

CHAPITRE 6 : LOGIQUE, ENSEMBLES ET APPLICATIONS

Sommaire

| | | |
|------------|---|----------|
| I | Éléments de logique | 2 |
| 1 | Quantificateurs | 2 |
| 2 | Proposition-Assertion | 2 |
| 3 | Négation | 2 |
| II | Raisonnements | 2 |
| 1 | Le contre-exemple | 2 |
| 2 | Prouver une implication directement | 3 |
| 3 | Prouver une implication avec sa contraposée | 3 |
| 4 | Utiliser une implication | 3 |
| 5 | Raisonnement par double implication | 3 |
| 6 | Raisonnement par disjonction des cas | 3 |
| 7 | Raisonnement par l'absurde | 4 |
| III | Ensembles | 4 |
| 1 | Ensembles de base | 4 |
| 2 | Opérations sur les ensembles | 5 |
| IV | Applications | 5 |
| 1 | Vocabulaire | 5 |
| 2 | Composition | 7 |

I Éléments de logique

1 Quantificateurs

Notation. * Le signe " \forall " placé devant une variable x signifie "quel que soit x ".

* Le signe " \exists " placé devant une variable x signifie "il existe x ".

* Le signe " $\exists!$ " placé devant une variable x signifie "il existe un, et un seul, x ".

Exemples. 1. La proposition $\forall x \in \mathbb{R}, x^2 + 1 > 0$ se lit "quel que soit x appartenant à \mathbb{R} , $x^2 + 1$ est strictement positif.

2. La proposition $\exists x \in \mathbb{Z}, x^2 = 4$ se lit il existe x appartenant à \mathbb{Z} tel que $x^2 = 4$.

3. La proposition $\exists! x \in \mathbb{R}, x^2 - 2x + 1 = 0$ se lit il existe un, et un seul, x appartenant à \mathbb{R} tel que $x^2 - 2x + 1 = 0$.

2 Proposition-Assertion

Définition. On appelle proposition ou assertion toute phrase \mathcal{P} significative susceptible d'être vraie ou fausse.

Remarque . Lorsqu'une proposition \mathcal{P} dépend des valeurs prises par un paramètre x (resp. par plusieurs paramètres x, y, \dots) on note souvent celle-ci $\mathcal{P}(x)$ (resp. $\mathcal{P}(x, y, \dots)$) pour le souligner.

Exemples. 1. La proposition $\mathcal{P} : \sqrt{2} > 1$ est une proposition vraie.

2. La proposition $\mathcal{P} : \exists x \in \mathbb{R}, x^2 + 1 \leq 0$ est fausse.

Exercice 1. Pour quelles valeurs réelles de x les propositions suivantes sont-elles vraies ?

1. $\sqrt{x^2} = x$.

2. $\frac{1}{\sqrt{x}} = \frac{\sqrt{x}}{x}$.

3. $\frac{x}{\sqrt{x}} = \sqrt{x}$.

3 Négation

Définition. On appelle négation de \mathcal{P} , l'assertion notée $\text{non}(\mathcal{P})$ définie comme étant vraie lorsque \mathcal{P} est fausse et inversement.

Propriété. 1. La négation de $\forall x, \mathcal{P}(x)$ est $\exists x, \text{non}(\mathcal{P}(x))$.

2. La négation de $\exists x, \mathcal{P}(x)$ est $\forall x, \text{non}(\mathcal{P}(x))$.

Exemple 1. La négation de $\mathcal{P} : \exists M \in \mathbb{R}, \forall x \in \mathbb{R}, x^2 + 1 \leq M$ est $\text{non}(\mathcal{P}) : \forall M \in \mathbb{R}, \exists x \in \mathbb{R}, x^2 + 1 > M$.

Exercice 2. La proposition \mathcal{P} ci-dessus est-elle vraie ?

II Raisonnements

1 Le contre-exemple

Méthode. *Contre-exemple*

} Pour montrer qu'une assertion est fausse, il suffit de donner un contre-exemple.

Exemple 2. ☞ Une fonction $f : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ est *paire* si et seulement si $\forall x \in \mathbb{R}, f(x) = f(-x)$.

