

Corrigé colle S9  
MPI/MPI\* du lycée Faidherbe  
Exercices 15, 16 et 17

Brahim El Hamdani et Léane Parent

17 novembre 2025

**Exercice 15** (incomplet)

Soit  $(u_n) \in \mathbb{R}^{\mathbb{N}}$ . On note  $\Omega$  l'ensemble des bijections de  $\mathbb{N}$  dans  $\mathbb{N}$ .

1. Mq la série  $\sum u_n$  CVA ssi pour toute bijection  $\sigma \in \Omega$ , la série  $\sum u_{\sigma(n)}$  est convergente.

— si la série converge absolument :

Soit  $\sigma \in \Omega$ .

$\sum |u_n|$  converge et est à termes positifs, donc  $\sum |u_{\sigma(n)}|$  converge. Ainsi,  $\sum u_{\sigma(n)}$  CVA donc CV.

— sinon, on va construire une bijection qui ne vérifie pas la propriété.

Si  $\sum u_n$  diverge, on a le résultat en prenant  $\sigma = \text{Id}$ . Supposons cette série convergente. On vérifie aisément que  $\sum_{u_n \geq 0} u_n$  et  $\sum_{u_n \leq 0} u_n$  divergent respectivement vers  $+\infty$  et  $-\infty$ .

Dès lors, on peut construire  $\sigma$  comme suit :

— les premiers éléments sont, dans l'ordre, les premiers arguments des termes positifs, jusqu'à dépasser 1 (par divergence de la série des termes positifs, ce point est atteint).

— on ajoute ensuite le premier terme négatif.

On itère ensuite jusqu'à dépasser 2, puis rajouter un terme négatif, puis 3, et cætera. Ainsi, pour tout  $A$ , il existe un rang tel que la somme partielle des  $u_{\sigma(n)}$  dépasse  $A$ , donc la série diverge.

De plus, on vérifie que c'est bien une bijection (il faut détailler un peu plus... Encore une fois j'essaie de vous le refaire).

On a bien démontré l'équivalence. (C'est une rédaction un peu moche à l'écrit, mais à l'oral ça passe mieux, j'essaierai peut-être de vous faire quelque chose de plus propre un jour où j'ai pas la flemme)

2. Déterminer  $\sum \frac{(-1)^{n+1}}{n}$

Il découle du cours de SE que cette série converge vers  $\log 2$  (promis un jour je le rédige bien)

3. Calculer la somme  $(1 + \frac{1}{3} + \frac{1}{5}) - (\frac{1}{2} + \frac{1}{4}) + (\frac{1}{7} + \frac{1}{9} + \frac{1}{11}) - (\frac{1}{6} + \frac{1}{8}) \dots$

Qui sait, je le ferai peut-être avant votre colle ?

4. Quelles sont les valeurs possibles, dans  $\overline{\mathbb{R}}$ , de  $\sum u_{\sigma(n)}$ , quand  $\sigma$  parcourt  $\Omega$  ?

On a montré plus haut que  $+\infty$  était atteint. On montre de même que  $-\infty$  est atteint. Soit  $\alpha \in \mathbb{R}$ . On va construire  $\sigma$  tq  $\sum u_{\sigma(n)}$  CV vers  $\alpha$ .

On va procéder de même que précédemment :

- On ajoute des éléments positifs jusqu'à ce que la somme partielle dépasse  $\alpha$ .
- On ajoute ensuite des éléments négatifs jusqu'à ce que la somme partielle soit inférieure à  $\alpha$ .

On itère, et on montre de même qu'il s'agit bien d'une bijection.

Soit  $\varepsilon > 0$ . Puisque  $\sum u_n$  CV, il existe  $n_0$  tq, pour  $n \geq n_0$ ,  $|u_n| \leq \varepsilon$ . Supposons, quitte à choisir  $n_0$  assez grand, que  $n_0$  arrive après un terme négatif. Si on note  $n_1 = \sigma^{-1}(n_0)$ , on montre aisément (oui j'ai la flemme de prouver... Je le démontre un jour) qu'à partir du rang  $n_1$ , la somme partielle est à une distance inférieure à  $\varepsilon$  de  $\alpha$ .

D'où la convergence :  $\overline{\mathbb{R}}$  tout entier est atteint.

Encore une promesse en l'air : un jour je rédige mieux.

*Note* : Si vous voulez voir une jolie rédaction avant que je la fasse, cherchez "principe de réarrangement de Riemann"

5. Pourquoi, en ce qui concerne les probabilités, l'ordre de sommation n'a pas d'importance ?

On a des éléments positifs, et la somme sur une partie finie est majorée par 1, d'où la sommabilité.

