

---

## Relations

---

**Exercice 5.**

Pour la deuxième question, convainquez-vous d'un fait général : si un ensemble ordonné peut s'écrire comme union de  $k$  chaînes  $E = C_1 \cup C_2 \cup \dots \cup C_k$ , alors aucune antichaîne n'a strictement plus de  $k$  éléments.

**Exercice 7.**

Pour la dernière question, vous devriez trouver 16 ensembles ordonnés, à isomorphisme près.

**Exercice 9.**

Pour la première question, on pourra notamment s'inspirer de la notion de clôture réflexive et transitive présentée dans un exercice précédent.

**Exercice 12.**

On pourra commencer par traiter l'exercice avec l'hypothèse plus simple

$$\forall x, y \in \mathbb{R} : |x - y| \leq 1 \Rightarrow x \approx y.$$

## Autocorrection

**Autocorrection A.**

(i) On a  $0 \not\leq 0$ , donc  $\ll$  n'est pas réflexive : ce n'est pas une relation d'ordre.

(Elle est transitive et antisymétrique.)

(ii) ►  $\ll$  est une relation d'ordre.

**Réflexivité.** On a bien  $\forall x \in \mathbb{R}_+, x \ll x$ .

**Antisymétrie.** Soit  $x, y \in \mathbb{R}_+$  tels que  $x \ll y$  et  $y \ll x$ .

Supposons par l'absurde  $x \neq y$ .

- Par définition de  $\ll$  et comme  $x \neq y$ , la relation  $x \ll y$  donne  $x \leq y - 1$ .
- Par définition de  $\ll$  et comme  $x \neq y$ , la relation  $y \ll x$  donne  $y \leq x - 1$ .

On en déduit  $x \leq (x - 1) - 1 = x - 2$ , une contradiction.

Cela montre  $x = y$ .

**Transitivité.** Soit  $x, y, z \in \mathbb{R}_+$  tels que  $x \ll y$  et  $y \ll z$ .

- Si  $x = y$  ou  $y = z$ , on a clairement  $x \ll z$ .
- Supposons donc que ce ne soit pas le cas. Les deux relations  $x \ll y$  et  $y \ll z$  donnent donc  $x \leq y - 1$  et  $y \leq z - 1$ , d'où  $x \leq z - 2 \leq z - 1$ , ce qui montre  $x \ll z$ .

► On a  $0 \not\leq 1/2$  et  $1/2 \not\leq 0$ , donc l'ordre n'est pas total.

► Passons à la description des éléments remarquables de cet ensemble ordonné.

**Maximum/éléments maximaux.** Pour tout  $x \in \mathbb{R}_+$ , on a  $x \ll x + 1$  (et  $x \neq x + 1$ ), ce qui montre que l'ensemble ne possède pas d'éléments maximaux, et donc pas de maximum.

**Éléments minimaux.** Montrons que l'ensemble des éléments minimaux est l'intervalle  $[0, 1[$ .

- Soit  $x \in [0, 1[$ . Soit  $t \in \mathbb{R}_+$  tel que  $t \leq x$ .  
Si l'on avait  $t \neq x$ , on aurait  $t \leq x - 1$ , ce qui est impossible car  $t \in \mathbb{R}_+$  et  $x - 1 < 0$ .  
On a donc  $t = x$ , ce qui montre que  $t$  est minimal.
- Réciproquement, soit  $t \in \mathbb{R}_+ \setminus [0, 1[ = [1, +\infty[$ .  
On a alors  $x - 1 \in \mathbb{R}_+$  et  $x - 1 \leq x$ , ce qui montre que  $x$  n'est pas minimal.

**Minimum.** Puisque l'ordre possède plusieurs éléments minimaux, il n'a pas de minimum.

(iii) On a  $0 \lesssim 1/2$  et  $1/2 \lesssim 0$ , donc  $\lesssim$  n'est pas antisymétrique : ce n'est pas une relation d'ordre.  
(Elle n'est pas non plus transitive, mais elle est réflexive.)

