

# Cours 2

## Théorie des ensembles naïve et Paradoxes

### 2.1 Paradoxes

#### 2.1.1 Proposition logique

**Définition 1** (Proposition logique). *Une proposition est un énoncé déclaratif dont on peut dire s'il est vrai ou s'il est faux, indépendamment de tout contexte de lieu, de temps, ou de personne qui le prononce. De plus, un énoncé qui est à la fois vrai et faux n'est pas une proposition.*

Par définition une proposition satisfait les 3 principes suivants :

**Principe d'identité :**

$P$  est  $P$ . Autrement dit si  $P$  est vrai alors  $P$  est vrai et si  $P$  est faux alors  $P$  est faux.

**Principe de non contradiction :**

$P$  ne peut pas à la fois être vrai et faux.

**Principe du tiers exclus :**

soit  $P$  est vrai, soit  $P$  est faux. Il n'existe pas d'autre valeur de vérité en logique mathématique.

Ces trois principes constituent le fondement de tout raisonnement mathématique (standard).

#### 2.1.2 Paradoxe du menteur

*Epiménides, le crétois, dit : tous les crétois sont des menteurs.* Est-ce que Epiménides est un menteur ? Qu'en pensez vous ? C'est un paradoxe ? L'assertion "Epiménides est un menteur" est-elle une proposition ? Quelle est la solution de ce paradoxe ?

En effet, soit Epiménides dit vrai, alors il ment (puisque c'est un Crétois), donc son affirmation est fausse (puisque tous les Crétois mentent). Soit, au contraire, Epiménides ment en disant cela, alors son affirmation est fausse : il existe au moins un Crétois qui dit la vérité, ce qui n'est pas contradictoire ; c'est la solution du paradoxe.

Une autre formulation du paradoxe : *Un homme disait qu'il était en train de mentir.*

*Ce que l'homme disait est-il vrai ou faux ?* Quelle est maintenant la solution de ce paradoxe ? !

#### 2.1.3 Paradoxe du barbier

*Un barbier affirme ceci :*

*"Je rase tous les hommes qui ne se rasent pas eux-mêmes et seulement ceux-là".*

**Question :** qui rase le barbier ? S'il se rase lui-même, alors il rasera quelqu'un qui se rase déjà. Mais s'il ne se rase pas, il ne rasera pas tous les hommes du village qui ne le font pas eux-mêmes. Donc, aucune des deux réponses ne semble acceptable.

#### 2.1.4 Paradoxe de Berry

*"Le plus petit entier naturel non descriptible par une expression de quinze mots ou moins."* Ce nombre appartient-il à l'ensemble des entiers naturels descriptibles par une expression de quinze mots ou moins ?

### 2.1.5 Théorie naïve des ensembles

Intuitivement, un ensemble est une collection d'objets qui satisfont une certaine propriété. On est donc tenté de donner la règle suivante pour la définition d'ensembles : Pour une propriété donnée  $P_X$  il existe un ensemble

$$X = \{x \mid P_X(x)\}$$

Ce schéma est dit *Schéma de compréhension non restreint*.

On peut alors définir toutes les opérations habituelles sur les ensembles.

Si  $X = \{x \mid P_X(x)\}$  et  $Y = \{x \mid P_Y(x)\}$  sont des ensembles alors :

- *Inclusion* : On définit  $X \subset Y$  ssi  $P_X(x) \Rightarrow P_Y(x)$ .
- *Union* : On définit  $X \cup Y = \{x \mid P_X(x) \vee P_Y(x)\}$
- *Intersection* : On définit  $X \cap Y = \{x \mid P_X(x) \wedge P_Y(x)\}$
- *Complémentaire* : On définit  $\mathcal{C}_X Y = \{x \mid P_X(x) \wedge \neg P_Y(x)\}$
- *Ensemble des parties* : On définit  $\mathcal{P}(X) = \{Y \mid Y \subset X\}$

### 2.1.6 Paradoxe de Russel

Cependant, ce principe est faux. En effet, considérons l'ensemble  $S$  défini par

$$S = \left\{ X \mid X \notin X \right\}.$$

Est-ce que  $S \in S$  ?

- Si  $S \in S$ , alors  $S \notin S$  par définition de  $S$ .
- Si  $S \notin S$ , alors  $S$  est tel que  $S \in S$ .

Dans les deux cas, on arrive à une contradiction. C'est le fameux paradoxe de Russel.

On est obligé de conclure que  $S$  n'est pas un ensemble. On doit donc redéfinir la notion d'ensemble afin d'exclure la construction de  $S$ , ou d'un autre ensemble posant des problèmes similaires.

La manière la plus sûre d'éliminer les paradoxes de ce type est d'abandonner le schéma de compréhension, et d'en garder une version affaiblie : le schéma de séparation.

### 2.1.7 Schéma de Séparation :

Si  $P$  est une propriété (avec des paramètres) et  $x$  est un ensemble, alors il existe un ensemble

$$y = \left\{ z \mid z \in x \wedge P(z) \right\} = \left\{ z \in x \mid P(z) \right\}$$

Une fois le schéma de compréhension éliminé, le paradoxe de Russell n'est plus aussi inquiétant. On doit donc ajouter des axiomes supplémentaires afin d'obtenir une théorie des ensembles satisfaisante. On a développé par exemple la théorie ZF(C) qui est basée sur la logique formelle du premier ordre. Voir par exemple le cours : **Théorie des ensembles**<sup>1</sup>.

