

Relations binaires sur un ensemble

1.1 Généralités sur les relations binaires

Soient E, F deux ensembles

Définition 1.1. Une relation binaire noté \mathcal{R} d'un ensemble E vers un ensemble F est toute assertion reliant un élément de E à un élément de F pouvant être vérifiée ou non.

Notation 1.1. Nous mettons ce qui suit

- L'ensemble E s'appelle l'ensemble de départ de \mathcal{R} .
- L'ensemble F s'appelle l'ensemble de d'arrivée de \mathcal{R} .

1.1.1 Propriétés des relations binaires dans un ensemble

Soit \mathcal{R} une relation binaire sur E .

- **Réflexivité** : On dit que \mathcal{R} est réflexive si :

$$\forall x \in E, x\mathcal{R}x.$$

- **Symétrie** : On dit que \mathcal{R} est symétrique si :

$$\forall x, y \in E, x\mathcal{R}y = y\mathcal{R}x.$$

- **Transitivité** : On dit que \mathcal{R} est transitive si :

$$\forall x, y, z \in E, (x\mathcal{R}y \text{ et } y\mathcal{R}z) \Rightarrow x\mathcal{R}z.$$

– **Anti-symétrie** : On dit que \mathcal{R} est anti-symétrique si :

$$\forall x, y \in E, x\mathcal{R}y \text{ et } y\mathcal{R}x \Rightarrow x = y.$$

1.1.2 Relation d'équivalence

Définition 1.2. Soit \mathcal{R} une relation binaire dans un ensemble E . On dit que \mathcal{R} est une **relation d'équivalence** si \mathcal{R} est :

1. réflexive,
2. symétrique,
3. transitive.

Exemple 1.1. Soit la relation suivante :

$$\forall x, y \in \mathbb{N}, x\mathcal{R}y \Leftrightarrow x = y, \text{ est une relation d'équivalence.}$$

en effet :

1. $\forall x \in \mathbb{N}, x = x \Leftrightarrow x\mathcal{R}x \Leftrightarrow \mathcal{R}$ est **réflexive**.
2. $\forall x, y \in \mathbb{N}, x = y \Leftrightarrow y = x \Leftrightarrow y\mathcal{R}x \Leftrightarrow \mathcal{R}$ est **symétrique**.
3. $\forall x, y, z \in \mathbb{N}, (x = y) \wedge (y = z) \Leftrightarrow x = z \Leftrightarrow \mathcal{R}$ est **transitive**.

Donc, la relation \mathcal{R} est une relation d'équivalence.

1.1.2.1 Classe d'équivalence

Soit \mathcal{R} une relation d'équivalence sur un ensemble E .

Définition 1.3. La **classe d'équivalence** d'un élément x , noté : \bar{x}, \dot{x}, C_x , est l'ensemble des éléments de E qui sont en relation avec x . Autrement dit

$$\dot{x} = \{y \in E : y\mathcal{R}x\}.$$

Remarque 1.1. L'ensemble des classes d'équivalence n'est jamais vide.

1.1.2.2 Ensemble quotient

Soit E un ensemble munit d'une relation d'équivalence \mathcal{R} .

Définition 1.4. L'ensemble quotient est l'ensemble des classes d'équivalence de tous les éléments de E . On le note E/\mathcal{R} , et on a :

$$E/\mathcal{R} = \left\{ \{x\}, x \in E \right\}$$

Exemple 1.2. D'après l'exemple précédent (1.1), on a la classe d'équivalence $x = a \in \mathcal{R}$ comme,

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

Nous avons,

$$x\mathcal{R}a \Leftrightarrow x = a,$$

alors,

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

et l'ensemble quotient \mathbb{R}/\mathcal{R} est donné par :

$$\mathbb{R}/\mathcal{R} = \{\{a\}, a \in \mathbb{R}\}$$

1.1.3 Relation d'ordre

Définition 1.5. Une relation est dite relation d'ordre si elle est :

1. réflexive,
2. anti-symétrique,
3. transitive.

Exemple 1.3. Soit la relation suivante,

$$\Leftrightarrow \forall x, y \in \mathbb{R}, x\mathcal{R}y \Leftrightarrow x \leq y, \text{ est une relation d'ordre.}$$

En effet :

1. $\forall x \in \mathbb{R}, x \leq x \Leftrightarrow x\mathcal{R}x \Leftrightarrow \mathcal{R}$ est **réflexive**.
2. $\forall x, y \in \mathbb{N}, (x \leq y) \wedge (x \leq y) \Leftrightarrow x = y \Leftrightarrow \mathcal{R}$ est **antisymétrique**.

3. $\forall x, y, z \in \mathbb{N}, (x \leq y) \wedge (y \leq z) \Leftrightarrow x \leq z \Leftrightarrow \mathcal{R}$ est **transitive**.

Donc, la relation \mathcal{R} est une relation d'ordre.

Proposition 1.1. Soit \mathcal{R} une relation d'ordre sur un ensemble E .

☞ On dit que \mathcal{R} est **d'ordre total** si :

$$\forall x, y \in E; x\mathcal{R}y \vee y\mathcal{R}x.$$

☞ On dit qu'elle est **d'ordre partiel** si elle n'est pas d'ordre total, c'est à dire :

$$\exists x, y \in E; x \not\mathcal{R}y \wedge y \not\mathcal{R}x.$$

Exemple 1.4. D'après l'exemple (1.3), on a la relation \mathcal{R} est une relation **d'ordre total**, car :

- $x\mathcal{R}y$ est une relation d'ordre.
- ou
- $y\mathcal{R}x$ est une relation d'ordre.

Donc, n'est pas une relation **d'ordre partiel**.