Montrer que $f : x \mapsto x + 1$ n'est pas paire.

2 Prouver une implication directement

Méthode. *Prouver une implication directement*

L'implication « $\mathcal{P} \implies \mathcal{Q}$ » se traduit par « \mathcal{P} implique \mathcal{Q} » ou « si \mathcal{P} est vraie, alors \mathcal{Q} est vraie aussi ». On dit que « \mathcal{P} est une condition suffisante de \mathcal{Q} et que \mathcal{Q} est une condition nécessaire de \mathcal{P} ». Pour que \mathcal{Q} soit vraie, il suffit que \mathcal{P} soit vraie. Pour que \mathcal{P} soit vraie, il faut que \mathcal{Q} soit vraie. Une manière de démontrer l'implication est de commencer par l'hypothèse « supposons que \mathcal{P} est vraie », et au terme d'un raisonnement déductif, obtenir « alors \mathcal{Q} est vraie ».

Remarque . \triangleleft Si $\mathcal{P} \implies \mathcal{Q}$ on n'a pas forcément $\mathcal{Q} \implies \mathcal{P}$. L'implication $\mathcal{Q} \implies \mathcal{P}$ est appelée l'*implication réciproque* de $\mathcal{P} \implies \mathcal{Q}$.

Exemple 3. \textcircled{e} Prouver que si une fonction $f : [0; +\infty[\rightarrow \mathbb{R}$ est décroissante, alors elle est majorée. Que dire de la réciproque ?

3 Prouver une implication avec sa contraposée

Méthode. *Prouver une implication avec sa contraposée*

L'implication *contraposée* de $\mathcal{P} \implies \mathcal{Q}$ est $\text{non}(\mathcal{Q}) \implies \text{non}(\mathcal{P})$. Pour prouver une implication $\mathcal{P} \implies \mathcal{Q}$, on peut supposer que \mathcal{Q} est fausse et en déduire \mathcal{P} est fausse.

Exemple 4. \textcircled{e} prouver par contraposition, « $\forall n \in \mathbb{N}, n^2 \text{ impair} \implies n \text{ impair}$ ».

4 Utiliser une implication

Méthode. *Utiliser une implication*

\triangleleft $\mathcal{P} \implies \mathcal{Q}$ ne signifie pas que \mathcal{Q} est vraie! (ni \mathcal{P} , d'ailleurs). Il s'agit d'une relation de causalité, précisément, si \mathcal{P} est vraie alors \mathcal{Q} est vraie. Pour utiliser une implication (qui peut-être donnée dans un énoncé, ou un résultat du cours), on procède de la manière suivante :

1. « \mathcal{P} est vraie » (on ne peut l'affirmer qu'après l'avoir prouvé)
2. « or $\mathcal{P} \implies \mathcal{Q}$ est vraie » (résultat du cours ou démontré avant)
3. « donc \mathcal{Q} est vraie »

Exemple 5. \textcircled{e} Prouver que $h : [0; +\infty[\rightarrow \mathbb{R}, x \mapsto e^{-x}$ est majorée.

5 Raisonnement par double implication

Définition. Soient \mathcal{P} et \mathcal{Q} deux propositions. On dit que \mathcal{P} est équivalente à \mathcal{Q} (ou que \mathcal{P} et \mathcal{Q} sont équivalentes), et on note $\mathcal{P} \iff \mathcal{Q}$ lorsqu'on a, à la fois, $\mathcal{P} \implies \mathcal{Q}$ et $\mathcal{Q} \implies \mathcal{P}$.

Vocabulaire. Lorsque \mathcal{P} et \mathcal{Q} sont équivalentes, on dit que \mathcal{P} est vraie si et seulement si \mathcal{Q} est vraie. On dit aussi que \mathcal{P} est une condition nécessaire et suffisante de \mathcal{Q} , ou encore que pour que \mathcal{Q} soit vraie, il faut et il suffit que \mathcal{P} soit vraie.

Méthode. *Prouver une équivalence par double implication*

Pour prouver une équivalence, on peut prouver séparément les deux implications.

