

Partie 1 : Relations Binaires

- $a > b$: ordre stricte sur les \mathbb{N} ($a < b$: ordre inverse sur \mathbb{Z})
- $a = b$: égalité sur \mathbb{N} , ensemble
- $a \sim b$: équivalence (équivalence sur \mathbb{N})
- $a \rightarrow b$: implication sur \mathbb{N}
- $A \subset B$: inclusion des ensembles
- $a \mid b$: divisibilité sur \mathbb{N} et \mathbb{Z}
- $a \equiv b [5]$: congruence modulo 5 (le module doit être fixé sinon relation binaire). Congruence = le reste de la division euclidienne.

$a \equiv b [5]$ écrit $\exists k \in \mathbb{Z} \text{ tel que } a = k \times 5 + b$

reste de la division

$$\begin{array}{r} a \\ \hline c \\ r \end{array}$$

$$a = q \times c + r$$

$$a = r [c]$$

II. Définition d'une relation binaire

1) Déf. ensembliste et déf. fonctionnelle

Une relation binaire entre les éléments de A et les éléments de B est un sous ensemble de $A \times B$.

Une relation est un ensemble de couples.

$a < b$: ordre strict sur \mathbb{N}

$$0 < 1 < 2 < 3 < 4 \dots$$

$$R = \{(0,1), (0,2), (0,3) \dots\}$$

$$(1,2), (1,3) \dots$$

$$(2,3) \dots$$

...

}

Une relation binaire est une fonction bivalente à deux arguments.

$R : A \times B \rightarrow \{B\}$ ($\{B\}$ = ensemble des bivalences)

$(a, b) \rightarrow R(a, b) = V$ si a Relation b
 $Faux$ si a ! Relation b

$a < b$

$R(0, 1) = V$ $R(0, 2) = V$
 $R(0, 3) = V$ $R(1, 2) = V \dots$
 $R(0, 0) = F$ $R(1, 0) = F \dots$

2) Notation

On $a R b$ pour dire que a est en relation avec b par R .

Exemple: $a < b$, $a \in [5] b$ (notation adaptée)

R est utilisé pour noter plusieurs façons d'écrire une relation.

R : La relation

R : L'ensemble des couples

R : La fonction bivalente $(R(a, b) = V)$

appartenance des fonctions

Une fonction peut être représentée par une relation binaire

$f: R \rightarrow R$

$x \rightarrow f(x) = 3x$

f est défini par la relation

$R_f = \{(x, y) \mid y = f(x)\}$

$\{(0, 0), (1, 3), (-1/3, -1)\} \dots$

$R_f(0, 0) = V, R_f(1, 3) = V$

$R_f(-1/3, -1) = V$

$R_f(1, 1) = F \dots$

R_f est la bivalence qui définit la relation R_f ,

laquelle représente la fonction f .

Une fonction f associe à chaque une unique image

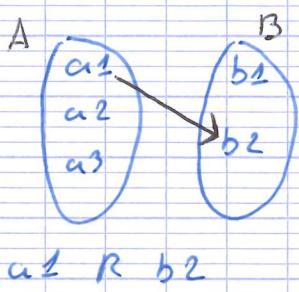
Une relation binaire R peut associer à un élément de départ plusieurs éléments d'arrivée

appartient sur les opérations
 $a+b \rightarrow$ fournit une relation

$a+b=c$ peut étre une relation fonctionnelle de deux arguments ou une relation fournit l'opération local : cas particulier)

3) Représentation d'une relation binaire

Digramme



$a \in R b$

Matrice

$$M(R) \in M_{m,n}(IB)$$

$M(R)$ matrice booléenne avec
 m taille de A et n taille de
 B .

$$\begin{array}{c} b_1 & b_2 & b_3 & b_4 \\ a_1 & (\checkmark & F & F & V) \\ a_2 & V & V & F & V \\ a_3 & V & V & F & F \end{array}$$

