

## CHAPITRE 8

# Ensemble relations et lois de compo

Hugo SALOU MP2I

Dernière mise à jour le 21 février 2022

# Table des matières

I	Théorie naïve des ensembles	2
II	Applications	8

Première partie

Théorie naïve des ensembles

**Definition**

Un ensemble est une collection finie ou infinie d'objets de même nature ou non. L'ordre de ces objets n'a pas d'importance.

**Exemple**

1.  $\{1, x \mapsto x^2, \{1\}\}$  est un ensemble : ses éléments sont l'entier 1, la fonction  $x \mapsto x^2$  et un ensemble contenant uniquement 1 (un singleton).
2.  $\mathbb{N}$  est un ensemble infini

**Remarque***Notation*

Soit  $E$  un ensemble et  $x$  un objet de  $E$ .  
On écrit  $x \in E$  ou bien  $x \ni E$ .

**Remarque** $\Delta$  *Paradoxe*

On note  $\Omega$  l'ensemble de tous les ensembles. Alors,  $\Omega \in \Omega$ .  
Ce n'est pas le cas de tous les ensembles :

$$\mathbb{N} \notin \mathbb{N} \text{ car } \mathbb{N} \text{ n'est pas un entier}$$

On distingue donc 2 types d'ensembles :

- ceux qui vérifient  $E \notin E$ , on dit qu'ils sont ordinaires
- ceux qui vérifient  $E \in E$ , on dit qu'ils sont extra-ordinaires

On note  $O$  l'ensemble de tous les ensembles ordinaires.

- Supposons  $O$  ordinaire. Alors,  $O \notin O$   
Or,  $O$  est ordinaire et donc  $O \in O$   $\nmid$
- Supposons  $O$  extra-ordinaire.  
Alors  $O \in O$  et donc  $O$  ordinaire  $\nmid$

C'est un paradoxe

Pour éviter ce type de paradoxe, on a donné une définition axiomatique qui explique quelles sont les opérations permettant de combiner des ensembles pour en faire un autre.

**Definition**

Soit  $E$  un ensemble et  $F$  un autre ensemble. On dit que  $E$  et  $F$  sont égaux (noté  $E = F$ ) si  $E$  et  $F$  contiennent les mêmes objets.

**Exemple**

1.  $E = \{1, 2, 3\}$  et  $F = \{3, 2, 1, 2\}$   
On a bien  $E = F$ .

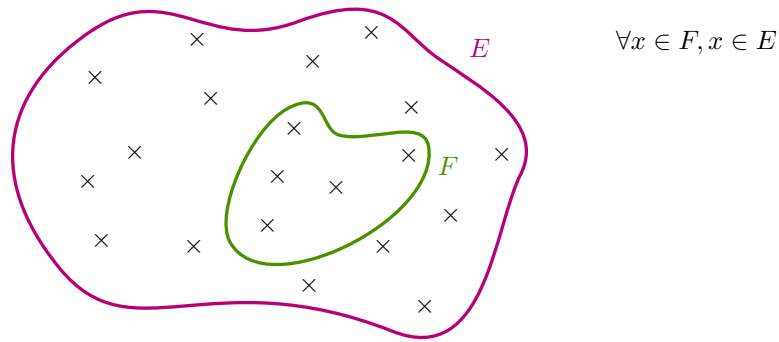
2.  $\mathbb{N} \neq \mathbb{Z}$  car  $\begin{cases} -1 \in \mathbb{Z} \\ -1 \notin \mathbb{N} \end{cases}$
3.  $E = \{0, \{0\}\} \neq \{0\} = F$   
car  $\begin{cases} \{0\} \in E \\ \{0\} \notin F \end{cases}$   
mais,  $F \in E$

### Definition

L'ensemble vide, noté  $\emptyset$  est le seul ensemble à n'avoir aucun élément.

### Definition

Soient  $E$  et  $F$  deux ensembles. On dit que  $F$  est inclus dans  $E$ , noté  $F \subset E$  ou  $E \supset F$  si tous les éléments de  $F$  sont aussi des éléments de  $E$ .



