

Contents

Ensembles et applications	1
Ensembles	1
Définition	1
Opérations ensemblistes	2
Ensemble des parties	2
Produit cartésien	3
Applications	3
Définition	3
Injectivité, Surjectivité et Bijectivité	4
Composition	5
Composition répétée	6
Liens entre injectivité, surjectivité et composition	6

Ensembles et applications

Ensembles

Définition

Notion d'ensemble

Un ensemble E est une collection d'objets, qu'on appelle des éléments. On note $x \in E$, "l'élément x est dans l'ensemble E " et $x \in E$, "l'ensemble E contient l'élément"

L'ensemble ne contenant aucun élément est appelé ensemble vide et est noté \emptyset

Exemples : définitions d'ensembles

- Définition par extension : $P = \{0, 2, 4, \dots\} = \{2n, n \in \mathbb{N}\}$
- Définition par compréhension : $P = \{n \in \mathbb{N} \mid n \equiv 0[2]\} = \{n \in \mathbb{N} \mid \frac{n}{2} \in \mathbb{N}\}$ (Définition par éventuellement un autre ensemble, et un prédicat : tous les éléments respectant le prédicat font partie de l'ensemble). On peut définir ainsi, à partir des l'ensembles des naturels et des réels les ensembles remarquables suivants :
 - Pour les nombres relatifs : $\mathbb{Z} = \{n \mid (n \in \mathbb{N} \vee -n \in \mathbb{N})\}$
 - Pour les rationnels : $\mathbb{Q} = \{\frac{p}{q} \mid p \in \mathbb{Z} \wedge q \in \mathbb{N}^*\}$
 - Pour les décimaux : $\mathbb{D} = \{\frac{p}{10^k} \mid p \in \mathbb{Z}^* \wedge k \in \mathbb{N}\}$
 - Pour les complexes : $\mathbb{C} = \{a+ib \mid (a,b) \in \mathbb{R}^2\}$

Inclusion

Soient E et F deux ensembles, on dit que E est inclus dans F , noté $E \subset F$ si $\forall x \in E, x \in F$ (tous les éléments de E sont des éléments de F). On dit alors que E est une partie ou un sous ensemble de F .

On dit que E et F sont égaux si $E \subset F \wedge F \subset E$. On note $E = F$

On peut alors prouver l'égalité de deux ensembles par double inclusion.

Par définition, on a $E \subset E$ et $\emptyset \subset E$.

Propriétés de l'inclusion :

- Transitivité : Si $E \subset F$ et si $F \subset G$, alors $E \subset G$
- Antisymétrie : Si $E \subset F$ et $F \subset E$, alors $E = F$

Preuve de la transitivité

$\forall x \in E, E \subset F \Rightarrow x \in F$
 $\forall y \in F, F \subset G \Rightarrow y \in G$
 $\forall x \in E, x \in F \Rightarrow x \in G$
 $\Rightarrow E \subset G$

Opérations ensemblistes

Soient E, F deux ensembles :

- L'union de E et F, notée $E \cup F$ est définie par : $x \in E \cup F \Leftrightarrow (x \in E \vee x \in F)$
- L'intersection de E et F, notée $E \cap F$ est définie par : $x \in E \cap F \Leftrightarrow (x \in E \wedge x \in F)$
- La différence de E et de F, notée $E \setminus F$ ("E privé de F") est définie par : $x \in E \setminus F \Leftrightarrow (x \in E \wedge x \notin F)$

Soit A une partie de E, son complémentaire relativement à E est noté $\overline{A} = E \setminus A$.