$a \in R b_1$
 $a \in R b_2$

Exemple : La relation d'appartenance sur $\{1, 2, 3\}$

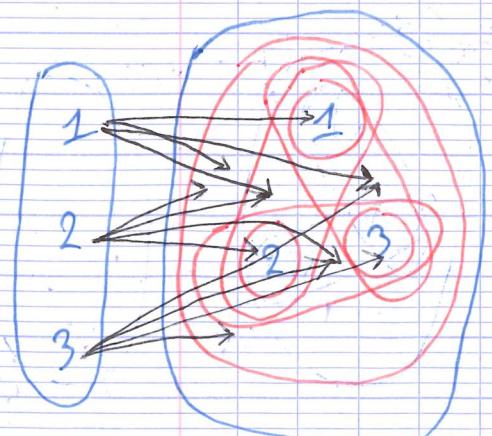
\in sur $A \times B$

$$A = \{1, 2, 3\}$$

$$B = P(\{1, 2, 3\})$$

$$= \{\emptyset; \{1\}; \{2\}; \{3\}; \{1, 2\}; \{1, 3\}; \{2, 3\}; \{1, 2, 3\}\}$$

$$1 \in \{1\}, 2 \in \{2, 3\}, 1 \notin \{2, 3\}$$



	\emptyset	$\{1\}$	$\{2\}$	$\{3\}$	$\{1, 2\}$	$\{1, 3\}$	$\{2, 3\}$	$\{1, 2, 3\}$
1	F	V	F	F	V	V	F	V
2	F	F	V	F	V	F	V	V
3	F	F	F	V	F	V	V	V

remarque : A et B doivent être finis pour faire la représentation en matrice / diagramme.

- il faut avoir défini l'ordre A & B

III Opérations sur les relations

1) Composition

Ex : relation successeur S sur $\mathbb{N} \times \mathbb{N}$

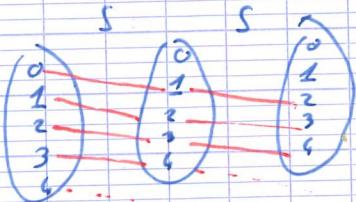
$0 \text{ S } 1$	$1 \text{ S } 0$
$1 \text{ S } 2$	$1 \text{ S } 3$
$2 \text{ S } 3$	\vdots
\vdots	

composition de S par elle-même \hat{m} S S S

$$0 \text{ S } 1 \text{ S } 2 \rightarrow 0 \text{ S } 0 \text{ S } 2$$

$$1 \text{ S } 2 \text{ S } 3 \rightarrow 1 \text{ S } 0 \text{ S } 3$$

$$2 \text{ S } 3 \text{ S } 4 \rightarrow 2 \text{ S } 0 \text{ S } 4$$



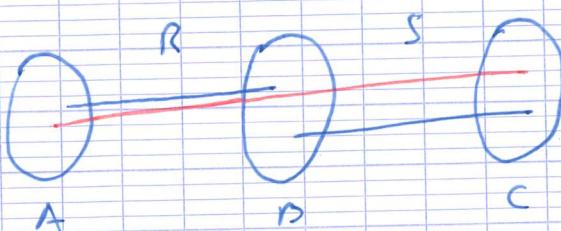
($S \circ S$ c'est "est-ce que le deuxième élément est égal au premier + 2")

Définition : On considère R sur A × B

S sur B × C

$$S \circ R = \{(a, c) \in A \times C \mid \exists b \in B, a R b \wedge b S c\}$$

$S \circ R$: ensemble de couples a c tq il y a un élément intermédiaire b avec $a R b$ et $b S c$



Rmq : La composition ne fait pas pour les fonctions.

