

# Chapitre 6 : Relations

**Définition 0.1.** Une relation (binaire) sur un ensemble est une partie  $\mathcal{R}$  de  $E \times E$ . Étant donné  $x, y \in E$ , on notera  $x \mathcal{R} y$  si  $(x, y)$  est élément de  $\mathcal{R}$  et  $x \not\mathcal{R} u$  sinon.

## 1 Relation d'ordre

### 1.1 Généralités

**Définition 1.1.** Soit  $E$  un ensemble.

Une relation d'ordre sur  $E$  est une relation  $\mathcal{R}$  :

- \* Réflexive :  $\forall x \in E, x \mathcal{R} x$
- \* Antisymétrique :  $\forall x, y \in E, (x \mathcal{R} y \text{ et } y \mathcal{R} x) \implies x = y$
- \* Transitive :  $\forall x, y, z \in E, (x \mathcal{R} y \text{ et } y \mathcal{R} z) \implies x \mathcal{R} z$

**Définition 1.2.** Soit  $(E, \preccurlyeq)$  un ensemble ordonné.

On dit que l'ordre  $\preccurlyeq$  est total si  $\forall x, y \in E, (x \preccurlyeq y \text{ ou } y \preccurlyeq x)$

**Définition 1.3.** Soit  $(E, \preccurlyeq)$  un ensemble ordonné.

- \* Deux éléments  $x, y \in E$  sont dits comparables si  $x \preccurlyeq y$  ou  $y \preccurlyeq x$
- \* Une partie  $A \subseteq E$  est une chaîne si deux éléments quelconques de  $A$  sont toujours comparables.
- \* Une partie  $A \subseteq E$  est une antichaîne si deux éléments quelconques de  $A$  ne sont jamais comparables.

**Définition 1.4.** Soit  $(E, \preccurlyeq)$  et  $(F, \sqsubseteq)$  deux ensembles ordonnés.

Une application  $f : E \rightarrow F$  est dite croissante si  $\forall x_1, x_2 \in E, x_1 \preccurlyeq x_2 \implies f(x_1) \sqsubseteq f(x_2)$

### 1.2 Éléments particuliers

**Définition 1.5.** Soit  $(E, \preccurlyeq)$  un ensemble ordonné.

Soit  $A \subseteq E$ . On dit que :

- \*  $A$  est majoré s'il existe  $M \in E$  tel que  $\forall a \in A, a \preccurlyeq M$
- \*  $A$  est minoré s'il existe  $m \in E$  tel que  $\forall a \in A, m \preccurlyeq a$
- \*  $A$  admet un maximum s'il existe  $M \in A$  tel que  $\forall a \in A, a \preccurlyeq M$
- \*  $A$  admet un minimum s'il existe  $m \in A$  tel que  $\forall a \in A, m \preccurlyeq a$

**Proposition 1.6.** Soit  $(E, \preccurlyeq)$  un ensemble ordonné et  $A \subseteq E$

S'il existe, le maximum (resp. le minimum de  $A$ ) est unique.

On le note  $\max(A)$  (resp.  $\min(A)$ ).

**Définition 1.7.** Soit  $(E, \preccurlyeq)$  un ensemble ordonné et  $A \subseteq E$

Un élément  $a \in A$  est dit :

- \* Maximal, s'il n'y a pas d'élément de  $A$  qui lui est strictement supérieur, c-à-d si  $\forall a' \in A, a \preccurlyeq a' \implies a = a'$
- \* Minimal, si  $\forall a' \in A, a' \preccurlyeq a \implies a' = a$

**Proposition 1.8.** Soit  $(E, \preccurlyeq)$  un ensemble ordonné et  $A \subseteq E$

Alors, si  $A$  admet un maximum,  $\max(A)$  est l'unique élément maximal de  $A$

## 2 Relation d'équivalence

### 2.1 Généralités

**Définition 2.1.** Une relation  $\mathcal{R}$  sur  $E$  est une relation d'équivalence si elle est :

- \* Réflexive :  $\forall x \in E, x \mathcal{R} x$
- \* Symétrique :  $\forall x, y \in E, x \mathcal{R} y \implies y \mathcal{R} x$
- \* Transitive :  $\forall x, y, z \in E, (x \mathcal{R} y \text{ et } y \mathcal{R} z) \implies x \mathcal{R} z$