- (iv) ► Si  $p$  et  $q$  sont des nombres premiers tels que  $p \mid q$ , alors  $p = q$ .  
Autrement dit, sur  $\mathcal{P}$ , la relation de divisibilité coïncide avec la relation d'égalité, dont on sait qu'il s'agit d'une relation d'ordre (non total).
- Un peu tautologiquement, tout élément de  $\mathcal{P}$  est à la fois minimal et maximal, et il n'y a (donc) pas de minimum ou de maximum.
- (v) ► Il s'agit d'une relation d'ordre : c'est simplement la relation d'ordre classique  $\subseteq$  sur l'ensemble  $\mathcal{P}(\mathbb{N})$ , restreinte aux parties finies.
- L'ordre n'est pas total : on a par exemple  $\{0\} \not\subseteq \{1\}$  et  $\{1\} \not\subseteq \{0\}$ .
- **Minimum.** On a  $\forall E \in \mathcal{P}_f(\mathbb{N}), \emptyset \subseteq E$ , donc  $\emptyset$  est le minimum de  $\mathcal{P}_f(\mathbb{N})$ .  
À ce titre, il est son seul élément minimal.

**Maximum/éléments maximaux.** Pour tout  $E \in \mathcal{P}_f(\mathbb{N})$ , on peut trouver  $E' \in \mathcal{P}_f(\mathbb{N})$  tel que  $E \subsetneq E'$ . En effet, soit  $E \in \mathcal{P}_f(\mathbb{N})$  :

- si  $E$  est vide,  $E' = \{0\}$  convient ;
- si  $E$  n'est pas vide, on sait qu'il admet un maximum, et  $E' = E \cup \{1 + \max(E)\}$  convient.

Cela montre que  $\mathcal{P}_f(\mathbb{N})$  n'a pas d'élément maximal et, *a fortiori*, pas de maximum.

(vi) On a  $\{0\} \preceq \{1\}$  et  $\{1\} \preceq \{0\}$ , alors que  $\{0\} \neq \{1\}$ . Cela montre que  $\preceq$  n'est pas antisymétrique : ce n'est pas une relation d'ordre.

(Elle est réflexive et transitive.)

- (vii) ►  $\leq$  est une relation d'ordre : les trois axiomes se vérifient sans difficulté.
- On a  $\mathbb{1}_{\{0\}} \not\leq \mathbb{1}_{\{1\}}$  et  $\mathbb{1}_{\{1\}} \not\leq \mathbb{1}_{\{0\}}$  : l'ordre n'est pas total.
- **Minimum.** On a  $\forall f \in \mathbb{R}_+^{\mathbb{R}}, 0 \leq f$ , donc  $0$  est le minimum (et donc l'unique élément minimal) de  $\mathbb{R}_+^{\mathbb{R}}$  pour  $\leq$ .

**Maximum/éléments maximaux.** On a  $\forall f \in \mathbb{R}_+^{\mathbb{R}}, f \leq f + 1$ , donc il n'y a aucun élément maximal (et donc en particulier pas de maximum) dans  $\mathbb{R}_+^{\mathbb{R}}$ .

(viii) On a  $\mathbb{1}_{\{0\}} \leq_* \mathbb{1}_{\{1\}}$  et  $\mathbb{1}_{\{1\}} \leq_* \mathbb{1}_{\{0\}}$ , ce qui montre que  $\leq_*$  n'est pas antisymétrique : ce n'est pas une relation d'ordre.

(Elle n'est pas non plus transitive, mais elle est réflexive.)

(ix) De même, on a  $\mathbb{1}_{\{0\}} \leq_{\text{apcr}} \mathbb{1}_{\{1\}}$  et  $\mathbb{1}_{\{1\}} \leq_{\text{apcr}} \mathbb{1}_{\{0\}}$ , ce qui montre que  $\leq_{\text{apcr}}$  n'est pas antisymétrique : ce n'est pas une relation d'ordre.

