

§ 2. Relations binaires

→ ensembliste ...

I. Définition et prop.

① Relations binaires

$E, F \sim$ ensembles ...

* def: une relation (binaire) sur E est un sous-ensemble de $E \times E$

↳ graphe de R (G_R)
 ↓ liste/crs. de tous les couples d'elts en relation

Deux elts $x, y \in E$ sont en relation pour R (noté $x R y$)

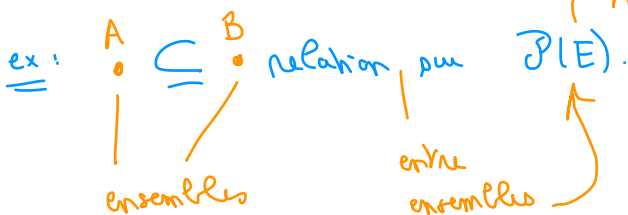
si $(x, y) \in G_R$.

soit en relation $x R y$ ou pas $x \not R y$

ou comme une

fonction booléenne $E \times E \rightarrow \underline{\text{Bool}}$

← vision la ⊕ simple ...



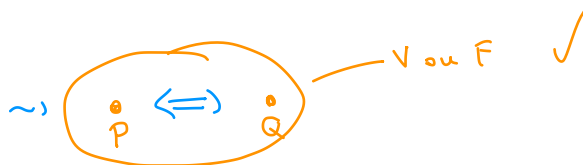
$A, B \in \mathcal{P}(E)$

$(\mathcal{P}(E) \rightarrow$ ens. de tous les sous-ens. de E)

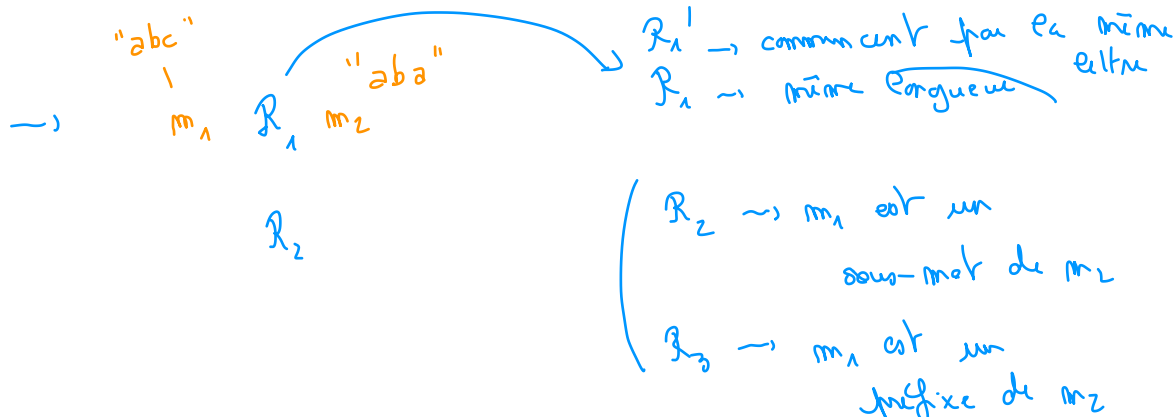
sur $R \rightsquigarrow \bullet \leq \bullet$ rel. binaire

<
=

sur l'ens. des prop. logiques P, Q



sur l'ensemble des chaînes de caractères



sur \mathbb{Z} \sim $i \equiv j [m]$

congruence mod. m

$\exists R \in \mathbb{Z}$ tq $i = j + R \cdot m$

\Leftrightarrow

$i - j = R \cdot m$ \sim i et j différent à 1 mult. de m près

ex: $1 \equiv 6 [5]$
 $\quad \quad \quad \uparrow$
 $\quad \quad \quad +R \cdot 5$
 $\quad \quad \quad \downarrow$
 $\quad \quad \quad 11$
 $\quad \quad \quad -9$
 $\quad \quad \quad -4$
 $\quad \quad \quad \vdots$

\sim $i | j$

i divise j \Leftrightarrow j multiple de i
 $\exists R \in \mathbb{Z}$ tq $j = R \cdot i$