Exemple : double complémentaire

$\overline{\overline{A}} = \overline{E \setminus A} = E \setminus (E \setminus A)$. On a alors $x \in \overline{\overline{A}} \Leftrightarrow x \notin \overline{A}$
 $\Leftrightarrow x \in A$
 $\Leftrightarrow x \in A$
 $\Leftrightarrow x \in A$

Lien aux opérations logiques

Lois de Morgan : Soit A et B deux sous-ensembles de E (prouvable par un élément, comme les autres propriétés) :

- $\overline{A \cup B} = \overline{A} \cap \overline{B}$
- $\overline{A \cap B} = \overline{A} \cup \overline{B}$

Distributivité :

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

Union et intersection quelconque : Soit E un ensemble et $(A_i)_{i \in I}$ une famille quelconque de parties de E, avec I un ensemble d'indices quelconques.

- L'union des A_i , notée $\bigcup_{i \in I} A_i$, est définie par $x \in \bigcup_{i \in I} A_i \Leftrightarrow \exists i \in I, x \in A_i$
- L'intersection des A_i , notée $\bigcap_{i \in I} A_i$, est définie par $x \in \bigcap_{i \in I} A_i \Leftrightarrow \forall i \in I, x \in A_i$

Partition d'un ensemble

Soit E un ensemble, et $(A_i)_{i \in I}$ une famille de parties de E. On dit que $(A_i)_{i \in I}$ est une partition de E si les A_i sont deux à deux disjoints, non vides, et de réunion E tout entier.

On peut résumer ces conditions sous la forme : $\left\{ \begin{matrix} \forall i \in I, A_i \neq \emptyset \\ \forall (i,j) \in I^2, i \neq j \Rightarrow A_i \cap A_j = \emptyset \\ \bigcup_{i \in I} A_i = E \end{matrix} \right.$

En probabilité, une telle partition d'un univers est souvent utilisée et est identique.

Ensemble des parties

Soit E un ensemble, on note $\mathcal{P}(E)$ l'ensemble de tous les sous-ensembles de E. Ainsi, pour tout ensemble A, $A \in \mathcal{P}(E) \Rightarrow A \subset E$

On peut remarquer que si E est fini et possède $n \in \mathbb{N}$ éléments, alors $\mathcal{P}(E)$ est fini et possède 2^n . En effet, pour $k \in [0, n] \cap \mathbb{N}$, on note $\mathcal{P}_k(E)$ l'ensemble des parties à k éléments de E (ce qui donne $\mathcal{P}_0(E) = \{\emptyset\}$ et $\mathcal{P}_n(E) = \{E\}$). On a alors $\mathcal{P}(E) = \bigcup_{k=0}^n \mathcal{P}_k(E)$, et on a donc $\text{card}(\mathcal{P}(E)) = \sum_{k=0}^n \text{card}(\mathcal{P}_k(E)) = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} = 2^n$

Exemple :

$E = \{a, b, c\}$, $\mathcal{P}(E) = \{\emptyset, \{a\}, \{b\}, \{c\}, \{a, b\}, \{a, c\}, \{b, c\}, \{a, b, c\}\}$ $\mathcal{P}(E)$ contient ici 8 éléments.

Produit cartésien

Soient E, F deux ensembles, on appelle couple l'objet (x, y) où $\begin{pmatrix} x \\ y \end{pmatrix}$. L'ensemble de tous les couples est le produit cartésien $E \times F$, $E \times F = \{(x, y), x \in E \text{ et } y \in F\}$. Ce produit n'est pas commutatif, et les couples sont ordonnés.

Les couples ne sont égaux que avec $(x, y) = (x', y') \iff x = x' \text{ et } y = y'$.

Ne pas confondre une paire (un ensemble à deux éléments) et un couple (2 coordonnées ordonnées).

De façon générale, on a avec E_1, E_2, \dots, E_p des ensembles, $E_1 \times E_2 \times \dots \times E_p = \{(x_1, x_2, \dots, x_p), \text{forall } i, x_i \in E_i\}$. On peut aussi noter E^p l'ensemble des p -uplets de E .

On peut bien noter des produits cartésiens successifs sous la forme $\prod_{i=1}^p E_i = E_1 \times E_2 \times \dots \times E_p$, mais le produit cartésien étant non commutatif, de nombreuses opérations sur les produits algébriques sont impossibles.

