

Chapitre 1 : Applications

Caroline Bauzet*

Table des matières

1	Quelques notions de logique	1
2	Notations d'ensemble	4
2.1	Les ensembles	4
2.2	Opérations sur les ensembles	6
2.3	L'ensemble des nombres réels \mathbb{R}	7
3	Applications	9
3.1	Définitions	9
3.2	Antécédent, graphe, image directe et image réciproque	11
3.3	Applications fondamentales	14
3.4	Injectivité, surjectivité, bijectivité	16
3.5	Application réciproque	24

1 Quelques notions de logique

Définition 1 Une assertion ou proposition mathématique est une phrase qui est soit vraie, soit fausse mais pas les deux en même temps.

Exemples 2

- . « $0 < 4$ » est une assertion qui est vraie.
- . « L'exponentielle est une fonction décroissante » est une assertion qui est fausse.
- . « Le triangle ABC » n'est pas une assertion mathématique.
- . « La somme des angles du triangle ABC vaut 180° » est une assertion mathématique qui est vraie.

Définition 3 Soit P une assertion mathématique. On appelle négation de P l'assertion qui est vraie si P est fausse et fausse si P est vraie. On la note $\text{non}(P)$ ou encore \overline{P} .

- Exemples 4**
1. Si P est l'assertion « $1 < 4$ », alors l'assertion $\text{non}(P)$ est « »
 2. Si R est l'assertion « $1 \geq 3$ », alors l'assertion $\text{non}(R)$ est « »

Si P et Q sont deux assertions, il est possible de créer de nouvelles assertions à partir de celles-ci en utilisant des connecteurs logiques.

Définitions 5 Soient P et Q deux assertions. On définit les connecteurs logiques suivants

- Le connecteur **implication** noté « \Rightarrow » permet de créer l'assertion « $P \Rightarrow Q$ » qui se lit « P implique Q » et qui signifie que si P est vraie alors Q est forcément vraie aussi.

*. Aix-Marseille Université, CNRS, Centrale Marseille, LMA, caroline.bauzet@univ-amu.fr

— Le connecteur **équivalence** noté « \Leftrightarrow » permet de créer l'assertion « $P \Leftrightarrow Q$ » qui se lit « P est équivalente à Q » et qui signifie que P implique Q **et que** Q implique P .

Remarque 6 Si l'assertion $P \Rightarrow Q$ est vraie, on dit que P est une condition **suffisante** pour que Q soit vraie et que Q est une condition **nécessaire** pour que P soit vraie.

Exemples 7 1. L'assertion « $2 \leq 3 \Rightarrow 2^2 \leq 3^2$ » est-elle vraie?

.....

2. Notons P l'assertion « $2 \leq 4$ » et Q l'assertion « $4 \leq 16$ ». L'assertion « $P \Leftrightarrow Q$ » est elle vraie?

Pour qu'elle le soit, il faut que et que soient vraies.

• $P \Rightarrow Q$ est vraie car si $2 \leq 4$ alors $2^2 \leq 4^2$ par de la fonction sur ce qui donne bien $4 \leq 16$.

• $Q \Rightarrow P$ est aussi vraie, il suffit d'utiliser la de la fonction sur : si $4 \leq 16$ alors $\sqrt{4} \leq \sqrt{16}$ c'est à dire $2 \leq 4$.

Conclusion : comme les assertions $P \Rightarrow Q$ et $Q \Rightarrow P$ sont vraies, on en déduit que $P \Leftrightarrow Q$.

Une expression mathématique peut dépendre d'une variable x appartenant à un ensemble donné noté E (par exemple $E = \mathbb{R}$, ou $[0, 1]$, ou $\mathbb{N}...$), notons la P_x . Par exemple, l'inégalité P_x donnée par :

$$\ln(x) \geq 0$$

est vraie pour tout $x \in \dots$ et fausse pour $x \in \dots$. Si P_x est une expression dépendant d'une variable x ($x \in E$), trois cas peuvent se présenter :

1. L'expression P_x est vérifiée pour tout $x \in E$. On note alors
Le quantificateur \forall se lit « pour tout ».
2. L'expression P_x est vérifiée pour au moins un $x \in E$. On note alors
Le quantificateur \exists se lit « il existe ». Le symbole « : » est utilisé pour dire « tel que » (on pourra aussi rencontrer la notation slash « / » à la place des « : »).
3. L'expression P_x n'est vraie pour aucune valeur de $x \in E$. On ne définit pas de nouveau quantificateur, car on peut remarquer que cela signifie que l'expression $\text{non}(P_x)$ est vérifiée pour tout $x \in E$. On a dans ce cas :

Notation : On utilise parfois le quantificateur $\exists!$ qui signifie : il existe un unique. L'écriture

$$\exists!x \in E : P_x$$

veut donc dire que la assertion P_x est vraie pour un **unique** $x \in E$.