② Prop. de ces relations

R rel. sur E

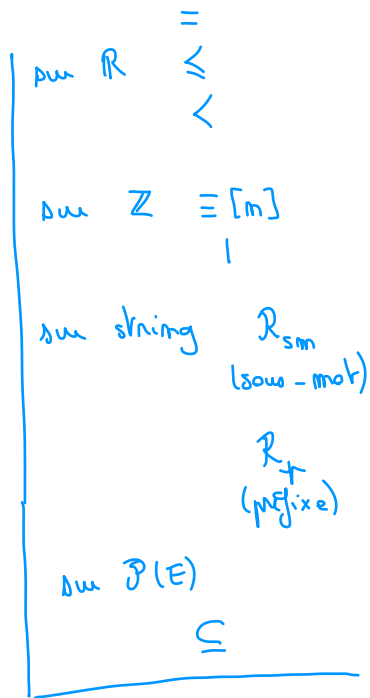
\sim 4 grandes prop. qui caractérisent ces relations.

* réflexivité : R réflexive si
 $\forall x \in E$ tq $x R x$

ex: R réflexive
 $= \leq$
 $\equiv [m]$
 $R_{sm} \quad R_+$

R non réflexive

<

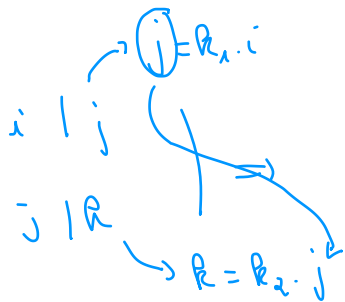


* transitivité R transitive si
 $\forall x, y, z \in E$

$x R y$
 et
 $y R z$ \Rightarrow $x R z$

ex: Tous ces exemples sont transitifs.

$$\begin{aligned} \equiv [m] \quad i \equiv j [m] &\rightarrow j = i + R_1 \cdot m \\ j \equiv R [m] &\rightarrow R = j + R_2 \cdot m \end{aligned} \quad \left| \quad \begin{aligned} R &= i + (R_1 + R_2) \cdot m \\ i &\equiv R [m] \quad \checkmark \end{aligned} \right.$$



$$R = (R_1 R_2) i \Rightarrow i | R \quad \checkmark$$

* symétrie $\left\{ \begin{array}{l} R \text{ symétrique} \\ \forall x, y \in E \quad x R y \Rightarrow y R x \end{array} \right.$

ex: R symétrique
 sur R sur Z
 $\equiv [m]$
 (*)

R non symétrique
 sur R sur Z sur string sur $\mathcal{P}(E)$
 $\leq <$ 1 R_{sm}, R_f \subseteq

$<$ $\sim \forall x, y \in R \quad x < y \Rightarrow y < x$ FAUX \checkmark

(*) $i \equiv j [m] \stackrel{?}{\Rightarrow} j \equiv i [m] ?$

$\Leftrightarrow \exists R \in Z \text{ tq } i = j + R \cdot m$

Donc $j = i + R' \cdot m$
 $\exists R' \in Z$

$i = j - R' \cdot m$

on pose $R = -R' \quad \checkmark$

symétrique

$i | j \not\Rightarrow j | i ?$

* antisymétrique

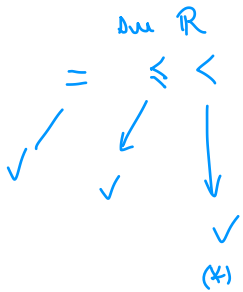
\mathcal{R} antisymétrique p.i.

$$\forall x, y \in E \quad \left. \begin{array}{l} x \mathcal{R} y \\ \text{et} \\ y \mathcal{R} x \end{array} \right\} \Rightarrow x = y$$

intuitivement: 2 éts sont en relation dans au plus 1 sens

($\neq \mathcal{R}$ non symétrique)

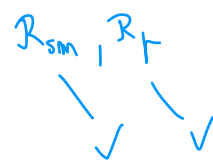
Ex:



sur \mathbb{Z}

sur string

sur $\mathcal{P}(E)$



Soient $x, y \in \mathbb{R}$

(*) p.i. $x < y$
et
 $y < x$

$\Rightarrow x = y$?

ouai car

$(F \Rightarrow \dots)$ toujours vrai.

