

1 Ensembles et réels : même combat

Pour les nombres réels, on a vu qu'on a des constantes, genre $e \in \mathbf{R}$ et $\pi \in \mathbf{R}$ et des constructions, genre $\cos : \mathbf{R} \rightarrow \mathbf{R}$ ou $+$: $\mathbf{R} \times \mathbf{R} \rightarrow \mathbf{R}$, et mêmes des constructions plus subtiles comme $\int : \mathbf{R} \times \mathbf{R} \times (\mathbf{R} \rightarrow \mathbf{R}) \rightarrow \mathbf{R}$.

Eh ben pour les ensembles c'est pareil. On a des constantes, genre $\mathbf{R} : Ens$ et $\mathcal{B} : Ens$ et des constructions comme $\amalg : Ens \times Ens \rightarrow Ens := (E, F) \mapsto E \amalg F$, ou $\times : Ens \times Ens \rightarrow Ens := (E, F) \mapsto E \times F$ ou encore $\rightarrow : Ens \times Ens \rightarrow Ens := (E, F) \mapsto E \rightarrow F$.

La différence avec les réels c'est que pour les ensembles il faut aussi dire quels sont leurs éléments. Par exemple si E et F sont deux ensembles, les éléments de $E \times F$ sont les couples (e, f) constitués d'un élément e de E et d'un élément f de F , tandis que les éléments de $E \rightarrow F$ sont les applications de E dans F .

2 Les parties

Et alors on a une construction plus subtile. Elle n'a pas vraiment de nom, nous on va l'appeler support. En fait il y a une construction $support_E$ pour chaque ensemble E .

2.1 Le cas des parties de \mathbf{R}

Voyons comment marche $support_{\mathbf{R}}$: intuitivement, ça attend une propriété sur \mathbf{R} et ça fabrique l'ensemble des éléments de \mathbf{R} vérifiant cette propriété. Formellement, ça donne :

$$support_{\mathbf{R}} : (\mathbf{R} \rightarrow \mathcal{B}) \rightarrow Ens \\ P \mapsto \{x \in \mathbf{R} | P(x)\}.$$

La dernière formule $\{x \in \mathbf{R} | P(x)\}$ se lit "l'ensemble des x de \mathbf{R} vérifiant $P(x)$ ". La notation "lie" la variable x , ce qui veut dire que, dans cette formule, la seule variable libre est P . Comme d'habitude, le nom de la variable liée n'est pas significatif, autrement dit on a par exemple l'égalité

$$\{x \in \mathbf{R} | P(x)\} = \{y \in \mathbf{R} | P(y)\}.$$

Exemple : pour $P := x \mapsto 3 \leq x \leq 5$, on obtient $\{x \in \mathbf{R} | 3 \leq x \leq 5\}$, en quoi on reconnaît l'intervalle $[3, 5]$.

Les ensembles de la forme $\{x \in \mathbf{R} | P(x)\}$ sont appelées parties de \mathbf{R} . Ce sont donc les éléments de l'ensemble des parties de \mathbf{R} , qu'on note $\mathcal{P}(\mathbf{R})$.

Comme ces parties sont des ensembles, on doit dire quels sont leurs éléments. Comme on l'a déjà plus ou moins dit, les éléments de $\{x \in \mathbf{R} | P(x)\}$ (pour $P : \mathbf{R} \rightarrow \mathcal{B}$ quelconque) sont les nombres réels x vérifiant $P(x)$. Autrement dit on a la règle d'explicitation suivante: pour tout a réel, et tout P dans $\mathbf{R} \rightarrow \mathcal{B}$,

$$a \in \{x \in \mathbf{R} | P(x)\} \iff P(a).$$

2.2 Le cas général

Si, dans cette histoire, on remplace \mathbf{R} par n'importe quel ensemble E , ça se passe pareil

$$support_E : (E \rightarrow \mathcal{B}) \rightarrow Ens \\ P \mapsto \{x \in E | P(x)\}$$

Les éléments de $\{x \in E | P(x)\}$ (pour $P : E \rightarrow \mathcal{B}$ quelconque) sont les éléments x de E vérifiant $P(x)$. Et pour tout élément a de E , $a \in \{x \in E | P(x)\}$ s'explique en $P(a)$.

Exemples : y'a toujours la partie vide $\emptyset_E := \text{support}_E(x \mapsto faux) = \{x \in E | faux\}$, qui ne comporte aucun élément; et la partie pleine $E = \{x \in E | vrai\}$.

