

Corrigé de la série de T.D. N°2

Exercice 1. I) Soit $F = \{a, b, c\}$ un ensemble.

a)

$a \in F$	oui
$a \subset F$	non
$\{b\} \in F$	non
$\{b\} \subset F$	oui
$\emptyset \in F$	non
$\emptyset \subset F$	oui

b) Décrire les ensembles : $\mathcal{P}(F)$ et $F \times F$.

$$\begin{aligned} \mathcal{P}(F) &= \{\emptyset, \{a\}, \{b\}, \{c\}, \{a, b\}, \{a, c\}, \{b, c\}, \{a, b, c\}\} \\ F \times F &= \{(a, a), (a, b), (a, c), (b, a), (b, b), (b, c), (c, a), (c, b), (c, c)\}. \end{aligned}$$

II) Soient E un ensemble, A, B et C , trois parties de E .

a) si $A \subset B$ Alors $C_E^B \subset C_E^A$?

Soit $x \in C_E^B$,

$$\begin{aligned} x \in C_E^B &\Rightarrow (x \notin B \wedge x \in E) \\ &\Rightarrow (x \notin A \wedge x \in E) \text{ car } A \subset B \\ &\Rightarrow x \in C_E^A. \end{aligned}$$

Donc si $A \subset B$ alors $C_E^B \subset C_E^A$.

b) Soit $(x, y) \in (A \cup B) \times C$,

$$\begin{aligned} (x, y) \in (A \cup B) \times C &\Leftrightarrow x \in (A \cup B) \wedge y \in C \\ &\Leftrightarrow (x \in A \vee x \in B) \wedge y \in C \\ &\Leftrightarrow (x \in A \wedge y \in C) \vee (x \in B \wedge y \in C) \\ &\Leftrightarrow (x, y) \in (A \times C) \vee (x, y) \in (B \times C) \\ &\Leftrightarrow (x, y) \in (A \times C) \cup (B \times C). \end{aligned}$$

Donc $(A \cup B) \times C = (A \times C) \cup (B \times C)$.

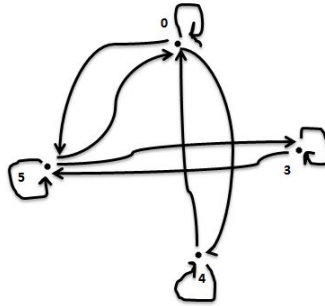
c) $C_E^{(A \cap B)} = C_E^A \cap C_E^B$.

Soit $x \in C_E^{(A \cap B)}$,

$$\begin{aligned}
 x \in C_E^{(A \cap B)} &\Leftrightarrow (x \notin A \cap B) \wedge (x \in E) \\
 &\Leftrightarrow (x \notin A \vee x \notin B) \wedge (x \in E) \\
 &\Leftrightarrow (x \notin A \wedge x \in E) \vee (x \notin B \wedge x \in E) \\
 &\Leftrightarrow x \in C_E^A \vee x \in C_E^B \\
 &\Leftrightarrow x \in C_E^A \cup C_E^B.
 \end{aligned}$$

Donc $C_E^{(A \cap B)} = C_E^A \cup C_E^B$.

Exercice 2. 1. le graphe représentatif de \mathcal{R}



2. \mathcal{R} est réflexive car on a $\forall x \in E, x\mathcal{R}x$

$$0\mathcal{R}0, 3\mathcal{R}3, 4\mathcal{R}4 \text{ et } 5\mathcal{R}5.$$

3. \mathcal{R} est symétrique car on a $\forall x, y \in E, x\mathcal{R}y \Rightarrow y\mathcal{R}x$

$$0\mathcal{R}0 \Rightarrow 0\mathcal{R}0$$

$$0\mathcal{R}4 \Rightarrow 4\mathcal{R}0$$

$$3\mathcal{R}3 \Rightarrow 3\mathcal{R}3$$

$$4\mathcal{R}4 \Rightarrow 4\mathcal{R}4$$

$$5\mathcal{R}5 \Rightarrow 5\mathcal{R}5$$

$$0\mathcal{R}5 \Rightarrow 5\mathcal{R}0$$

$$3\mathcal{R}5 \Rightarrow 5\mathcal{R}3.$$

4. \mathcal{R} n'est pas antisymétrique car par exemple, on a $0\mathcal{R}4$ et $4\mathcal{R}0$ mais $0 \neq 4$.