$$f : E \rightarrow F$$

$$g : F \rightarrow G$$

$$g(f(x)) = g \circ f(x)$$

$$E \xrightarrow{R} F \xrightarrow{S} G$$

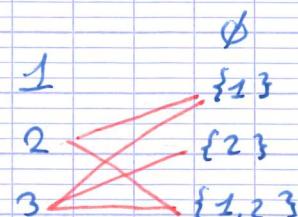
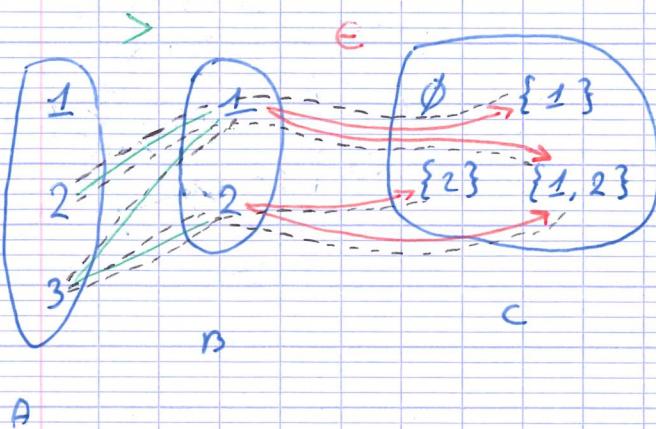
$$R : A \times B$$

$$S : B \times C$$

$$S \text{ sur }$$

$$A \xrightarrow{R} B \xrightarrow{S} C$$

Ex : appartenant sur $\{1, 2\} \times \mathcal{P}(\{1, 2\})$ (2) \in
 ordre strict sur $\{1, 2, 3\} \times \{1, 2\}$ (4) $>$



$E_0 >$

composition $E_0 >$

$M(>)$

	1	2
1	F	F
2	V	F
3	V	V

$M(E)$

	\emptyset	{1}	{2}	{1, 2}
1	F	V	F	V
2	F	F	V	V

$\emptyset \quad \{1\} \quad \{2\} \quad \{1, 2\}$

	F	F	F	F
1	F	F	F	F
2	F	V	F	V
3	F	V	V	V

$M(E_0 >)$

$\textcircled{V} \wedge \textcircled{V}$ et $\textcircled{F} \wedge \textcircled{F}$

1) Composition (produit de matrices)

Etant donnée deux matrices binaires : $M_1 \in M_{m,n}$ (1/3)

$M_2 \in M_{n,p}$ (1/3)

Le produit $M_1 \times M_2 = Q \in M_{m,p}$ (1/3) avec

$$q_{i,j} = \min_{k=1}^n m_{i,k} \wedge m_{k,j}$$

$$\begin{matrix} 2 & 4 \\ \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} & \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 0 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix} \end{matrix} \Bigg| 3$$

$$M_2 \left(\begin{array}{ccc} m_{11} & m_{12} & m_{1j} \\ m_{21} & m_{22} & m_{2j} \\ m_{31} & m_{32} & m_{3j} \\ \vdots & \vdots & \vdots \\ \vdots & \vdots & \vdots \end{array} \right) \quad M_1 \left(\begin{array}{ccc} 1 & 1 & \dots \\ m_{11} & m_{12} & \dots \\ m_{21} & m_{22} & \dots \\ m_{31} & m_{32} & \dots \\ \vdots & \vdots & \dots \end{array} \right) \quad Q$$

$$q_{ij} = (m_{1j}^1 1 m_{1j}^2) V (m_{1j}^1 1 m_{1j}^2) V \dots$$

C'est un produit
vecteuriel ou un empilement

$\begin{matrix} 1 \text{ à la place} \\ \text{plus des} \\ \text{multiplications} \end{matrix}$

$$\begin{matrix} a \wedge b \\ \hline VFF \\ VFV \\ \hline VFF \mid V \\ VK \end{matrix} \quad \text{mais}$$

$$\begin{matrix} b \wedge a \\ \hline VFF \\ FFV \\ \hline FFF \mid F \\ vv \end{matrix}$$