(Elle est réflexive et transitive.)

## Autocorrection B.

(i) On a  $(0, 0, 0, \dots, 0) =_* (0, 1, 1, \dots, 1)$  et  $(0, 1, 1, \dots, 1) =_* (1, 1, 1, \dots, 1)$ , mais on a pourtant  $(0, 0, 0, \dots, 0) \neq_* (1, 1, 1, \dots, 1)$ , ce qui prouve que  $=_*$  n'est pas transitive : ce n'est donc pas une relation d'équivalence.

(Elle est réflexive et symétrique.)

(ii) La relation  $\leftrightarrow$  est une relation d'équivalence.

**Réflexivité.** Soit  $x \in \mathbb{R}^n$ . On a  $x = I_n x$  et  $I_n \in GL_n(\mathbb{R})$ , donc  $x \leftrightarrow x$ .

**Symétrie.** Soit  $x, y \in \mathbb{R}^n$  tels que  $x \leftrightarrow y$ .

On peut donc trouver  $P \in GL_n(\mathbb{R})$  tel que  $y = Px$ .

On a alors  $x = P^{-1}y$  et  $P^{-1} \in GL_n(\mathbb{R})$ , donc  $y \leftrightarrow x$ .

**Transitivité.** Soit  $x, y, z \in \mathbb{R}^n$  tels que  $x \leftrightarrow y$  et  $y \leftrightarrow z$ .

On peut donc trouver  $P, Q \in GL_n(\mathbb{R})$  tels que  $y = Px$  et  $z = Qy$ .

On a alors  $z = QPx$  et  $QP \in GL_n(\mathbb{R})$ , donc  $x \leftrightarrow z$ .

(iii) La relation  $=_{\text{apcr}}$  est une relation d'équivalence.

**Réflexivité.** Soit  $u \in \mathbb{R}^{\mathbb{N}}$ . On a alors  $\forall n \geq 0, u_n = u_n$ , donc  $u =_{\text{apcr}} u$ .

**Symétrie.** Soit  $u, v \in \mathbb{R}^{\mathbb{N}}$  tels que  $u =_{\text{apcr}} v$ .

On peut donc trouver  $N \in \mathbb{N}$  tel que  $\forall n \geq N, u_n = v_n$ .

On en déduit que  $\forall n \geq N, v_n = u_n$ , ce qui implique  $v =_{\text{apcr}} u$ .

**Transitivité.** Soit  $u, v, w \in \mathbb{R}^{\mathbb{N}}$  tels que  $u =_{\text{apcr}} v$  et  $v =_{\text{apcr}} w$ .

On peut donc trouver  $N, M \in \mathbb{N}$  tels que  $\forall n \geq N, u_n = v_n$  et  $\forall n \geq M, v_n = w_n$ .

Posons  $K = \max(N, M)$ . Montrons  $\forall n \geq K, u_n = w_n$ .

Soit  $n \geq K$ .

► Comme  $K \geq N$ , on a  $n \geq N$ , donc  $u_n = v_n$ .

► De même, comme  $K \geq M$ , on a  $n \geq M$ , donc  $v_n = w_n$ .

On en déduit que  $u_n = w_n$ .

On a donc bien  $\forall n \geq K, u_n = w_n$ , ce qui montre que  $u =_{\text{apcr}} w$ .

(iv) La relation  $\sim$  est une relation d'équivalence.

**Réflexivité.** Soit  $(u_n)_{n \in \mathbb{N}} \in (\mathbb{R}^*)^{\mathbb{N}}$ .

Quel que soit  $n \in \mathbb{N}$ , on a  $\frac{u_n}{u_n} = 1$ . *A fortiori*,  $\frac{u_n}{u_n} \xrightarrow{n \rightarrow +\infty} 1$ , donc  $(u_n)_{n \in \mathbb{N}} \sim (u_n)_{n \in \mathbb{N}}$ .

