## Ensembles, relations, fonctions

R1.06 - Mathématiques discrètes

monnerat@u-pec.fr ₺

3 octobre 2025

IUT de Fontainebleau

Partie 3

Ordre

Relations d'ordre

Induction

# Relations d'ordre

#### **Définition**

#### **Définition**

Une relation binaire  $\leq$  sur un ensemble E est une relation d'ordre si elle est réflexive, transitive et antisymétrique. Autrement dit :

- $\leq$  réflexive  $\forall x \in E, x \leq x$ .
- $\leq$  transitive  $\forall (x, y, z) \in E^3, x \leq y \land y \leq z \rightarrow x \leq z.$
- $\leq$  antisymétrique  $\forall (x,y) \in E^2, x \leq y \land y \leq x \rightarrow x = y$ .

Un ordre est total si pour tous éléments  $x, y \in E$  ona  $x \le y$  ou  $y \le x$ . Sinon, l'ordre est dit partiel.

## Exemples d'ordres sur les nombres

Ordre usuel  $\leq$  sur  $\mathbb N$  défini par

$$x \le y \Leftrightarrow \exists k \in \mathbb{N}, y = k + x$$

- réflexive :  $x = x + 0 \Rightarrow x < x$
- transitive :

$$x \le y \land y \le z \Rightarrow y = k + x \land z = k' + y$$
$$\Rightarrow z = k' + (k + x) = (k + k') + x$$
$$\Rightarrow x \le z$$

• antisymétrie :

$$x \le y \land y \le x \Rightarrow y = k + x \land x = k' + y$$
  
$$\Rightarrow y = k + (k' + y) = (k + k') + y$$
  
$$\Rightarrow k + k' = 0 \Rightarrow k = k' = 0$$
  
$$\Rightarrow x = y$$

## Exemples d'ordres sur les nombres

Relation de divisiblité | sur ℕ défini par

$$x|y \Leftrightarrow \exists k \in \mathbb{N}, y = k.x$$

- réflexive :  $x = 1.x \Rightarrow x | x$
- transitive :

$$x|y \wedge y|z \Rightarrow y = k.x \wedge z = k'.y$$
  
 $\Rightarrow z = k'.(k.x) = (k.k').x$   
 $\Rightarrow x|z$ 

• antisymétrie :

$$x|y \wedge y|x \Rightarrow y = k.x \wedge x = k'.y$$
$$\Rightarrow y = k.(k'.y) = (k.k').y$$

Si 
$$y = 0$$
, on a  $x = k'y = 0 \Rightarrow x = y$   
Sinon,  $k \cdot k' = 1 \Rightarrow k = k' = 1 \Rightarrow x = y$ 

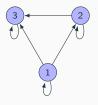
## Exemples d'ordre sur les parties d'un ensemble

Soit E un ensemble.

L'inclusion, notée  $\subseteq$ , est une relation d'ordre sur l'ensemble des parties  $\mathcal{P}(E)$  qui n'est pas totale.

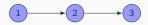
- réflexive : on a  $A \subseteq A$  pour tout  $A \in \mathcal{P}(E)$ .
- transitive : si  $A \subseteq B$  et  $B \subseteq C$  alors  $A \subseteq C$ .
- antisymétrique : si  $A \subseteq B$  et  $B \subseteq A$  alors A = B.

## Représentation



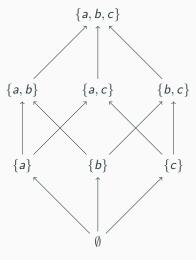
	1	2	3
1	V	V	V
2		V	V
3			V

Pour simplifier la lecture du diagramme, on supprime les boucles dues à la réflexivité et les flêches déductibles par transitivité : Diagramme de Hasse



L'idée est de représenter les sommets du diagramme et tracer seulement les fléches correspondant aux successeurs immédiats. On dit que y est un successeur immédiat de x si  $x \le y$ ,  $x \ne y$  et il n'existe pas de z tel que  $x \le z \le y$ .

## Exemple sur $(\mathcal{P}(E), \subset)$ avec $E = \{a, b, c\}$



## Relation de divisibilité sur les diviseurs de 60 : $\{1, 2, 3, 4, 5, 6, 10, 12, 15, 20, 30, 60\}$ 60 30 6

15

## Elément minimal, borne inférieure

Soit  $(E, \leq)$  un ensemble ordonné et  $A \subseteq E$ .