$$\begin{matrix} a \wedge b \\ \hline \begin{matrix} \text{F} \\ \text{F} \\ \text{F} \end{matrix} \quad \begin{matrix} \text{V} \\ \text{F} \\ \text{F} \end{matrix} \\ \hline \begin{matrix} \text{F} \\ \text{V} \\ \text{F} \\ \text{F} \end{matrix} \quad \begin{matrix} \text{V} \\ \text{F} \\ \text{V} \\ \text{V} \end{matrix} \\ \hline \begin{matrix} \text{F} \\ \text{V} \\ \text{F} \\ \text{F} \end{matrix} \quad \begin{matrix} \text{V} \\ \text{F} \\ \text{V} \\ \text{V} \end{matrix} \end{matrix} \quad \text{et}$$

$$\begin{matrix} g \wedge V F V \\ \hline \begin{matrix} \text{F} \\ \text{V} \\ \text{V} \end{matrix} \quad \begin{matrix} \text{F} \\ \text{V} \\ \text{V} \end{matrix} \\ \hline \begin{matrix} \text{F} \\ \text{F} \\ \text{V} \end{matrix} \mid V \\ vv \end{matrix} \quad \begin{matrix} R \wedge F V V \\ \hline \begin{matrix} \text{F} \\ \text{F} \\ \text{V} \end{matrix} \quad \begin{matrix} \text{F} \\ \text{F} \\ \text{V} \end{matrix} \\ \hline \begin{matrix} \text{F} \\ \text{F} \\ \text{V} \end{matrix} \mid V \\ vv \end{matrix}$$

$$\begin{matrix} e \wedge F V F \\ \hline \begin{matrix} \text{F} \\ \text{V} \\ \text{F} \end{matrix} \quad \begin{matrix} \text{F} \\ \text{V} \\ \text{F} \end{matrix} \\ \hline \begin{matrix} \text{F} \\ \text{F} \\ \text{F} \end{matrix} \quad \begin{matrix} \text{F} \\ \text{F} \\ \text{F} \end{matrix} \\ \hline \begin{matrix} \text{F} \\ \text{F} \\ \text{F} \end{matrix} \mid F \\ vv \end{matrix} \quad \begin{matrix} f \wedge F V F \\ \hline \begin{matrix} \text{F} \\ \text{F} \\ \text{V} \end{matrix} \quad \begin{matrix} \text{F} \\ \text{F} \\ \text{V} \end{matrix} \\ \hline \begin{matrix} \text{F} \\ \text{F} \\ \text{F} \end{matrix} \quad \begin{matrix} \text{F} \\ \text{F} \\ \text{V} \end{matrix} \\ \hline \begin{matrix} \text{F} \\ \text{F} \\ \text{F} \end{matrix} \mid F \\ vv \end{matrix}$$

Remarque : La composition de relation s'écrit à celle des fonctions.
 $f \circ g(x) = f(g(x))$

$$\begin{matrix} A \xrightarrow{S} B \xrightarrow{R} C \\ A \xrightarrow{S} B \xrightarrow{R} C \end{matrix}$$

2) Inverse

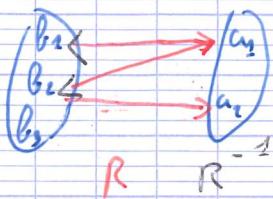
L'inverse R^{-1} d'une relation R est une relation définie par : $R^{-1} = \{(a, b) \mid (b, a) \in R\}$

$$\text{Ex : } R^{-1} \subseteq A \times B \quad R \subseteq B \times A$$

Voyons ce que ça donne sur une matrice

$$R = \begin{pmatrix} b_1 & a_1 & a_2 \\ b_2 & V & V \\ b_3 & F & F \end{pmatrix}$$

$$R^{-1} = \begin{pmatrix} a_1 & b_1 & b_2 & b_3 \\ a_2 & V & V & F \\ a_3 & F & V & F \end{pmatrix}$$



À l'inverse d'une relation se calcule par la transposée de sa matrice mais pas par l'inverse et sa matrice.

