

SERIE DE TD N°01

Solution de L'exercice 01:

1) $\ln(e) = 1$ et $e \in \mathbb{Q}$: est une assertion **fausse** car e n'est pas un rationnel : $[(V \wedge F) \Leftrightarrow V]$

2) $\cos(\pi) = 1$ ou $\sin(\pi) = 0$: est une assertion **vraie** car $\sin(\pi) = 0$, malgré $\cos(\pi) = -1$: $[(F \vee V) \Leftrightarrow V]$

3) $x, y \in \mathbb{R}$, $x < y$ alors $x^2 < y^2$: est une assertion **fausse** : $[(V \Rightarrow F) \Leftrightarrow F]$

4) $x, y \in \mathbb{R}$, $x < y < 0 \Leftrightarrow \frac{1}{y} < \frac{1}{x}$: est une assertion

fausse.

A noter que :

$$\left(x < y < 0 \Leftrightarrow \frac{1}{y} < \frac{1}{x} \right) \Leftrightarrow \left(x < y < 0 \Rightarrow \frac{1}{y} < \frac{1}{x} \right) \wedge \left(\frac{1}{y} < \frac{1}{x} \Rightarrow x < y < 0 \right)$$

La 2^{ème} implication $\frac{1}{y} < \frac{1}{x} \Rightarrow x < y < 0$ est fausse

5) la négation de $(|x| > 1 \text{ ou } x \in \left[\frac{1}{2}, 3 \right])$: est

$x \in \left[-1, \frac{1}{2} \right]$: assertion **fausse** car la négation c'est

l'assertion suivante : $x \in \left[-1, \frac{1}{2} \right[$

6) la négation de $(x \neq 0 \text{ et } y \neq 0)$ est $(x \cdot y = 0)$: est une assertion **vraie** car elle s'exprime par $(x = 0 \text{ ou } y = 0)$

7) $\forall x \in \mathbb{R}$, $x^2 + 1 > 1$: est une assertion **fausse** car $\exists 0 \in \mathbb{R}$, tel que $0^2 + 1 = 1$

8) $\forall x, y \in \mathbb{R}^+$, $x + y > 0$: est une assertion **vraie**

9) $\exists x \in \mathbb{R}$, $|x| + 1 > 0$: est une assertion **fausse**

Solution de L'exercice 02:

Complétons les propositions :

1) $\forall x \in \mathbb{R}$, $x^2 = 4 \Rightarrow x = 2$

2) $\forall z \in \mathbb{C}$, $z = \bar{z} \Leftrightarrow z \in \mathbb{R}$

3) $\forall x \in \mathbb{R}$, $x = \pi \Rightarrow e^{2ix} = 1$

Solution de L'exercice 03:

$\forall x \in \mathbb{R}$, $\exists y \in \mathbb{R}$, $x \geq y$... (1)

$\exists y \in \mathbb{R}$, $\forall x \in \mathbb{R}$, $x \geq y$... (2)

(1) $\forall x \in \mathbb{R}$, $\exists y \in \mathbb{R}$, $x \geq y$ est une proposition **vraie** (on peut garantir pour tout réel x l'existence de $y \in \mathbb{R}$ tel que $x \geq y$, on peut prendre $y = x$).

(2) $\exists y \in \mathbb{R}$, $\forall x \in \mathbb{R}$, $x \geq y$ est une proposition **fausse** (c'est évident car \mathbb{R} n'est pas minoré par un réel y).

Conclusion :

L'ordre des quantificateurs est important

Solution de L'exercice 04:

(Raisonnement direct) :

Prouvons l'implication : $a, b \in \mathbb{Q} \Rightarrow a + b \in \mathbb{Q}$

Posons : $a = \frac{p}{q}$, $p \in \mathbb{Z}$ et $q \in \mathbb{Z}^*$, de même pour

$$b = \frac{p'}{q'}, p' \in \mathbb{Z} \text{ et } q' \in \mathbb{Z}^*$$

Alors : $a + b = \frac{p}{q} + \frac{p'}{q'} = \frac{pq' + p'q}{qq'} \in \mathbb{Q}$

