

# Importance de la notion d'ordre

- Rangement, classification, ordonnancement
- Quelques exemples
  - Biologie : classification de plantes ou d'animaux
  - Sciences humaines et sociales : domination d'un individu par un autre
  - Recherche opérationnelle : ordonnancement entre tâches
  - Génie logiciel : hiérarchie d'héritage dans un langage de programmation par objets

## Première partie : Ordres et treillis

### Notions abordées parmi :

- relations et leurs propriétés, ensembles ordonnés, morphismes, isomorphismes
- chaînes, anti-chaînes, extensions, extensions linéaires
- ordres particuliers (exemple de cette année : ordres produits)
- treillis et leurs éléments particuliers
- correspondance de Galois et treillis de Galois, réduction au cas des relations binaires (analyse formelle de concepts)

### Applications possibles en génie logiciel

- donner une sémantique mathématique à certains diagrammes UML
- relation d'héritage
- relation d'instanciation
- relation de sous-typage
- structuration des classes par leur contenu (attributs, méthodes)

## Relation binaire entre deux ensembles

### Définition

Soient deux ensembles  $E$  et  $F$ ,

une relation binaire  $R$  est une partie du produit cartésien  $E \times F$

On note  $R \subseteq E \times F$

Il s'agit aussi d'un ensemble de couples  $(e, f)$  avec  $e \in E$  et  $f \in F$ .

On écrira  $(e, f) \in R$  ou  $eRf$ .

### Exemple (1. Associer une ville à un pays dont elle est la capitale)

$$E_v = \{ \text{Paris, Berlin, Rome, Montpellier} \}$$

$$F_p = \{ \text{Allemagne, France, Italie, Espagne} \}$$

$$R_{vp} = \{ (\text{Paris, France}), (\text{Berlin, Allemagne}), (\text{Rome, Italie}) \}$$

### Exemple (2. Associer une variété de fleur à une couleur qu'elle peut avoir)

$$E_f = \{ \text{jasmin, muguet, petunia} \}$$

$$F_c = \{ \text{blanc, jaune, rouge, rose, violet, vert} \}$$

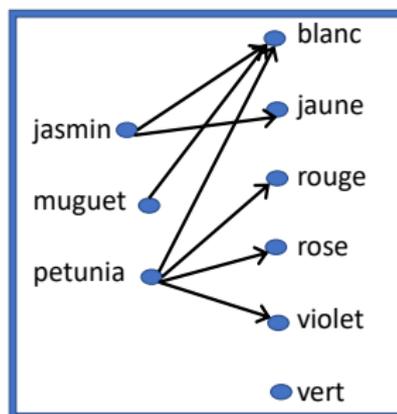
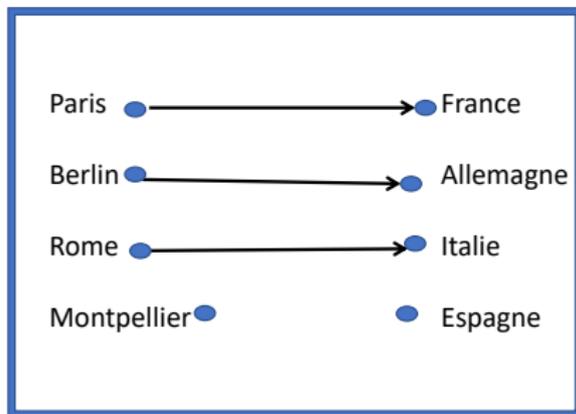
$$R_{fc} = \{ (\text{jasmin, blanc}), (\text{jasmin, jaune}), (\text{muguet, blanc}), (\text{petunia, blanc}), (\text{petunia, rouge}), (\text{petunia, rose}), (\text{petunia, violet}) \}$$

## Représentation d'une relation binaire pour $E \neq F$ par un graphe

### Définition

À une relation binaire  $R \subseteq E \times F$ ,  $E \neq F$ , on associe un graphe orienté  $G = (E \cup F, R)$ .  
 Ses sommets sont les éléments de  $E$  et les éléments de  $F$ .  
 Ses arcs sont les couples de la relation  $R$ .