- $x \in E$  minorant de A si  $\forall y \in A$  on a  $x \le y$
- $x \in A$  est minimal de A s'il n'admet pas d'élèment plus petit dans A.
- A admet au plus un seul minorant dans A (par antisymxétrie), c'est le plus petit élèment de A, s'il existe on le note min(A).
- S'il existe, le plus grand des minorants est la borne inférieure, on la note inf(A). Autrement dit :

 $\forall y \in A \text{ on a } \inf(A) \leq y \text{ et } \forall z \text{ minorant de } A \text{ on a } z \leq \inf(A)$ 

## Elément maximal, borne supérieure

Soit  $(E, \leq)$  un ensemble ordonné et  $A \subseteq E$ .

- $x \in E$  majorant de A si  $\forall y \in A$  on a  $y \le x$
- x ∈ A est maximal de A s'il n'admet pas d'élément plus grand dans A.
- A admet au plus un seul majorant dans A (par antisymétrie), c'est le plus grand élément de A, s'il existe on le note max(A).
- S'il existe, le plus petit des majorants est la borne supérieure, on la note sup(A). Autrement dit :

 $\forall y \in A \text{ on a } y \leq \sup(A) \text{ et } \forall z \text{ majorant de } A \text{ on a } \sup(A) \leq z$ 

## **Exemples**

```
(\mathbb{R}, <) et A = [0, 1]
                                               (\mathcal{P}(E), \subset) avec E = \{1, 2, 3\}, et
                                               A = \{\{1\}, \{2\}\}
               minorants : ]-\infty,0]
                                                           minorants: \{\emptyset\}
               majorants: [1, +\infty[
                                                           majorants: \{\{1,2\},\{1,2,3\}\}
     plus petit élément : 0
                                                 plus petit élément : aucun
    plus grand élément : aucun
                                                plus grand élément : aucun
    éléments minimaux : {0}
                                                éléments minimaux : \{\{1\}, \{2\}\}
   élements maximaux : aucun
                                               élements maximaux : \{\{1\}, \{2\}\}
                       inf : 0
                                                                   \inf: \emptyset
                      sup : 1
                                                                  sup: \{1, 2\}
```



#### Ordre bien fondé

#### **Définition**

Un ensemble ordonné  $(E, \leq)$  est bien fondé s'il n'existe pas de suite infinie strictement décroissante d'éléments de E.

De manière équivalente, on a :

#### **Théorème**

Un ensemble ordonné  $(E, \leq)$  est bien fondé si et seulement si toute partie non vide admet au moins un élément minimal.

#### Exemples

- L'ordre usuel  $\leq$  sur  $\mathbb N$  est bien fondé mais il ne l'est pas sur  $\mathbb Z$ ,  $\mathbb R$ , [0,1].
- L'ordre de divisibilité est bien fondé.

## N et le principe de récurrence

#### Principe de récurrence

Soit P(n) un prédicat sur  $\mathbb{N}$ . Si les deux propostions sont vraies

- Initialisation P(0)
- Héridité  $\forall n \in \mathbb{N}, \ P(n) \Rightarrow P(n+1)$

Alors  $\forall n \in \mathbb{N}, P(n)$  est vraie.

<u>Preuve</u>: par l'absurde. Supposons la conclusion fausse.

Soit  $X = \{n \in \mathbb{N}, \neg P(n)\}$ . L'ensemble X est une partie non vide de  $\mathbb{N}$ , comme  $(\mathbb{N}, \leq)$  est bien fondé, X admet un élément minimal noté  $n_0$ .

Or  $0 \notin X$  (car P(0) est vraie) , donc  $n_0 > 0$  donc  $n_0 - 1 \in \mathbb{N}$ .

Mais  $P(n_0-1)$  est vraie car  $n_0-1 \notin X$ . Par hypothèse  $P(n_0-1) \Rightarrow P(n_0)$  donc  $P(n_0)$  est vraie ce qui est contradictoire avec  $n_0 \in X$ .