Applications

Définition

Applications de base

On appelle application de E dans F toute correspondance entre E et F qui à **tout élément** x de l'ensemble E lui associe un unique élément y dans F .

On note alors : $\text{forall } x \in E, \exists! y \in F, y = f(x)$, ce qui donne pour la fonction f $f: E \rightarrow F$, où plus en détail $f: \begin{pmatrix} E \\ \rightarrow F \end{pmatrix} \text{ par } x \mapsto y = f(x)$.

On dit que $y = f(x)$ est l'image de x par f .

Quand E, F sont des sous-ensembles de \mathbb{R} , on confond application et fonction, ainsi que leur notations. Il faut néanmoins bien les séparer.

Soit $f: E \rightarrow F$, le graphe Γ_f de f est défini par $\Gamma_f = \{(x, f(x)) \mid x \in E, f(x) \in F\}$. Γ_f est une partie de $E \times F$.

Pour $(x, y) \in \Gamma_f$, on a :

- $y = f(x)$
- y est l'image de x
- x est un antécédent de y

On note alors $\mathcal{F}(E, F)$ ou F^E l'ensemble des applications de E dans F .

Égalité : Soient $f, g \in \mathcal{F}(E, F)$, $f = g \iff \text{forall } x \in E, f(x) = g(x)$

L'identité de E est la fonction $\text{id}_E: E \rightarrow E \text{ par } x \mapsto \text{id}_E(x) = x$.

On note l'application plutôt qu'une fonction, dans le cas d'une fonction f, \tilde{f} .

Les applications ne se font que d'un seul ensemble à un seul autre ensemble.

Exemple

Soit E un ensemble et A une partie de E , on définit $\begin{aligned} \varphi: \mathcal{P}(E) &\rightarrow \mathcal{P}(E) \\ X &\mapsto \varphi(X) = X \cap A \end{aligned}$. On peut montrer que $\forall X \in \mathcal{P}(E), \varphi(X) \in \mathcal{P}(A)$. En effet, $\varphi(X) = X \cap A \subset A$ donc $\varphi(X) \in \mathcal{P}(A)$.

Exemple : Fonction indicatrice d'un ensemble

Soit E un ensemble et A une partie de E . On pose $\begin{aligned} \{1\}_A: E &\rightarrow \{0,1\} \\ x &\mapsto \{1\}_A(x) = \begin{cases} 1, & \text{si } x \in A \\ 0, & \text{sinon} \end{cases} \end{aligned}$. On a $\forall x \in E, x \in A \iff \{1\}_A(x) = 1$. La fonction indicatrice $\{1\}_A$ permet de savoir si un élément de E fait partie de A (c'est une fonction qui vérifie l'appartenance à un ensemble, comme des fonction CamL, Python ou les prédicats de LisP vérifient l'appartenance à un type ou le respect d'une condition).

Exemple : Les suites sont des applications

Soit $u = (u_n)_{n \in \mathbb{N}}$ une suite réelle, c'est l'application $\begin{aligned} u: \mathbb{N} &\rightarrow \mathbb{R} \\ n &\mapsto u(n) = u_n \end{aligned}$. L'ensemble des suites réelles est donc noté $\mathbb{R}^{\mathbb{N}}$.

Prolongements et restrictions

Prolongement/restriction : Soient $f: E \rightarrow F$, et A une partie de E , l'application $\begin{aligned} \tilde{f}: A &\rightarrow F \\ x &\mapsto f(x) \end{aligned}$ est la restriction de f à A . On la note aussi $f|_A$ ("f restreinte à A").

Soit $f: A \rightarrow F$ et avec $A \subset E$, on dit que $g: E \rightarrow F$ est un prolongement de f si $\forall x \in A, f(x) = g(x)$.

Exemple : la valeur absolue est une restriction du module

$\begin{aligned} f: \mathbb{R} &\rightarrow \mathbb{R}_+ \\ x &\mapsto f(x) = |x| \end{aligned}$ et $\begin{aligned} g: \mathbb{C} &\rightarrow \mathbb{R}_+ \\ x &\mapsto f(x) = |x| \end{aligned}$. f est une restriction de g en \mathbb{R} , $f = g|_{\mathbb{R}}$.

