} \times \mathbb{R} \rightarrow]0, 1[\times]0, 1[$ définie par $(x_1, x_2) \mapsto (f(x_1), f(x_2))$, où f est la fonction de la question 1. Notons-la $f \times f$. Alors $f \times f$ est injective : si $f \times f(x_1, x_2) = f \times f(y_1, y_2)$, c'est que $f(x_1) = f(y_1)$ et $f(x_2) = f(y_2)$, et comme f est elle-même injective, on en tire bien $x_1 = y_1, x_2 = y_2$.

La fonction composée $\phi \circ (f \times f)$ est donc injective, comme composée de fonctions injectives.

On a déjà une fonction injective $\mathbb{R} \times \mathbb{R} \rightarrow]0, 1[$. Afin d'avoir exactement ce qui est demandé dans l'énoncé, nous pouvons composer avec l'inclusion $]0, 1[\rightarrow \mathbb{R}$, c'est-à-dire la fonction $x \mapsto x$, et l'on a bien construit une injection de $\mathbb{R} \times \mathbb{R}$ dans \mathbb{R} .