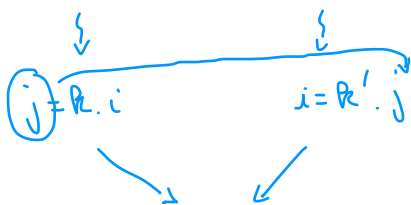
soient $i, j \in \mathbb{Z}$

(**) p.i. $i | j$
et $j | i$ $\Rightarrow i = j$?

On suppose

$i | j$ et $j | i$

$i = j$?



$i = R \cdot R' \cdot i \Rightarrow R \cdot R' = 1$

$R = R' = 1$

on a bien $i = j$

ou $R = R' = -1$

$i = -j$



ou

$i = 0$

comme $j = R \cdot i$

$j = 0$

$\Rightarrow i = j$ ✓

l n'est pas antisymétrique (au signe près...)
antisym. sur \mathbb{N} ✓

$i | j$
 $j | i \Rightarrow i = \pm j$

On a ainsi 2 grandes classes de relations

→ rel. d'ordre

→ antisymétriques

→ réflexive

→ transitive

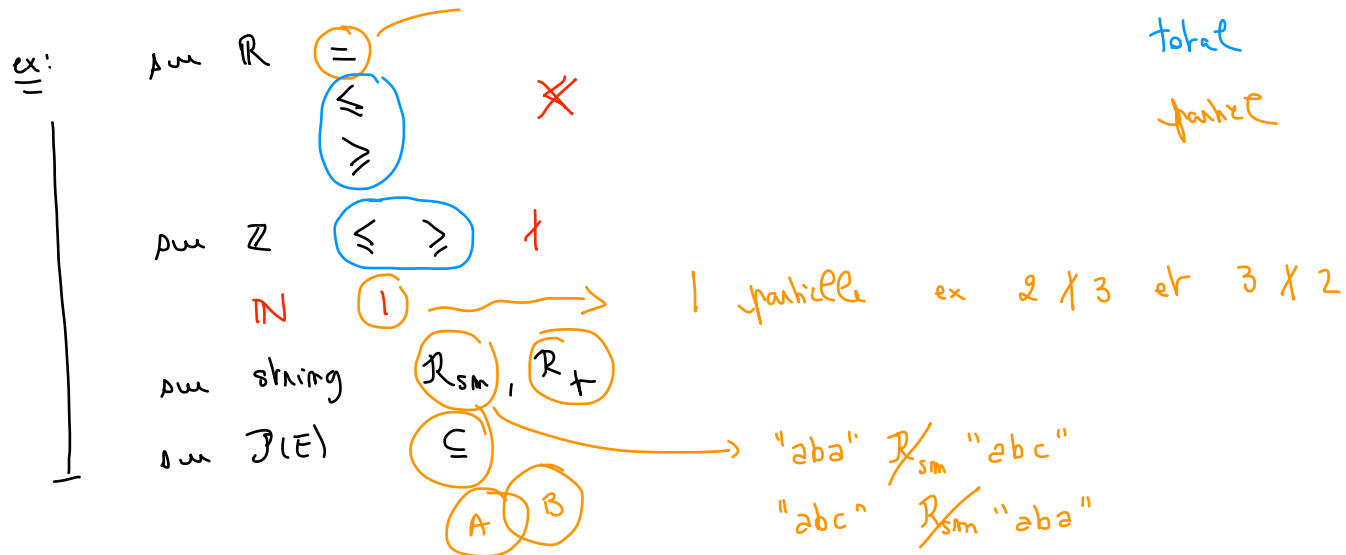
→ rel. d'équivalence

→ symétrique

→ réflexive

→ transitive

II. Relations d'ordre



* def: on dit qu'une rel. d'ordre est un ordre total si

$$\forall x, y \in E \quad x R y \text{ ou } y R x$$

┆

sinon il est partiel.