Exemple : prolongement continu

$\begin{aligned} f: \mathbb{R}^+ &\rightarrow \mathbb{R} \\ x &\mapsto f(x) = x \ln(x) \end{aligned}$, avec f continue sur $\mathbb{R}^+_{\neq 0}$. $\lim_{x \rightarrow 0^+} x \ln(x) = 0$ par croissances comparées. On pose \tilde{f} ...

Injectivité, Surjectivité et Bijectivité

Injectivité

Soit $f: E \rightarrow F$ une application. f est dite injective si $(\forall (x,y) \in E^2, f(x) = f(y) \implies x = y)$.

La contraposée est aussi vraie : $\forall (x,y) \in E^2, x \neq y \implies f(x) \neq f(y)$.

Attention, il est important lorsqu'on utilise des fonctions de bien les définir comme des applications, car la propriété d'injectivité peut être différente selon les ensembles de départ et d'arrivée de l'application.

On peut formuler cette propriété : Si et seulement si f est injective, tout élément y dans l'ensemble d'arrivée admet **au plus un** antécédent dans l'ensemble de départ, soit $\forall y \in F$, l'équation $y = f(x)$ d'inconnue $x \in E$ admet au plus une solution. Ainsi, par exemple, la fonction identité est injective.

Soit $f: I \rightarrow \mathbb{R}$, où I est un intervalle de \mathbb{R} , si f est strictement monotone, alors f est injective.

Preuve : Les fonctions monotones sont injectives

Si $(x, y) \in I^2$, avec $x \neq y$. Supposons $x < y$, par stricte monotonie de f , on aura bien $f(x) \neq f(y)$. Ainsi, f est injective.

Surjectivité

Soit $f: E \rightarrow F$, f est surjective si $\forall y \in F, \exists x \in E, y = f(x)$. Tout élément de F (espace d'arrivée) admet donc **au moins un** antécédent par f dans E (l'espace de départ).

Attention ! Cela signifie bien (ne pas faire de raccourcis logiques qui risquent de ne pas respecter les conditions) que pour tout $y \in F$, l'équation $y = f(x)$ admet **au moins une** solution $x \in E$ (elle ne doit pas être hors de E).

Bijection

Soit $f: E \rightarrow F$, f est bijective si f est injective **et** surjective.

Ainsi, f est bijective si et seulement si tout élément de F **admet strictement un** antécédent, donc $\forall y \in F, \exists! x \in E, y = f(x)$.

On a ainsi l'existence demandée par la surjectivité et l'unicité demandée par l'injectivité.

Exemple : fonctions bijectives

$\sin : \left[\frac{\pi}{2}; \frac{\pi}{2} \right] \rightarrow [-1; 1]$ est bijective.

Exemple

Soit $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R} \setminus x \mapsto f(x) = \frac{e^x - e^{-x}}{e^x + e^{-x}}$. On cherche à montrer que f réalise une bijection de \mathbb{R} dans un intervalle I à préciser.

Soit $y \in \mathbb{R}$, on résout $y = f(x)$. $y = \frac{e^x - e^{-x}}{e^x + e^{-x}}$

$$\Leftrightarrow (e^x + e^{-x})y = e^x - e^{-x}$$

$$\Leftrightarrow \left(\begin{matrix} X = e^x \\ (X + \frac{1}{X})y = X - \frac{1}{X} \end{matrix} \right) \Rightarrow X^2 - 1 = (y - 1)X$$

$$\Leftrightarrow \left(\begin{matrix} X = e^x \\ X^2 - 1 = (y - 1)X \end{matrix} \right) \Rightarrow X^2 - (y - 1)X - 1 = 0$$

(On peut voir ici qu'il n'y a pas de solution en $y = 1$, donc on continue avec $y \neq 1$. Dans tous les cas, f n'est pas bijective dans \mathbb{R} .)