On constate que $\begin{cases} pq' + p'q \in \mathbb{Z} \\ qq' \in \mathbb{Z}^* \end{cases}$

Donc : $a + b \in \mathbb{Q}$

Solution de L'exercice 05:

(Raisonnement par disjonction des cas) :

Montrons que : $\forall x \in \mathbb{R}$, $|x-1| \leq x^2 - x + 1$

1^{er} Cas : $x \geq 1$ alors $|x-1| = x-1$

$$\begin{aligned} \text{Calculons } x^2 - x + 1 - |x-1| &= x^2 - x + 1 - (x-1) \\ &= x^2 - 2x + 2 \\ &= (x-1)^2 + 1 \geq 0 \end{aligned}$$

Ainsi $x^2 - x + 1 - |x-1| \geq 0$

Donc $x^2 - x + 1 \geq |x-1|$

2^{ème} Cas : $x < 1$ alors $|x-1| = -(x-1)$

$$\begin{aligned} \text{Nous obtenons } x^2 - x + 1 - |x-1| &= x^2 - x + 1 + (x-1) \\ &= x^2 \\ &= x^2 \geq 0 \end{aligned}$$

Ainsi $x^2 - x + 1 - |x-1| \geq 0$

Donc $x^2 - x + 1 \geq |x-1|$

Finalement, des deux cas :

$$\forall x \in \mathbb{R}, |x-1| \leq x^2 - x + 1$$

Solution de L'exercice 06:

(Raisonnement direct..... →

← Raisonnement par contraposée):

Démontrons que : $\forall n \in \mathbb{N}, n \text{ pair} \Leftrightarrow n^2 \text{ pair}$

$$(n \text{ pair} \Leftrightarrow n^2 \text{ pair})$$

c.à.d : \Leftrightarrow

$$(n \text{ pair} \Rightarrow n^2 \text{ pair}) \wedge (n^2 \text{ pair} \Rightarrow n \text{ pair})$$

1) \Rightarrow) (Le raisonnement direct)

$$n \text{ pair} \Rightarrow \exists k \in \mathbb{N}, n = 2k$$

$$\Rightarrow n^2 = 4k^2 = 2(2k^2) = 2k'$$

$$\Rightarrow n^2 \text{ pair (car } k \in \mathbb{N} \Rightarrow k' \in \mathbb{N})$$

2) \Leftarrow) (Le raisonnement par contraposée)

$$(p \Rightarrow q) \Leftrightarrow (\bar{q} \Rightarrow \bar{p})$$

Alors :

$$(n^2 \text{ pair} \Rightarrow n \text{ pair}) \Leftrightarrow (n \text{ impair} \Rightarrow n^2 \text{ impair})$$

Il suffit de démontrer que : $n \text{ impair} \Leftrightarrow n^2 \text{ impair}$

$$n \text{ impair} \Rightarrow \exists k \in \mathbb{N}, n = 2k + 1$$

$$\Rightarrow n^2 = 4k^2 + 4k + 1 = 2(2k^2 + 2k) + 1$$

$$\Rightarrow n^2 = 2k'' + 1, \text{ avec } k'' = 2k^2 + 2k$$

$$\Rightarrow n^2 \text{ impair (car } k \in \mathbb{N} \Rightarrow k'' \in \mathbb{N})$$

Finalement, de 1 et 2 : $n \text{ pair} \Leftrightarrow n^2 \text{ pair}$

Solution de L'exercice 07:

Montrons que : $\frac{\ln(2)}{\ln(3)} \notin \mathbb{Q}$

(Raisonnement par l'absurde) :

On suppose que $\frac{\ln(2)}{\ln(3)} = \frac{p}{q}$ avec p, q entiers naturels

non nuls premiers entre eux.

$$\text{On obtiendra alors : } q \cdot \ln(2) = p \cdot \ln(3)$$

$$\Rightarrow \ln(2^q) = \ln(3^p)$$

$$\Rightarrow 2^q = 3^p \text{ (d'où une contradiction)}$$

Car 2^q est un entier pair et 3^p est un entier impair.