Exemple 6. \textcircled{e} Prouver que « $\forall n \in \mathbb{N}, n^2 \text{ impair} \iff n \text{ impair}$ ».

6 Raisonnement par disjonction des cas

Méthode. *Disjonction des cas*

Pour prouver une assertion, on peut travailler sur une famille exhaustive de cas.

Exemple 7. \textcircled{e} Prouver que pour tout entier naturel n , $n(n+1)$ est pair.

7 Raisonnement par l'absurde

Méthode. *Raisonnement par l'absurde*

{ Pour prouver \mathcal{P} , il suffit de prouver que « $\text{non}(\mathcal{P}) \implies \mathcal{Q}$ » où \mathcal{Q} est une assertion fautive (On aboutit à une contradiction).

Exemple 8. Montrons par l'absurde que $\sqrt{2}$ n'est pas un nombre rationnel.

On suppose que $\sqrt{2}$ est le quotient de deux entiers p et q sans facteurs communs : $\sqrt{2} = \frac{p}{q}$. On a alors $p = q\sqrt{2}$, donc, en élevant au carré : $p^2 = 2q^2$. Ainsi, p est pair donc $p = 2r$ pour un certain entier r . D'où $2q^2 = (2r)^2 = 4r^2$ donc $q^2 = 2r^2$: q est aussi pair, d'où p et q ont 2 comme facteur commun, ce qui est contradictoire. On a prouvé par l'absurde que $\sqrt{2} \notin \mathbb{Q}$. \square

III Ensembles

1 Ensembles de base

Les théories mathématiques contiennent nécessairement des concepts que l'on ne peut définir, et sur lesquels se fondent les définitions et propositions de la théorie. On peut notamment citer les ensembles (qui sont intuitivement une collection d'objets ou d'éléments) et la relation d'appartenance à un ensemble que l'on note \in . La notation $x \in E$ signifie que x est un élément de l'ensemble E , ou encore que x appartient à E .

Notation. Pour décrire un ensemble, on peut :

- ★ donner la liste de ses éléments, entre accolades : $E = \{0; e; -3\}$
- ★ le définir comme la partie d'un ensemble dotée d'une propriété : $S = \{x \in \mathbb{R}, x^2 = 2\}$

Notation. On peut notamment construire :

1. l'ensemble vide, noté \emptyset , qui ne contient aucun élément.
2. l'ensemble des nombres entiers naturels, noté $\mathbb{N} = \{0; 1; 2; 3; \dots\}$
3. l'ensemble des nombres entiers relatifs, noté $\mathbb{Z} = \{\dots; -2; -1; 0; 1; 2; \dots\}$
4. les intervalles de nombres entiers $\llbracket 3; 7 \rrbracket = \{3; 4; 5; 6; 7\}$
5. l'ensemble des nombres rationnels \mathbb{Q} (quotients de nombres relatifs)
6. l'ensemble des nombres réels \mathbb{R} qui contient \mathbb{Q} et les irrationnels comme $\pi, e, \sqrt{2}, \dots$
7. les intervalles : $]3; 7] = \{x \in \mathbb{R}, 3 < x \leq 7\}$, $[3; +\infty[= \{x \in \mathbb{R}, 3 \leq x\}, \dots$

\triangle on ne confondra pas $\{0; 1\}$ (qui ne contient que 0 et 1) et l'intervalle $[0; 1]$ (qui contient tous les réels compris entre 0 et 1).

Notation. Si \mathbb{K} est l'un des ensembles ci-dessus, on note $\mathbb{K}^* = \mathbb{K} \setminus \{0\}$.

De même, on note $\mathbb{R}_+ = [0; +\infty[$, $\mathbb{R}_- =]-\infty; 0]$, $\mathbb{R}_+^* =]0; +\infty[$.

- Définition.**
1. Un ensemble E qui possède un nombre fini d'éléments est appelé un ensemble *fini*. Le nombre d'éléments de E est appelé le cardinal de E et noté $\text{card}(E)$ ou $|E|$.
 2. Si à chaque élément d'un ensemble E , on peut faire correspondre un unique entier et réciproquement, on dit que E est un ensemble *dénombrable* (un tel ensemble a donc un nombre infini d'éléments).
 3. Les ensembles qui ne sont pas dans les deux premières catégories sont des ensembles *non dénombrables*.