6. En déduire que, si  $E$  est dénombrable, muni de la tribu  $\mathcal{P}(E)$ , toute probabilité est entièrement déterminée par sa valeur sur les singletons.

On a alors, pour  $A \subset E$ ,  $p(A) = \sum_{x \in A} p(\{x\})$ .

## Exercice 16 (D'après l'exercice 4 du document "Tribu infinie non dénombrable")

Soit  $\Omega$  un ensemble non-vide et  $\mathcal{T}$  une tribu sur  $\Omega$ . Pour  $x \in \Omega$ , on définit

$$\mathcal{F}_x := \{T \in \mathcal{T} : x \in T\} \quad \text{et} \quad [x] := \bigcap_{F \in \mathcal{F}_x} F.$$

1. Montrer que  $x \notin [y]$  implique  $y \notin [x]$ . En déduire que  $x \sim y$  si  $x \in [y]$  est une relation d'équivalence sur  $\Omega$ .

Si  $x \notin [y]$ , alors il existe  $A \in \mathcal{T}$  tel que  $x \notin A$  et  $y \in A$ .

Alors  $\overline{A} \in \mathcal{T}$ , avec  $y \notin \overline{A}$  et  $x \in \overline{A}$ , donc  $y \notin [x]$ .

Définissons  $x \sim y$  par  $x \in [y]$ . Vérifions que  $\sim$  est une relation d'équivalence :

- **Réflexivité** :  $x \in [x]$  car  $x \in \bigcap_{F \in \mathcal{F}_x} F$ .
  - **Symétrie** : Si  $x \in [y]$ , supposons  $y \notin [x]$ . Alors  $x \notin [y]$  d'après l'implication prouvée, contradiction. Donc  $y \in [x]$ .
  - **Transitivité** : Si  $x \in [y]$  et  $y \in [z]$ , alors pour tout  $F \in \mathcal{T}$  avec  $z \in F$ , on a  $y \in F$  (car  $y \in [z]$ ), donc  $x \in F$  (car  $x \in [y]$ ). Ainsi  $x \in [z]$ .
- Donc  $\sim$  est une relation d'équivalence.

2. Montrer que  $\mathcal{P} = \{[x] : x \in \Omega\}$  est une partition de  $\Omega$ .

- Chaque  $[x]$  est non vide car  $x \in [x]$ .
  - $\bigcup_{x \in \Omega} [x] = \Omega$  car  $x \in [x]$ .
  - Si  $[x] \cap [y] \neq \emptyset$ , soit  $z \in [x] \cap [y]$ . Alors  $z \sim x$  et  $z \sim y$ , donc  $x \sim y$  par symétrie et transitivité, d'où  $[x] = [y]$ .
- Ainsi  $\mathcal{P}$  est une partition de  $\Omega$ .

3. Soit  $T \in \mathcal{T}$ . Montrer que  $T = \bigcup_{x \in T} [x]$ .

- Pour tout  $x \in T$ , on a  $T \in \mathcal{F}_x$ , donc  $[x] = \bigcap_{F \in \mathcal{F}_x} F \subseteq T$ . Ainsi  $\bigcup_{x \in T} [x] \subseteq T$ .
  - Inversement, si  $x \in T$ , alors  $x \in [x]$ , donc  $T \subseteq \bigcup_{x \in T} [x]$ .
- D'où  $T = \bigcup_{x \in T} [x]$ .

4. Montrer que  $\mathcal{P}$  est infinie si  $\mathcal{T}$  est infinie.

Supposons  $\mathcal{P}$  fini, de cardinal  $n$ .  
D'après l'exercice 1, la tribu engendrée par une partition finie de  $n$  ensembles non vides disjoints a pour cardinal  $2^n$ .  
Or, par (c), tout  $T \in \mathcal{T}$  est réunion de classes de  $\mathcal{P}$ , donc  $\mathcal{T} \subset \sigma(\mathcal{P})$ .  
Ainsi  $|\mathcal{T}| \leq 2^n < \infty$ .  
Par contraposée, si  $\mathcal{T}$  est infinie, alors  $\mathcal{P}$  est infinie.

5. Soit  $\mathcal{P}$  infinie. Montrer (par l'absurde) que  $\mathcal{T}$  est indénombrable.

- (a) Montrer que si  $\mathcal{T}$  est dénombrable, alors  $[x] \in \mathcal{T}$  pour tout  $x \in \Omega$ . En déduire que  $\mathcal{P}$  est dénombrable.

Pour tout  $x$ ,  $\mathcal{F}_x = \{T \in \mathcal{T} : x \in T\}$  est dénombrable.  
Alors  $[x] = \bigcap_{F \in \mathcal{F}_x} F$  est une intersection dénombrable d'éléments de  $\mathcal{T}$ , donc  $[x] \in \mathcal{T}$ .  
Ainsi  $\mathcal{P} \subset \mathcal{T}$ , donc  $\mathcal{P}$  est dénombrable.