Solution de L'exercice 08:

Montrons que : $\forall n \in \mathbb{N}, \sum_{k=0}^n k^2 = \frac{n(n+1)(2n+1)}{6}$

Etapes du raisonnement par récurrence :

1. Pour $n = 0$; la proposition est vraie car :

$$\sum_{k=0}^0 k^2 = \frac{0(0+1)(2 \times 0 + 1)}{6} \Rightarrow 0 = 0$$

2. On suppose que l'égalité est vraie pour le cas n

$$\forall n \in \mathbb{N}, \sum_{k=0}^n k^2 = \frac{n(n+1)(2n+1)}{6}$$

3. On démontre l'égalité pour le cas $n+1$

$$\begin{aligned} \sum_{k=0}^{n+1} k^2 &= \frac{(n+1)(n+2)[2(n+1)+1]}{6} \\ &= \frac{(n+1)(n+2)(2n+3)}{6} \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \text{Alors : } \sum_{k=0}^{n+1} k^2 &= \sum_{k=0}^n k^2 + (n+1)^2 = \frac{n(n+1)(2n+1)}{6} + (n+1)^2 \\ &= (n+1) \left[\frac{n(2n+1)}{6} + 1 \right] \\ &= (n+1) \left[\frac{n(2n+1) + 6(n+1)}{6} \right] \\ &= \frac{(n+1)(n+2)(2n+3)}{6} \end{aligned}$$

Solution de L'exercice 09:

$$A = \{x \in \mathbb{N}, x > 10\} ; B = \{x \in \mathbb{N}, x \text{ pair}\}$$

Ensembles :

$$A = \{11, 12, 13, 14, 15, \dots\}$$

$$B = \{0, 2, 4, 6, 8, 10, 12, \dots\}$$

$$A \cap B = \{x \in \mathbb{N}, x \in A \wedge x \in B\}$$

$$= \{x \in \mathbb{N}, x > 10 \wedge x \text{ pair}\}$$

$$= \{12, 14, 16, 18, \dots\}$$

$$A \cup B = \{x \in \mathbb{N}, x \in A \vee x \in B\}$$

$$= \{x \in \mathbb{N}, x > 10 \vee x \text{ pair}\}$$

$$= \{0, 2, 4, 6, 8, 10, 11, 12, 13, \dots\}$$

$$C_{\mathbb{N}}^A = \{x \in \mathbb{N} \wedge x \notin A\} = \{x \in \mathbb{N}, x \leq 10\}$$

$$= \{0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, 10\}$$

$$C_{\mathbb{N}}^B = \{x \in \mathbb{N} \wedge x \notin B\} = \{x \in \mathbb{N}, x \text{ impair}\}$$

$$= \{1, 3, 5, 7, 9, 11, 13, 15, \dots\}$$

$$C_{\mathbb{N}}^A \cap C_{\mathbb{N}}^B = \{x \in \mathbb{N}, x \in C_{\mathbb{N}}^A \wedge x \in C_{\mathbb{N}}^B\}$$

$$= \{x \in \mathbb{N}, x \leq 10 \wedge x \text{ impair}\}$$

$$= \{1, 3, 5, 7, 9\}$$

$$C_N^A \cup C_N^B = \{x \in \mathbb{N}, x \in C_N^A \vee x \in C_N^B\}$$

$$= \{x \in \mathbb{N}, x \leq 10 \vee x \text{ impair}\}$$

$$= \{0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, 10, 11, 13, 15, \dots\}$$

$$C_N^{A \cap B} = \{x \in \mathbb{N} \wedge x \notin A \cap B\}$$

$$x \notin A \cap B \Leftrightarrow \overline{x \in A \cap B} \Leftrightarrow \overline{x \in A \wedge x \in B}$$

$$\Leftrightarrow \overline{x \in A} \vee \overline{x \in B}$$

$$\Leftrightarrow x \in C_N^A \vee x \in C_N^B$$

$$\Leftrightarrow x \in C_N^A \cup C_N^B$$

$$\text{Alors: } C_N^{A \cap B} = \{x \in \mathbb{N}, x \in C_N^A \vee x \in C_N^B\}$$