**Remarque 1.** *Les mathématiciens ont raisonné correctement durant des siècles sans connaître la logique formelle. La logique moderne est née de l'ambition de formaliser (mécaniser) le raisonnement mathématique : ce projet a reçu une impulsion décisive quand il est apparu que l'absence de formalisation pouvait conduire à des contradictions. Le développement actuel de la logique continue avec*

- *le besoin de prouver la correction des programmes (particulièrement quand ces programmes sont utilisés dans des domaines où la sécurité est en jeu)*
- *l'ambition de représenter en machine l'ensemble des connaissances mathématiques*

---

1. Théorie des ensembles : Thomas Seiller



### 2.2.3 Exemples d'ensembles non dénombrables : la puissance du continu

L'exemple le plus simple d'ensemble non dénombrable est l'ensemble  $\mathcal{P}(\mathbb{N})$  des parties de  $\mathbb{N}$ . On peut en fait démontrer simplement un théorème plus général.

**Théorème 1** (Cantor, 1891). *Soit  $E$  un ensemble. Il n'existe pas de bijection  $E \rightarrow \mathcal{P}(E)$ .*

**Démonstration.** Supposons qu'il existe une telle bijection  $f : E \rightarrow \mathcal{P}(E)$ . Posons

$$F = \left\{ x \in E \mid x \notin f(x) \right\}.$$

Puisque  $F \subset E$ , on peut trouver  $x_0$  tel que  $f(x_0) = F$ . On a donc soit  $x_0 \in F$ , soit  $x_0 \notin F$ .

— Si  $x_0 \in F$ , par définition,  $x_0 \notin f(x_0) = F$ , une contradiction

— Si  $x_0 \notin F$ , par définition,  $x_0 \in f(x_0) = F$ , une contradiction

L'hypothèse de départ était donc absurde : il n'existe pas de telle bijection.

**Théorème 2** (Cantor-Schröder-Bernstein, 1895). *Soit  $E$  et  $F$  deux ensembles. S'il existe une injection de  $E$  dans  $F$  et une injection de  $F$  dans  $E$ ,  $E$  et  $F$  sont en bijection.*

Ce théorème implique que si l'on a deux fonctions  $E \rightarrow F$ , l'une injective et l'autre surjective, alors  $E$  et  $F$  sont en bijection.

**Corollaire.** L'ensemble  $\mathbb{R}^n$  est équipotent à  $\mathbb{R}$ .

**Démonstration.** On démontre cette propriété pour  $n = 2$ , le cas général s'en déduit par récurrence. Tout d'abord l'application  $\phi$  de  $\mathbb{R}$  dans  $\mathbb{R}^2$  qui à  $x$  associe  $(x, 0)$  est injective. Soit maintenant  $(x, y)$  dans  $\mathbb{R}^2$ , si l'on écrit ces nombres en base 10

$$x = \sum_{-p}^{+\infty} a_n 10^{-n} \quad \text{et} \quad y = \sum_{-q}^{+\infty} b_n 10^{-n}$$

on associe à  $(x, y)$  le nombre

$$\psi(x, y) = \sum_{-p}^{+\infty} a_n 10^{-2n} + \sum_{-q}^{+\infty} b_n 10^{-2n-1}$$

et l'application  $\psi$  est une application injective de  $\mathbb{R}^2$  dans  $\mathbb{R}$ .

#### Exercice 1.

Montrer que tout intervalle  $I$  de  $\mathbb{R}$  non vide, et non réduit à un point est équipotent à  $\mathbb{R}$ .

**Théorème 3** (Cantor).  $\mathbb{R}$  n'est pas dénombrable.

**Démonstration.**(Idée) On va montrer qu'il n'existe pas de surjection de  $\mathbb{N}$  dans  $]0, 1[$ . Par l'absurde on suppose que l'on peut numéroter les éléments de  $[0, 1]$  :

$$\begin{aligned} x_1 &= 0, a_1^1 a_2^1 \cdots a_n^1 \cdots \\ x_2 &= 0, a_1^2 a_2^2 \cdots a_n^2 \cdots \\ &\vdots \quad \quad \quad \vdots \\ x_p &= 0, a_1^p a_2^p \cdots a_n^p \cdots \end{aligned}$$

On considère  $v_i = a_i^i + 1 \bmod 10$  alors  $0, v_1 v_2 \cdots v_k \cdots$  a une place dans la liste précédente : mettons la place  $m$  alors  $a_m^m = v_m + 1 \bmod 10$  ce qui est absurde.

Les ensembles équipotents à  $\mathbb{R}$  sont dits de puissance continue.

**Hypothèse du continu** Tout sous-ensemble de l'ensemble des nombres réels est soit fini, soit infini dénombrable, soit possède la puissance du continu. Ce n'est pas un théorème. Paul Cohen, en se basant sur les travaux de Gödel, montra en 1963 que cette conjecture était indécidable.