$$M(R^{-1}) = M(R)$$

R : relation M(R) : matr. $\neq M(R)^{-1}$

inverse d'une matrice

3) Union & intersection

L'union et l'intersection des relations est défini à l'union et l'intersection des ensembles

$$R \cup S = \{(a, b) \in R\} \cup \{(a, b) \in S\}$$

$$R \cap S = \{(a, b) \in R\} \cap \{(a, b) \in S\}$$

R et S sont définis sur les mèes ensembles.

$$S \subseteq A \times B \text{ et } R \subseteq A \times B$$

$$\text{Ex: } R = \{(a_1, b_1), (a_2, b_2), (a_3, b_3)\}$$

$$S = \{(a_1, b_1), (a_2, b_2), (a_3, b_3), (a_4, b_2)\}$$

matrice de R, S, Rus et diagramme : R ∩ S

$$R = \begin{pmatrix} b_1 & b_2 \\ a_1 & V & F \\ a_2 & V & V \end{pmatrix} \quad S = \begin{pmatrix} b_1 & b_2 \\ a_1 & V & F \\ a_2 & F & V \\ a_3 & V & V \end{pmatrix}$$

$$R \cup S = \{(a_1, b_1), (a_2, b_1), (a_2, b_2), (a_3, b_1), (a_3, b_2)\}$$

$$R \cap S = \{(a_1, b_1), (a_2, b_2)\}$$

Rappel : Union / intersection

→ ensembliste : \hat{m} chose que ça hab

$R \cup S$ des relation

$$R \cup S = \{(a, b) | (a, b) \text{ dans } R \text{ ou } (a, b) \text{ dans } S\}$$

$$R \cap S = \{(a, b) | (a, b) \text{ dans } R \text{ et } (a, b) \text{ dans } S\}$$

→ matrice

pour une "case" i, j on regarde i, j pour les relations

R et S . - union \rightarrow si l'une des cases vaut 1,

i, j pour l'union vaut 1 sinon 0.

- intersection \rightarrow si l'une des cases vaut 0,

i, j pour l'union vaut 0 sinon 1

$$R \begin{pmatrix} 1 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 0 \end{pmatrix}$$

$$S \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 1 \end{pmatrix}$$

$$R \cup S \begin{pmatrix} 1 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 1 \end{pmatrix}$$

$$R \cap S \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \end{pmatrix}$$

- Inverse :

ensembliste : on inverse les couples dans l'ensemble

$$R^{-1} = \{(b, a) | (b, a) \text{ dans } R\}$$

$$R = \{(a, a), (a, c), (b, c)\} \quad R^{-1} = \{(a, a), (c, a), (c, b)\}$$

$$R \subseteq A \times B \quad R^{-1} \subseteq B \times A$$

- matrice:

- relation R représentée par une matrice $(r_{i,j})$

de dimension $m \times m$.

- relation R^{-1} est représentée par $(r'^{i,j})$ de dimension $m \times m$ avec $\forall i, j, r'^{i,j} = r_{i,j}$

3

$$2 \begin{pmatrix} 1 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 0 \end{pmatrix}$$

3

$$\begin{pmatrix} 1 & 1 \\ 0 & 1 \\ 2 & 0 \end{pmatrix}$$

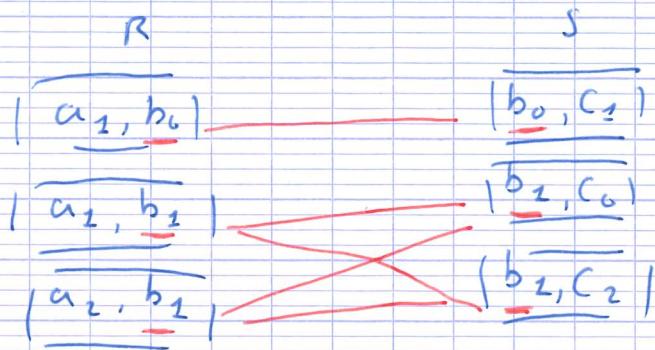
M

transposi M

Composition

- ensemble de si on a R de A vers B et S de B vers C.

$$S \circ R = \{(a, c) \mid \exists b \text{ dans } B \text{ avec } (a, b) \text{ dans } R \\ \text{et } (b, c) \text{ dans } S\}.$$



