

# La théorie des ensembles.

On se place dans la logique du 1er ordre avec  $\mathcal{L} = \{\in, =\}$ . On se place dans un univers  $\mathcal{U}$  non vide, le modèle, dont les éléments sont appelés des *ensembles*.

Il faudra faire la différence entre les ensembles « naïfs » (les ensembles habituels), et les ensembles « formels » (les éléments de  $\mathcal{U}$ ).

On a le paradoxe de Russel. On peut l'écrire

« On a un barbier qui rase tous les hommes qui ne se rasent pas eux-mêmes. Qui rase le barbier ? ».

Si  $\mathcal{U}$  est l'ensemble de tous les ensembles, alors

$$a := \{x \in \mathcal{U} \mid x \notin x\}$$

vérifie  $a \in a \iff a \notin a$ , *paradoxe*. Pour éviter ce paradoxe, on choisit donc de ne pas faire  $\mathcal{U}$  un ensemble.

## 1 Les axiomes de la théorie de Zermelo-Fraenkel.

**ZF 1.** *Axiome d'extensionnalité* : deux ensembles sont égaux ssi ils ont les mêmes éléments

$$\forall x \forall y \left( \forall z (z \in x \leftrightarrow z \in y) \leftrightarrow x = y \right).$$

- *Axiome de la paire*<sup>1</sup> : il existe une paire  $\{x, y\}$  pour tout élément  $x$  et  $y$

$$\forall x \forall y \exists z \forall t \left( t \in z \leftrightarrow (t = x \vee t = y) \right).$$

[*continué plus tard...*]

---

1. On verra plus tard que cet axiome est une conséquence des autres (de ZF 3 et ZF 4).

**Remarque 1.** Cela nous donne l'existence du *singleton*  $\{x\}$  si  $x$  est un ensemble. En effet, il suffit de faire la paire  $\{x, x\}$  avec l'Axiome de la paire.

**Définition 1.** Si  $a$  et  $b$  sont des ensembles, alors  $(a, b)$  est l'ensemble  $\{\{a\}, \{a, b\}\}$ . Ainsi,  $(a, a)$  est l'ensemble  $\{\{a\}\}$ .

**Lemme 1.** Pour tous ensembles  $a, b, a', b'$ , on a  $(a, b) = (a', b')$  ssi  $a = a'$  et  $b = b'$ .

**Preuve.** En exercice. □

**Définition 2.** On peut construire des 3-uplets  $(a_1, a_2, a_3)$  avec  $(a_1, (a_2, a_3))$ , et ainsi de suite pour les  $n$ -uplets.

**Notation.** On utilise les raccourcis

- ▷  $t = \{a\}$  pour  $\forall x (x \in t \leftrightarrow x = a)$  ;
- ▷  $t = \{a, b\}$  pour  $\forall x (x \in t \leftrightarrow (x = a \vee x = b))$  ;
- ▷  $t \subseteq a$  pour  $\forall x (x \in t \rightarrow x \in a)$ .

**ZF3.** *Axiome des parties* : l'ensemble des parties  $\wp(a)$  existe pour tout ensemble  $a$

$$\forall a \exists b \forall t (t \in b \leftrightarrow t \subseteq a).$$

**ZF2.** *Axiome de la réunion* : l'ensemble  $y = \bigcup_{z \in x} z$  existe

$$\forall x \exists y \forall t (t \in y \leftrightarrow \exists z (t \in z \wedge z \in x)).$$

**Remarque 2.** Comment faire  $a \cup b$ ? La paire  $x = \{a, b\}$  existe par l'Axiome de la paire, et  $\bigcup_{z \in x} z = a \cup b$  est un ensemble par ZF2.

**ZF4'.** *Schéma de compréhension* : pour toute formule  $\varphi(y, v_1, \dots, v_n)$ , on a l'ensemble  $x = \{y \in v_{n+1} \mid \varphi(y, v_1, \dots, v_n)\}$

$$\forall v_1 \dots \forall v_n \exists x \forall y (y \in x \leftrightarrow (y \in v_{n+1} \wedge \varphi(y, v_1, \dots, v_n))).$$

**Remarque 3.** Peut-on faire le paradoxe de Russel ? On ne peut pas faire  $a := \{z \in \mathcal{U} \mid z \notin z\}$  car  $\mathcal{U}$  n'est pas un ensemble ! Et, on ne peut pas avoir de paradoxe avec  $b := \{z \in E \mid z \notin z\}$ , car on a l'ajout de la condition  $b \in E$ .

**Définition 3.** Une *relation fonctionnelle* en  $w_0$  est une formule  $\varphi(w_1, w_2, a_1, \dots, a_n)$  à paramètres (où les  $a_i$  sont dans  $\mathcal{U}$ ) telle que

$$\mathcal{U} \models \forall w_0 \forall w_1 \forall w_2 (\varphi(w_0, w_1, a_1, \dots, a_n) \wedge \varphi(w_0, w_2, a_1, \dots, a_n) \rightarrow w_1 = w_2).$$

En termes naïfs, c'est une fonction partielle. On garde le terme *fonction* quand le domaine et la collection d'arrivée sont des *ensembles*, autrement dit, des éléments de  $\mathcal{U}$ .