Exemple (Graphes associés aux relations  $R_{vp}$  (gauche) et  $R_{fc}$  (droite))



## Relation binaire sur un ensemble

### Définition

Soit un ensemble  $E$ , une relation binaire  $R$  sur  $E$  est une partie du produit cartésien  $E \times E$ .

On note  $R \subseteq E \times E$ .

Il s'agit aussi d'un ensemble de couples  $(e_1, e_2)$  avec  $e_1 \in E$  et  $e_2 \in E$ .

On écrira  $(e_1, e_2) \in R$  ou  $e_1 R e_2$ .

### Exemple (Relation binaire sur un ensemble)

$$E = \{e_1, e_2, e_3, e_4, e_5\}$$

$$R = \{(e_1, e_1), (e_1, e_2), (e_1, e_3), (e_1, e_4), (e_3, e_5), (e_4, e_5), (e_5, e_4)\}$$

## Représentation d'une relation binaire sur un ensemble par un graphe

### Définition

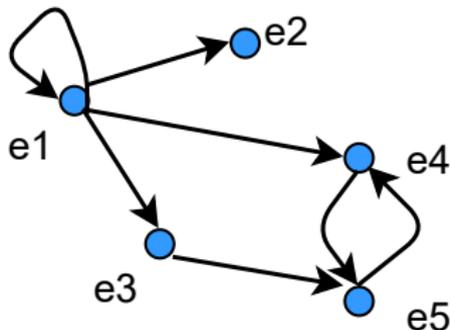
À une relation binaire sur  $E$ ,  $R \subseteq E \times E$ , on associe un graphe orienté  $G = (E, R)$ . Ses sommets sont les éléments de  $E$ .

Ses arcs sont les couples de la relation  $R$ .

### Exemple (Relation binaire sur un ensemble)

$$E = \{e_1, e_2, e_3, e_4, e_5\}$$

$$R = \{(e_1, e_1), (e_1, e_2), (e_1, e_3), (e_1, e_4), (e_3, e_5), (e_4, e_5), (e_5, e_4)\}$$



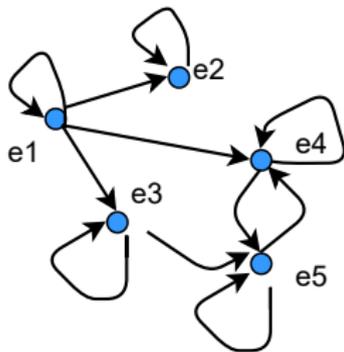
## Relation réflexive

### Définition

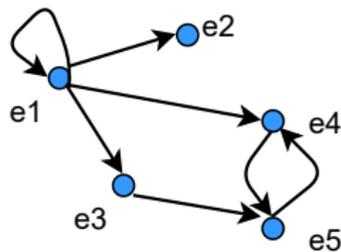
Soient un ensemble  $E$  et une relation binaire  $R$  sur  $E$ ,  $R$  est réflexive si :  
 $\forall e \in E, (e, e) \in R$  (que l'on note aussi  $eRe$ )

### Exemple

*Une relation réflexive*



*Une relation non réflexive*



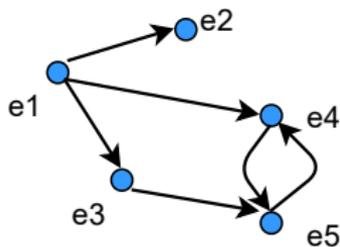
## Relation irréflexive

### Définition

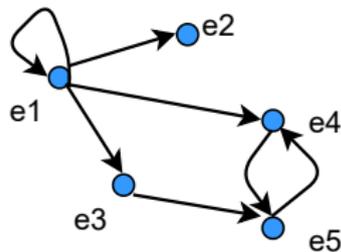
Soient un ensemble  $E$  et une relation binaire  $R$  sur  $E$ ,  $R$  est irréflexive si :  $\forall e \in E$ ,  $(e, e) \notin R$