- matrice : produit boolien des matrices
 $C_{-ij} = \bigvee_{k=1}^3 \{ k \in \mathbb{N} \mid r_{ik} \text{ et } s_{-kj} \}$

$$3 \quad 3 \begin{pmatrix} 0 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 \end{pmatrix} \\ 2 \begin{pmatrix} 1 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 \end{pmatrix}$$

Ex 2.1 :

b) matrice d'associativité

Soit R, S, T des relations respectivement inclusant dans $A \times B$, $B \times C$, $C \times D$

On veut montrer que $(T \circ S) \circ R \subseteq T \circ (S \circ R)$

a) montrons $(T \circ S) \circ R \subseteq T \circ (S \circ R)$

Soit (a, d) un élément de $(T \circ S) \circ R$.

Par définition, il existe $b \in B$ que (a, b) dans R et (b, d) dans $T \circ S$. Comme (b, d) dans $T \circ S$, $\exists c \in C$ que (b, c) dans S et (c, d) dans T.

(comme (a, b) dans R et (b, c) dans S, on a (a, c)

classe ScR.

Comme (a,c) classe ScR et (c,d) classe T, on a
 (a,d) classe $T \cup (S_0 R)$

Donc tout élément de $T \cup (S_0 R)$ est dans $T \cup (S_0 R)$.
L'inclusion est élementaire.

b) Montons $T \cup (S_0 R)$ inclus dans $(T \cup S) \cup R$

(a,d) dans $T \cup (S_0 R) \Rightarrow \exists c$ tel que (c,d) dans T

$\vdash (a,c)$ dans $(S \cup R)$

$\Rightarrow \exists b, c$ tels que (c,b) dans T,

(b,c) classes S et (a,b) classes R

$\Rightarrow \exists b$ avec (a,b) dans R et

(b,d) dans $(T \cup S)$

$\Rightarrow (a,d)$ dans $(T \cup S) \cup R$

L'inclusion est élementaire.

III - Propriétés sur les relations \rightarrow sur des relations internes

1) Réflexivité

Exemple :

$=$ \neq

\leq $<$

$\equiv_{\{3\}}$

cte équivalente (pas réflexive)

cad def sur $E \times E$
 \leq intime ~~extime~~

// R sur les

droites du
plan $d^1 // d^2$

Définition : Une relation R sur $E \times E$ est réflexive si et
seulement si $\forall x \in E \quad x R x \quad \forall (x,x) \in R$

matrice

graphique



Rmq : \Leftrightarrow réflexive sur les booleens (IB) $0 \Leftrightarrow 0$
 \Leftrightarrow " " " Pas formules logiques x ou y

2) Symétrie

Exemple :

$$\begin{aligned} &= \\ &\equiv [3] \quad 6 \equiv [3] \\ &\parallel \\ &\neq \left(\begin{array}{l} 2 \neq 3 \\ 3 \neq 2 \end{array} \right) \\ &\Leftrightarrow \\ &\perp \xrightarrow{\text{non pas chrt. du plm}} \end{aligned}$$

ch. exemple

$$\begin{aligned} &\leq \\ &< \\ &\subseteq \end{aligned}$$

Définition : Une relation R sur $E \times E$ est symétrique si : $x R y$ implique $y R x$
 $\forall x, y \in E \quad (x, y) \in R \Rightarrow (y, x) \in R$

matrice

$$\begin{pmatrix} b & b \\ b & F \end{pmatrix}$$

graph



3) Transfinité

$$\begin{aligned} &\equiv [3] \quad 6 \equiv 6 \\ &= \quad 6 \equiv y \\ &= \quad 3 \equiv y \\ &< \quad 3 \leq y \leq 7 \\ &\leq \quad 3 \leq 7 \\ &\subseteq \quad d_1 \sqsubseteq d_2 \\ &\subseteq \quad d_2 \sqsubseteq d_3 \\ &\parallel \quad d_1 \parallel d_3 \\ &\Leftrightarrow \quad d_1 \parallel d_3 \end{aligned}$$

ch. exemple

$$\begin{aligned} &\perp \\ &\neq \\ &\quad d_1 \perp d_2 \\ &\quad d_2 \perp d_3 \\ &\quad \cancel{d_1 \perp d_3} \end{aligned}$$