### Proposition

Pour tout ensemble  $E$ ,  $\emptyset \subset E$

*Preuve*

*par l'absurde*

Si  $\emptyset \not\subset E$  alors  $\exists x \in \emptyset, x \notin E$  : une contradiction  $\nmid$

□

### Exemple

1.  $E = \{1, 2, 3\}$  et  $F = \{1, 3\}$   
On a  $F \subset E$  mais pas  $E \subset F$  car  $\begin{cases} 2 \in E \\ 2 \notin F \end{cases}$
2.  $F = \{0\}$  et  $E = \{0, \{0\}\}$   
—  $F \in E$  car  $\{0\} \in E$   
—  $F \subset E$  car  $0 \in E$

3.  $E = \{\{0\}\}; F = \{0\}$ 
  - $F \not\subset E$  car  $0 \notin E$
  - $F \in E$
4.  $E = \{\{\{0\}\}\}; F = \{0\}$ 
  - $F \notin E$
  - $F \not\subset E$
  - $\emptyset \subset F$
  - $\emptyset \subset E$

### Definition

Soit  $E$  un ensemble. On peut former l'ensemble de toutes les parties de  $E$  (une partie de  $E$  est un ensemble  $F$  avec  $F \subset E$ ). On le note  $\mathcal{P}(E)$

$$A \in \mathcal{P}(E) \iff A \subset E$$

### Exemple

1.  $E = \{42\}$   
Les sous-ensembles de  $E$  sont  $\emptyset$  et  $\{42\} = E$  donc

$$\mathcal{P}(E) = \{\emptyset, \{42\}\}$$

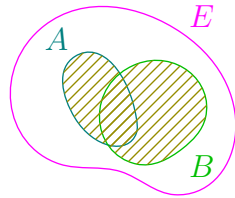
2.  $\mathcal{P}(\emptyset) = \{\emptyset\}$
3.  $E = \{0, 1\}$  donc  $\mathcal{P}(E) = \{\emptyset, \{0\}, \{1\}, \{0, 1\}\}$
4.  $E = \{\emptyset, \{\emptyset\}\}$  donc  $\mathcal{P}(E) = \{\emptyset, \{\emptyset\}, \{\{\emptyset\}\}, \{\emptyset, \{\emptyset\}\}\}$
5.  $E = \{\emptyset, \{\emptyset\}\}$

$$\begin{aligned} \mathcal{P}(\mathcal{P}(E)) &= \mathcal{P}(\{\emptyset, \{\emptyset\}, \{\{\emptyset\}\}, E) \\ &= \{\emptyset, \{\emptyset\}, \{\{\emptyset\}\}, \{\{\{\emptyset\}\}\}, \{E\}, \{\emptyset, \{\emptyset\}\}, \{\emptyset, \{\{\emptyset\}\}\}, \{\emptyset, E\}, \{\{\emptyset\}, \{\{\emptyset\}\}\}, \{\{\emptyset\}, E\}, \{\{\{\emptyset\}\}, E\}, \{\emptyset, \{\emptyset\}, \{\{\emptyset\}\}\}, \{\emptyset, \{\emptyset\}, E\}, \{\emptyset, \{\{\emptyset\}\}, E\}, \{\{\emptyset\}, \{\{\emptyset\}\}, E\}, \{\emptyset, \{\emptyset\}, \{\{\emptyset\}\}, E\}\} \end{aligned}$$

### Definition

Soit  $E$  un ensemble et  $A, B \in \mathcal{P}(E)$

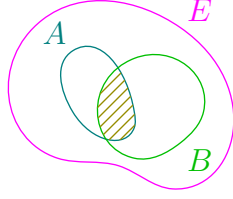
1.



La réunion de  $A$  et  $B$  est

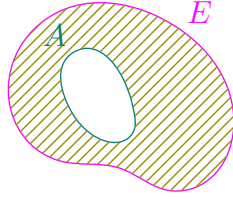
$$A \cup B = \{x \in E \mid x \in A \text{ ou } x \in B\}$$

2.

L'intersection de  $A$  et  $B$  est

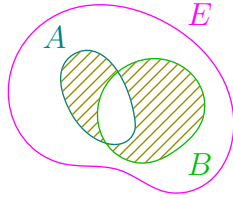
$$A \cap B = \{x \in E \mid x \in A \text{ et } x \in B\}$$

3.

Le complémentaire de  $A$  dans  $E$  est

$$E \setminus A = \{x \in E \mid x \notin A\} = C_E A$$

4.

