

Série de TD n°2 : Ensembles et relations

Exercice n°1

On considère dans \mathbb{R} les sous-ensembles suivants : $A =] - \infty, 3]$, $B =] - 2, 7]$ et $C =] - 5, +\infty[$

Déterminons

$$A \setminus B =] - \infty, 3] \setminus] - 2, 7] =] - \infty, -2]$$

$$B \setminus A =] - 2, 7] \setminus] - \infty, 3] =] 3, 7]$$

$$A \Delta B = (A \setminus B) \cup (B \setminus A)$$

$$=] - \infty, -2] \cup] 3, 7]$$

$$A \cap C =] - \infty, 3] \cap] - 5, +\infty[$$

$$=] - 5, 3]$$

$$A \cup C =] - \infty, 3] \cup] - 5, +\infty[$$

$$= \mathbb{R}$$

$$\overline{(A \setminus B) \cap C} = \overline{] - \infty, -2] \cap] - 5, +\infty[}$$

$$= \overline{] - 5, -2]}$$

$$= \mathcal{C}_{\mathbb{R}}^{]-5, -2]}$$

$$=] - \infty, -5] \cup] - 2, +\infty[.$$

Exercice n°2

I. 1. Déterminons $P(F)$.

$$P(F) = \{\emptyset, \{1\}, \{2\}, \{3\}, \{1, 2\}, \{1, 3\}, \{2, 3\}, \{1, 2, 3\}\}$$

2.

$1 \notin P(F)$ Non

$\{1, 2\} \subset F$ Oui,

$\{1, 2\} \in P(F)$ Oui,

$\emptyset \subset F$ Oui,

$\{\emptyset\} \notin P(F)$ Non

$\emptyset \in F$ Non

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

$$1. C_E^{(A \cap B)} = C_E^A \cup C_E^B.$$

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

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

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

$$2. \text{ Soit } (x, y) \in (A \cup B) \times C,$$

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

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

Exercice n°3

I. 1. Montrons que \mathcal{R} est une relation d'équivalence.

a)- \mathcal{R} est réflexive car

$$\forall x \in \mathbb{R}^*, x^2 > 0,$$

donc

$$\forall x \in \mathbb{R}^*, x \mathcal{R} x,$$

ce qui montre que \mathcal{R} est réflexive.

b)- \mathcal{R} est symétrique car on a

$$\begin{aligned} \forall x, y \in \mathbb{R}^*, x \mathcal{R} y &\Leftrightarrow x \cdot y > 0 \\ &\Leftrightarrow y \cdot x > 0 \text{ (le produit est commutatif dans } \mathbb{R} \text{)} \\ &\Leftrightarrow y \mathcal{R} x \end{aligned}$$

donc

$$\forall x, y \in \mathbb{R}^*, x \mathcal{R} y \Leftrightarrow y \mathcal{R} x,$$

ce qui montre que \mathcal{R} est symétrique.

c)- \mathcal{R} est transitive car on a

$$\begin{aligned} \forall x, y, z \in \mathbb{R}^*, (x\mathcal{R}y) \wedge (y\mathcal{R}z) &\iff \begin{cases} x.y > 0 \\ \wedge \\ y.z > 0 \end{cases} \\ &\implies x.y^2.z > 0 \\ &\implies x.z > 0 \quad (y^2 > 0) \\ &\implies x\mathcal{R}z \end{aligned}$$

donc

$$\forall x, y, z \in \mathbb{R}^*, \quad (x\mathcal{R}y) \wedge (y\mathcal{R}z) \implies x\mathcal{R}z,$$

ce qui montre que \mathcal{R} est transitive.

2. Déterminons l'ensemble quotient $\mathbb{R}^*/_{\mathcal{R}}$.

Soit $a \in \mathbb{R}^*$,

$$\dot{a} = \{x \in \mathbb{R}, x\mathcal{R}a\},$$

or

$$x\mathcal{R}a \iff x.a > 0.$$

Deux cas se présentent :

Si $a > 0$ alors $x > 0$, par suite $\dot{a} = \mathbb{R}_+^*$

Si $a < 0$ alors $x < 0$, par suite $\dot{a} = \mathbb{R}_-^*$

On déduit alors

$$\mathbb{R}/_{\mathcal{R}} = \{\mathbb{R}^{*+}, \mathbb{R}^{*-}\}$$

II. Dans \mathbb{R} on définit la relation binaire \mathcal{T} par :

$$\forall x, y \in \mathbb{R}, \quad x\mathcal{T}y \iff \cos^2 x + \sin^2 y = 1$$

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

a)- Réflexivité de \mathcal{T} : $\forall x \in \mathbb{R}$. On a la formule

$$\cos^2 x + \sin^2 x = 1 \implies x\mathcal{T}x$$

Donc $\forall x \in \mathbb{R}, x\mathcal{T}x$.

D'où la réflexivité de \mathcal{T} .

b)-Symétrique de $\mathcal{T} : \forall x, y \in \mathbb{R}$, on a

$$\begin{aligned}
 x\mathcal{T}y &\implies \cos^2 x + \sin^2 y = 1 \\
 &\implies \cos^2 x + \sin^2 y + (\cos^2 y + \sin^2 x) = 1 + (\cos^2 y + \sin^2 x) \\
 &\implies \cos^2 x + \sin^2 x + \cos^2 y + \sin^2 y = 1 + (\cos^2 y + \sin^2 x) \\
 &\implies 1 + 1 = 1 + (\cos^2 y + \sin^2 x) \\
 &\implies 1 = \cos^2 y + \sin^2 x \\
 &\implies \cos^2 y + \sin^2 x = 1 \\
 &\implies y\mathcal{T}x
 \end{aligned}$$

Donc $\forall x, y \in \mathbb{R}, x\mathcal{T}y \implies y\mathcal{T}x$.

