

### Exercice 1

Donner les propriétés de relations suivantes parmi les 6 possibles (réflexive, irreflexive, symétrique, anti-symétrique, asymétrique, transitive) :

1. la relation d'égalité sur les entiers,

#### Corrigé

réflexive, symétrique, transitive

2. la relation de perpendicularité sur l'ensemble des droites du plan,

#### Corrigé

irreflexive,

3. la relation de parallélisme sur l'ensemble des droites,

#### Corrigé

réflexive, symétrique, transitive

4. la relation "est le carré de" sur les entiers.

#### Corrigé

anti-symétrique

En déduire lesquelles sont des ordres et lesquelles sont des relations d'équivalence.

#### Corrigé

La première.

### Exercice 2

Explicitez toutes les relations d'équivalence et toutes les relations d'ordre sur  $\{a, b, c\}$ . Donnez l'ensemble quotient des relations d'équivalences.

### Exercice 3

Soient les relations définies comme suit :

$$- R_1 = \{((x_1, x_2), (y_1, y_2)) \in \mathbb{N}^{*2} \times \mathbb{N}^{*2} \mid x_1 y_2 = x_2 y_1\}$$

$$- R_2 = \{((x_1, x_2), (y_1, y_2)) \in \mathbb{N}^{*2} \times \mathbb{N}^{*2} \mid x_1 y_2 < x_2 y_1\}$$

$$- R_3 = \{((x_1, x_2), (y_1, y_2)) \in \mathbb{N}^{*2} \times \mathbb{N}^{*2} \mid x_1 y_2 \geq x_2 y_1\}$$

Lesquelles sont des ordres ? des relations d'équivalence ?

Rappel :  $\mathbb{N}^* \stackrel{\text{déf}}{=} \mathbb{N} \setminus \{0\}$

#### Corrigé

Equivalence :  $R_1$ . Ordre :  $R_2$  et  $R_3$

### Exercice 4

Démontrer qu'une relation totale (définie partout), symétrique et transitive est réflexive.

## Corrigé

(Indications). Soit  $A$  un ensemble et  $R$  une relation symétrique, transitive et totale. Soit  $a$  un élément quelconque de  $A$ . Comme  $R$  est totale il existe un élément  $b$  de  $A$  tel que  $(a, b) \in R$ . Comme  $R$  est symétrique, on a alors  $(b, a) \in R$ , puis par transitivité  $(a, a) \in R$ . On en déduit  $\forall x \ x \in A \Rightarrow (x, x) \in R$ , cqfd.

L'arbre de preuve est de taille raisonnable : moins de 10 étages, et encore plus raisonnable si on prend des règles raccourcies pour la réflexivité, la symétrie et la transitivité (non présentées dans la version actuelle du cours).

## Exercice 5

1. Démontrez que l'inverse d'une relation d'ordre est aussi une relation d'ordre.
2. Démontrez que l'inverse d'une relation d'équivalence est aussi une relation d'équivalence.

## Corrigé

On démontre que l'inverse d'une relation réflexive (respectivement symétrique, anti-symétrique, transitive) est elle-même réflexive (respectivement symétrique, anti-symétrique, transitive).

Réflexivité : on utilise  $(x, x) \in R^{-1} \stackrel{\text{déf}}{=} (x, x) \in R$

Symétrie : soit  $(x, y)$  un couple arbitraire de  $R^{-1}$  ; par définition de  $R^{-1}$ , on a  $(y, x) \in R$  ; par symétrie de  $R$ , on en déduit  $(x, y) \in R$ , c-à-d.  $(y, x) \in R^{-1}$ , cqfd.

Transitivité et anti-symétrie : même démarche.

## Exercice 6

Démontrez les assertions suivantes :

1. La composition des relations est associative.
2. Elle est monotone.
3.  $\cup$ -distributive :  $(R_1 \cup R_2) \circ R = (R_1 \circ R) \cup (R_2 \circ R)$
4.  $(R_1 \cap R_2) \circ R \subseteq (R_1 \circ R) \cap (R_2 \circ R)$

## Corrigé

Associativité de  $\circ$  : il faut démontrer qu'étant donné trois relations  $R, S, T$  arbitraires,  $(R \circ S) \circ T = R \circ (S \circ T)$ . Comme  $(R \circ S) \circ T$  et  $R \circ (S \circ T)$  sont des **ensembles** (de couples), on utilise l'extensionnalité. Autrement dit on démontre  $\forall (x, y), (x, y) \in (R \circ S) \circ T \Leftrightarrow (x, y) \in R \circ (S \circ T)$ . Dans ce corrigé on démontre juste  $\forall (x, y), (x, y) \in (R \circ S) \circ T \Rightarrow (x, y) \in R \circ (S \circ T)$ , la réciproque étant similaire. Soient donc  $x$  et  $y$  arbitraires tels que  $(x, y) \in (R \circ S) \circ T$ . Par définition de  $\circ$ , on a  $\exists b, (x, b) \in R \circ S \wedge (b, y) \in T$ . Soit donc  $b_0$  arbitraire vérifiant  $(x, b_0) \in R \circ S$

et  $(b_0, y) \in T$ . (1)

Par définition de  $\circ$  dans (1), on a  $\exists a, (x, a) \in R \wedge (a, b_0) \in S$ . Soit donc  $a_0$  arbitraire vérifiant  $(x, a_0) \in R$  (2)

et  $(a_0, b_0) \in S$ . (3)

De (4) et (2) et de la définition de  $\circ$ , on déduit  $(a_0, y) \in S \circ T$ . (4)

De (3) et (5) et de la définition de  $\circ$ , on déduit  $(x, y) \in R \circ (S \circ T)$ , cqfd. (5)

Il est conseillé de fabriquer l'arbre de preuve : bon exercice sur  $\exists_E$