5. \mathcal{R} n'est pas transitive car par exemple, on a $0\mathcal{R}5$ et $5\mathcal{R}3$ mais $0\not\mathcal{R}3$.

Exercice 3. a) Sur \mathbb{Z} , on considère la relation Δ définie par :

$$x \Delta y \Leftrightarrow x + y \text{ est pair,}$$

la relation Δ peut s'écrire :

$$x \Delta y \Leftrightarrow \exists k \in \mathbb{Z} : x + y = 2k.$$

Montrons que Δ est une relation d'équivalence.

i) Réflexivité de Δ : Soit $x \in \mathbb{Z}$. On a

$$\begin{aligned} x + x = 2x &\Rightarrow \exists k = x \in \mathbb{Z} : x + x = 2k \\ &\Rightarrow x \Delta x \end{aligned}$$

Donc $\forall x \in \mathbb{Z}, x \Delta x$. D'où la réflexivité de Δ .

ii) Symétrie de Δ : soient $x, y \in \mathbb{Z}$ tels que $x \Delta y$. Montrons que $y \Delta x$. On a

$$\begin{aligned} x \Delta y &\Rightarrow \exists k \in \mathbb{Z} : x + y = 2k \\ &\Rightarrow \exists k \in \mathbb{Z} : y + x = 2k \\ &\Rightarrow y \Delta x. \end{aligned}$$

Donc $\forall x, y \in \mathbb{Z}, x \Delta y \Rightarrow y \Delta x$. D'où la symétrie de Δ .

iii) Transitivité de Δ : Soient $x, y, z \in \mathbb{Z}$ tels que $x \Delta y$ et $y \Delta z$. Montrons que $x \Delta z$.

On a

$$\left\{ \begin{array}{l} x \Delta y \\ \text{et} \\ y \Delta z \end{array} \right. \Rightarrow \left\{ \begin{array}{l} \exists k \in \mathbb{Z} : x + y = 2k \dots (1) \\ \text{et} \\ \exists k_1 \in \mathbb{Z} : y + z = 2k_1 \dots (2) \end{array} \right.$$

$$\begin{aligned} (1) + (2) &\Rightarrow \exists k, k_1 \in \mathbb{Z} : x + y + y + z = 2k + 2k_1 \\ &\Rightarrow \exists k, k_1 \in \mathbb{Z} : x + z = 2k + 2k_1 - 2y \\ &\Rightarrow \exists k_2 \in \mathbb{Z} : x + z = 2k_2 \text{ tel que } k_2 = 2(k + k_1 - y) \in \mathbb{Z} \\ &\Rightarrow x \Delta z. \end{aligned}$$

Donc $\forall x, y, z \in \mathbb{Z}, x \Delta y$ et $y \Delta z \Rightarrow x \Delta z$. D'où la transitivité de Δ .

De (i), (ii), (iii) on a Δ est une relation d'équivalence.

b) Déterminons la classe d'équivalence de 0 et 1.

$$\begin{aligned} \bar{0} &= \{x \in \mathbb{Z}, x \Delta 0\} \\ &= \{x \in \mathbb{Z}, \exists k \in \mathbb{Z} : x = 2k\} \\ &= \{2k/k \in \mathbb{Z}\} = 2\mathbb{Z} \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \bar{1} &= \{x \in \mathbb{Z}, x \Delta 1\} \\ &= \{x \in \mathbb{Z}, \exists k \in \mathbb{Z} : x + 1 = 2k\} \\ &= \{x \in \mathbb{Z}, \exists k \in \mathbb{Z} : x = 2k - 1\} \\ &= \{2k - 1/k \in \mathbb{Z}\} \end{aligned}$$

c) Déterminons l'ensemble quotient \mathbb{Z}/Δ .

Par définition, l'ensemble quotient \mathbb{Z}/Δ est l'ensemble des classes d'équivalence pour la relation Δ . Pour identifier cet ensemble, on va déterminer quelque classes d'équivalences.