Exemple 9. \mathbb{N} (par définition), \mathbb{Z} et \mathbb{Q} sont dénombrables, en revanche, \mathbb{R} ou même $[0; 1]$ sont non dénombrables.

Définition. Étant donnés deux ensembles A et B , le produit cartésien $A \times B$ de A et B est l'ensemble des couples $(x; y)$ où $x \in A$ et $y \in B$.

On peut définir de même des produits cartésiens contenant davantage de facteurs.

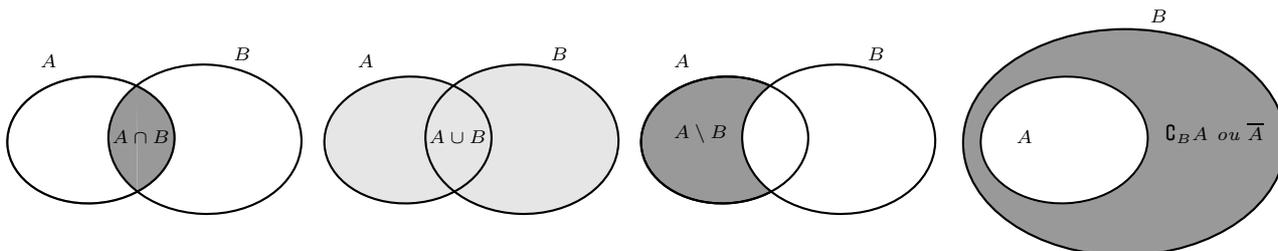
Si $B = A$ on note $A \times A = A^2$, $A \times A \times A = A^3$, ...

Exemple 10. \otimes A quoi peuvent être associés les éléments de \mathbb{R}^2 ?

2 Opérations sur les ensembles

Définition. Soient A et B deux ensembles.

1. Lorsque $x \in A \implies x \in B$, on dit que A est *inclus* dans B , ce que l'on note $A \subset B$.
2. L'intersection de A et B est l'ensemble défini par $x \in A \cap B \iff (x \in A \text{ et } x \in B)$.
3. La réunion de A et B est l'ensemble défini par $x \in A \cup B \iff (x \in A \text{ ou } x \in B)$.
4. L'ensemble A privé de B est défini par $x \in A \setminus B \iff (x \in A \text{ et } x \notin B)$ (noté encore $A - B$).
5. Si $A \subset B$, le complémentaire de A dans B est $\complement_B A = B \setminus A$. On le notera \overline{A} en probabilité lorsque B correspond à l'univers sur lequel on travaille.



Remarque . On a les inclusions : $\mathbb{N} \subset \mathbb{Z} \subset \mathbb{Q} \subset \mathbb{R}$.

Exemple 11. Étant donné un ensemble E , on note $\mathcal{P}(E)$ l'ensemble des parties de E : l'ensemble des ensembles inclus dans E . Décrire $\mathcal{P}(\{1; 3\})$.

Exemple 12. Soit A et B deux sous ensembles de Ω .

Comparer les ensembles suivants $\overline{A \cup B}$, $\overline{A} \cup \overline{B}$, $\overline{A \cap B}$, $\overline{A} \cap \overline{B}$, $\overline{A} \cap A$, $\overline{A} \cup A$, \emptyset , Ω .

Remarque . Les règles sur les ensembles établies dans l'exemple précédent restent valables pour des réunions (*resp.* intersections) finies ou dénombrables de sous ensembles de Ω .

Définition (Réunion et intersection finie ou dénombrable d'une famille d'ensembles). Soit E un ensemble et I un ensemble fini ou dénombrable. On considère une famille de sous ensembles de E , notée $(A_i)_{i \in I}$. Alors :

1. On note $\bigcup_{i \in I} A_i$ la réunion des A_i , pour $i \in I$, définie comme l'ensemble des éléments x de E tels qu'il existe au moins un entier $i \in I$ tel que $x \in A_i$.
2. On note $\bigcap_{i \in I} A_i$ l'intersection des A_i , pour $i \in I$, définie comme l'ensemble des éléments x de E tels que $x \in A_i$ pour tous les entiers $i \in I$.

