

# 1. Éléments de la théorie des ensembles.

## 1.1 Ensemble (opérations élémentaire).

Def : un ensemble est une collection d'objets ra-  
d'après une propriété commune.

Exemples : - L'ensemble de points sur une droite  
- L'ensemble de nombres entiers.

- Un ensemble est constitué d'éléments.  
l'élément  $x$  appartenant à l'ensemble  $E$  se  
note  $x \in E$ ; la négation de cette relation  
écrit  $x \notin E$ .

### Parties d'un ensemble :

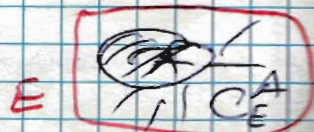
• Un ensemble  $A$  dont tous les éléments appartiennent  
à un ensemble  $E$  est appelé partie ou sous-  
ensemble de  $E$ ; on écrit  $A \subset E$  ou  $E \supset A$ ; la négation  
de  $A \subset E$  s'écrit  $A \not\subset E$ .

• L'ensemble vide, noté  $\emptyset$  (partie ne contenant  
aucun élément).

•  $\mathcal{P}(E)$  : l'ensemble des parties de  $E$ ; un ensemble  
d'éléments ~~de~~ sont tous les sous-ensembles de  $E$ .  
 ~~$A \cup B = \{x \in E / x \in A \cup x \in B\}$ ,  $A \cap B = \{x \in E / x \in A \text{ et } x \in B\}$ .~~

• L'ensemble complémentaire d'une partie  $A$  de  $E$   
 $C_E^A$  ou  $\bar{A}$  : l'ensemble des éléments de  $E$   
qui n'appartiennent pas à  $A$ .

$$C_E^A = \{x \in E / x \notin A\}.$$



•  $A - B = \{x \in E / x \in A \text{ et } x \notin B\} = A \setminus B$

$$A \Delta B = (A - B) \cup (B - A).$$

## Rappel de logique :

Une proposition  $P$  est fautive si son contraire (ou sa négation), notée  $\bar{P}$ , est vraie.

## Tableaux de vérité :

Soient  $A, B$  des propositions. La définition des propositions  $\bar{A}$ ,  $(A \cup B)$ ,  $(A \text{ et } B)$ ,  $(A \Rightarrow B)$  est résumée dans les tableaux de vérité ci-dessous.

$A$	$\bar{A}$	$A$	$B$	$A \cup B$	$A \text{ et } B$	$A \Rightarrow B$	$A \oplus B$
V	F	V	V	V	V	V	V
V	F	V	F	V	F	F	F
F	V	F	V	V	F	V	F
F	V	F	F	F	F	V	V

Si  $A$  et  $B$  sont deux propositions, on a alors :

$$(A \Rightarrow B) \Leftrightarrow (\bar{A} \cup B)$$

$$(A \cup B) \Leftrightarrow (\bar{A} \text{ et } \bar{B})$$

$$(A \text{ et } B) \Leftrightarrow (\bar{A} \cup \bar{B})$$

$$(A \Rightarrow B) \Leftrightarrow (\bar{A} \Rightarrow \bar{B})$$

$$(\bar{A} \Rightarrow \bar{B}) \Leftrightarrow (A \text{ et } \bar{B})$$

\* Une relation  $\mathcal{R}$  proposition  $A$  qui dépend de l'élément  $x$  s'écrit  $A(x)$ .

\* On écrit  $\exists x : A(x)$  pour exprimer que la relation  $A(x)$  est vraie pour au moins un  $x$  de  $E$ .

\* On écrit  $\forall x : A(x)$  : si  $A(x)$  est vraie pour tous les éléments  $x$  de  $E$ .

\* Pour établir la négation d'une proposition, on remplace les signes  $\subset$ ,  $\in$ ,  $=$  et  $\cap$ ,  $\cup$  situés immédiatement ~~de~~ derrière un quantificateur par  $\supset$ ,  $\notin$ ,  $\neq$ ,  $\cap$ , et et inversement, on remplace  $\exists$  par  $\forall$ ,  $\forall$  par  $\exists$  et la conclusion par négation.

Ainsi: 
$$\overline{\forall x P(x)} \Leftrightarrow \exists x \overline{P(x)}$$

$$\overline{\exists x P(x)} \Leftrightarrow \forall x \overline{P(x)}$$

Exemple:  $A \subset B \Leftrightarrow \forall a (a \in A \Rightarrow a \in B)$   
 $\Downarrow$   
 $A \not\subset B \Leftrightarrow \exists a (a \in A \text{ et } a \notin B)$

$\xrightarrow{\text{négation}}$   $\forall \epsilon > 0 \exists \delta > 0 : \forall x \in \mathbb{R} : 0 < |x - x_0| < \delta \Rightarrow |f(x) - f(x_0)| < \epsilon$   
 $\exists \epsilon > 0 \forall \delta > 0 : \exists x \in \mathbb{R} : 0 < |x - x_0| < \delta \text{ et } |f(x) - f(x_0)| \geq \epsilon$   
 $\overline{\forall x \in E \Rightarrow A(x)} \Leftrightarrow \exists x \in E : \overline{A(x)}$

### opérations sur les ensembles:

Soient A et B sont deux sous-ensembles de E.