Remarques 8 (Ordre des quantificateurs)

Il est possible de combiner des quantificateurs pour créer de nouvelles assertions : notons P l'assertion :

$$\forall x \in \mathbb{R}, \exists y \in \mathbb{R} : x + y > 0.$$

P signifie que pour n'importe quel réel x , il existe (au moins) un réel y tel que la somme $x + y$ soit strictement positive. Dans cette assertion, le y peut tout à fait dépendre de x car il est introduit après x . Cette assertion est car

Attention : l'ordre des quantificateurs est important : notons Q l'assertion suivante :

$$\exists y \in \mathbb{R} : \forall x \in \mathbb{R}, x + y > 0.$$

Les assertions P et Q sont différentes : P est vraie alors que Q est fausse car il faudrait trouver un réel y tel que pour tout réel x la somme $x + y$ soit positive. En particulier, on voit que pour $x = -y - 1$, on a $x + y = -y - 1 + y = -1 < 0$ quelle que soit la valeur de y .

Exemples 9 Traduire à l'aide de quantificateurs les assertions suivantes :

1. La fonction cosinus est minorée par -1 et majorée par 1 sur \mathbb{R} :
2. L'équation $\ln(x) = 1$ a une seule solution strictement positive :

Exemples 10 Soit $f : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ une fonction. Donner la négation des assertions suivantes :

- $A \Leftrightarrow \forall x \in \mathbb{R}, f(x) > 3.$
- $B \Leftrightarrow \exists x \in \mathbb{R}^- : f(x) \leq 1.$
- $C \Leftrightarrow \forall y \in \mathbb{R}, \exists x \in \mathbb{R} : y = f(x).$
- $D \Leftrightarrow \forall x, y \in \mathbb{R}, f(x) = f(y) \Rightarrow x = y.$
- $E \Leftrightarrow$ L'application f est croissante.
- $F \Leftrightarrow$ L'application f est croissante et positive.
- $G \Leftrightarrow$ Il existe un réel x tel que pour tout réel y , si $x < y$ alors $f(x) > f(y)$.
- $H \Leftrightarrow$ Tout réel positif est compris entre deux entiers naturels consécutifs.

On a :

- $\text{non}(A) \Leftrightarrow$
- $\text{non}(B) \Leftrightarrow$
- $\text{non}(C) \Leftrightarrow$
- $\text{non}(D) \Leftrightarrow$
- $E \Leftrightarrow$

$\text{non}(E) \Leftrightarrow \dots\dots\dots$

$F \Leftrightarrow \dots\dots\dots$

$\text{non}(F) \Leftrightarrow \dots\dots\dots$

$\dots\dots\dots$

$G \Leftrightarrow \dots\dots\dots$

$\text{non}(G) \Leftrightarrow \dots\dots\dots$

$H \Leftrightarrow \dots\dots\dots$

$\text{non}(H) \Leftrightarrow \dots\dots\dots$

$\dots\dots\dots$

Remarque 11 (Négation $\exists!$) *Le symbole « $\exists!$ » signifie qu'il y a existence et unicité. Sa négation donne donc non existence ou non unicité.*

Exemples 12

On note P l'assertion « $\exists! x \in \mathbb{R} : e^x = 1$ ». P signifie que l'équation $e^x = 1$ admet une unique solution dans \mathbb{R} . Ecrivons la négation de P :

Existence d'une solution : $\dots\dots\dots$

Non existence d'une solution : $\dots\dots\dots$

Unicité de la solution : $\dots\dots\dots$

$\dots\dots\dots$

$\dots\dots\dots$

$\dots\dots\dots$

Non unicité de la solution : $\dots\dots\dots$

$\dots\dots\dots$

$\dots\dots\dots$

$\dots\dots\dots$

$\text{non}(P) \Leftrightarrow \dots\dots\dots$

2 Notations d'ensemble

2.1 Les ensembles

Définition 13 *Un ensemble est une collection d'objets qui est caractérisé par les éléments qu'il contient. On notera en majuscule les ensembles (ex : A, E, F, \dots) et en minuscule les éléments (ex : x, y, a, b, \dots).*

Exemples 14 $E = \{1, 2, 5\}$ et $F = \{x \in \mathbb{R} : x^2 - 4 > 0\}$ sont des ensembles.