Exemple : montrons que  $\forall n \in \mathbb{N}$ 

$$P(n): \sum_{i=0}^{i=n} 0+1+2+\ldots n=\frac{n(n+1)}{2}$$

- $P(0): 0 = \frac{0(1)}{2}$ , qui est vraie.
- Supposons P(n) vraie, et montrons P(n+1)  $(P(n) \rightarrow P(n+1))$

$$\underbrace{0+1+2+\ldots+n}_{\frac{n(n+1)}{2}} + (n+1) = \frac{n(n+1)}{2} + (n+1)$$
$$= \frac{(n+1)(n+2)}{2}$$

Ce qui est exactement P(n+1)

## N et le principe de récurrence généralisé

#### Principe de récurrence généralisé

Soit P(n) un prédicat sur  $\mathbb{N}$ . Si les deux propositions sont vraies

- Initialisation P(0)
- Hérédité  $\forall n \in \mathbb{N}, [\forall k \leq n P(k)] \Rightarrow P(n+1)$

Alors pour tout  $\forall n, P(n)$  est vraie.

#### Preuve:

On applique le principe de récurrence du théorème précédent à  ${\it Q}$  défini par

$$Q(n): \forall k \leq n \ P(k)$$

Remarque : l'hypothèse de récurrence généralisé peut se résumer à

$$\forall n \in \mathbb{N}, [ \forall k < n \ P(k) ] \Rightarrow P(n)$$

qui se généralise à n'importe quel ordre bien fondé.

#### Exemple



- On a une tablette de chocolat rectangulaire de taille n (carreaux de chocolats).
- On peut casser cette tablette le long d'une rainure en deux morceaux plus petits, et répeter cette opération jusqu'à obtenir n carreaux de cholocat.
- Montrer qu'il faut n-1 cassures, quelque soit la stratégie.

On note T(n): il faut exactement n-1 cassures pour casser une tablette de taille n en n morceaux.

T(1) est vraie!

On suppose que  $T(1), T(2), \ldots, T(n)$  sont vraies.

Il faut prouver T(n+1).

- On casse la tablette de n+1 carreaux en 2 morceaux.
- On note  $n_1$  et  $n_2$  le nombre de carreaux des deux morceaux. On a  $n_1 + n_2 = n + 1$ .
- Comme  $n_1 \le n$  et  $n_2 \le n$ , on sait que  $T(n_1)$  et  $T(n_2)$  sont vraies.
- Il faut donc  $n_1 1$  et  $n_2 1$  cassures pour casser les deux morceaux.
- Ce qui fait au total :  $(n_1 1) + (n_2 1) + 1 = n$  cassures, donc T(n + 1) est vraie.

Remarque : on formalise juste le fait que chaque cassure ajoute un morceau supplémentaire.

## Exemple

Tout ensemble de crayons de couleur est monochrome. On montre par récurrence la propriété P(n)

"Tout ensemble de *n* crayons est constitué de crayons ayant la même couleur."

- P(1) est vraie!
- Soit n > 0. Supposons P(n), et montrons P(n+1). Soit alors une boîte de n+1 crayons, supposés numérotés de 1 à n+1.
  - D'après P(n) appliquée aux n premiers, les crayons 1 à n ont la même couleur.
  - D'après P(n) appliquée aux n derniers, les crayons 2 à n + 1 ont la même couleur.
  - Le crayon 1 a donc la même couleur que les crayons 2 à n, qui ont aussi la même couleur que le crayon n + 1. Ce qui montre P(n + 1).

#### Où est l'erreur?

## Principe d'induction

### Principe d'induction

Soit P un prédicat sur E muni d'un ordre bien fondé  $\leq$ . Si les deux hypothèses suivantes sont vérifiées :

- Initialisation : P(x) est vraie pour tout élèment minimal de E,
- Héridité : si pour tout  $x \in E$  qui n'est pas minimal on a

$$[ \forall y < x, P(y) ] \Rightarrow P(x)$$

Alors  $\forall x \in E$ , P(x) est vraie.

<u>Preuve</u>: par l'absurde. Soit  $X = \{x \in E, \neg P(x)\}$ . X est une partie non vide de E, comme  $(E, \leq)$  est bien fondé, X admet (au moins) un élèment minimal noté  $x_0$ .

Comme P est vraie pour tout élèment minimal de E, l'élèment  $x_0$  n'est pas minimal dans E.

Pour tout  $y \in E$  tel que  $y < x_0$ , la propriété P(y) est vraie car  $x_0$  minimal dans X et donc  $y \notin X$ . Par hypothèe d'hérédité  $P(x_0)$  est vraie ce qui est contradictoire avec  $x_0 \in X$ .