

TD1 - Indénombrabilité et dénombrabilité

GRANDS CONCEPTS D'INFORMATIQUE FONDAMENTALE

L3 Informatique - Semestre printemps - Année 2022-2023

UNIVERSITÉ CÔTE D'AZUR

Christophe Crespelle

christophe.crespelle@univ-cotedazur.fr

Exercice 1.

Montrez que \mathbb{N} est infini.

Exercice 2.

Montrez que \mathbb{Z} est dénombrable.

Exercice 3.

Montrez que \mathbb{N}^2 est dénombrable.

Exercice 4.

Montrez que \mathbb{Q} est dénombrable.

Exercice 5.

Definition [Nombres algébriques]

Un réel $x \in \mathbb{R}$ est algébrique ssi il est racine d'un polynôme à coefficients rationnels.

a. Montrez que pour tout nombre algébrique a , il existe un polynôme à coefficients entiers P dont il est racine (c.a.d. $P(a) = 0$).

Definition [Hauteur d'un polynôme]

La hauteur d'un polynôme $P(X) = \sum_{i=0}^n a_i X^i$ est définie comme $h(P) = n + \sum_{i=0}^n a_i$.

b. Montrez que le nombre de polynômes à coefficient entiers de hauteur exactement h est fini et donnez en une majoration explicite.

c. Montrez que l'ensemble des nombres algébriques est dénombrable.

Indication. Vous pourrez montrer pour cela qu'on peut énumérer les nombres algébriques.

d. Ecrivez un "algorithme"¹, en pseudo-code, qui enumere tous les polynomes a coefficients entiers.

Exercice 6.

Soit Σ un alphabet fini. L'ensemble des mots finis sur Σ est note Σ^* .

a. Montrez que Σ^* est denombrable.

Indication. Pour cela, montrez qu'on peut enumerer l'ensemble des mots $w \in \Sigma^*$.

b. Ecrivez un "algorithme", en pseudo-code, qui enumere les mots $w \in \Sigma^*$.

c. Peut on enumerer les mots $w \in \Sigma^*$ dans l'ordre lexicographique.

Exercice 7.

Soit Σ un alphabet fini. Un mot infini w sur Σ est une suite $w = (w_i)_{i \in \mathbb{N}}$ de lettres de Σ , avec $\forall i \in \mathbb{N}, w_i \in \Sigma$.

a. Montrez que si $|\Sigma| > 1$, alors l'ensemble des mots infinis sur Σ est indenombrable.

Indication. Utilisez le procede d'extraction diagonal exactement comme dans la preuve de l'indenombrabilite de \mathbb{R} .

b. L'ensemble des mots finis sur un alphabet infini est-il denombrable? Justifiez.

c. Soit Σ_1 un alphabet fini tel que $|\Sigma_1| > 1$ et soit Σ_2 un alphabet infini denombrable. Montrez que les mots infinis sur Σ_2 sont en bijection avec les mots infinis sur Σ_1 .

Exercice 8.

Soit Σ un alphabet fini. Un mot infini w sur Σ est une suite $w = (w_i)_{i \in \mathbb{N}}$ de lettres de Σ , avec $\forall i \in \mathbb{N}, w_i \in \Sigma$.

a. Montrez que si $|\Sigma| > 1$, alors l'ensemble des mots infinis sur Σ est indenombrable.

Indication. Utilisez le procede d'extraction diagonal exactement comme dans la preuve de l'indenombrabilite de \mathbb{R} .

b. L'ensemble des mots finis sur un alphabet infini est-il denombrable? Justifiez.

c. Soit Σ_1 un alphabet fini tel que $|\Sigma_1| > 1$ et soit Σ_2 un alphabet infini denombrable. Montrez que les mots infinis sur Σ_2 sont en bijection avec les mots infinis sur Σ_1 .

Exercice 9.

Montrez que l'ensemble $\mathcal{P}(\mathbb{N})$ des sous-ensembles de \mathbb{N} est en bijection avec \mathbb{R} .

1. Ce n'est pas exactement ce que nous appellerons un algorithme dans la suite du cours car la procedure que vous devez decrire ne termine pas.

Théorème [Cantor-Bernstein]

Soient E et F deux ensembles quelconques. S'il existe une injection f de E dans F et une injection g de F dans E , alors il existe une bijection \hat{f} entre E et F .

Exercice 10.

Le but de cet exercice est de démontrer le théorème de Cantor-Bernstein.

a. Expliquez pourquoi on peut supposer sans perte de généralité que E et F sont disjoints.

On note $a = \perp$ pour signifier que a est indéfini. Une suite d'éléments de $X \cup \{\perp\}$, où X est un ensemble quelconque, est dite finie s'il existe $k \in \mathbb{N}$ tel que $\forall i \in \mathbb{N}, i \geq k \Rightarrow x_i = \perp$. Pour tout $x \in E$ on définit une suite $(x_i)_{i \in \mathbb{N}}$, finie ou infinie, d'éléments de $E \cup F \cup \{\perp\}$ par récurrence de la façon suivante :

- $x_0 = x$
- pour $n \in \mathbb{N}$,
 - si $x_n = \perp$ alors $x_{n+1} = \perp$
 - si $x_n \neq \perp$ et $x_n \in E$ (c.a.d. n pair)
 - si $\exists y \in F, g(y) = x_n$ alors $x_{n+1} = y$ (comme g est injective, y est unique)
 - si $\nexists y \in F, g(y) = x_n$ alors $x_{n+1} = \perp$
 - si $x_n \neq \perp$ et $x_n \in F$ (c.a.d. n impair)
 - si $\exists y \in E, f(y) = x_n$ alors $x_{n+1} = y$ (comme f est injective, y est unique)
 - si $\nexists y \in E, f(y) = x_n$ alors $x_{n+1} = \perp$

b. Montrez que si $(x_i)_{i \in \mathbb{N}}$ est une suite infinie, alors tous ses termes appartiennent à $E \cup F$.

On adopte les notations suivantes :

$$E_\infty = \{x \in E \mid (x_i)_{i \in \mathbb{N}} \text{ est une suite infinie}\},$$

$$E_E = \{x \in E \mid (x_i)_{i \in \mathbb{N}} \text{ est une suite finie et termine sur un élément de } E\} \text{ et}$$

$$E_F = \{x \in E \mid (x_i)_{i \in \mathbb{N}} \text{ est une suite finie et termine sur un élément de } F\}.$$

On définit de manière similaire F_∞, F_F et F_E .

c. Remarquez que E_∞, E_E et E_F sont disjoints et qu'on a $E = E_\infty \cup E_E \cup E_F$, et idem sur F .

d. Montrez que f est une bijection de E_E sur F_E .

e. Montrez que f est une bijection de E_∞ sur F_∞ .

f. Montrez que g est une bijection de F_F sur E_F .

g. Construisez une bijection de E sur F .