- (b) Soit  $(P_n)_{n \geq 0}$  une énumération de  $\mathcal{P}$ . S'en servir pour construire une bijection  $\phi : \mathcal{P}(\mathbb{N}) \rightarrow \sigma(\{P_n : n \in \mathbb{N}\}) \subset \mathcal{T}$ . Conclure.

Puisque  $\mathcal{P}$  est dénombrable infinie, on peut indexer ses éléments par  $\mathbb{N}$  : soit  $f : \mathbb{N} \rightarrow \mathcal{P}$  une bijection. On note  $P_n = f(n)$ .

Les  $P_n$  sont disjoints car  $\mathcal{P}$  est une partition.

Soit  $\sigma(\{P_n : n \in \mathbb{N}\})$  la plus petite tribu contenant tous les  $P_n$  (on l'appelle la tribu engendrée par  $\{P_n : n \in \mathbb{N}\}$ ).

Soit  $\mathcal{A} = \{\bigcup_{k \in S} P_k : S \subset \mathbb{N}\}$ .

Montrons que  $\sigma(\{P_n\}) = \mathcal{A}$  par double inclusion :

- $\mathcal{A} \subset \sigma(\{P_n\})$  :

Soit  $A \in \mathcal{A}$ , donc  $A = \bigcup_{k \in S} P_k$  pour un  $S \subset \mathbb{N}$ .

Comme chaque  $P_k \in \sigma(\{P_n\})$  et  $\sigma(\{P_n\})$  est stable par réunion dénombrable,  $A \in \sigma(\{P_n\})$ .

—  $\sigma(\{P_n\}) \subset \mathcal{A}$  :

Vérifions que  $\mathcal{A}$  est une tribu :

—  $\Omega = \bigcup_{k \in \mathbb{N}} P_k \in \mathcal{A}$ .

— Si  $A = \bigcup_{k \in S} P_k \in \mathcal{A}$ , alors  $\bar{A} = \bigcup_{k \notin S} P_k \in \mathcal{A}$ .

— Si  $A_n = \bigcup_{k \in S_n} P_k \in \mathcal{A}$ , alors  $\bigcup_n A_n = \bigcup_{k \in \bigcup_n S_n} P_k \in \mathcal{A}$ .

Donc  $\mathcal{A}$  est une tribu contenant tous les  $P_n$ , donc  $\sigma(\{P_n\}) \subset \mathcal{A}$

Définissons  $\phi : \mathcal{P}(\mathbb{N}) \rightarrow \mathcal{T}$  par : pour tout  $S \subset \mathbb{N}$ ,

$$\phi(S) = \bigcup_{k \in S} P_k.$$

Montrons que  $\phi$  est injective.

Soient  $S, S' \subset \mathbb{N}$  avec  $S \neq S'$ . Alors il existe  $k_0$  tel que  $k_0 \in S \setminus S'$ . Puisque les  $P_k$  sont disjoints,  $P_{k_0} \subset \phi(S)$  mais  $P_{k_0} \cap \phi(S') = \emptyset$ . Donc  $\phi(S) \neq \phi(S')$ .

Ainsi il existe une injection d'un ensemble non dénombrable dans  $\mathcal{T}$  donc  $\mathcal{T}$  non dénombrable. Absurde. Donc  $\mathcal{T}$  est non dénombrable.

## Exercice 16 (version Léane)

Montrer qu'une tribu infinie est indénombrable.

J'aime pas trop la correction de Brahim, donc je fais la mienne (qui est cependant similaire).

On se donne  $T$  une tribu sur  $E$ .

On note  $A(x) = \bigcap_{x \in A \in T} A$ .

Montrons que les  $A(x)$  forment une partition de  $E$ .

Puisque  $x \in A(x)$ , il suffit de mq les  $A(x)$  sont des classes d'équivalence.

Si  $y \in A(x)$ , mq  $x \in A(y)$ . Supposons que ce ne soit pas le cas.

Alors il existe  $A \in T$  tq  $y \in A, x \notin A$ . On a  ${}^c A \in T, x \in {}^c A, y \notin {}^c A$ . Ainsi,  $y \notin A(x)$ , ce qui est absurde. On a bien  $A(x) = A(y)$ .

Montrons que, pour  $A \in T, A = \bigcup_{x \in A} A(x)$ .

L'inclusion directe est immédiate. De plus, si  $x \in A, y \in A(x)$ , on sait que  $y \in A$  pour tout  $A$  tq  $x \in A$ , d'où l'inclusion réciproque.

On considère  $(x_i)_{i \in I}$  une famille de représentants de classes d'équivalence distinctes.