$$\Leftrightarrow \left(\begin{matrix} X = e^x \\ X^2 = \frac{1+y}{1-y} \end{matrix} \right) \Rightarrow X = \sqrt{\frac{1+y}{1-y}}$$

$\Leftrightarrow \left(\begin{matrix} y \neq 1 \\ y = \frac{e^x - e^{-x}}{e^x + e^{-x}} \end{matrix} \right) \Rightarrow y = \frac{1 - e^{-2x}}{1 + e^{-2x}}$ (on ne trouve ici qu'une seule solution)

$$\Leftrightarrow \left(\begin{matrix} y \neq 1 \\ y = \frac{1 - e^{-2x}}{1 + e^{-2x}} \end{matrix} \right) \Rightarrow y = \frac{1 - e^{-2x}}{1 + e^{-2x}} \Rightarrow y = \frac{1 - e^{-2x}}{1 + e^{-2x}}$$

On doit donc chercher quand $\frac{1+y}{1-y} > 0$, et on a à l'aide d'un tableau de signes $\frac{1+y}{1-y} > 0 \Leftrightarrow y \in]-1; 1[$. Ainsi, on a $\forall y \in]-1; 1[, \exists! x \in \mathbb{R}, y = f(x)$, et f est bijective de \mathbb{R} dans $] -1; 1[$.

On peut voir cette même bijection dans un simple tableau de signes de f , dans lequel on pourrait voir que f est continue et monotone sur \mathbb{R} et que ses bornes sont en $] -1; 1[$.

Composition

Avec trois ensembles E, F, G , une application $f: E \rightarrow F$ et une application $g: F \rightarrow G$, on a alors une application composée $g \circ f: E \rightarrow G$.

Soit $f \in \text{Fon}(E, F)$ et $g \in \text{Fon}(F, G)$, la composée de f par g , notée $g \circ f$, est l'application $g \circ f: E \rightarrow G \setminus x \mapsto g(f(x))$.

On a $\forall x \in E, (g \circ f)(x) = g(f(x))$.

- \circ est non commutative dans la plupart des cas : $f \circ g \neq g \circ f$
- \circ est associative : soient $f \in \text{Fon}(E, F)$, $g \in \text{Fon}(F, G)$, $h \in \text{Fon}(G, H)$, $(h \circ g) \circ f = h \circ (g \circ f)$

Preuve de l'associativité de \circ

$\forall x \in E, ((h \circ g) \circ f)(x) = (h \circ (g \circ f))(x)$
 $= h(g(f(x))) = h((g \circ f)(x)) = (h \circ (g \circ f))(x)$

Composition répétée

Ainsi, on pourra écrire sans ambiguïté $h \circ g \circ f$. De plus, quand $f \in \text{mathfrak{F}}(E, E)$, on peut définir $f \circ f$, et donc $f \circ f \circ \dots \circ f, \text{text{(n fois)}} = f^n$ (avec $n \in \text{mathbb{N}}^{\ast}$).

Les fonctions qui ont le même ensemble de départ et d'arrivée ont le préfixe "endo-".

Avec $f \in \text{mathfrak{F}}(E, F)$, on a $f \circ \text{id}_E = f$ et $\text{id}_F \circ f = f$ (attentions aux ensembles/types de départ et d'arrivée). Dans le cas particulier où $f \in \text{mathfrak{F}}(E, E)$, $\text{id}_E \circ f = f \circ \text{id}_E = f$. On posera donc $\left\{ \begin{matrix} f^0 = \text{id}_E \\ f^{n+1} = f^n \circ f, n \in \text{mathbb{N}} \end{matrix} \right\}$.

