

Relations binaires

1 Produits cartésiens et graphes

1.1 Produit cartésien $E \times F$

Soient E et F deux ensembles non vides.

$$E \times F = \{(x; y) / x \in E \text{ et } y \in F\}$$

Si $E = F$, $E \times F = E^2$ (carré cartésien)

Soit $(a; b) \in E \times F$.

a est la première coordonnée du couple $(a; b)$

b est la deuxième coordonnée du couple $(a; b)$

$$((x; y); (x'; y')) \in (E \times F)^2$$

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

$$(x; y) \neq (x'; y') \iff x \neq x' \text{ ou } y \neq y'$$

1.2 Graphe dans $E \times F$

On appelle graphe dans $E \times F$ tout sousensemble de $E \times F$

exemple:

$$E = \{1; 2; 3\}$$

$$F = \{a; b\}$$

$G = \{(1; a); (2; a)\}$ est un graphe dans $E \times F$

2 Relations binaires

2.1 Définition

Soient E et F deux ensembles non vides.

On établit une relation binaire notée \mathcal{R} de E dans F en énonçant une propriété que vérifie ou non un couple quelconque $(x; y) \in E \times F$

La relation binaire \mathcal{R} est donc une fonction à valeurs booléennes sur $E \times F$.

On peut aussi la définir comme un triplet $(E; F; G)$ où G est un graphe dans $E \times F$.

exemple:

$$E = F = \mathbb{R}$$

$\mathcal{R} : x$ est le double de y

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

$\mathcal{R} : \leq$
 $\forall (x; y) \in \mathbb{R}^2, x\mathcal{R}y \iff x \leq y$

2.2 Graphe d'une relation binaire

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

Le graphe de la relation binaire \mathcal{R} est $G_{\mathcal{R}} = \{(x; y) \in E \times F / x\mathcal{R}y\}$

$G_{\mathcal{R}} \subset E \times F$ donc tout graphe de relation binaire est un graphe.

Soit G un graphe. $G \subset E \times F$

Définissons \mathcal{R} par:

$\forall (x; y) \in E \times F, x\mathcal{R}y \iff (x; y) \in G$

Par définition G est le graphe de la relation binaire \mathcal{R} , donc tout graphe est un graphe de relation binaire.

Conclusion: un graphe caractérise une relation binaire.

3 Relations binaires remarquables

3.1 Qualités possibles d'une relation binaire de E dans E

3.1.1 Réflexive

\mathcal{R} est réflexive $\iff \forall x \in E, x\mathcal{R}x$
 $\{(x; x) / x \in E\} \subset G_{\mathcal{R}}$

3.1.2 Symétrique

\mathcal{R} est symétrique $\iff \forall (x; y) \in E^2, x\mathcal{R}y \implies y\mathcal{R}x$

3.1.3 Transitive

\mathcal{R} est transitive si et seulement si pour tout $(x; y; z) \in E^3$,

$$\left. \begin{array}{l} x\mathcal{R}y \\ y\mathcal{R}z \end{array} \right\} \implies x\mathcal{R}z$$

3.1.4 Antisymétrique

\mathcal{R} est antisymétrique si et seulement si pour tout $(x; y) \in E^2$,

$$\left. \begin{array}{l} x\mathcal{R}y \\ y\mathcal{R}x \end{array} \right\} \implies x = y$$

remarque: si \mathcal{R} est symétrique, antisymétrique et de graphe non vide, \mathcal{R} est une relation d'égalité.

3.2 Relation d'équivalence

3.2.1 Définition

Une relation d'équivalence sur E est une relation binaire de E dans E réflexive, symétrique et transitive.

3.2.2 Classe d'équivalence

Soit $a \in E$.

La classe d'équivalence de a est $\dot{a} = \{x \in E / a\mathcal{R}x\}$

$\forall x \in \dot{a}$ on dit que x est équivalent à a , ou que x est un représentant de \dot{a} .

