

Planche n° 16. Ensembles dénombrables. Corrigé

Exercice n° 1

1) Notons $\mathcal{P}_f(\mathbb{N})$ l'ensemble des parties finies de \mathbb{N} .

Pour $n \in \mathbb{N}$, notons $E_n = \{A \in \mathcal{P}_f(\mathbb{N}) \setminus \{\emptyset\} / \text{Max}(A) = n\}$ et $E_{-1} = \{\emptyset\}$. $(E_n)_{n \geq -1}$ est une partition de $\mathcal{P}_f(\mathbb{N})$, chaque E_n , $n \in \mathbb{N}$, est fini (de cardinal 2^n) de même que E_{-1} (de cardinal 1). Donc, $\mathcal{P}_f(\mathbb{N})$ est une réunion dénombrable d'ensembles finis. On en déduit que $\mathcal{P}_f(\mathbb{N})$ est dénombrable.

2) Soit $f : \mathbb{N} \rightarrow \mathcal{P}(\mathbb{N})$ une application de \mathbb{N} vers $\mathcal{P}(\mathbb{N})$. Soit $A = \{n \in \mathbb{N} / n \notin f(n)\}$. A est une partie de \mathbb{N} (éventuellement vide). Supposons par l'absurde que A ait un antécédent n par f dans \mathbb{N} .

Si $n \in A$, alors $n \notin f(n) = A$ ce qui est impossible. Si $n \notin A$, alors $n \in f(n) = A$ ce qui est impossible. Donc, A n'a pas d'antécédent par f dans \mathbb{N} puis f n'est pas surjective.

Ainsi, si f est une application quelconque de \mathbb{N} vers $\mathcal{P}(\mathbb{N})$, f ne peut être surjective. Donc, il n'existe pas de bijection de \mathbb{N} sur $\mathcal{P}(\mathbb{N})$ ou encore $\mathcal{P}(\mathbb{N})$ n'est pas dénombrable.

Exercice n° 2

$\{\sin(n), n \in \mathbb{N}\}$ est dénombrable et $[-1, 1]$ ne l'est pas. Donc, $\{\sin(n), n \in \mathbb{N}\} \subsetneq [-1, 1]$.

Exercice n° 3

Soit E un ensemble infini. Montrons par récurrence que pour tout $n \in \mathbb{N}$, E contient $n + 1$ éléments deux à deux distincts x_0, \dots, x_n .

- E est infini et en particulier non vide. Donc, E contient un élément x_0 .
- Soit $n \neq 0$. Supposons avoir construit $n + 1$ éléments deux à deux distincts x_0, \dots, x_n . Si $E = \{x_k, k \in \llbracket 0, n \rrbracket\}$, alors E est fini ce qui est faux. Donc, $E \setminus \{x_k, k \in \llbracket 0, n \rrbracket\}$ n'est pas vide et il existe un élément x_{n+1} de E , distinct de x_0, \dots, x_n .

Le résultat est démontré par récurrence. $A = \{x_n, n \in \mathbb{N}\}$ est une partie dénombrable de E (l'application $x \mapsto x_n$ est une bijection de \mathbb{N} sur A).

Exercice n° 4

Soit $f : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ une application de \mathbb{R} vers \mathbb{R} , croissante sur \mathbb{R} . Soit E l'ensemble des points de discontinuité de f .

1) a) Soit $n \in \mathbb{N}^*$. Si E_n est vide, E_n est fini. Supposons dorénavant $E_n \neq \emptyset$. Soient $p \in \mathbb{N}^*$ puis $x_1 < x_2 < \dots < x_p$, p éléments de E_n . On note y_0, y_1, \dots, y_p des éléments de $]a, b[$ tels que

$$a < y_0 < x_1 < y_1 < \dots < y_{p-1} < x_p < y_p < b.$$

Puisque f est croissante sur $]a, b[$, on sait que pour tout $k \in \llbracket 0, p-1 \rrbracket$,

$$f(a) \leq f(y_k) \leq f(x_{k+1}^-) \leq f(x_{k+1}^+) \leq f(y_{k+1}) \leq f(b)$$

et donc, $f(y_{k+1}) - f(y_k) \geq f(x_{k+1}^+) - f(x_{k+1}^-) \geq \frac{1}{n}$. Mais alors,

$$\frac{p}{n} \leq \sum_{k=0}^{p-1} (f(y_{k+1}) - f(y_k)) = f(y_p) - f(y_0) \leq f(b) - f(a)$$

et donc, $p \leq n(f(b) - f(a))$. Ainsi, $\text{card}(E_n) \leq n(f(b) - f(a)) < +\infty$.

b) $E \cap]a, b[$ est la réunion des E_n , $n \in \mathbb{N}^*$. Ainsi, $E \cap]a, b[$ est une réunion dénombrable d'ensembles finis. $E \cap]a, b[$ est donc au plus dénombrable.

2) Pour $n \in \mathbb{N}^*$, on pose $E'_n = E \cap]-n, n[$. Chaque E'_n , $n \in \mathbb{N}^*$, est au plus dénombrable d'après la question précédente et $E = \bigcup_{n \in \mathbb{N}^*} E'_n$. E est donc une réunion dénombrable d'ensembles au plus dénombrable. A ce titre, E est au plus dénombrable.

Exercice n° 5

Un programme en PYTHON est une succession de caractères appartenant à un alphabet \mathcal{A} fini (lettres, chiffres, ponctuations, espaces, sauts, indentations, ...). Posons $p = \text{card}(\mathcal{A})$.

Pour $n \in \mathbb{N}^*$, notons E_n l'ensemble programmes PYTHON composés de n caractères ou encore l'ensemble des mots de longueur n . Pour tout $n \in \mathbb{N}^*$, $\text{card}(E_n) = p^n < +\infty$.

L'ensemble des programmes en PYTHON « est » la réunion des ensembles finis non vides E_n , $n \in \mathbb{N}^*$, (puisqu'un programme est constitué d'un nombre fini de caractères). L'ensemble des programmes en PYTHON est donc dénombrable.

Exercice n° 6

Notons E l'ensemble des indices $i \in I$ tels que $u_i \neq 0$. Pour $n \in \mathbb{N}^*$, posons $E_n = \left\{ i \in I / |u_i| \geq \frac{1}{n} \right\}$.

$$\sum_{i \in I} |u_i| \geq \sum_{i \in E_n} |u_i| \geq \frac{\text{card}(E_n)}{n}$$

(y compris si E_n est vide avec la convention qu'une somme vide est nulle) et donc, $\text{card}(E_n) \leq n \sum_{i \in I} |u_i| < +\infty$. Ainsi, chaque E_n , $n \in \mathbb{N}^*$, est fini (éventuellement vide). Puisque E est la réunion des E_n , $n \in \mathbb{N}^*$, E est au plus dénombrable.