Liens entre injectivité, surjectivité et composition

Soient $f \in \text{mathfrak{F}}(E, F)$ et $g \in \text{mathfrak{F}}(F, G)$:

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

Preuve

1. Supposons f, g injectives. On cherche à montrer que $g \circ f$ est injective. Avec $a, b \in E$ tels que $(g \circ f)(a) = (g \circ f)(b)$. $\Leftrightarrow g(f(a)) = g(f(b))$. Par injectivité de g , $f(a) = f(b)$, puis par injectivité de f , $a = b$.
2. On suppose f, g surjectives. On cherche à montrer que $g \circ f$ est surjective. Soit $z \in G$, comme g est surjective, z admet un antécédent dans F par g , donc $\exists y \in F, z = g(y)$. Comme f est surjective, y admet un antécédent dans E par f , $\exists x \in E, y = f(x)$. Ainsi $z = g(y) = g(f(x)) = (g \circ f)(x)$, donc z est un antécédent de z par $g \circ f$, et on a montré que $\forall z \in G, \exists x \in E, z = (g \circ f)(x)$.
3. On suppose f, g bijectives. Comme elles sont toutes deux surjectives et injectives, on applique les deux preuves ci-dessus.

Ces propriétés ne sont pas réciproques

Néanmoins, on a les propriétés suivantes, avec $f \in \text{mathfrak{F}}(E, F)$ et $g \in \text{mathfrak{F}}(F, E)$:

1. Si $g \circ f$ est injective, alors f est injective
2. Si $g \circ f$ est surjective, alors g est surjective

Preuve

1. On cherche à montrer que f est injective. Soit $(a, b) \in E^2$ tel que $f(a) = f(b)$, alors $g(f(a)) = g(f(b))$, donc $(g \circ f)(a) = (g \circ f)(b)$. Par injectivité de $g \circ f$, $a = b$, donc f est injective.
2. on cherche à montrer que g est surjective. Soit $z \in G$, par surjectivité de $g \circ f$, $\exists x \in E, (g \circ f)(x) = z$ donc $g(f(x)) = z$ et $f(x) \in F$ est ainsi un antécédent de z par g . On peut poser $y = f(x) \in F$ et on a bien montré $\forall z \in G, \exists y \in F, g(y) = z$. Ainsi, g est surjective.

Exemple : ensemble des polynômes

Soit E l'ensemble des polynômes réels (fonctions polynomiales de $\text{mathbb{R}}$ dans $\text{mathbb{R}}$). Soit $\begin{aligned} f: E &\rightarrow E \setminus P \mapsto f(P) = P' \end{aligned}$ et $\begin{aligned} g: E &\rightarrow E \setminus P \mapsto g(P) = \int \lim_{x \rightarrow 0} \{x\} P(t) dt \end{aligned}$.

- f n'est pas injective car $f(2X + 3) = (2X + 3)' = 2$ et $f(2X+1) = (2X+1)' = 2$.

- Pour ce qui est de la surjectivité, soit Q un polynôme, on cherche s'il existe un antécédent P par f , soit P tel que $f(P) = Q$. On prend P une primitive de Q (qui est bien un polynôme). Explicitement, avec $Q = \sum_{k=0}^n a_k X^k$, donc on a $P = \sum_{k=0}^n \frac{a_k}{k+1} X^{k+1}$. On a donc bien $P' = Q$, donc f est surjective.
- Si P_1, P_2 deux polynômes tels que $g(P_1) = g(P_2)$, on a alors $\left(\begin{matrix} (g(h))' = P_1 \\ \text{car}, g(P_1) \end{matrix} \right), \left(\begin{matrix} \text{est une primitive de}, P_1 \\ (g(P_2))' = P_2 \end{matrix} \right)$, d'où $P_1 = P_2$ donc g est injective.
- g n'est pas surjective car 1 n'a pas d'antécédent par g , car 1 ne s'annule pas en 0. Or toutes les images $g(P)$ sont des polynômes qui s'annulent en 0.

On peut voir que $f \circ g = \text{id}_E$, car soit P un polynôme, $g(P)$ est la primitive de P s'annulant en 0 et $f(g(P)) = (g(P))' = P$.

On peut aussi voir que $g \circ f \neq \text{id}_E$.