**ZF 4.** *Schéma de substitution/de remplacement* : « la collection des images par une relation fonctionnelle des éléments d'un ensemble est aussi un ensemble ». Pour tout  $n$ -uplet  $\bar{a}$ , si la formule à paramètres  $\varphi(w_0, w_1, \bar{a})$  définit une relation fonctionnelle  $f_{\bar{a}}$  en  $w_0$  et si  $a_0$  est un ensemble alors la collection des images par  $f_{\bar{a}}$  des éléments de  $a_0$  est un ensemble nommé  $a_{n+1}$

$$\forall a_0 \dots \forall a_n$$

$$\left( \forall w_0 \forall w_1 \forall w_2 (\varphi(w_0, w_1, a_1, \dots, a_n) \wedge \varphi(w_0, w_2, a_1, \dots, a_n)) \rightarrow w_1 = w_2 \right)$$

$$\downarrow$$

$$\exists a_{n+1} \forall a_{n+2} (a_{n+2} \in a_{n+1} \leftrightarrow \exists w_0 w_0 \in a_0 \wedge \varphi(w_0, a_{n+2}, v_1, \dots, v_n)).$$

**Théorème 1.** Si ZF 1, ZF 2, ZF 3 et ZF 4 sont vrais dans  $\mathcal{U}$ , il existe (dans  $\mathcal{U}$ ) un et un seul ensemble sans élément, que l'on notera  $\emptyset$ .

**Preuve.** ▷ *Unicité* par ZF 1.

- ▷ *Existence.* On procède par compréhension : l'univers  $\mathcal{U}$  est non vide, donc a un élément  $x$ . On considère la formule  $\varphi(w_0, w_1) := \perp$  qui est une relation fonctionnelle. Par ZF 4 (avec la formule  $\varphi$  et l'ensemble  $a_0 := x$ ) un ensemble  $a_{n+1}$  qui est vide.

□

**Proposition 1.** Si ZF 1, ZF 2, ZF 3 et ZF 4 sont vrais dans  $\mathcal{U}$ , alors l'*Axiome de la paire* est vrai dans  $\mathcal{U}$ .

**Preuve.** On a  $\emptyset$  dans  $\mathcal{U}$  et également  $\wp(\emptyset) = \{\emptyset\}$  et  $\wp(\wp(\emptyset)) = \{\emptyset, \{\emptyset\}\}$  par ZF 3.

Étant donné deux ensemble  $a$  et  $b$ , on veut montrer que  $\{a, b\}$  est un ensemble avec ZF 4

$$\varphi(w_0, w_1, a, b) := (w_0 = \emptyset \wedge w_1 = a) \vee (w_0 = \{\emptyset\} \wedge w_1 = b),$$

où

- ▷  $w_0 = \emptyset$  est un raccourci pour  $\forall z (z \notin w_0)$  ;
- ▷  $w_0 = \{\emptyset\}$  est un raccourci pour  $\forall z (z \in w_0 \leftrightarrow (\forall t t \notin z))$ .

Ces notations sont compatibles avec celles données précédemment.

Comme  $\varphi$  est bien une relation fonctionnelle et  $\{a, b\}$  est l'image de  $\{\emptyset, \{\emptyset\}\}$ . □

**Proposition 2.** Si ZF 1, ZF 2, ZF 3 et ZF 4 sont vrais dans  $\mathcal{U}$ , alors ZF 4' est vrai dans  $\mathcal{U}$ .

**Preuve.** On a la formule  $\varphi(y, v_1, \dots, v_n)$  et on veut montrer que

$$\mathcal{U} \models \forall v_1 \cdots \forall v_{n+1} \exists x \forall y (y \in x \leftrightarrow (y \in v_{n+1} \wedge \varphi(y, v_1, v_n))).$$

On considère la formule  $\psi(w_0, w_1, \bar{v}) := w_0 = w_1 \wedge \varphi(w_0, \bar{v})$ , qui est bien une relation fonctionnelle en  $w_0$ . La collection

$$\{x \in v_{n+1} \mid \varphi(y, v_1, \dots, v_n)\}$$

est l'image de  $v_{n+1}$  par  $\psi$  par ZF 4. □

**Remarque 4.** La réciproque du théorème précédent est fausse! Les axiomes ZF 4 et ZF 4' ne sont pas équivalents. On le verra en TD (probablement).

**Proposition 3.** Le produit ensembliste de deux ensembles est un ensemble.

**Preuve.** Soient  $v_1$  et  $v_2$  deux ensembles. On considère

$$X := v_1 \times v_2 = \{(x, y) \mid x \in v_1 \text{ et } y \in v_2\} \text{ (en naïf) .}$$

La notation  $(x, y)$  correspond à l'ensemble  $\{\{x\}, \{x, y\}\} \in \wp(\wp(v_1 \cup v_2))$ .