3.2.3 Propriétés des classes d'équivalence

propriété 1: $\forall a \in E, \dot{a} \neq \emptyset$ car $a \in \dot{a}$ (par réflexivité)

propriété 2: si $b \in \dot{a}$, alors $\dot{a} = \dot{b}$

Démonstration :

$b \in \dot{a}$ donc $a\mathcal{R}b$

$\forall x \in \dot{a}, a\mathcal{R}x$ donc $x\mathcal{R}a$ par symétrie

$x\mathcal{R}a$ et $a\mathcal{R}b$ donc $x\mathcal{R}b$ par transitivité, et donc $x \in \dot{b}$

On a donc: $\forall x \in \dot{a}, x \in \dot{b}$, on en déduit: $\dot{a} \subset \dot{b}$

On démontre de même que $\dot{b} \subset \dot{a}$, et donc que $\dot{a} = \dot{b}$

3.2.4 Théorème

Soit \mathcal{R} une relation d'équivalence sur E non vide. L'ensemble des classes d'équivalence de \mathcal{R} forme une partition de E .

Démonstration:

De la propriété 1, on déduit $E = \bigcup_{a \in E} \dot{a}$

De la propriété 2, on déduit $\dot{a} \neq \dot{b} \implies \dot{a} \cap \dot{b} = \emptyset$

exemple:

$E = \mathbb{Z}$

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

$\forall (x; y) \in \mathbb{Z}^2, x\mathcal{R}y \iff x \equiv y [n]$

\mathcal{R} est la relation de congruence modulo n .

$\dot{0} = \{x \in \mathbb{Z} / x \equiv 0 [n]\}$

$\dot{0}$ = ensemble des multiples de n dans \mathbb{Z}

$\dot{1} = \{x \in \mathbb{Z} / x \equiv 1 [n]\}$

$\dot{1}$ = ensemble des entiers relatifs qui ont pour reste 1 dans la division euclidienne par n .

Ensembles des classes = $\{\dot{0}; \dots; \widehat{n-1}\}$

3.2.5 Réciproque

Etant donnée une partition $(E_i)_{i \in I}$ de $E \neq \emptyset$, il existe une unique relation d'équivalence \mathcal{R} sur E dont les classes d'équivalences sont exactement les E_i .

Démonstration:

Si une telle relation d'équivalence existe, alors on a nécessairement:

$$\forall (x; y) \in E^2, x\mathcal{R}y \iff \exists i \in I \text{ tel que } (x; y) \in E_i^2$$

L'unicité est donc assurée, il faut maintenant montrer que l'on a bien défini une relation d'équivalence.

$\forall x \in E, \exists i \in I$ tel que $x \in E_i$ car les $(E_i)_{i \in I}$ forment un recouvrement de E .

On a donc $x\mathcal{R}x$ pour tout x de E . \mathcal{R} est bien réflexive.

La symétrie de \mathcal{R} découle directement de la symétrie de sa définition.

Supposons $x\mathcal{R}y$ et $y\mathcal{R}z$.

$$\exists i \in I \text{ tel que } (x; y) \in E_i^2$$

$$\exists j \in I \text{ tel que } (y; z) \in E_j^2$$

On a donc $y \in E_i$ et $y \in E_j$. Or les E_i sont disjoints, donc $i = j$

On en déduit $x\mathcal{R}z$, et donc la transitivité de \mathcal{R} .

\mathcal{R} est réflexive, symétrique et transitive: c'est bien une relation d'équivalence.

3.2.6 Ensemble quotient

Soit $E \neq \emptyset$ et \mathcal{R} une relation d'équivalence sur E .

