

## Logique et Raisonnement

**Exercice 1 :** Soit  $f$  une application de  $\mathbb{R}$  dans  $\mathbb{R}$ .

- 1 Il existe  $x \in \mathbb{R}, f(x) > 1$ .
- 2 Pour tout  $x \in \mathbb{R}^+, f(x) > 0$ .
- 3  $\forall x \in \mathbb{R}, \exists y \in \mathbb{R}$  tels que  $x < y$  et  $f(x) \leq f(y)$ .

**Exercice 2 :**

- 1 P et non Q.
- 2 non P ou Q ce qui est la même chose que  $P \Rightarrow Q$ .
- 3 non P et (non Q ou non R) (ici les parenthèses sont importantes).
- 4 P et Q et R et non S.

**Exercice 3 :** Supposons que  $A \neq B$  et montrons  $A \cap B \neq A \cup B$ .

Si  $A \neq B$  alors il existe un élément  $x \in A \setminus B$  ou un élément  $x \in B \setminus A$ .

Quitte à échanger A et B, on peut supposer qu'il existe  $x \in A \setminus B$ .

Mais alors  $x \in A \cup B$  et  $x \notin A \cap B$ .

Donc  $A \cap B \neq A \cup B$ .

La contraposée donne le résultat escompté.

**Exercice 4 :** Montrons, par récurrence, que :

$$\forall n \in \mathbb{N}, 1 \times 2 + 2 \times 3 + \dots + (n-1) \times n = \frac{1}{3}n(n-1)(n+1). \quad (I.1)$$

On pose  $S_n = 1 \times 2 + 2 \times 3 + \dots + (n-1) \times n$ .

Pour  $n = 0$ , on a  $S_0 = 0$  et  $\frac{1}{3} \times 0 \times (-1) \times 1 = 0$  donc la propriété est initialisée.

Supposons qu'il existe un entier  $k$  non nul tel que  $S_k = \frac{1}{3}k(k-1)(k+1)$ .

On a :

$$S_{k+1} = S_k + k(k+1)$$

Par hypothèse de récurrence,

$$= \frac{1}{3}k(k-1)(k+1) + k(k+1)$$

En factorisant,

$$= k(k+1) \left( \frac{1}{3}(k-1) + 1 \right) = \frac{1}{3}k(k+1)(k+2).$$

La propriété est donc vraie<sup>[1]</sup> au rang  $k+1$ . Elle est héréditaire.

Étant initialisée pour  $n = 0$  et héréditaire, la propriété (I.2) est donc vraie pour tout entier  $n \in \mathbb{N}$ .

**Exercice 5 :**

- 1 — Pour tout réel  $y, y = y$  donc  $\mathcal{R}$  est réflexive.  
— Par symétrie de l'égalité dans  $\mathbb{R}$ , pour tous réels  $y$  et  $y', y = y' \iff y' = y$  donc  $\mathcal{R}$  est symétrique.  
— Enfin, soient trois couples de réels  $(x; y), (x'; y')$  et  $(x''; y'')$  tels que  $(x; y) \mathcal{R} (x'; y')$  et  $(x'; y') \mathcal{R} (x''; y'')$  i.e.  $y = y'$  et  $y' = y''$ .  
Par transitivité de l'égalité dans  $\mathbb{R}$ , on a  $y = y''$  i.e.  $(x; y) \mathcal{R} (x''; y'')$ .  
La relation  $\mathcal{R}$  est donc transitive.

Comme la relation  $\mathcal{R}$  est réflexive, symétrique et transitive sur  $\mathbb{R}^2$ , elle y définit une relation d'équivalence.

- 2 Par définition, deux points  $M(x; y)$  et  $M'(x'; y')$  sont en relation si, et seulement si ils ont la même ordonnée.

Les classes d'équivalence de  $\mathcal{R}$  sont donc tous les couples  $(x; y)$  de même ordonnée i.e. les points de la droite d'équation  $y = k$  pour  $k \in \mathbb{R}$ .

**Exercice 6 :** On considère la fonction  $f : x \mapsto \frac{3x-1}{x-2}$ .

- 1  $\mathcal{D}_f = \mathbb{R} \setminus \{2\} = ]-\infty; 2[ \cup ]2; +\infty[$ .
- 2 Soit  $y \in \mathbb{R}$ . Cherchons, s'il existe, un antécédent possible de  $y$ <sup>[2]</sup> dans  $\mathcal{D}_f$ .

$$\frac{3x-1}{x-2} = y \iff 3 + \frac{5}{x-2} = y \iff \frac{5}{x-2} = y-3$$

Si  $y \neq 3$ , alors

$$x-2 = \frac{5}{y-3} \iff x = \frac{2y-1}{y-3}.$$

Tous les réels différents de 3 ont donc un antécédent i.e.  $A = \mathbb{R} \setminus \{3\} = ]-\infty; 3[ \cup ]3; +\infty[$ . Il est même uniquement déterminé dans  $\mathcal{D}_f$ .

- 3 D'après la question précédente, tous les réels de A ont un unique antécédent dans  $\mathcal{D}_f$ . La fonction  $f$  établit donc une bijection entre  $\mathbb{R} \setminus \{2\}$  et  $\mathbb{R} \setminus \{3\}$ .

[1]. sous l'hypothèse qu'elle soit vraie au rang  $k$ !

[2]. On fait ici un raisonnement par analyse-synthèse.