Dans la suite R est une rel. d'ordre sur E .
 ← des éléments

* def: soit $A \subseteq E$

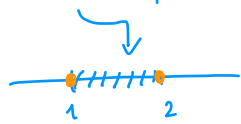
On dit que A admet un plus grand élément M (resp. plus petit et m) si

1) $M \in A$ (resp. $m \in A$)

2) $\forall x \in A \quad x R M$ (resp. $m R x$).

si il existe, le plus grand élément est noté $\max(A)$
 (resp. $\min(A)$).

ex: sur \mathbb{R} \leq \rightsquigarrow $A = [1, 2]$ \rightarrow $\max(A) = 2$
 $\min(A) = 1$



$A' = [1, 2[$

$\rightarrow \max(A)$ n'existe pas
 $\rightarrow \min(A) = 1$

sur \mathbb{N}

$A = \{2, 3, 6\}$

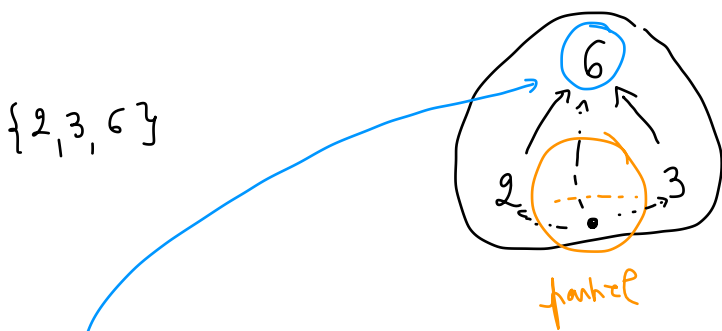
$\rightarrow \min(A)$ n'existe pas pour 1
 $\rightarrow \max(A) = 6$

Diagramme de Hasse (A fini)

de la relation \leq on représente les élts de A \leftrightarrow sommets d'un graphe
 relation \leftrightarrow arêtes (orientées) d'un graphe
 (sans la transitivité) (*)

$x R y \rightsquigarrow x \rightarrow y$

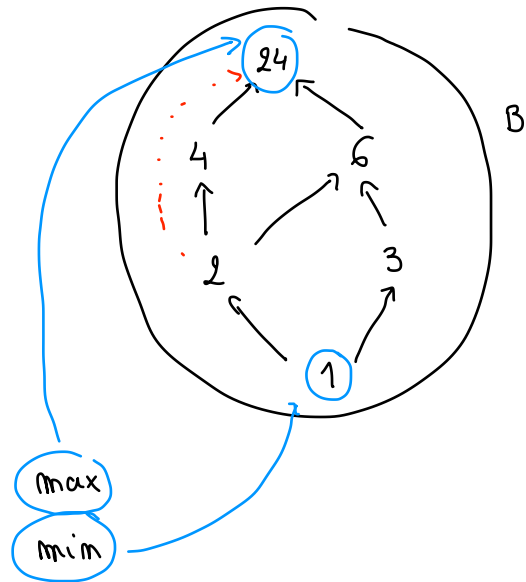
sur $\{2, 3, 6\}$



max
 min — n'existe pas

\downarrow
 $\exists m \in A$ tq $m R x \forall x \in A$?

sur $\{1, 2, 3, 4, 6, 24\}$




max
 min

$C = B \cup \{25\}$

$\max(C)$ — n'existe pas
 $\min(C) = 1$

* def: R rel. d'ordre sur E . $A \subseteq E$

Les majnants (resp. minnants) de A dans E
sont les éléments de E ($x \in E$) tq
 $\forall y \in A \quad y R x$ (resp. $x R y$).

 en général une infinité de majnants.

majnants,
minnants,
sup, inf
↓
E E

* def: si l'ens. des majnants admet un plus (resp. plus grand)
petit élément
 \leadsto borne sup de A (noté sup(A))

(resp. borne inf de A - noté inf(A)).