**Symétrie.** Soit  $(u_n)_{n \in \mathbb{N}}, (v_n)_{n \in \mathbb{N}} \in (\mathbb{R}^*)^{\mathbb{N}}$  deux suites telles que  $(u_n)_{n \in \mathbb{N}} \sim (v_n)_{n \in \mathbb{N}}$ .

On a donc  $\frac{u_n}{v_n} \xrightarrow{n \rightarrow +\infty} 1$ .

En passant à l'inverse, on a  $\frac{v_n}{u_n} = \left(\frac{u_n}{v_n}\right)^{-1} \xrightarrow{n \rightarrow +\infty} \frac{1}{1} = 1$ , donc  $(v_n)_{n \in \mathbb{N}} \sim (u_n)_{n \in \mathbb{N}}$ .

**Transitivité.** Soit  $(u_n)_{n \in \mathbb{N}}, (v_n)_{n \in \mathbb{N}}$  et  $(w_n)_{n \in \mathbb{N}} \in (\mathbb{R}^*)^{\mathbb{N}}$  trois suites telles que  $(u_n)_{n \in \mathbb{N}} \sim (v_n)_{n \in \mathbb{N}}$

et  $(v_n)_{n \in \mathbb{N}} \sim (w_n)_{n \in \mathbb{N}}$ . On a donc  $\frac{u_n}{v_n} \xrightarrow{n \rightarrow +\infty} 1$  et  $\frac{v_n}{w_n} \xrightarrow{n \rightarrow +\infty} 1$ . En multipliant les deux suites, on a donc

$$\frac{u_n}{w_n} = \frac{u_n}{v_n} \times \frac{v_n}{w_n} \xrightarrow{n \rightarrow +\infty} 1 \times 1 = 1.$$

Ainsi,  $(u_n)_{n \in \mathbb{N}} \sim (w_n)_{n \in \mathbb{N}}$ .

(v) On a  $\mathbb{R} \not\parallel \mathbb{R}$ , donc  $\parallel$  n'est pas réflexive : ce n'est pas une relation d'équivalence.

(Elle n'est pas non plus transitive ; elle est symétrique).

(vi) On a  $\emptyset \not\bowtie \emptyset$ , donc  $\bowtie$  n'est pas réflexive : ce n'est pas une relation d'équivalence.

(Elle n'est pas non plus transitive ; elle est symétrique).

(vii) On a  $[0, 1] \subseteq [0, 2]$  et  $[1, 2] \subseteq [0, 2]$ , ce qui entraîne  $[0, 1] \leq [0, 2]$  et  $[0, 2] \leq [1, 2]$ . Pourtant,  $[0, 1] \not\leq [1, 2]$ , ce qui montre que  $\leq$  n'est pas transitive : ce n'est pas une relation d'équivalence.

(Elle est symétrique et réflexive).

(viii) La relation d'équipotence  $\simeq$  est une relation d'équivalence.

**Réflexivité.** Soit  $E \in \mathcal{P}(\mathbb{R})$ . L'identité  $\text{id}_E : E \rightarrow E$  est bijective, donc  $E \simeq E$ .

**Symétrie.** Soit  $E, F \in \mathcal{P}(\mathbb{R})$  tels que  $E \simeq F$ .

On peut donc trouver une bijection  $f : E \rightarrow F$ .

La réciproque  $f^{-1} : F \rightarrow E$  est alors encore bijective, ce qui montre  $F \simeq E$ .

**Transitivité.** Soit  $E, F, G \in \mathcal{P}(\mathbb{R})$  tels que  $E \simeq F$  et  $F \simeq G$ .

On peut donc trouver deux bijections  $f : E \rightarrow F$  et  $g : F \rightarrow G$ .

La composée  $g \circ f : E \rightarrow G$  est alors bijective, ce qui montre  $E \simeq G$ .