### Exemple

*Une relation irréflexive*



*Une relation non irréflexive*



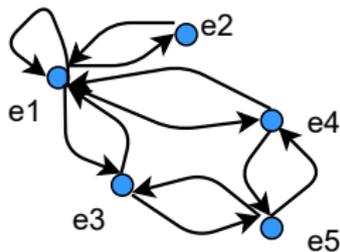
## Relation symétrique

### Définition

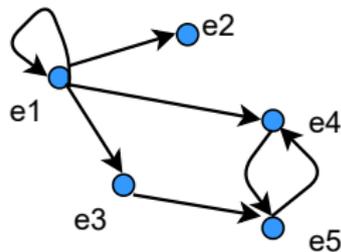
Soient un ensemble  $E$  et une relation binaire  $R$  sur  $E$ ,  $R$  est symétrique si :  
 $\forall e_1, e_2 \in E$ , si  $(e_1, e_2) \in R$ , alors  $(e_2, e_1) \in R$

### Exemple

Une relation symétrique



Une relation non symétrique



## Relation antisymétrique

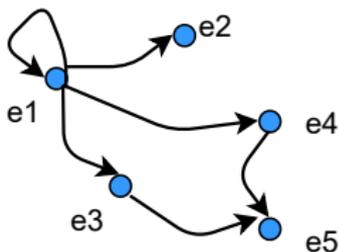
### Définition

Soient un ensemble  $E$  et une relation binaire  $R$  sur  $E$ ,  $R$  est anti-symétrique si :

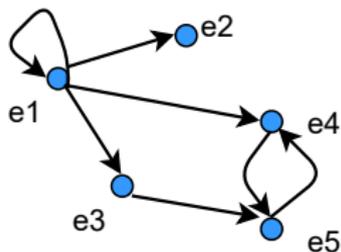
$$\forall e_1, e_2 \in E, \text{ si } (e_1, e_2) \in R \text{ et } (e_2, e_1) \in R, \text{ alors } e_2 = e_1$$

### Exemple

Une relation antisymétrique



Une relation non antisymétrique



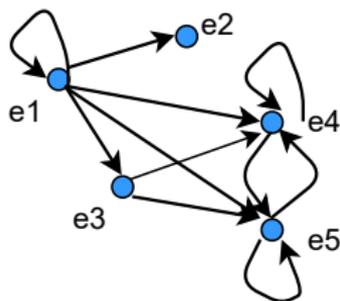
## Relation transitive

### Définition

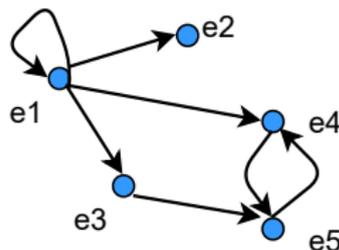
Soient un ensemble  $E$  et une relation binaire  $R$  sur  $E$ ,  $R$  est une relation transitive si  $\forall e_1, e_2, e_3 \in E, e_1 R e_2 \text{ et } e_2 R e_3 \implies e_1 R e_3$

### Exemple

Une relation transitive



Une relation non transitive



## Relation d'équivalence

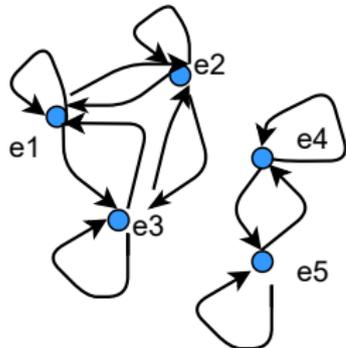
### Définition

Soient un ensemble  $E$  une relation binaire  $R$  sur  $E$ ,  $R$  est une relation d'équivalence si :

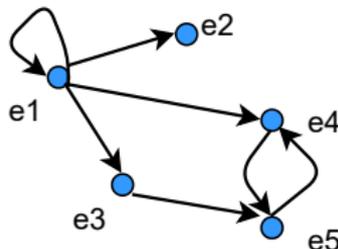
- réflexive
- symétrique
- transitive

### Exemple

*Une relation d'équivalence*



*Une relation qui n'est pas une relation d'équivalence*



# Préordre

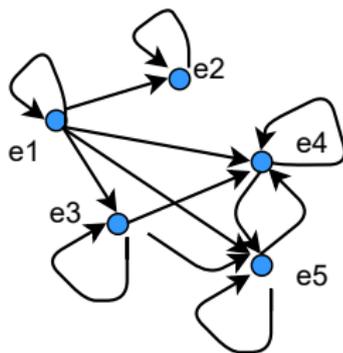
## Définition

Soient un ensemble  $E$  une relation binaire  $R$  sur  $E$  est un pré-ordre si :

