

# Correction

## Partie I

1.  $\varphi: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}^*$  définie par  $\varphi(n) = n+1$  est bien définie et réalise une bijection.  
 $\varphi: \mathbb{N} \rightarrow \mathcal{P}$  définie par  $\varphi(n) = 2n$  est bien définie et réalise une bijection.
- 2.a 

$n$	0	1	2	3	4	5
$\varphi(n)$	0	-1	1	-2	2	-3

.
- 2.b Si  $n$  est pair alors  $n/2 \in \mathbb{N} \subset \mathbb{Z}$  donc  $\varphi(n) \in \mathbb{Z}^+ \subset \mathbb{Z}$ .  
Si  $n$  est impair alors  $n+1$  est pair et  $(n+1)/2 \in \mathbb{N}^*$  d'où  $\varphi(n) \in \mathbb{Z}^{-*} \subset \mathbb{Z}$ .  
Ainsi pour tout  $n \in \mathbb{N}$ ,  $\varphi(n) \in \mathbb{Z}$ . L'application  $\varphi$  est bien définie.
- 2.c Supposons  $\varphi(n) = \varphi(m)$ . Ci dessus on a observé que pour  $n$  pair  $\varphi(n) \in \mathbb{Z}^+$  et que pour  $n$  impair  $\varphi(n) \in \mathbb{Z}^{-*}$ .  $\varphi(n)$  et  $\varphi(m)$  étant de même signe,  $n$  et  $m$  ont même parité. S'ils sont tous deux pairs alors l'égalité  $\varphi(n) = \varphi(m)$  donne  $n/2 = m/2$  puis  $n = m$ . S'ils sont tous deux impairs, on conclut de même. Ainsi  $\varphi$  est injective.  
Soit  $p \in \mathbb{Z}$ . Si  $p \geq 0$  alors  $p = \varphi(2p)$  avec  $2p \in \mathbb{N}$  donc  $p \in \text{Im } \varphi$ . Si en revanche  $p < 0$ , alors  $p = \varphi(-(2p-1))$  avec  $-(2p-1) \in \mathbb{N}$  donc  $p \in \text{Im } \varphi$ . Finalement  $\varphi$  est surjective.
- 3.a Pour tout  $p, q \in \mathbb{N}$ ,  $2^p \in \mathbb{N}^*$  et  $2q+1 \in \mathbb{N}^*$  donc  $\varphi(p, q) \in \mathbb{N}^*$ . L'application  $\varphi$  est bien définie.  
Supposons  $\varphi(p, q) = \varphi(p', q')$  alors  $2^p(2q+1) = 2^{p'}(2q'+1)$ . Quitte à échanger les couples  $(p, q)$  et  $(p', q')$ , on peut supposer  $p \geq p'$  et on obtient alors la relation  $2^{p-p'}(2q+1) = 2q'+1$ . Le nombre  $2q'+1$  étant impair, on ne peut avoir  $p-p' \in \mathbb{N}^*$  et donc  $p = p'$ . Il reste alors  $2q+1 = 2q'+1$  qui donne  $q = q'$ . Finalement l'application  $\varphi$  est injective.
- 3.b Posons  $A = \{p \in \mathbb{N} / 2^p \mid n\}$ .  $A$  est une partie de  $\mathbb{N}$ , non vide car  $0 \in A$ . Si  $2^p \mid n$  alors  $2^p \leq n$ , or  $p \leq 2^p$  donc  $p \leq n$ . Ainsi  $A$  est majorée (par  $n$ ) et donc possède un plus grand élément que nous noterons  $p$ . Puisque  $p \in A$ ,  $2^p \mid n$  ce qui permet d'écrire  $n = 2^p k$  avec  $k \in \mathbb{N}^*$ . Or le nombre  $k$  est impair car s'il était pair,  $p$  ne serait pas le plus grand élément de  $A$ . Cela permet donc d'écrire  $k = 2q+1$  avec  $q \in \mathbb{N}$  puis de conclure  $n = \varphi(p, q)$ .
- 3.c Par ce qui précède  $\varphi$  est bijective. Puisque  $\mathbb{N}^2$  est en bijection avec  $\mathbb{N}^*$  et que  $\mathbb{N}^*$  est en bijection avec  $\mathbb{N}$ , on peut conclure que  $\mathbb{N}^2$  est en bijection avec  $\mathbb{N}$ . L'application réciproque de celle-ci réalise une bijection de  $\mathbb{N}$  vers  $\mathbb{N}^2$  et permet de conclure que  $\mathbb{N}^2$  est dénombrable.  
Si on note  $\varphi$  une bijection de  $\mathbb{N}$  vers  $\mathbb{Z}$  (comme en I.2.), l'application  $\bar{\varphi}: \mathbb{N}^2 \rightarrow \mathbb{Z}^2$  définie par  $\bar{\varphi}(p, q) = (\varphi(p), \varphi(q))$  réalise clairement une bijection de  $\mathbb{N}^2$  vers  $\mathbb{Z}^2$ . A partir de cette bijection et d'une bijection de  $\mathbb{N}$  vers  $\mathbb{N}^2$ , on construit par composition une bijection de  $\mathbb{N}$  vers  $\mathbb{Z}^2$  et on peut conclure que  $\mathbb{Z}^2$  est dénombrable.
- 4.a L'application  $\varphi$  de  $\mathbb{N}$  vers  $\mathbb{Q}$  définie par  $\varphi(n) = n$  répond au problème.
- 4.b Si  $\varphi(r) = \varphi(r')$  alors  $(p, q) = (p', q')$  avec  $p/q$  et  $p'/q'$  les représentants irréductibles de  $r$  et  $r'$ . On a alors  $p = p'$  et  $q = q'$  puis  $r = p/q = p'/q' = r'$  d'où l'injectivité de  $\varphi$ .  $\varphi$  n'est en revanche pas surjective car par exemple le couple  $(2, 4)$  n'est pas une valeur prise, puisqu'il ne forme pas une fraction irréductible.
- 4.c Il suffit de composer  $\varphi$  avec une injection de  $\mathbb{Z}^2$  vers  $\mathbb{N}$  pour former une injection de  $\mathbb{Q}$  vers  $\mathbb{N}$ .