La différence symétrique de  $A$  et  $B$  est

$$\begin{aligned} A \Delta B &= \{x \in E \mid (x \in A \text{ et } x \notin B) \text{ ou } (x \notin A \text{ et } x \in B)\} \\ &= (A \cup B) \setminus (A \cap B) \end{aligned}$$

**Proposition**Soit  $E$  un ensemble et  $A, B, C \in \mathcal{P}(E)$ 

- |  |   |
|--|---|
| 1. $A \cap A = A$                          | 10. $A \cup E = E$  |
| 2. $B \cap A = A \cap B$                   | 11. $(E \setminus A) \setminus A = E \setminus A$                   |
| 3. $A \cap (B \cap C) = (A \cap B) \cap C$ | 12. $E \setminus (E \setminus A) = A$                               |
| 4. $A \cap \emptyset = \emptyset$          | 13. $E \setminus \emptyset = E$                                     |
| 5. $A \cap E = A$                          | 14. $E \setminus E = \emptyset$                                     |
| 6. $A \cup A = A$                          | 15. $A \cup (B \cap C) = (A \cup B) \cap (A \cup C)$                |
| 7. $B \cup A = A \cup B$                   | 16. $A \cap (B \cup C) = (A \cap B) \cup (A \cap C)$                |
| 8. $A \cup (B \cup C) = (A \cup B) \cup C$ | 17. $E \setminus (A \cup B) = (E \setminus A) \cap (E \setminus B)$ |
| 9. $A \cup \emptyset = A$                  | 18. $E \setminus (A \cap B) = (E \setminus A) \cup (E \setminus B)$ |

*Preuve*

16.  $A \cap (B \cup C) = (A \cap B) \cup (A \cap C)$   
 — Soit  $x \in A \cap (B \cup C)$  donc  $x \in A$  et  $x \in B \cup C$

CAS 1  $x \in B$ , alors  $x \in A \cap B$  et donc  $x \in (A \cap B) \cup (A \cap C)$

CAS 2  $x \in C$ , alors  $x \in A \cap C$  et donc  $x \in (A \cap B) \cup (A \cap C)$

On a prouvé

$$A \cap (B \cup C) \subset (A \cap B) \cup (A \cap C)$$

— Soit  $x \in (A \cap B) \cup (A \cap C)$

CAS 1  $x \in A \cap B$  donc  $x \in A$  et  $x \in B$  donc  $x \in B \cup C$  et donc  $x \in A \cap (B \cup C)$

CAS 2  $x \in A \cap C$  donc  $x \in A$  et  $x \in C$  donc  $x \in B \cup C$  et donc  $x \in A \cap (B \cup C)$

On a prouvé

$$A \cap (B \cup C) \supset (A \cap B) \cup (A \cap C)$$

17.  $E \setminus (A \cup B) = (E \setminus A) \cap (E \setminus B)$

— Montrons que  $x \in E \setminus (A \cup B) \implies x \in (E \setminus A) \cap (E \setminus B)$

Soit  $x \in E \setminus (A \cup B)$  donc  $x \notin A \cup B$

— Si  $x \in A$ , alors  $x \in A \cup B \nmid$   
donc  $x \notin A$  i.e.  $x \in E \setminus A$

— Si  $x \in B$  alors,  $x \in A \cup B \nmid$   
Donc  $x \notin B$  i.e.  $x \in E \setminus B$

On en déduit que  $x \in (E \setminus A) \cap (E \setminus B)$

—  $x \in (E \setminus A) \cap (E \setminus B)$ . Montrons que  $x \in E \setminus (A \cup B)$

On suppose que  $x \notin E \setminus (A \cup B)$  donc  $x \in A \cup B$

— Si  $x \in A$ , on a une contradiction car  $x \in E \setminus A$

— Si  $x \in B$ , on a une contradiction car  $x \in E \setminus B$   
donc  $x \in E \setminus (A \cup B)$

□



Deuxième partie

Applications

**Definition**

Une application  $f$  est la donnée de

- un ensemble  $E$  appelé ensemble de départ
- un ensemble  $F$  appelé ensemble d'arrivée
- une fonction qui associe à tout élément  $x$  de  $E$  un unique élément de  $F$  noté  $f(x)$

L'application est notée

$$\begin{aligned} f : E &\longrightarrow F \\ x &\longmapsto f(x) \end{aligned}$$

**Exemple**

1. Soit  $\mathcal{P}$  le plan (affine) et  $A \in \mathcal{P}$ . Soit  $\mathcal{D}$  l'ensemble des droites.

$$\begin{aligned} f : \mathcal{P} \setminus \{A\} &\longrightarrow \mathcal{D} \\ B &\longmapsto (AB) \end{aligned}$$

2.  $E = \mathcal{C}^1([0, 1], \mathbb{R})$  l'ensemble des fonctions à valeurs réelles de classe  $\mathcal{C}^1$  sur  $[0, 1]$   
 $F = \mathcal{C}^0([0, 1], \mathbb{R})$

$$\begin{aligned} \varphi : E &\longrightarrow F \\ f &\longmapsto f' \end{aligned}$$