On applique ZF 4' dans l'ensemble ambiant  $\wp(\wp(v_1 \cup v_2))$ , on définit le produit comme la compréhension à l'aide de la formule

$$\varphi(z, v_1, v_2) := \exists x \exists y (z = \{\{x\}, \{x, y\}\} \wedge x \in v_1 \wedge y \in v_2).$$

C'est bien un élément de  $\mathcal{U}$ . □

**Définition 4.** Une *fonction* (sous-entendu *totale*) d'un ensemble  $a$  dans un ensemble  $b$  est un sous-ensemble de  $a \times b$  qui vérifie la

propriété

$$\varphi(f, a, b) := \left( \begin{array}{c} f \subseteq a \times b \\ \wedge \\ \forall x \forall y \forall y' (x, y) \in f \wedge (x, y') \in f \rightarrow y = y' \\ \wedge \\ \forall x x \in a \rightarrow \exists y y \in b \wedge (x, y) \in f \end{array} \right).$$

On identifie ainsi  $f$  et son graphe.

Une *fonction partielle* d'un ensemble  $a$  dans un ensemble  $b$  est un sous-ensemble de  $a \times b$  qui vérifie la propriété

$$\varphi(f, a, b) := \left( \begin{array}{c} f \subseteq a \times b \\ \wedge \\ \forall x \forall y \forall y' (x, y) \in f \wedge (x, y') \in f \rightarrow y = y' \end{array} \right).$$

On note  $b^a$  la collection des fonctions partielles de  $a$  dans  $b$ .

**Proposition 4.** La collection  $b^a$  est un ensemble, *i.e.* si  $a$  et  $b$  sont dans  $\mathcal{U}$  alors  $b^a$  aussi.

**Preuve.** En exercice. □

**Remarque 5 (Réunion indexée).** Soit  $a$  une famille d'ensemble indexée par l'ensemble  $I$ , *i.e.*  $a$  est une fonction de domaine  $I$ . Si  $i \in I$ , on note  $a_i$  pour  $a(i)$ .

**Proposition 5.** Si  $I$  est un ensemble et  $a$  est une fonction de domaine  $I$ , alors  $\bigcup_{i \in I} a_i$  est un ensemble. Autrement dit, si dans  $\mathcal{U}$ , ZF 1, ZF 2, ZF 3, ZF 4 sont vraies, et que  $I$  et  $a$  sont dans  $\mathcal{U}$ , et  $a$  est une fonction, alors la collection définie naïvement par  $\bigcup_{i \in I} a_i$  appartient à  $\mathcal{U}$ .

**Preuve.** On pose  $b := \{a_i \mid i \in I\}$ . C'est bien un ensemble car  $b$

est l'ensemble des images des éléments de  $I$  par  $a$ . On peut écrire  $a$  comme relation fonctionnelle :

$$\varphi(w_0, w_1, a) := (w_0, w_1) \in a.$$

On a donc que  $b$  est un ensemble avec ZF 4.

Et,  $\bigcup_{i \in I} a_i = \bigcup_{z \in b} z$  donc on conclut par ZF 2.  $\square$

**Proposition 6** (Propriété d'intersection). Si  $I$  est un ensemble non vide et  $a$  est une fonction de domaine  $I$  alors  $\bigcap_{i \in I} a_i$  est un ensemble.

**Preuve.** On pose  $c := \bigcup_{i \in I} a_i$  qui est un ensemble par ZF 2. On considère

$$\varphi(x, a, I) := \forall i \ i \in I \rightarrow x \in a_i.$$

Par compréhension (ZF 4') on construit l'ensemble

$$\bigcap_{i \in I} a_i := \{x \in c \mid \varphi(x, a, I)\}.$$

$\square$

**Proposition 7.** Si  $I$  est un ensemble et  $a$  une fonction de domaine  $i$  alors  $\prod_{i \in I} a_i$  est un ensemble.

**Preuve.** La collection  $\prod_{i \in I} a_i$  est l'ensemble des fonctions de  $I$  dans  $\bigcup_{i \in I} a_i$  telles que  $f(i) \in a_i$  pour tout  $i$ .  $\square$

**ZF 5** *Axiome de l'infini* : il existe un ensemble ayant une infinité d'élément

$$\exists x (\emptyset \in x \wedge \forall y (y \in x \rightarrow y \cup \{y\} \in x)).$$

On encode les entiers avec des ensembles :

- ▷  $0 \rightsquigarrow \emptyset$
- ▷  $1 \rightsquigarrow \{\emptyset\}$

- ▷  $2 \rightsquigarrow \{\emptyset, \{\emptyset\}\}$
- ▷  $\vdots$
- ▷  $n + 1 \rightsquigarrow n \cup \{n\}$
- ▷  $\vdots$

Ainsi, on a bien  $n = \{0, 1, \dots, n - 1\}$ .

**Remarque 6.** Les français sont les seuls à considérer que l'axiome de bonne fondation ne fait pas partie de la théorie de ZF.