Exemple 13. Soit $([1; 1 + \frac{1}{n}])_{n \in \mathbb{N}^*}$ une famille de sous-ensembles de \mathbb{R} . Donner $\bigcup_{n \in \mathbb{N}^*} [1; 1 + \frac{1}{n}]$ et $\bigcap_{n \in \mathbb{N}^*} [1; 1 + \frac{1}{n}]$

Remarque . Les règles sur les ensembles établies dans l'exemple 12 restent valables pour des réunions (*resp.* intersections) finies ou dénombrables de sous ensembles de Ω .

IV Applications

1 Vocabulaire

DÉFINITION 1. Définir une *application* f (ou fonction ⁽¹⁾), c'est associer à tout élément x d'un ensemble E un unique élément, noté $f(x)$, d'un ensemble F .

(1). On ne fait pas de différence ici entre une application ou une fonction. Dans certains textes, une fonction associe *au plus* un élément de l'ensemble d'arrivée à tout élément de l'ensemble de départ. L'ensemble de définition peut alors être plus petit que l'ensemble de départ.

- ★ E est appelé l'ensemble de définition de f .
- ★ F est l'ensemble d'arrivée de f .
- ★ pour tout $x \in E$, $f(x)$ est l'image de x par l'application f .
- ★ soit A un ensemble inclus dans E . On appelle image de A par f , et on note $f(A)$, l'ensemble des images des éléments de A par $f : f(A) = \{f(x), x \in A\}$.
- ★ pour tout $y \in F$, les solutions de l'équation $y = f(x)$ d'inconnue x forment l'ensemble des antécédents de y par f . Cet ensemble peut-être vide, ou contenir un, plusieurs, voire une infinité d'éléments.
- ★ sur tout ensemble E non vide, on peut définir l'application identité par $\text{Id}_E : E \rightarrow E, x \mapsto x$.

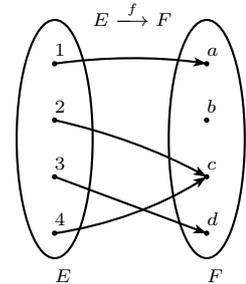
Remarque . On définira souvent une fonction par son expression :

$$f : \begin{cases} \mathbb{R} & \rightarrow \mathbb{R}_+ \\ x & \mapsto x^2 \end{cases} \quad \text{ou} \quad f : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}_+, x \mapsto x^2$$

qui signifie que f est définie sur $E = \mathbb{R}$, à valeurs dans $F = \mathbb{R}_+$, et associe (flèche spéciale \mapsto) à tout x réel son carré x^2 .

Exemple 14.

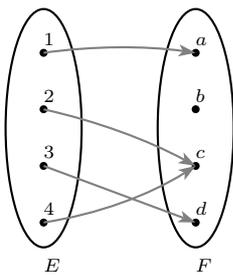
1. On a schématisé ci-contre la définition d'une fonction f définie sur l'ensemble $E = \llbracket 1 ; 4 \rrbracket$ et à valeurs dans $F = \{a; b; c; d\}$
Donner l'image de 3 par f , l'ensemble des antécédents de c par f et l'ensemble des antécédents de b par f .
2. Définissons $f : \begin{cases} \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R} \\ x \mapsto 1 \end{cases}$, $g : \begin{cases} \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R} \\ x \mapsto x^2 \end{cases}$, $h : \begin{cases} \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R} \\ x \mapsto e^x \end{cases}$, $i : \begin{cases} \mathbb{R}_+^* \rightarrow \mathbb{R} \\ x \mapsto \ln x \end{cases}$
Déterminer $f(\mathbb{R})$, $g(\mathbb{R})$, $g(\mathbb{R}_+^*)$, $h(\mathbb{R})$, $h(\mathbb{R}_+^*)$, $j(\mathbb{R}_+^*)$