D'après la question précédente, on a

$$\begin{aligned}\bar{0} &= \{x \in \mathbb{Z}, \exists k \in \mathbb{Z} : x = 2k\} \\ \bar{1} &= \{x \in \mathbb{Z}, \exists k \in \mathbb{Z} : x = 2k - 1\}\end{aligned}$$

et on a

$$\begin{aligned}\bar{2} &= \{x \in \mathbb{Z}, \exists k \in \mathbb{Z} : x = 2k - 2\} \\ &= \{x \in \mathbb{Z}, \exists k \in \mathbb{Z} : x = 2(k - 1)\} \\ &= \{x \in \mathbb{Z}, \exists k' \in \mathbb{Z} : x = 2k'\} \\ &= \bar{0} \\ \overline{-2} &= \{x \in \mathbb{Z}, \exists k \in \mathbb{Z} : x = 2k + 2\} \\ &= \{x \in \mathbb{Z}, \exists k \in \mathbb{Z} : x = 2(k + 1)\} \\ &= \{x \in \mathbb{Z}, \exists k' = k + 1 \in \mathbb{Z} : x = 2k'\} \\ &= \bar{0} \\ \bar{3} &= \{x \in \mathbb{Z}, \exists k \in \mathbb{Z} : x = 2k - 3\} \\ &= \{x \in \mathbb{Z}, \exists k \in \mathbb{Z} : x = 2k - 2 - 1\} \\ &= \{x \in \mathbb{Z}, \exists k \in \mathbb{Z} : x = 2(k - 1) - 1\} \\ &= \{x \in \mathbb{Z}, \exists k' \in \mathbb{Z} : x = 2k' - 1\} \\ &= \bar{1} \\ \overline{-1} &= \{x \in \mathbb{Z}, \exists k \in \mathbb{Z} : x = 2k + 1\} \\ &= \{x \in \mathbb{Z}, \exists k \in \mathbb{Z} : x = 2k + 2 - 1\} \\ &= \{x \in \mathbb{Z}, \exists k \in \mathbb{Z} : x = 2(k + 1) - 1\} \\ &= \{x \in \mathbb{Z}, \exists k' \in \mathbb{Z} : x = 2k' - 1\} \\ &= \bar{1}\end{aligned}$$

On peut remarquer que tous les éléments en relation avec 0 sont les entiers pairs, tandis que tous les éléments en relation avec 1 sont les entiers impairs. Donc

$$\mathbb{Z}/\Delta = \{\bar{0}, \bar{1}\}.$$

Exercice 4. a) Sur \mathbb{N}^2 , on considère la relation \mathcal{S} définie par :

$$(a, b) \mathcal{S} (a', b') \Leftrightarrow a + b' = b + a',$$

Montrons que \mathcal{S} est une relation d'équivalence.

i) Réflexivité de \mathcal{S} : Soit $(a, b) \in \mathbb{N}^2$. On a

$$a + b = b + a.$$

Donc $\forall (a, b) \in \mathbb{N}^2, (a, b) \mathcal{S} (a, b)$. D'où la réflexivité de \mathcal{S} .

ii) Symétrie de \mathcal{S} : soient $(a, b), (a', b') \in \mathbb{N}^2$ tels que $(a, b) \mathcal{S} (a', b')$.
Montrons que $(a', b') \mathcal{S} (a, b)$. On a

$$\begin{aligned} (a, b) \mathcal{S} (a', b') &\Rightarrow a + b' = b + a' \\ &\Rightarrow b + a' = a + b' \text{ (symétrie de l'égalité)} \\ &\Rightarrow a' + b = b' + a \text{ (commutativité de l'addition)} \\ &\Rightarrow (a', b') \mathcal{S} (a, b). \end{aligned}$$

Donc $\forall (a, b), (a', b') \in \mathbb{N}^2, (a, b) \mathcal{S} (a', b') \Rightarrow (a', b') \mathcal{S} (a, b)$. D'où la symétrie de \mathcal{S} .

iii) Transitivité de \mathcal{S} : Soient $(a, b), (a', b'), (a'', b'') \in \mathbb{N}^2$ tels que $(a, b) \mathcal{S} (a', b')$ et $(a', b') \mathcal{S} (a'', b'')$. Montrons que $(a, b) \mathcal{S} (a'', b'')$. On a

$$\begin{aligned} \left\{ \begin{array}{l} (a, b) \mathcal{S} (a', b') \\ \text{et} \\ (a', b') \mathcal{S} (a'', b'') \end{array} \right. &\Rightarrow \left\{ \begin{array}{l} a + b' = b + a' \dots (1) \\ \text{et} \\ a' + b'' = b' + a'' \dots (2) \end{array} \right. \\ (1) + (2) &\Rightarrow a + b' + (a' + b'') = b + a' + (b' + a'') \\ &\Rightarrow a + b'' = b + a'' \\ &\Rightarrow (a, b) \mathcal{S} (a'', b''). \end{aligned}$$

Donc $\forall (a, b), (a', b'), (a'', b'') \in \mathbb{N}^2, (a, b) \mathcal{S} (a', b')$ et $(a', b') \mathcal{S} (a'', b'') \Rightarrow (a, b) \mathcal{S} (a'', b'')$.
D'où la transitivité de \mathcal{S} .