$$= \{x \in \mathbb{N}, x \leq 10 \vee x \text{ impair}\}$$

$$= \{0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, 10, 11, 13, 15, \dots\}$$

$$C_N^{A \cup B} = \{x \in \mathbb{N} \wedge x \notin A \cup B\}$$

$$x \notin A \cup B \Leftrightarrow \overline{x \in A \cup B} \Leftrightarrow \overline{x \in A \vee x \in B}$$

$$\Leftrightarrow \overline{x \in A} \wedge \overline{x \in B}$$

$$\Leftrightarrow x \in C_N^A \wedge x \in C_N^B$$

$$\Leftrightarrow x \in C_N^A \cap C_N^B$$

$$\text{Alors: } C_N^{A \cup B} = \{x \in \mathbb{N}, x \in C_N^A \wedge x \in C_N^B\}$$

$$= \{x \in \mathbb{N}, x \leq 10 \wedge x \text{ impair}\}$$

$$= \{1, 3, 5, 7, 9\}$$

Conclusion : Lois de -MORGAN-

$$C_N^{A \cap B} = C_N^A \cup C_N^B$$

$$C_N^{A \cup B} = C_N^A \cap C_N^B$$

Solution de L'exercice 10:

$$1) A \setminus (B \cup C) \stackrel{?}{=} A \cap C_E^{B \cup C}$$

$$A \setminus (B \cup C) = A \cap (C_E^B \cap C_E^C)$$

$$= (A \cap A) \cap (C_E^B \cap C_E^C); \quad (\cap) \text{ est idempotente}$$

$$= (A \cap C_E^B) \cap (A \cap C_E^C); \quad (\cap) \text{ est commutative}$$

$$= (A \setminus C_E^B) \cap (A \setminus C_E^C) \quad \text{et associative}$$

$$2) A \setminus B \stackrel{?}{=} (A \cup B) \setminus B$$

$$A \setminus B = A \cap C_E^B$$

$$= (A \cap C_E^B) \cup \emptyset$$

$$= (A \cap C_E^B) \cup (B \cap C_E^B)$$

$$= (A \cup B) \cap C_E^B$$

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

$$3) C_E^A \Delta C_E^B \stackrel{?}{=} A \Delta B$$

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

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

$$= (C_E^A \cap B) \cup (C_E^B \cap A)$$

$$= (C_E^B \cap A) \cup (C_E^A \cap B);$$

$$= (A \cap C_E^B) \cup (B \cap C_E^A);$$

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

$$= A \Delta B$$

(\cap) et (\cup) sont commutatives

Solution de L'exercice 11:

$$1. B \subset C \stackrel{?}{\Rightarrow} (A \cap B) \subset (A \cap C)$$

Hypothèse : $B \subset C$

But : $(A \cap B) \subset (A \cap C)$

$$\forall x \in (A \cap B) \Rightarrow x \in A \wedge x \in B$$

Comme $B \subset C \Rightarrow x \in A \wedge x \in C$

$$\Rightarrow x \in (A \cap C)$$

Donc : $B \subset C \Rightarrow (A \cap B) \subset (A \cap C)$

$$2. [(A \subset C) \wedge (B \subset C)] \stackrel{?}{\Leftrightarrow} (A \cup B) \subset C$$

$$[(A \subset C) \wedge (B \subset C)] \Leftrightarrow (A \cup B) \subset C \quad \Leftrightarrow$$

$$[(A \subset C) \wedge (B \subset C)] \Rightarrow (A \cup B) \subset C \quad \wedge$$

$$(A \cup B) \subset C \Rightarrow [(A \subset C) \wedge (B \subset C)]$$

$$a. [(A \subset C) \wedge (B \subset C)] \stackrel{?}{\Rightarrow} (A \cup B) \subset C$$

Hypothèse : $(A \subset C) \wedge (B \subset C)$

But : $(A \cup B) \subset C$

$$\forall x \in (A \cup B) \Rightarrow x \in A \vee x \in B$$

Comme $(A \subset C) \wedge (B \subset C) \Rightarrow x \in C \vee x \in C$

$$\Rightarrow x \in C$$

Donc : $[(A \subset C) \wedge (B \subset C)] \Rightarrow (A \cup B) \subset C$

$$b. (A \cup B) \subset C \stackrel{?}{\Rightarrow} [(A \subset C) \wedge (B \subset C)]$$