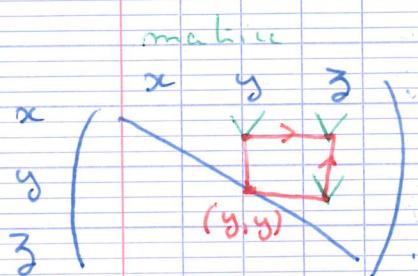
$$\begin{aligned} &3 \neq 6 \\ &6 \neq 3 \end{aligned}$$

La composition de R par elle-même ne signifie aucun élément

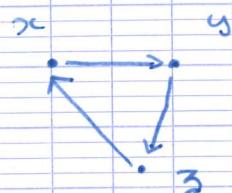
$(a, b) \in R \wedge R \Rightarrow \exists c \text{ tel que } (a, c) \in R \wedge (c, b) \in R$

matrice \rightarrow le produit de la matrice par elle-même ne sera aucun membre !

Définition : Une relation R sur E \times E est transitive
ssi $\forall x, y, z \in E \quad x R y \wedge y R z \Rightarrow x R z$



graphique



4) Antisymétrique

exemples

$$\begin{array}{l} = \\ < \\ \leq \\ // \\ \subset \\ \end{array} \quad \begin{array}{l} = [z] \\ // \\ \perp \\ \neq \end{array}$$

Définition : Une relation R $\in E \times E$ est antisymétrique

ssi $\forall x, y \in E \quad (x, y) \in R \wedge (y, x) \in R \Rightarrow$

$$x = y$$

matrice

Impossibile

graphique



incidence sur $P(\{a, b\})$

	$\{\}$	$\{a\}$	$\{b\}$	$\{a, b\}$
$\{\}$	1	1	1	1
$\{a\}$	0	1	0	1
$\{b\}$	0	0	1	1
$\{a, b\}$	0	0	0	1

me pose pas de problème
si c'est zéro

Symétrique et antisymétrique si tous cl la diagonale sont zéro

IV - ORDRES & ÉQUIVALENCES

1) Relation d'ordre

Exemple :

	\sim_{FP}	sym	antisym	trans
$<$	F	F	V	V
$>$	F	F	V	V
\leq	V	F	V	V
\geq	V	F	V	V
C	F	F	V	V
C	V	F	V	V
\Rightarrow	V	F	F	V

sur les familles
sur les équations

On parle alors d'une partie (\leq , \geq , \subseteq)

Définition: Une relation R est une partie si:

R est Réflexive, antisymétrique et transitive.

Exemple

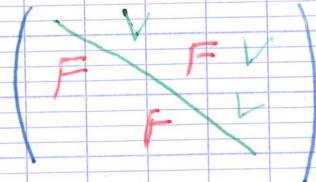
Un ordre est total si $\forall x, y \in A$ on a
 $x R y \vee y R x$

$\forall a, b \in \mathbb{Z}$
 $a \leq b \text{ ou } b \leq a$



Total

3) $E, F \in \mathcal{P}(Z)$
 $E \subseteq F$ et $F \subseteq E$
 $E = \{1\}$ et $F = \{2\}$



pas total

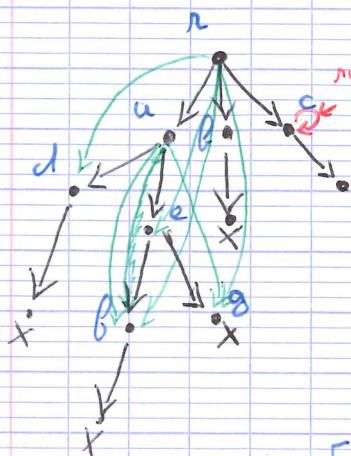
2) Relation d'équivalence

Définition: Une relation R est une relation équivalente si R est Réflexive, symétrique et transitive

V. Clôture d'une relation

1) Clôture réflexive

Commengons par un exemple:



reflexif défini par la relation "fils" F
 $fFa \ aFa \dots dFa$

F est ici antisymétrique
 F serait symétrique si les flèches allaient dans les deux sens.