3 L'appartenance

On écrit $a \in \mathbf{R}$ pour dire que a est un réel. En général, si on a écrit une formule a , soit on a respecté les règles de construction des réels, et la question $a \in \mathbf{R}$? ne se pose plus, soit on n'a pas respecté ces règles, et la question ne se pose pas non plus.

Ce n'est pas tout-à-fait vrai. Quand on fait les nombres complexes, on peut poser $a := (1 + i)z$ et se demander si a est réel. Dans ce contexte, on voit \mathbf{R} comme une partie de \mathbf{C} . Ou ailleurs on peut poser $a := \lim_n u_n$, et se demander si a est bien réel. Cette fois, on voit \mathbf{R} comme une partie de \mathbf{R}_+ .

Ce qui est vrai, c'est que, si E est un ensemble, et qu'on se demande si un objet a est un élément de E , c'est toujours qu'on a un ensemble "plus gros" F en tête, dont E est une partie et a est un élément.

Tout ça pour dire qu'on a une construction $\in := \in_F$ par ensemble F , et qui marche comme suit:

$$\begin{aligned} \in_F: F \times \mathcal{P}(F) &\rightarrow \mathcal{B} \\ (a, A) &\mapsto a \in A \end{aligned}$$

Et on répète l'équivalence fondamentale (pour a et P quelconques là où il faut) :

$$a \in \{x \in F | P(x)\} \iff P(a).$$

4 L'inclusion

Parfois, au lieu d'écrire $A \in \mathcal{P}(E)$ on préférera écrire $A \subset E$, ce qui se lit "A est inclus dans E". En principe, pour deux ensembles quelconques A et B , on pourrait se demander si A est inclus dans B , mais, en pratique, lorsqu'on se pose la question $A \subset B$, on a en tête un ensemble "plus gros" F dont A et B sont des parties.

Tout ça pour dire qu'on a une construction $\subset := \subset_F$ par ensemble F , et qui marche comme suit:

$$\begin{aligned} \subset_F: \mathcal{P}(F) \times \mathcal{P}(F) &\rightarrow \mathcal{B} \\ (I, J) &\mapsto I \subset J := \forall x \in F, x \in I \implies x \in J. \end{aligned}$$

En français, ça donne: I est inclus dans J ssi tout élément de I est aussi élément de J .

On a donc la règle d'explicitation suivante (pour A et B là où il faut) :

$$A \subset B \iff \forall x \in A, x \in B.$$

5 Ma première preuve

Proposition : si F est un ensemble quelconque et P une partie de F , alors la partie vide de F est incluse dans P .

On veut montrer $\forall F : Ens, \forall P : \mathcal{P}(F), \emptyset_E \subset P$. Soit donc F un ensemble et P une partie de F . On doit montrer $\emptyset_E \subset P$, autrement dit $\forall x \in F, x \in \emptyset_E \implies x \in P$. Soit donc x dans F . On doit montrer $x \in \emptyset_E \implies x \in P$, ce qui se réécrit en $faux \implies x \in P$ et donc en *vrai*.

Qed.

Rappel : $\implies: \mathcal{B} \times \mathcal{B} \rightarrow \mathcal{B}$ est une opération sur les booléens, qui est décrite par la table de ses quatre valeurs (de vérité).

6 Autres constructions de parties

6.1 L'image

Le cas de \mathbf{R} (et \mathbf{R}): Pour $f : \mathbf{R} \rightarrow \mathbf{R}$, on pose

$$\text{Im } f := \{y \in \mathbf{R} \mid \exists x \in \mathbf{R}, y = f(x)\}.$$

Et comme on trouve que c'est trop long, on choisit une notation plus courte; on pose

$$\{f(x) \mid x \in \mathbf{R}\} := \text{Im } f.$$

Cette notation est très piégieuse, parce qu'elle ressemble à celle pour les parties, et il faut donc bien voir la différence.

On peut aussi par exemple prendre l'image d'une application $f : \mathbf{R}^2 \rightarrow \mathbf{R}$. Cette fois,

$$\text{Im } f := \{z \in \mathbf{R} \mid \exists x, y \in \mathbf{R}, z = f(x, y)\} \text{ et on pose}$$

$$\{f(x, y) \mid x, y \in \mathbf{R}\} := \text{Im } f.$$

Et en toute généralité, on peut prendre l'image d'une application quelconque $f : E \rightarrow F$:

$$\text{Im } f := \{y \in F \mid \exists x \in E, y = f(x)\} \text{ avec la notation}$$

$$\{f(x) \mid x \in E\} := \text{Im } f.$$

6.2 Intersection

6.3 Union

6.4 Complémentaire