L'ensemble quotient de E par \mathcal{R} est $E/\mathcal{R} = \{a / a \in E\}$ = ensemble des classes d'équivalence.

exemple:

$$E = \mathbb{R}$$

$$\forall (x; y) \in \mathbb{R}^2, x\mathcal{R}y \iff x^2 + x = y^2 + y$$

La relation \mathcal{R} est réflexive, symétrique et transitive, c'est bien une relation d'équivalence.

$$\forall x \in \mathbb{R}, \dot{x} = \{y \in \mathbb{R} / x^2 + x = y^2 + y\}$$

$$\dot{x} = \{y \in \mathbb{R} / (x - y)(x + y + 1) = 0\}$$

$$\dot{x} = \{y \in \mathbb{R} / y = x \text{ ou } y = -1 - x\}$$

$$\dot{x} = \{x; -1 - x\}$$

$$E/\mathcal{R} = \{\{x; -1 - x\} / x \in \mathbb{R}\}$$

3.3 Relation d'ordre

3.3.1 Définition

Une relation d'ordre sur $E \neq \emptyset$ est une relation binaire de E dans E réflexive, transitive et antisymétrique. On dit alors que E est ordonné.

exemples:

\leq est une relation d'ordre sur \mathbb{R} .

$<$ n'est pas une relation d'ordre sur \mathbb{R} (non réflexive).

3.3.2 Ordre total et ordre partiel

Soit \mathcal{R} une relation d'ordre sur E .

\mathcal{R} est une relation d'ordre total sur E si et seulement si deux éléments quelconques de E sont comparables par \mathcal{R} .

$\iff \forall (x; y) \in E^2, x\mathcal{R}y$ ou $y\mathcal{R}x$

Si \mathcal{R} n'est pas une relation d'ordre total, on dit que c'est une relation d'ordre partiel.

\leq est une relation d'ordre total sur \mathbb{R} .

\subset est une relation d'ordre partiel sur $\mathcal{P}(\mathbb{R})$.

Si \mathcal{R} est une relation d'ordre total sur E , E est dit totalement ordonné par \mathcal{R} .

Si \mathcal{R} est une relation d'ordre partiel sur E , E est dit partiellement ordonné par \mathcal{R} .

3.3.3 Vocabulaire

	\mathbb{R}, \leq	E, \mathcal{R}
segment $[a; b]$	$\{x \in \mathbb{R} / a \leq x \text{ et } x \leq b\}$	$\{x \in E / a\mathcal{R}x \text{ et } x\mathcal{R}b\}$
$]a; b[$	$[a; b] - \{a; b\}$	$[a; b] - \{a; b\}$
$M =$ majorant de A	$A \subset \mathbb{R}, M \in \mathbb{R}$ $\forall x \in A, x \leq M$	$A \subset E, M \in E$ $\forall x \in A, x\mathcal{R}M$
$m =$ minorant de A	$m \in \mathbb{R}$ et $\forall x \in A, m \leq x$	$m \in E$ et $\forall x \in A, m\mathcal{R}x$
maximum de A $Max(A)$	$Max(A) \in A$ $\forall x \in A, x \leq Max(A)$	$Max(A) \in A$ $\forall x \in A, x\mathcal{R}Max(A)$
minimum de A $Min(A)$	$Min(A) \in A$ $\forall x \in A, Min(A) \leq x$	$Min(A) \in A$ $\forall x \in A, Min(A)\mathcal{R}x$
$N =$ élément maximal	$N \in A$ $\forall x \in A, (N \leq x \implies x = N)$	$N \in A$ $\forall x \in A, (N\mathcal{R}x \implies x = N)$
$n =$ élément minimal	$n \in A$ $\forall x \in A, (x \leq n \implies x = n)$	$n \in A$ $\forall x \in A, (x\mathcal{R}n \implies x = n)$
borne supérieure de A $Sup(A)$	$\forall x \in A, x \leq Sup(A)$ $\forall y \in \mathbb{R}$ tel que $\forall x \in A, x \leq y$ on a $Sup(A) \leq y$	$\forall x \in A, x\mathcal{R}Sup(A)$ $\forall y \in E$ tel que $\forall x \in A, x\mathcal{R}y$ on a $Sup(A)\mathcal{R}y$
borne inférieure de A $Inf(A)$	$\forall x \in A, Inf(A) \leq x$ $\forall y \in \mathbb{R}$ tel que $\forall x \in A, y \leq x$ on a $y \leq Inf(A)$	$\forall x \in A, Inf(A)\mathcal{R}x$ $\forall y \in E$ tel que $\forall x \in A, y\mathcal{R}x$ on a $y\mathcal{R}Inf(A)$

remarques:

$Max(A)$, s'il existe, est un majorant de A appartenant à A
 $Min(A)$, s'il existe, est un minorant de A appartenant à A
 $Sup(A)$, s'il existe, est le plus petit des majorants de A
 $Inf(A)$, s'il existe, est le plus grand des minorants de A
 $Sup(A)$ et $Inf(A)$ peuvent exister sans appartenir à A

exemples:

$$E = \mathbb{R}^2$$

$$(a; b)\mathcal{R}(c; d) \iff (a \leq c) \text{ et } (b \leq d)$$

\mathcal{R} est une relation d'ordre partiel sur \mathbb{R}^2

$$A_1 = \left[0; \frac{1}{4}\right] \times \left[\frac{3}{4}; 1\right]$$

$$A_2 = \left[\frac{3}{4}; 1\right] \times \left[0; \frac{1}{4}\right]$$

$$A = A_1 \cup A_2$$

$$A \subset \mathbb{R}^2 \text{ et } A \neq \emptyset$$

$(2; 2)$ est un majorant de A

$(-1; -1)$ est un minorant de A

A n'a ni minimum, ni maximum.

$(\frac{1}{4}; 1)$ et $(1; \frac{1}{4})$ sont les éléments maximaux de A

$(0; \frac{3}{4})$ et $(\frac{3}{4}; 0)$ sont les éléments minimaux de A

3.3.4 Propriétés:

Soit $E \neq \emptyset$ ordonné par \mathcal{R}

Soit $A \subset E$, $A \neq \emptyset$

propriété 1: le maximum de A , s'il existe, est unique.

Démonstration:

Supposons qu'il existe a et a' deux maxima.

a est un maximum et $a' \in A$, donc $a'\mathcal{R}a$

a' est un maximum et $a \in A$, donc $a\mathcal{R}a'$

$a'\mathcal{R}a$ et $a\mathcal{R}a'$, donc $a = a'$

propriété 2: le minimum de A , s'il existe, est unique.

Démonstration similaire.

propriété 3: si la borne supérieure de A existe, elle est unique

Démonstration:

Supposons qu'il existe a et a' deux bornes supérieures.

a' est un majorant et a est une borne supérieure, donc $a\mathcal{R}a'$

a est un majorant et a' est une borne supérieure, donc $a'\mathcal{R}a$

$a'\mathcal{R}a$ et $a\mathcal{R}a'$, donc $a = a'$

propriété 4: si la borne inférieure de A existe, elle est unique

Démonstration similaire.

propriété 5: si $Max(A)$ existe, alors $Sup(A)$ existe et $Max(A) = Sup(A)$

Démonstration:

$Max(A)$ est un majorant de A

Soit M un majorant quelconque de A

$Max(A) \in A$, donc $Max(A) \mathcal{R} M$

$Max(A)$ est bien le plus petit des majorants, donc $Sup(A)$ existe et

$Sup(A) = Max(A)$

propriété 6: si $Min(A)$ existe, alors $Inf(A)$ existe et $Min(A) = Inf(A)$

Démonstration similaire.

propriété 7: si $Max(A)$ existe, c'est l'unique élément maximal de A

Démonstration:

$Max(A) \in A$

Soit $x \in A$ tel que $Max(A) \mathcal{R} x$

$x \in A$, donc $x \mathcal{R} Max(A)$. On a $Max(A) \mathcal{R} x$ et $x \mathcal{R} Max(A)$ donc $x = Max(A)$

$Max(A)$ est donc bien un élément maximal.

Soit y un autre élément maximal de A . $y \mathcal{R} Max(A)$, donc $y = Max(A)$

propriété 8: si $Min(A)$ existe, c'est l'unique élément minimal de A

Démonstration similaire.

propriété 8: si A est fini, et \mathcal{R} est une relation d'ordre total, alors $Max(A)$, $Sup(A)$, $Min(A)$ et $Inf(A)$ existent et $Max(A) = Sup(A)$, $Min(A) = Inf(A)$