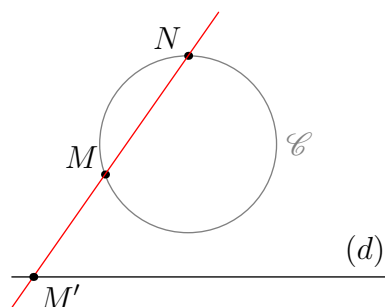
3.  $E = \mathcal{C}^1([0, 1], \mathbb{R})$  et  $F = \mathbb{R}$

$$\begin{aligned} \varphi : E &\longrightarrow F \\ f &\longmapsto f' \left( \frac{1}{2} \right) \end{aligned}$$

4.  $E = [0, 1]$  et  $F = \mathcal{C}^0([0, 1], \mathbb{R})$

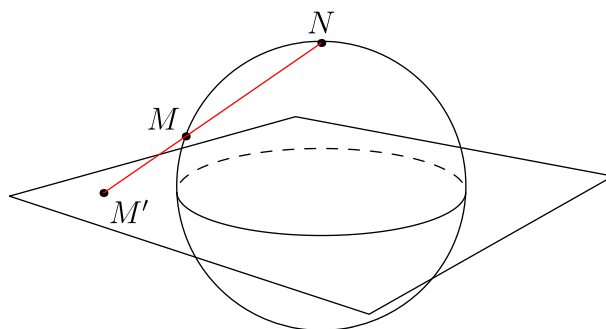
$$\begin{aligned} \varphi : E &\longrightarrow F \\ x &\longmapsto \int_a^x t^2 \ln(t) \, dt \end{aligned}$$

- 5.



$$\begin{aligned} \varphi : \mathcal{C} \setminus \{N\} &\longrightarrow (d) \\ M &\longmapsto M' \end{aligned}$$

6.

**Definition**

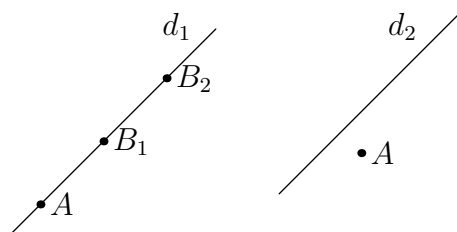
Soit  $f : E \rightarrow F$  une application. On dit que  $f$  est

- injective si tout élément de  $F$  a au plus un antécédant par  $f$
- bijective si tout élément de  $F$  a un unique antécédant par  $f$
- surjective si tout élément de  $F$  a au moins un antécédant par  $f$

Exemple

suite des exemples précédents

1. L'application n'est ni injective ni surjective



$B_1$  et  $B_2$  sont deux antécédants de  $d_1$   
 $d_2$  n'a pas d'antécédant par  $f$

2. L'application n'est pas injective :
  - $f : x \mapsto x$  est continue
  - $x \mapsto \frac{x^2}{2}$  et  $x \mapsto \frac{x^2}{2} + 42$  sont deux antécédants de  $f$ .
 Mais, l'application est surjective d'après le théorème fondamental de l'analyse
3. L'application n'est pas injective ( $x \mapsto 0$  et  $x \mapsto 42$  sont deux antécédants de 0) mais elle est surjective ( $\forall x \in \mathbb{R}, x \mapsto ax$  est un antécédant de  $a$ ).
4. L'application est injective mais pas surjective (les images sont des primitives de  $x \mapsto x^2 \ln(x)$ )
5. et 6. sont bijectives

### Definition

Soit  $f : E \rightarrow F$  et  $g : F \rightarrow G$ . L'application notée  $g \circ f$  est définie par

$$\begin{aligned} g \circ f : E &\longrightarrow G \\ x &\longmapsto g(f(x)) \end{aligned}$$

On dit que c'est la composée de  $f$  et  $g$ .

### Proposition

Soient  $f : E \rightarrow F, g : F \rightarrow G, h : G \rightarrow H$ . Alors,  $h \circ (g \circ f) = (h \circ g) \circ f$

*Preuve*

Par définition,  $g \circ f : E \rightarrow F$  donc  $h \circ (g \circ f) : E \rightarrow H$   
 et  $h \circ g : F \rightarrow H$  donc  $(h \circ g) \circ f : E \rightarrow H$  Soit  $x \in E$ .

$$\begin{aligned} h \circ (g \circ f)(x) &= h(g \circ f(x)) \\ &= h(g(f(x))) \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} (h \circ g) \circ f(x) &= h \circ g(f(x)) \\ &= h(g(f(x))) \end{aligned}$$