### 2.2 Classes d'équivalence

**Définition 2.2.** Soit  $E$  un ensemble muni d'une relation d'équivalence  $\sim$  et  $x \in E$

On définit la classe d'équivalence de  $x$

$$[x]_{\sim} = d(x) = \bar{x} = \dot{x} = \{y \in E \mid x \sim y\}$$

**Définition 2.3.** Soit  $E$  un ensemble.

Une famille  $(A_i)_{i \in I}$  de parties de  $E$  est une partition de  $E$  si :

- \*  $\forall i \in I, A_i \neq \emptyset$
- \* Les ensembles sont (2 à 2) disjoints :  $\forall i, j \in I, i \neq j \implies A_i \cap A_j = \emptyset$
- \* Les ensembles recouvrent  $E$ , càd  $\bigcup_{i \in I} A_i = E$

**Proposition 2.4.** Soit  $E$  un ensemble et  $\sim$  une relation d'équivalence sur  $E$

Les classes de  $\sim$  forment une partition de  $E$

**Lemme 2.5.** Soit  $x, y \in E$  tels que  $x \sim y$

Alors  $[x] = [y]$

### 2.3 Ensemble quotient

**Définition 2.6.** Soit  $\sim$  une relation d'équivalence sur un ensemble  $E$

- \* On appelle ensemble quotient l'ensemble  $E / \sim$  des classes d'équivalence de  $\sim$
- \* L'application  $\begin{cases} E \rightarrow E / \sim \\ x \mapsto [x]_{\sim} \end{cases}$  est appelée la surjection canonique.

**Définition 2.7.** Soit  $E$  un ensemble muni d'une relation d'équivalence. Soit  $f : E \rightarrow F$  une application.

Notons  $\pi : E \rightarrow E / \sim$  la surjection canonique.

On dit que  $f$  passse (ou descend) au quotient si  $\forall x_1, x_2 \in E, x_1 \sim x_2 \implies f(x_1) = f(x_2)$

Dans ce cas, il existe une unique application  $\bar{f} : E / \sim \rightarrow F$  telle que  $\bar{f} \circ \pi = f$

## 2.4 Deux quotients importants

"Construction" de  $\mathbb{Q}$  à partir de  $\mathbb{N}$  et  $\mathbb{Z}$

On munit l'ensemble  $\mathbb{Z} \times \mathbb{N}^*$  de la relation  $\sim$  définie par :

$$\forall (a_1, b_1), (a_2, b_2) \in \mathbb{Z} \times \mathbb{N}^*, (a_1, b_1) \sim (a_2, b_2) \iff a_1 b_2 = a_2 b_1$$

On "définit"  $\mathbb{Q}$  comme l'ensemble quotient  $\mathbb{Z} \times \mathbb{N}^* / \sim$

On définit alors 2 lois :

$$+ : \begin{cases} (\mathbb{Z} \times \mathbb{N}^*) / \sim \times (\mathbb{Z} \times \mathbb{N}^*) / \sim \rightarrow (\mathbb{Z} \times \mathbb{N}^*) / \sim \\ ((a_1, b_1)_{\sim}, (a_2, b_2)_{\sim}) \mapsto ((a_1 b_2 + a_2 b_1, b_1 b_2)_{\sim}) \end{cases}$$
$$\cdot : \begin{cases} (\mathbb{Z} \times \mathbb{N}^*) / \sim \times (\mathbb{Z} \times \mathbb{N}^*) / \sim \rightarrow (\mathbb{Z} \times \mathbb{N}^*) / \sim \\ ((a_1, b_1)_{\sim}, (a_2, b_2)_{\sim}) \mapsto ((a_1 a_2, b_1 b_2)_{\sim}) \end{cases}$$

"Construction" de  $\mathbb{Z}/n\mathbb{Z}$

Soit  $n \in \mathbb{N}^*$

On sait que la congruence modulo  $n$  est une relation d'équivalence sur  $\mathbb{Z}$

On note  $[x]_n$  la classe d'équivalence de  $x$  par cette relation et  $\mathbb{Z}/n\mathbb{Z}$  l'ensemble quotient.