Hypothèse : $(A \cup B) \subset C$

But : $(A \subset C) \wedge (B \subset C)$

$$\forall x \in A \Rightarrow x \in (A \cup B) \Rightarrow x \in C$$

$$\forall x \in B \Rightarrow x \in (A \cup B) \Rightarrow x \in C$$

Donc : $(A \cup B) \subset C \Rightarrow [(A \subset C) \wedge (B \subset C)]$

Conclusion :

$$[(A \subset C) \wedge (B \subset C)] \Leftrightarrow (A \cup B) \subset C$$

Solution de L'exercice 12:

$$\forall x, y \in \mathbb{R}^*; \quad x \mathfrak{R} y \Leftrightarrow x^2 + \frac{1}{x^2} = y^2 + \frac{1}{y^2}$$

1) \mathfrak{R} est une relation d'équivalence :

a) \mathfrak{R} est réflexive : $\forall x \in \mathbb{R}^*; \quad x \mathfrak{R} x$?

$$\begin{aligned} x \mathfrak{R} x &\Leftrightarrow x^2 + \frac{1}{x^2} = x^2 + \frac{1}{x^2} \\ &\Leftrightarrow 0 = 0 \end{aligned}$$

Alors \mathfrak{R} est réflexive.

b) \mathfrak{R} est symétrique : $\forall x, y \in \mathbb{R}^*; \quad x \mathfrak{R} y \Rightarrow y \mathfrak{R} x$?

$$\begin{aligned} x \mathfrak{R} y &\Leftrightarrow x^2 + \frac{1}{x^2} = y^2 + \frac{1}{y^2} \\ &\Leftrightarrow y^2 + \frac{1}{y^2} = x^2 + \frac{1}{x^2} \\ &\Rightarrow y \mathfrak{R} x \end{aligned}$$

Alors \mathfrak{R} est symétrique.

c) \mathfrak{R} est transitive : $\forall x, y, z \in \mathbb{R}^*; \quad x \mathfrak{R} y \wedge y \mathfrak{R} z \Rightarrow x \mathfrak{R} z$?

$$\left\{ \begin{array}{l} x \mathfrak{R} y \\ \wedge \\ y \mathfrak{R} z \end{array} \right. \Rightarrow \left\{ \begin{array}{l} x^2 + \frac{1}{x^2} = y^2 + \frac{1}{y^2} \\ \wedge \\ y^2 + \frac{1}{y^2} = z^2 + \frac{1}{z^2} \end{array} \right. \Rightarrow x^2 + \frac{1}{x^2} = z^2 + \frac{1}{z^2} \Rightarrow x \mathfrak{R} z$$

Alors \mathfrak{R} est transitive.

Conclusion : \mathfrak{R} est une relation d'équivalence.

2) Classe d'équivalence :

Soit $a \in \mathbb{R}^*$. Cherchons les éléments x de \mathbb{R}^* tels que $x \mathfrak{R} a$.

$$\hat{a} = \{x \in \mathbb{R}^* / x \mathfrak{R} a\}$$

$$\begin{aligned} x \mathfrak{R} a &\Leftrightarrow x^2 + \frac{1}{x^2} = a^2 + \frac{1}{a^2} \\ &\Leftrightarrow x^2 + \frac{1}{x^2} - \left(a^2 + \frac{1}{a^2}\right) = 0 \\ &\Leftrightarrow (x^2 - a^2) + \frac{1}{x^2} - \frac{1}{a^2} = 0 \\ &\Leftrightarrow (x^2 - a^2) + \frac{a^2 - x^2}{x^2 a^2} = 0 \\ &\Leftrightarrow (x^2 - a^2) \left(1 - \frac{1}{x^2 a^2}\right) = 0 \end{aligned}$$

$$\Rightarrow \begin{cases} x^2 - a^2 = 0 \\ 1 - \frac{1}{x^2 a^2} = 0 \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} x = a^2 \\ x^2 a^2 = 1 \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} x = \pm a \\ x = \pm 1/a \end{cases}$$

$$\text{Donc } \hat{a} = \{a, -a, 1/a, -1/a\}$$

$$2) \hat{2} = \{2, -2, 1/2, -1/2\}$$

Solution de L'exercice 13:

Sur \mathbb{R}^2 , on définit \mathfrak{R} comme suit:

$$\forall (x, y), (x', y') \in \mathbb{R}^2;$$

$$(x, y) \mathfrak{R} (x', y') \Leftrightarrow ((x < x') \text{ ou } (x = x' \text{ et } y \leq y'))$$

1) Montrons que \mathfrak{R} est une relation d'ordre?

a) \mathfrak{R} est réflexive :

$$\forall (x, y) \in \mathbb{R}^2; \quad (x, y) \mathfrak{R} (x, y) ?$$

$$(x, y) \mathfrak{R} (x, y) \Leftrightarrow ((x < x) \text{ ou } (x = x \text{ et } y \leq y))$$

$$\Leftrightarrow (F \vee (V \wedge V))$$

$$\Leftrightarrow (F \vee V) \Leftrightarrow \text{Vraie}$$

Alors \mathfrak{R} est réflexive.

b) \mathfrak{R} est antisymétrique :

$$\forall (x, y), (x', y') \in \mathbb{R}^2;$$

$$(x, y) \mathfrak{R} (x', y') \wedge (x', y') \mathfrak{R} (x, y) \Rightarrow (x, y) = (x', y') ?$$

On a donc :

$$\left\{ \begin{array}{l} (x, y) \mathfrak{R} (x', y') \Leftrightarrow ((x < x') \text{ ou } (x = x' \text{ et } y \leq y')) \\ \wedge \\ (x', y') \mathfrak{R} (x, y) \Leftrightarrow ((x' < x) \text{ ou } (x' = x \text{ et } y' \leq y)) \end{array} \right.$$

$$\Rightarrow (x = x') \text{ et } (y = y')$$

$$\Rightarrow (x, y) = (x', y')$$

$$\Rightarrow (x, y) = (x', y')$$

$$\Rightarrow (x, y) = (x', y')$$

Alors \mathfrak{R} est antisymétrique.

c) \mathfrak{R} est transitive :

$$\forall (x, y), (x', y'), (x'', y'') \in \mathbb{R}^2;$$

$$(x, y) \mathfrak{R} (x', y') \wedge (x', y') \mathfrak{R} (x'', y'') \Rightarrow (x, y) \mathfrak{R} (x'', y'') ?$$

On a donc :

$$\left\{ \begin{array}{l} (x, y) \mathfrak{R} (x', y') \Leftrightarrow ((x < x') \text{ ou } (x = x' \text{ et } y \leq y')) \\ \wedge \\ (x', y') \mathfrak{R} (x'', y'') \Leftrightarrow ((x' < x'') \text{ ou } (x' = x'' \text{ et } y' \leq y'')) \end{array} \right.$$

$$\Rightarrow ((x < x'') \text{ ou } (x = x'' \text{ et } y \leq y''))$$

$$\Rightarrow ((x < x'') \text{ ou } (x = x'' \text{ et } y \leq y''))$$

$$\Rightarrow ((x < x'') \text{ ou } (x = x'' \text{ et } y \leq y''))$$

$$\Rightarrow (x, y) \mathfrak{R} (x'', y'')$$

Alors \mathfrak{R} est transitive.

Conclusion : \mathfrak{R} est une relation d'ordre.

2) \mathfrak{R} est une relation d'ordre total sur \mathbb{R}^2 .

Car tous les couples $(x, y), (x', y')$ de \mathbb{R}^2 sont comparables.

L'ordre de \mathfrak{R} est total $\Leftrightarrow \forall (x, y), (x', y') \in \mathbb{R}^2;$

$$(x, y) \mathfrak{R} (x', y') \text{ ou } (x', y') \mathfrak{R} (x, y)$$