Donc,  $h \circ (g \circ f)(x) = (h \circ g) \circ f(x)$

□

*Remarque*

**⚠ Attention**

En général,  $g \circ f \neq f \circ g$

Par exemple,  $f : \mathbb{R} \longrightarrow \mathbb{R}^+ \quad x \longmapsto x^2$  et  $g : \mathbb{R}^+ \longrightarrow \mathbb{R} \quad x \longmapsto \sqrt{x}$

Alors,  $f \circ g : \mathbb{R}^+ \longrightarrow \mathbb{R}^+ \quad x \longmapsto x$  et  $g \circ f : \mathbb{R} \longrightarrow \mathbb{R} \quad x \longmapsto |x|$

donc  $f \circ g \neq g \circ f$

### Proposition

Soient  $f : E \rightarrow F$  et  $g : F \rightarrow G$

1. Si  $g \circ f$  est injective, alors  $f$  est injective
2. Si  $g \circ f$  est surjective, alors  $g$  est surjective
3. Si  $f$  et  $g$  sont surjectives, alors  $g \circ f$  est surjective
4. Si  $f$  et  $g$  sont injectives, alors  $g \circ f$  est injective

### Preuve

1. On suppose  $g \circ f$  injective. On veut montrer que  $f$  est injective. Soient  $(x, y) \in E^2$ . On suppose  $f(x) = f(y)$ . Montrons que  $x = y$ .  
Comme  $f(x) = f(y)$ ,  $g(f(x)) = g(f(y))$  i.e.  $g \circ f(x) = g \circ f(y)$   
Or,  $g \circ f$  injective donc  $x = y$
2. On suppose  $g \circ f$  surjective. On veut montrer que  $g$  est surjective. Soit  $y \in G$ . On cherche  $x \in F$  tel que  $g(x) = y$ .  
Comme  $g \circ f : E \rightarrow G$  surjective,  $y$  a un antécédant  $z \in E$  par  $g \circ f$ .  
On pose  $x = f(z) \in F$  et on a bien  $g(x) = y$
3. On suppose  $f$  et  $g$  injectives. Montrons que  $g \circ f$  injective. Soient  $x, y \in E$ .  
On suppose  $g \circ f(x) = g \circ f(y)$ . Montrons  $x = y$   
On sait que  $g(f(x)) = g(f(y))$ . Comme  $g$  est injective,  $f(x) = f(y)$  et comme  $f$  est injective,  $x = y$
4. On suppose  $f$  et  $g$  surjectives. Soit  $y \in G$ . On cherche  $x \in E$  tel que  $g \circ f(x) = y$   
Comme  $g$  est surjective,  $y$  a un antécédant  $z \in F$  par  $g$   
Comme  $f$  est surjectives,  $z$  a un antécédant  $x \in E$  par  $f$   
On en déduit  $g \circ f(x) = g(f(x)) = g(z) = y$

□

### Remarque

$f : E \longrightarrow F$

$$f \text{ injective} \iff \left( \forall (x, y) \in E^2, f(x) = f(y) \implies x = y \right)$$

### Definition

Soit  $f : E \rightarrow F$  une bijection. L'application  $\begin{cases} F & \longrightarrow & E \\ y & \longmapsto & \text{l'unique antécédant de } y \text{ par } f \end{cases}$   
est la réciproque de  $f$  notée  $f^{-1}$

### Definition

L'identité de  $E$  est  $\text{id}_E : \begin{array}{ccc} E & \longrightarrow & E \\ x & \longmapsto & x \end{array}$

### Proposition

Soient  $f : E \rightarrow F$  et  $g : F \rightarrow E$

$$\left. \begin{array}{l} f \circ g = \text{id}_F \\ g \circ f = \text{id}_E \end{array} \right\} \iff \left\{ \begin{array}{l} f \text{ bijective} \\ f^{-1} = g \end{array} \right.$$

*Preuve* déjà faite

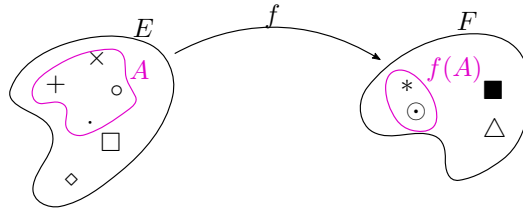
□

### Définition

Soit  $f : E \rightarrow F$

1. Soit  $A \in \mathcal{P}(E)$ . L'image directe de  $A$  par  $f$  est

$$f(A) = \{f(x) \mid x \in A\}$$



2. Soit  $B \in \mathcal{P}(F)$ . L'image réciproque de  $B$  par  $f$  est

$$f^{-1}(B) = \{x \in E \mid f(x) \in B\}$$