Soit  $\varphi : \begin{cases} \mathcal{P}(I) & \rightarrow T \\ J & \mapsto \bigcup_{j \in J} A(x_j) \end{cases}$ .

Puisque les  $A(x_j)$  sont disjoints, cette application est injective.

De plus, on a montré plus haut que tout élément de  $T$  se décomposait en union de  $A(x)$ , donc de  $A(x_i)$ , d'où la surjectivité

On suppose  $T$  infinie.  
 Alors, par bijectivité de  $\varphi$ ,  $\mathcal{P}(I)$  est infini donc  $I$  l'est également.  
 On en déduit que  $\mathcal{P}(I)$  est indénombrable (l'ensemble des parties d'un ensemble infini est indénombrable), d'où l'indénombrabilité de  $T$ .

*Note : on a prouvé que si  $T$  était finie, alors elle est de cardinal  $2^n$  avec  $n$  entier*

## Exercice 17

On note  $S_n^k$  le nombre de surjections de  $\llbracket 1, n \rrbracket$  dans  $\llbracket 0, k \rrbracket$

1. Préciser les valeurs de  $S_n^1$  et  $S_n^n$ .

Respectivement 1 et  $n!$ , je vous laisse le faire vous mêmes.

2. Montrer que  $S_n^2 = 2n - 2$

$S_n^2 = \{1, 2\}^{\llbracket 1, n \rrbracket} \setminus \{i \mapsto 1, i \mapsto 2\}$ , d'où le résultat.

3. Montrer que, pour  $n \in \mathbb{N}$ ,  $k \leq n$ ,  $\sum_{j=1}^n \binom{j}{k} S_n^j = k^n$

D'une part, il existe  $k^n$  applications de  $\llbracket 1, n \rrbracket$  dans  $\llbracket 1, k \rrbracket$  ( $k$  choix pour chaque antécédent).

De plus, une application est entièrement déterminée par :

- son image, de taille  $j$  ( $\binom{k}{j}$  possibilités)
- la surjection sur son image ( $S_n^j$  possibilités)

Par principe additif, on obtient en sommant sur  $j$  :  $\sum_{j=1}^n \binom{k}{j} S_n^j = k^n$ .

4. Montrer que  $S_n^j = j(S_{n-1}^j + S_{n-1}^{j-1})$

Soit  $\sigma \in S_n^j$ .

On considère  $k$  l'image de  $n$ . On note  $\sigma'$  la restriction de  $\sigma$  à  $\llbracket 1, n \rrbracket$

Alors  $\sigma$  est entièrement déterminé par le couple  $(\sigma', k)$

- Si  $\sigma'$  est surjective, alors  $\sigma'$  décrit l'ensemble des surjections de  $\llbracket 1, n \rrbracket$  dans  $\llbracket 1, j \rrbracket$ , au nombre de  $S_{n-1}^j$  éléments.
- Sinon, elle parcourt les surjections de  $\llbracket 1, n \rrbracket$  dans  $\llbracket 1, j \rrbracket \setminus \{k\}$ , ie d'un ensemble de  $n - 1$  éléments dans un ensemble de  $j - 1$  éléments, au nombre de  $S_{n-1}^{j-1}$ .

Il en découle par principe additif, puis multiplicatif, que  $S_n^j = j(S_{n-1}^j + S_{n-1}^{j-1})$

- si

5. mdr je code pas en python moi

6. En déduire que  $\sum_{j=1}^n (-1)^{n-j} k^j \binom{k}{j} = n!$

Se déduit de la question suivante, pour  $j = n$  (en effet, pour deux ensembles finis de même cardinal, une surjection est une bijection, d'où le résultat).

7. Montrer que 
$$\sum_{j=1}^n (-1)^{n-k} k^n \binom{k}{n} = n!$$

On considère l'application  $P(X) \mapsto P(X + 1)$ . Elle est évidemment linéaire, et sa matrice dans la base canonique est  $M = \left( \binom{i-1}{j-1} \right)_{i, j \leq n}$  (je vous laisse le vérifier, se déduit immédiatement du binôme de Newton).

Ainsi, l'inverse de cette matrice est la matrice associée à  $P(X) \mapsto P(X - 1)$ , ie  $M^{-1} = \left( (-1)^{i+j} \binom{i-1}{j-1} \right)_{i, j \leq n}$  (se trouve de même).

Or, d'après la question 2.,  $M \cdot {}^T(S_n^1 \dots S_n^n) = {}^T(1^n \dots n^n)$ , d'où, en composant par  $M^{-1}$  à gauche :  $M^{-1} \cdot {}^T(1^n \dots n^n) = {}^T(S_n^1 \dots S_n^n)$ , d'où la formule de l'énoncé.