## Partie II

- 1.a Pour  $M = E$ , on a  $R \subset E$  et  $h(E) \subset E$  donc  $E \in \mathcal{P}$ . Ainsi  $\mathcal{P} \neq \emptyset$ .

- 1.b On sait  $A \subset B \Rightarrow h(A) \subset h(B)$  donc  $R \subset M$  et  $h(M) \subset M$  donne respectivement  $h(R) \subset h(M)$  et  $h(h(M)) \subset h(M)$ . On a bien sûr  $R \subset R \cup h(M)$  et puisque  $h(R \cup h(M)) = h(R) \cup h(h(M))$ , on a aussi  $h(R \cup h(M)) \subset h(M) \subset R \cup h(M)$  donc  $R \cup h(M) \in \mathcal{P}$ .
- 2.a Remarquons que  $A$  contient tout ensemble inclus dans tous les ensembles de  $\mathcal{P}$ . Pour tout  $M \in \mathcal{P}$ , on a  $R \subset M$  donc  $R \subset A$ . De plus, pour tout  $M \in \mathcal{P}$ , on a  $A \subset M$  donc  $h(A) \subset h(M) \subset M$ . Puisque  $h(A)$  est inclus dans tout  $M \in \mathcal{P}$ ,  $h(A) \subset A$ . Finalement  $A \in \mathcal{P}$ .
- 2.b Par II.1.b,  $R \cup h(A) \in \mathcal{P}$  donc  $A \subset R \cup h(A)$ . De plus, puisque  $A \in \mathcal{P}$ , on a aussi  $R \subset A$  et  $h(A) \subset A$  de sorte que  $R \cup h(A) \subset A$  et donc par double inclusion  $A = R \cup h(A)$ .
- 2.c Soit  $x \in g^{-1}(A)$ . On a  $g(x) \in A = R \cup h(A)$ . Or  $g(x) \in \text{Im } g$  et  $R = \mathcal{C}_E(\text{Im } g)$  donc  $g(x) \notin R$  et donc  $g(x) \in h(A)$ . Par suite il existe  $a \in A$  tel que  $g(x) = h(a)$  c'est à dire  $g(x) = g(f(a))$ . Or  $g$  est injective donc  $x = f(a)$  et donc  $x \in f(A)$ . Ainsi  $g^{-1}(A) \subset f(A)$ . Inversement, soit  $x \in f(A)$ . Il existe  $a \in A$  tel que  $x = f(a)$  et  $g(x) = g(f(a)) = h(a) \in h(A) \subset A$ . Ainsi  $x \in g^{-1}(A)$  et donc  $f(A) \subset g^{-1}(A)$ . Par double inclusion  $g^{-1}(A) = f(A)$ .
- 3.a Puisque  $A' = f(A)$ , l'application  $f'$  est surjective par construction. De plus, par restriction d'une application injective,  $f'$  est aussi injective. Finalement  $f'$  est bijective. Par le même argument  $g'$  est aussi injective.  $R = \mathcal{C}_E(\text{Im } g) \subset A$  donc par passage au complémentaire  $B \subset \text{Im } g$ . Par suite tout élément de  $B$  possède au moins un antécédent qui par définition de  $B'$  appartient à  $B'$ . Ainsi  $g'$  est surjective et finalement bijective.
- 3.b Soit  $x \in F$ .  $x \in B' \Leftrightarrow g(x) \in B \Leftrightarrow g(x) \notin A \Leftrightarrow x \notin g^{-1}(A) = f(A) \Leftrightarrow x \notin A'$ . Donc  $B' = \mathcal{C}_F A'$ .
4. Supposons  $\varphi(x) = \varphi(x')$ . Si  $x, x' \in A$  alors l'injectivité de  $f'$  permet de conclure  $x = x'$ . Si  $x, x' \notin A$  alors c'est l'injectivité de  $g'^{-1}$  qui permet cette fois-ci de conclure. Quitte à inverser  $x$  et  $x'$ , il reste à étudier le cas où  $x \in A$  et  $x' \notin A$ . On a alors  $\varphi(x) \in A' = f(A)$  et  $\varphi(x') \in B' = g^{-1}(B)$  or  $A' \cap B' = \emptyset$  donc l'égalité  $\varphi(x) = \varphi(x')$  est dans ce cas impossible. Finalement  $\varphi$  est injective.
- Soit  $y \in F$ . On  $y \in A'$  ou  $y \in B'$ . Dans le premier cas,  $y \in \text{Im } f'$  et donc  $y \in \text{Im } \varphi$ . Dans le second cas,  $x = g'(y) \in B$  et  $y = g'^{-1}(x) = \varphi(x) \in \text{Im } \varphi$ . Dans les deux cas,  $y$  est une valeur prise par  $\varphi$  et donc  $\varphi$  est surjective. Finalement  $\varphi$  est bijective.