De (i), (ii), (iii) on a \mathcal{S} est une relation d'équivalence.

b) Déterminons la classe d'équivalence de $(1, 1)$.

$$\begin{aligned} \overline{(1, 1)} &= \{(a, b) \in \mathbb{N}^2, (a, b) \mathcal{S} (1, 1)\} \\ &= \{(a, b) \in \mathbb{N}^2, a + 1 = b + 1\} \\ &= \{(a, b) \in \mathbb{N}^2, a = b\} \\ &= \{(a, a) / a \in \mathbb{N}\}. \end{aligned}$$

Exercice 5.

a) Sur $]1, +\infty[$, on considère la relation \mathcal{T} définie par :

$$x \mathcal{T} y \Leftrightarrow \frac{x}{x^2 + 1} \leq \frac{y}{y^2 + 1},$$

Montrons que \mathcal{T} est une relation d'ordre.

i) Réflexivité de \mathcal{T} : Soit $x \in]1, +\infty[$. On a

$$\frac{x}{x^2 + 1} \leq \frac{x}{x^2 + 1}$$

Donc $\forall x \in]1, +\infty[$, $x\mathcal{T}x$. D'où la réflexivité de \mathcal{T} .

ii) Antisymétrie de \mathcal{T} : Soient $x, y \in]1, +\infty[$ tels que $x\mathcal{T}y$ et $y\mathcal{T}x$. Montrons que $y=x$. On a

$$\begin{aligned} \begin{cases} x\mathcal{T}y \\ \text{et} \\ y\mathcal{T}x \end{cases} &\Rightarrow \begin{cases} \frac{x}{x^2+1} \leq \frac{y}{y^2+1} \\ \text{et} \\ \frac{y}{y^2+1} \leq \frac{x}{x^2+1} \end{cases} \\ &\Rightarrow \frac{x}{x^2+1} \leq \frac{y}{y^2+1} \leq \frac{x}{x^2+1} \\ &\Rightarrow \frac{x}{x^2+1} = \frac{y}{y^2+1} \\ &\Rightarrow x(y^2+1) = y(x^2+1) \\ &\Rightarrow xy^2 + x = yx^2 + y \\ &\Rightarrow xy^2 + x - yx^2 - y = 0 \\ &\Rightarrow xy^2 - yx^2 + x - y = 0 \\ &\Rightarrow xy(y-x) + x - y = 0 \\ &\Rightarrow -xy(x-y) + x - y = 0 \\ &\Rightarrow (x-y)(-xy+1) = 0 \\ &\Rightarrow (x-y) = 0 \vee (-xy+1) = 0 \\ &\Rightarrow x = y \end{aligned}$$

car $x, y \in]1, +\infty[$ entraîne $(-xy+1) < 0$ c-à-d $(-xy+1) \neq 0$.

Donc $\forall x, y \in]1, +\infty[$, $x\mathcal{T}y$ et $y\mathcal{T}x \Rightarrow x = y$. D'où l'antisymétrie de \mathcal{T} .

iii) Transitivité de \mathcal{T} : Soient $x, y, z \in]1, +\infty[$ tels que $x\mathcal{T}y$ et $y\mathcal{T}z$. Montrons que $x\mathcal{T}z$. On a

$$\begin{aligned} \begin{cases} x\mathcal{T}y \\ \text{et} \\ y\mathcal{T}z \end{cases} &\Rightarrow \begin{cases} \frac{x}{x^2+1} \leq \frac{y}{y^2+1} \dots (1) \\ \text{et} \\ \frac{y}{y^2+1} \leq \frac{z}{z^2+1} \dots (2) \end{cases} \\ (1) \text{ et } (2) &\Rightarrow \frac{x}{x^2+1} \leq \frac{y}{y^2+1} \leq \frac{z}{z^2+1} \\ &\Rightarrow \frac{x}{x^2+1} \leq \frac{z}{z^2+1} \\ &\Rightarrow x\mathcal{T}z. \end{aligned}$$

Donc $\forall x, y, z \in]1, +\infty[$, $x\mathcal{T}y$ et $y\mathcal{T}z \Rightarrow x\mathcal{T}z$. D'où la transitivité de \mathcal{T} .