D'où la symétrie de \mathcal{T}

c)- transitivité de $\mathcal{T} : \forall x, y, z \in \mathbb{R}$, on a

$$\left\{ \begin{array}{l} x\mathcal{T}y \\ \text{et} \\ y\mathcal{T}z \end{array} \right\} \implies \left\{ \begin{array}{l} \cos^2 x + \sin^2 y = 1 \dots (1) \\ \text{et} \\ \cos^2 y + \sin^2 z = 1 \dots (2) \end{array} \right.$$

$$\begin{aligned}
 (1) + (2) &\implies \cos^2 x + (\sin^2 y + \cos^2 y) + \sin^2 z = 2 \\
 &\implies \cos^2 x + \sin^2 z = 1
 \end{aligned}$$

Donc $\forall x, y, z \in \mathbb{R}, x\mathcal{T}y$ et $y\mathcal{T}z \implies x\mathcal{T}z$.

D'où la transitivité de \mathcal{T} .

De a), b), c), on a \mathcal{T} est une relation d'équivalence.

2. La classe d'équivalence de $\frac{\pi}{6}$.

$$\begin{aligned}
 \frac{\pi}{6} &= \left\{ x \in \mathbb{R} : x\mathcal{T}\frac{\pi}{6} \right\} \\
 &= \left\{ x \in \mathbb{R} : \cos^2 x + \sin^2\left(\frac{\pi}{6}\right) = 1 \right\} \\
 &= \left\{ x \in \mathbb{R} : \cos^2 x = 1 - \sin^2\left(\frac{\pi}{6}\right) \right\} \\
 &= \left\{ x \in \mathbb{R} : \cos^2 x = 1 - \left(\frac{1}{2}\right)^2 \right\} \\
 &= \left\{ x \in \mathbb{R} : \cos^2 x = \frac{3}{4} \right\} \\
 &= \left\{ x \in \mathbb{R} : \cos x = \pm \frac{\sqrt{3}}{2} \right\} \\
 &= \left\{ \frac{\pi}{6} + 2k\pi, \frac{-\pi}{6} + 2k\pi, \frac{5\pi}{6} + 2k\pi, \frac{-5\pi}{6} + 2k\pi \right\} \text{ avec } k \in \mathbb{Z}
 \end{aligned}$$

Exercice n°4

I. Dans \mathbb{N}^* , on définit la relation \mathcal{R} par :

$$x\mathcal{R}y \Leftrightarrow x \text{ divise } y \quad (\exists k \in \mathbb{Z}^* : y = kx)$$

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

a) Réflexivité : $\forall x \in \mathbb{N}^*, x \text{ divise } x (x = 1 \cdot x) \Rightarrow x\mathcal{R}x$

donc \mathcal{R} est réflexive

b) Antisymétrie : Soient $x, y \in \mathbb{N}^*$:

$$\begin{aligned} \left\{ \begin{array}{l} x\mathcal{R}y \\ y\mathcal{R}x \end{array} \right. &\Rightarrow \left\{ \begin{array}{l} x \text{ divise } y \\ y \text{ divise } x \end{array} \right. \Rightarrow \left\{ \begin{array}{l} \exists k \in \mathbb{N}^* : y = kx \\ \exists n \in \mathbb{N}^* : x = ny \end{array} \right. \\ &\Rightarrow x = nkx \Rightarrow nk = 1 \Rightarrow n = k = 1 (n, k \in \mathbb{N}^*) \Rightarrow x = y. \end{aligned}$$

Ce qui prouve que \mathcal{R} est antisymétrique.

c) Transitivité : Soient x, y et $z \in \mathbb{N}^*$:

$$\begin{aligned} \left\{ \begin{array}{l} x\mathcal{R}y \\ y\mathcal{R}z \end{array} \right. &\Rightarrow \left\{ \begin{array}{l} x \text{ divise } y \\ y \text{ divise } z \end{array} \right. \Rightarrow \left\{ \begin{array}{l} \exists k \in \mathbb{N}^* : y = kx \\ \exists n \in \mathbb{N}^* : z = ny \end{array} \right. \\ &\Rightarrow z = nk \cdot x \\ &\Rightarrow x\mathcal{R}z \end{aligned}$$

donc \mathcal{R} est transitive.

Comme \mathcal{R} est réflexive, antisymétrique et transitive alors \mathcal{R} est une relation d'ordre.

2. Cet ordre est partiel, car $\exists x = 2, y = 3$ tels que :

2 (non \mathcal{R}) 3 et 3 (non \mathcal{R}).

II. Sur \mathbb{N}^2 , on considère la relation \mathcal{S} définie par :

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

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

a) 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} .

b) 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} .

c) 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

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

$$(1) + (2) \Rightarrow a + b' + (a' + b'') = b + a' + (b' + a'')$$

$$\Rightarrow a + b'' = b + a''$$

$$(a, b) \mathcal{S} (a'', b'').$$

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 a), b), c) on a \mathcal{S} est une relation d'équivalence.

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

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