$F \cup F$ défini la relation "petit-fils":

La relation "descendant" D est la clôture transitive de F .

Ici on a $aFa \ dFa$ mais pas dFa donc D n'est pas transitive.

On augmente la relation D à $aDa \ cDc \ aDa$ alors aDa

La clôture réflexive de D est donc

La relation "en ligne" L est la clôture symétrique de D .

Def: La clôture réflexive R^* d'une relation R est la plus petite relation réflexive contenant R .

$R^* = R$ contient R

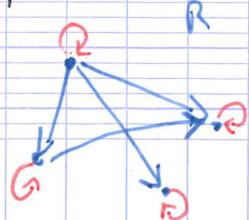
- R^* réflexive

- pour toute relation S {contenant R } $R^* \subseteq S$
 réflexive

$$R^* = R \cup I$$

matrice identitaire

Représentation graphique

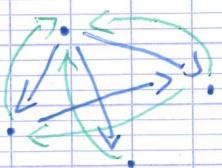


matrice

$$\begin{pmatrix} V & V & V & V \\ V & V & V & V \\ V & V & V & V \\ V & V & V & V \end{pmatrix}$$

2) Clôture symétrique

def: La clôture symétrique R^* d'une relation R est la plus petite relation symétrique contenant R .
 $(\forall S, S \text{ contenant } R, R \subseteq S)$
 $S \text{ symétrique}$



F	V	V	V
V	F	F	F
F	V	F	V
V	F	V	F
F	F	F	F

$$R^* = R \cup R^{-1}$$

3) Clôture transitive

def: La clôture transitive R^+ d'une relation R est la plus petite relation transitive contenant R .
 $(\forall S, S \text{ contenant } R, R^+ \subseteq S)$
 $S \text{ transitive}$

$$R^+ = \bigcup_i R^i$$

$$R^i = R \quad R^i = R \circ R^{i-1} \\ = \underbrace{R \circ R \circ \dots \circ R}_i$$

4) Équivalence engenierée

L'équivalence engenierée par R $((R^*)^s)^+$

A) Les clôtures doivent être calculées dans l'ordre
 La transitive doit être la dernière

Closure reflexive:

→ Sur une matrice : remplir la diagonale de 1

$$R = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 1 \end{bmatrix} \quad R' = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 1 \end{bmatrix}$$

$$R' = R \cup I \text{ (matrice identitaire)}$$

$$\boxed{\begin{smallmatrix} 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 \end{smallmatrix}}$$

Closure symétrique

→ rajouter des 1 pour rendre la matrice symétrique

$$R = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix} \quad R'' = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 1 & 0 \\ 1 & 1 & 1 & 0 \\ 1 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

$$R'' = R \cup R^{-1}$$

Closure transitive

transitif : pour a, b, c si $(a, b) \in R'$ et $(b, c) \in R'$ alors $(a, c) \in R'$

$$R = \{(a, b), (b, c), (c, d)\}$$

$$R' = \{(a, b), (b, c), (c, d), (a, c), (b, d)\}$$

$$R'' = \{(a, b), (b, c), (c, d), (a, c), (b, d), (a, d)\}$$

$$R = \begin{array}{cccc} & 0 & 1 & 0 & 0 \\ & 0 & 0 & 1 & 0 \\ a & 1 & 0 & 0 & 0 \\ b & 0 & 1 & 0 & 0 \\ c & 0 & 0 & 1 & 0 \\ d & 0 & 0 & 0 & 0 \end{array}, \quad R' = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

$$R^+ = \bigcup_i R^i$$