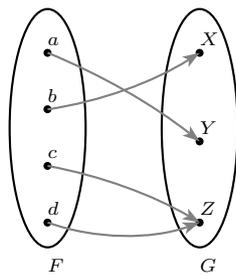
Définition. Une application $f : E \rightarrow F$ est dite

- ★ *surjective*, ssi tout élément de F a *au moins* un antécédent : $\forall y \in F, \exists x \in E, f(x) = y$.
- ★ *surjective*, ssi $f(E) = F$.
- ★ *injective*, ssi tout élément de F a *au plus* un antécédent : $\forall (x, z) \in E^2, f(x) = f(z) \Rightarrow x = z$.
- ★ *bijective*, ssi tout élément de F a *exactement* un antécédent : f est surjective et injective.

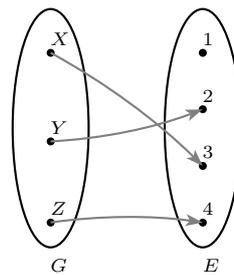
f ni surjective, ni injective



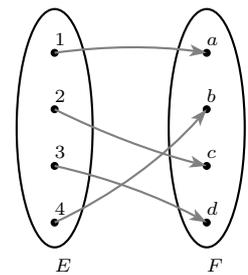
g surjective, non injective



h injective, non surjective



u bijective



Remarque . Le cas particulier important de l'algèbre linéaire mis à part (qui sera vu plus tard), on commence souvent l'étude par la surjectivité, la résolution de $y = f(x)$ dans la recherche d'antécédent permettant parfois de prouver l'unicité du même coup.

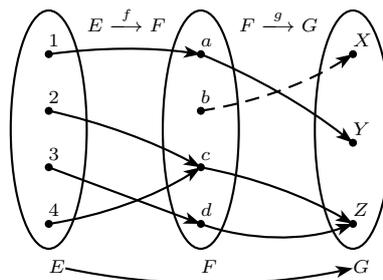
Exemple 15. les applications suivantes sont-elles injectives, surjectives, bijectives ?

1. $\text{Id}_E : E \rightarrow E, x \mapsto x$
2. $p : \mathbb{R}^2 \rightarrow \mathbb{R}, (x; y) \mapsto x + y$
3. $v : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}, x \mapsto x^2$
4. $v : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}, n \mapsto n + 1$

2 Composition

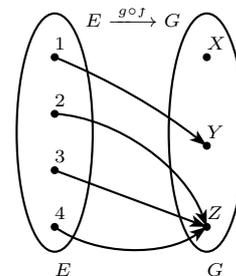
Définition. Soient $f : E \rightarrow F$ et $g : F \rightarrow G$ deux applications. La composée de g et f est l'application

$$g \circ f : E \rightarrow G, x \mapsto g(f(x)).$$



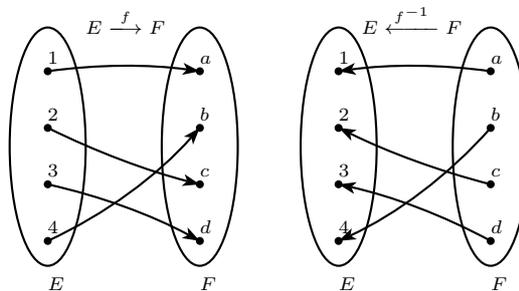
Exemple 16. Dans l'exemple ci-contre, $f(4) = c$ et $g(c) = Z$ donc $g \circ f(4) = g(f(4)) = g(c) = Z$.

Exemple 17. Soient $f : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}, x \mapsto x^2$ et $g : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}, x \mapsto x + 1$. Donner une expression de $g \circ f$ et de $f \circ g$.



\triangle : la composition n'est pas commutative : $g \circ f \neq f \circ g$ en général.

Définition. Dans le cas où $f : E \rightarrow F$ est une application bijective, pour tout $y \in F$, on note $f^{-1}(y)$ l'unique antécédent de y par f . L'application réciproque de f est l'application $f^{-1} : F \rightarrow E$. Par définition, $f^{-1} \circ f = \text{Id}_E$ et $f \circ f^{-1} = \text{Id}_F$.



Exemple 18. Expliciter les applications réciproques des bijections de l'exemple 15.