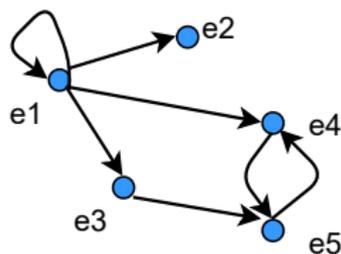
- réflexive
- transitive

## Exemple

Un pré-ordre



Une relation qui n'est pas un préordre



# Ordre

## Définition

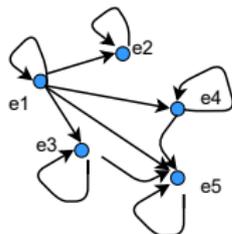
Soient un ensemble  $E$  une relation binaire  $R$  (notée  $\leq$ ) sur  $E$  est un ordre si elle est :

- réflexive
- antisymétrique
- transitive

$(E, \leq)$  est appelé un ensemble ordonné. On écrit  $x \leq y$  plutôt que  $(x, y) \in \leq$ .

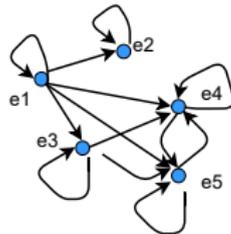
## Exemple

Un ordre



$$e_1 \leq e_1, e_1 \leq e_2, e_1 \leq e_5$$

Une relation qui n'est pas un ordre

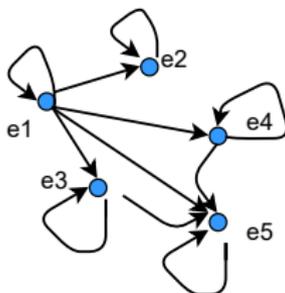


## Vocabulaire

- $y$  couvre  $x$  si  $x \neq y$ ,  $y \geq x$  et  $\forall z$ , si  $y \geq z$  et  $z \geq x$ , on a  $x = z$  ou  $y = z$
- $x$  est un minorant de  $y$  si  $x \leq y$  (resp. majorant si  $y \leq x$ )
- $x$  et  $y$  sont comparables si  $x \leq y$  ou  $y \leq x$
- $x$  et  $y$  sont incomparables si  $x \not\leq y$  et  $y \not\leq x$  (notation  $x||y$ )

### Exemple

$e_2$  majore et couvre  $e_1$ ,  $e_5$  majore mais ne couvre pas  $e_1$ ,  $e_2$  et  $e_4$  sont incomparables



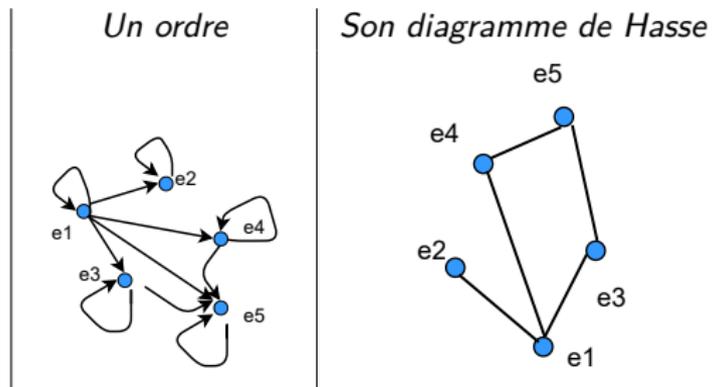
## Diagramme de Hasse

### Définition

Soit un ensemble ordonné  $(E, \leq)$  son diagramme de Hasse est une représentation graphique de sa relation de couverture telle que chaque élément  $x$  de  $E$  est représenté par un point  $p(x)$  du plan avec :

- si  $x \leq y$ , la droite horizontale passant par  $p(x)$  est au-dessous de la droite horizontale passant par  $p(y)$ .
- lorsque  $y$  couvre  $x$ , un segment de droite joint  $p(x)$  et  $p(y)$ .