- $A \subset B \Leftrightarrow \forall x, x \in A \Rightarrow x \in B$
- $A = B \Leftrightarrow (A \subset B) \text{ et } (B \subset A)$
- $C_E^A = \overline{A} = \{x \in E / x \notin A\}$
- $A \cup B = \{x \in E / x \in A \text{ ou } x \in B\}$
- $A \cap B = \{x \in E / x \in A \text{ et } x \in B\}$

- $A - B = A \setminus B = \{x \in E \mid x \in A \text{ et } x \notin B\} = A \cap C_E^B$   
différence

- $A \Delta B = (A - B) \cup (B - A) = (A \cup B) - (A \cap B)$ .  
différence symétrique

- $A \cap B = B \cap A$  ;  $A \cup B = B \cup A$  (commutativité)

- $(A \cap (B \cap C)) = (A \cap B) \cap C = A \cap (B \cap C)$  (associativité)

- $(A \cup (B \cup C)) = (A \cup B) \cup C = A \cup (B \cup C)$

- $A \cap (B \cup C) = (A \cap B) \cup (A \cap C)$  { distributivité

- $A \cup (B \cap C) = (A \cup B) \cap (A \cup C)$

- $A \cup A = A$  ;  $A \cap A = A$

- $C_E^{(A \cap B)} = C_E^A \cup C_E^B$

- $C_E^{(A \cup B)} = C_E^A \cap C_E^B$

- $A \cap C_E^A = \emptyset$  ;  $A \cup C_E^A = E$

- $C_E^{(C_E^A)} = A$

- $A \subset B \Leftrightarrow C_E^A \supset C_E^B$

Les ensembles  $\emptyset$  et  $E$  sont que pour toute partie  $A$  :

- $\emptyset \subset A \subset E$

- $\emptyset \cap A = \emptyset$  ;  $\emptyset \cup A = A$

- $E \cap A = A$  ;  $E \cup A = E$

- $A \neq B$  :  $(\exists x \in A, x \notin B)$  ou  $(\exists x \in B, x \notin A)$  distinct

- $A \cap B = \emptyset$  disjoints  $(\forall x \in A, x \notin B)$  et  $(\forall x \in B, x \notin A)$

## Produit Cartésien :

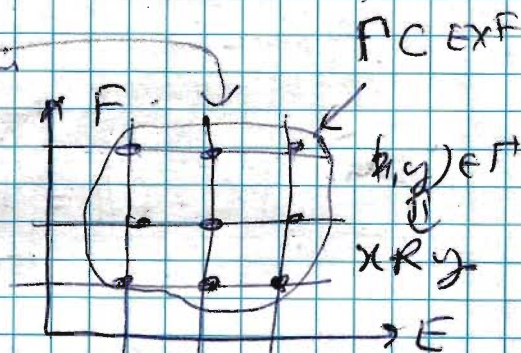
Soient  $A$  et  $B$  deux ensembles de  $E$ , le produit cartésien de  $A$  et  $B$  est l'ensemble qu'on note  $A \times B$  définie comme suit :

$$A \times B = \{ (x, y) \in E^2 \mid x \in A \text{ et } y \in B \}.$$

## Application :

Si  $E = F$  on définit une relation sur  $E$

## Relation



Soit  $E$  et  $F$  deux ensembles.

Définir une relation binaire  $R$  entre les ensembles  $E$  et  $F$  c'est se donner une partie de  $E \times F$ .

$$\Gamma \subset E \times F.$$

Definition : Soit  $R$  une relation dans  $E$ , on dira que  $R$  est réflexive ssi :

$$\forall x \in E : x R x \Leftrightarrow \Delta = \{ (x, x), x \in E \} \subset \Gamma$$

(\*) ou dira que  $R$  est symétrique ssi :

$$\forall x \in E, \forall y \in E : x R y \Rightarrow y R x.$$

$\Leftrightarrow$

$$(x, y) \in \Gamma \Rightarrow (y, x) \in \Gamma$$

(\*\*\*) : On dira que  $R$  est transitive ssi :

$$\forall x, \forall y, \forall z \in E \left\{ \begin{array}{l} x R y \\ y R z \end{array} \right\} \Rightarrow x R z$$

$$\Leftrightarrow \begin{cases} (x, y) \in \Gamma \\ (y, z) \in \Gamma \end{cases} \Rightarrow (x, z) \in \Gamma.$$

Definition : On dira que  $\mathcal{R}$  une relation d'équivalence  
 relation d'équivalence  
 ssi :  $\mathcal{R}$  reflexive, symétrique et transitive.

classe d'équivalence :

Si  $a \in E$ , on définit la classe de  $a$  qu'on notera  $a' = \{x \in E, x \mathcal{R} a\}$ .