De (i), (ii), (iii), on a \mathcal{T} est une relation d'équivalence.

b) Cet ordre est-il total ?

Soit $\frac{x}{x^2+1} \leq \frac{y}{y^2+1}$ et alors $x\mathcal{T}y$, soit $\frac{y}{y^2+1} \leq \frac{x}{x^2+1}$ et alors $y\mathcal{T}x$. Donc \mathcal{T} est une relation d'ordre total.

Exercice 6. a) Sur \mathbb{R}^2 , on considère la relation \mathcal{S} définie par :

$$(a, b) \mathcal{S} (c, d) \Leftrightarrow a \leq c \text{ et } b \leq d$$

Montrons que \mathcal{S} est une relation d'ordre.

i) Réflexivité de \mathcal{S} : Soit $(a, b) \in \mathbb{R}^2$. On a

$$a \leq a \text{ et } b \leq b.$$

Donc $\forall (a, b) \in \mathbb{R}^2, (a, b) \mathcal{S} (a, b)$, d'où la réflexivité de \mathcal{S} .

ii) Antisymétrie de \mathcal{S} : soient $(a, b), (c, d) \in \mathbb{R}^2$ tels que $(a, b) \mathcal{S} (c, d)$ et $(c, d) \mathcal{S} (a, b)$.

Montrons que $(a, b) = (c, d)$. On a

$$\begin{aligned} \left\{ \begin{array}{l} (a, b) \mathcal{S} (c, d) \\ \text{et} \\ (c, d) \mathcal{S} (a, b) \end{array} \right. &\Rightarrow \left\{ \begin{array}{l} [a \leq c \text{ et } b \leq d] \\ \text{et} \\ [c \leq a \text{ et } d \leq b] \end{array} \right. \\ &\Rightarrow \left\{ \begin{array}{l} [a \leq c \text{ et } c \leq a] \\ \text{et} \\ [b \leq d \text{ et } d \leq b] \end{array} \right. \\ &\Rightarrow a = c \text{ et } b = d \\ &\Rightarrow (a, b) = (c, d). \end{aligned}$$

Donc $\forall (a, b), (c, d) \in \mathbb{R}^2, (a, b) \mathcal{S} (c, d) \text{ et } (c, d) \mathcal{S} (a, b) \Rightarrow (a, b) = (c, d)$, d'où l'antisymétrie de \mathcal{S} .

iii) Transitivité de \mathcal{T} : Soient $(a, b), (c, d), (e, f) \in \mathbb{R}^2$ tels que $(a, b) \mathcal{S} (c, d)$ et $(c, d) \mathcal{S} (e, f)$.

Montrons que $(a, b) \mathcal{S} (e, f)$. On a

$$\begin{aligned} \left\{ \begin{array}{l} (a, b) \mathcal{S} (c, d) \\ \text{et} \\ (c, d) \mathcal{S} (e, f) \end{array} \right. &\Rightarrow \left\{ \begin{array}{l} [a \leq c \text{ et } b \leq d] \dots (1) \\ \text{et} \\ [c \leq e \text{ et } d \leq f] \dots (2) \end{array} \right. \\ (1) \text{ et } (2) &\Rightarrow [a \leq c \leq e \text{ et } b \leq d \leq f] \\ &\Rightarrow a \leq e \text{ et } b \leq f \\ &\Rightarrow (a, b) \mathcal{S} (e, f). \end{aligned}$$

Donc $\forall (a, b), (c, d), (e, f) \in \mathbb{R}^2, (a, b) \mathcal{S} (c, d) \text{ et } (c, d) \mathcal{S} (e, f) \Rightarrow (a, b) \mathcal{S} (e, f)$, d'où la transitivité de \mathcal{S} .

De (i), (ii), (iii), on a \mathcal{S} est une relation d'équivalence.

b) Cet ordre est-il total ?

L'ordre \mathcal{S} n'est pas total (il est partiel) : en effet, les deux couples $(0, 8)$ et $(3, 7)$ ne sont pas comparables. On a

$$\begin{aligned} 8 &\not\leq 7 \Rightarrow (0, 8) \not\mathcal{S} (3, 7) \\ 3 &\not\leq 0 \Rightarrow (3, 7) \not\mathcal{S} (0, 8). \end{aligned}$$