### Exemple



## Relation d'ordre strict

### Définition

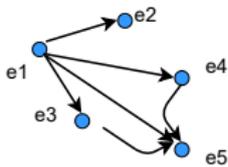
Soit un ensemble  $E$ , une relation binaire  $R$  sur  $E$  est une relation d'ordre strict (notée  $<$ ) si elle est :

- irréflexive
- transitive

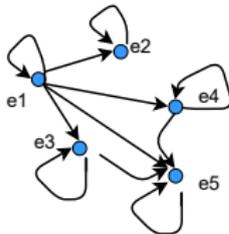
Elle est alors asymétrique : quand  $xRy$ , on n'a pas  $yRx$ .

### Exemple

Un ordre strict



Une relation qui n'est pas un ordre strict



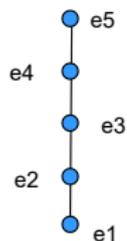
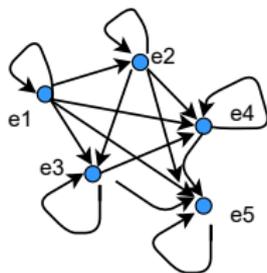
## Relation d'ordre total

### Définition

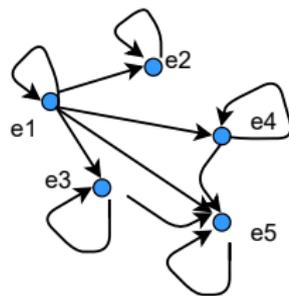
Soit un ensemble ordonné  $(E, \leq)$ ,  $\leq$  est un ordre total si  $\forall x, y \in E$  on a  $x \not\leq y \implies y \leq x$

### Exemple

*Un ordre total et son diagramme de Hasse*



*Un ordre qui n'est pas total*



## Morphisme entre relations binaires sur un ensemble $E$

### Definition (Morphisme entre relations binaires sur un ensemble $E$ )

Si  $R_p$  et  $R_q$  sont deux relations binaires sur  $E$ , un morphisme de  $R_p$  vers  $R_q$  est une application  $m$  de  $E$  vers  $E$  vérifiant :  $\forall x, y \in E, xR_p y \implies m(x)R_q m(y)$ .

Un morphisme préserve les couples et peut en ajouter.

# Isomorphismes et types d'ordre, Morphismes

## Définition (morphisme d'ordre)

Soient deux ensembles ordonnés  $P = (E_P, \leq_P)$  et  $Q = (E_Q, \leq_Q)$ , un morphisme d'ordre est une application  $a$  de  $E_P$  vers  $E_Q$  vérifiant :  $\forall x, y \in E_P, x \leq_P y \implies a(x) \leq_Q a(y)$ .

$a$  préserve l'ordre  $\leq_P$ .

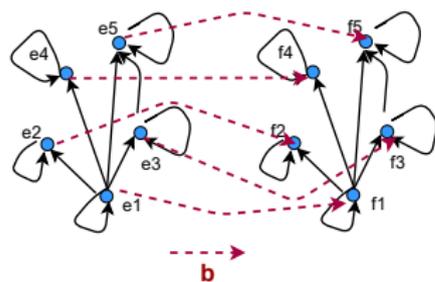
## Définition (isomorphisme d'ordre)

Deux ensembles ordonnés  $P = (E_P, \leq_P)$  et  $Q = (E_Q, \leq_Q)$  sont isomorphes (on dira aussi qu'ils sont du même type) lorsqu'il existe une bijection  $b$  de  $E_P$  vers  $E_Q$  vérifiant :  $\forall x, y \in E_P, x \leq_P y \iff b(x) \leq_Q b(y)$ .

$b$  est un isomorphisme d'ordre ; elle préserve l'ordre  $\leq_P$  et sa réciproque  $b^{-1}$  préserve l'ordre  $\leq_Q$ .

## Exemple

Un isomorphisme d'ordre



Un morphisme d'ordre qui n'est pas un isomorphisme