$\rightarrow$  l'ensemble de toutes les classes d'équivalence sera noté  $E/\mathcal{R}$

théorème : Les classes d'équivalence réalisent une partition de  $E$

i)  $E =$  réunion de toutes les classes d'équivalence.

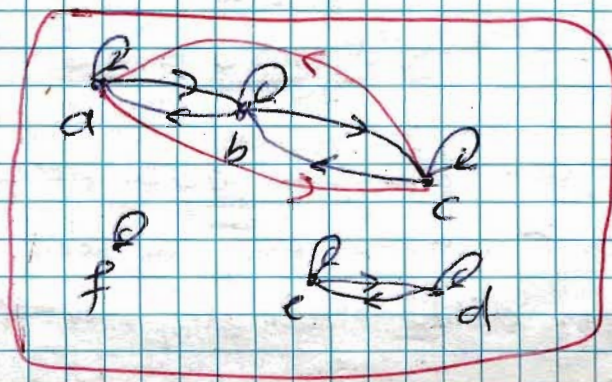
ii) deux classes d'équivalence sont disjointes.

Exemple :

$$C_a = a' = \{a, b, c\}$$

$$C_f = f' = \{f\}$$

$$C_d = d' = \{d, e\}$$



## Définition d'une relation d'ordre:

Soit  $\mathcal{R}$  une relation dans  $E$ .

On dit que  $\mathcal{R}$  est une relation d'ordre dans  $E$  si:

$\mathcal{R}$  est réflexive;  $\forall x \in E : x \mathcal{R} x$ .

$\mathcal{R}$  est antisymétrique:  $\forall x, y \in E \quad x \mathcal{R} y \text{ et } y \mathcal{R} x \Rightarrow x = y$ .

$\mathcal{R}$  est transitive:  $\forall x, y, z \in E \quad \left\{ \begin{array}{l} x \mathcal{R} y \\ y \mathcal{R} z \end{array} \right. \Rightarrow x \mathcal{R} z$ .

## Ordre total, ordre partiel:

Si  $x \mathcal{R} y$  ou  $y \mathcal{R} x$ , on dit que  $x$  et  $y$  sont comparables  $\Rightarrow (E, \mathcal{R})$  est d'ordre total.

Exemple:  $(\mathcal{P}(E), \subset)$  n'est pas d'ordre total

$(\mathbb{N}, \leq)$  est d'ordre total.

\* Si  $(E, \mathcal{R})$  n'est pas d'ordre total on dit que

$(E, \mathcal{R})$  d'ordre partiel.

## Éléments remarquables: (Majorants, mineurs)

Soit  $(E, \mathcal{R})$  une relation d'ordre et  $A \subseteq E$ .

Soit  $M \subseteq E$ . On dit que  $M$

$(\mathbb{R}, \leq)$  est une relation d'ordre. (total).

Soit  $I \in \mathbb{R}$ , soit  $M, m \in I$ , on dit que

\* On dit que  $M$  est le plus grand élément de  $\mathbb{A}$

$$\begin{cases} M \in I \\ \forall x \in \mathbb{A}, x \leq M. \end{cases}$$

→ On dit que  $M$  est majorant de  $\mathbb{A}$

$$\forall x \in \mathbb{A}, x \leq M, M \in \mathbb{R}$$

→  $M$  est dit borne supérieure notée  $\sup(I)$  s'il est <sup>de  $I$</sup>  le plus petit majorant

\* On dit que  $m$  est le plus petit élément de  $I$  si

$$\begin{cases} m \in I \\ \forall x \in I, m \leq x. \end{cases}$$

→ On dit que  $m$  est minorant de  $I$  si

$$\forall x \in I, m \leq x, m \in \mathbb{R}.$$

→  $m$  est dit la borne inférieure de  $I$  notée  $\inf(I)$  s'il est plus grandement ~~noté~~ minorant.

Exemple:  $I = [0, 3[$

On a  $I$  est majoré par  $3, 6, 9, \dots$   
 $3$  est le plus petit majorant  $\rightarrow \sup(I) = 3$ .