Définitions 15 (Ensembles particuliers)

- On appelle **ensemble vide** l'ensemble qui ne contient aucun élément et on le note
- On appelle **singleton** un ensemble qui contient un seul élément a et on le note

On considère E, F deux ensembles. On manipulera dans ce qui suit les notions suivantes :

- **L'inclusion** : on dit que E est inclus dans F et on note $E \subset F$ si tout élément de E est aussi un élément de F . On dit alors que E est un **sous-ensemble** de F ou une **partie** de F .

Si A et B sont deux sous-ensembles de E , on a $A \subset B \Leftrightarrow \dots$

- **L'égalité** : on dit que les ensembles E et F sont égaux si et seulement si E est inclus dans F et F est inclus dans E :

$$E = F \Leftrightarrow \dots$$

- **Ensemble des parties de E** : on note $\mathcal{P}(E)$ l'ensemble des parties de l'ensemble E . Par exemple, si $E = \{1, 2, 3\}$,

$$\mathcal{P}(E) = \dots$$

L'ensemble E contient ... éléments, ... est appelé le de E et est noté $\text{card}(E)$.

Remarque : quel que soit l'ensemble E considéré, $\mathcal{P}(E)$ contient toujours au moins deux éléments : \emptyset et E .

Soient A et B deux parties de E .

- **Le complémentaire** : On définit le complémentaire de A par

$$A^c = \dots$$

Autres notations : $E \setminus A$, ou \bar{A} .

Si $A \subset B$, on définit le complémentaire de A dans B par

$$\bigcup_B A = \dots, \text{ aussi noté } B \setminus A.$$

- **L'union** :

$$A \cup B = \dots$$

Le « ou » n'est pas exclusif : x peut appartenir à A et à B .

- **L'intersection** :

$$A \cap B = \dots$$

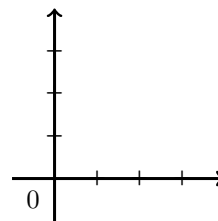
- **Le produit cartésien** :

$$A \times B = \dots$$

Exemples 16 On considère $A = \{1, 2\}$ et $B = \{1, 2, 3, 4\}$ deux sous-ensembles de $C = \{1, 2, 3, 4, 5\}$. Déterminer $A^c, B^c, B \setminus A, A \cup B, A \cap B$ et $A \times B$.

.....

Soient $F = [0, 1]$ et $D = [1, 2]$. Représenter graphiquement $F \times D$.



2.2 Opérations sur les ensembles

Proposition 17 (Règles de calculs)
 Soient A, B et C des ensembles. On a

- $A \cap \emptyset = \dots\dots\dots, A \cap A = \dots\dots\dots$
- $A \cup \emptyset = \dots\dots\dots, A \cup A = \dots\dots\dots$
- $A \cap B = B \cap A.$
- $A \cup B = B \cup A.$
- $A \cap (B \cap C) = \dots\dots\dots$
- $A \cup (B \cup C) = (A \cup B) \cup C$
- $A \cap (B \cup C) = \dots\dots\dots$
- $A \cup (B \cap C) = \dots\dots\dots$

Proposition 18 (Relations remarquables)
 Soient A, B, E trois ensembles avec $A, B \subset E$.
 On a :

- $A \subset \dots\dots\dots$ et $B \subset \dots\dots\dots$
- $A \cap B \subset \dots\dots\dots$ et $A \cap B \subset \dots\dots\dots$
- $A \subset B \Leftrightarrow \dots\dots\dots$
- $(A \cup B)^c = \dots\dots\dots$
- $(A \cap B)^c = \dots\dots\dots$
- $(A^c)^c = \dots\dots\dots$

Preuve. Montrons que $(A \cup B)^c = A^c \cap B^c$. Considérons $x \in E$, on a

.....

2.3 L'ensemble des nombres réels \mathbb{R}

Définition 19 L'ensemble des nombres réels $\mathbb{R} =]-\infty, +\infty[$ possède les sous-ensembles suivants :

- . $\mathbb{R}^* = \mathbb{R} \setminus \{0\}$.
- . $\mathbb{R}_+ = [0, +\infty[$, et $\mathbb{R}_- =]-\infty, 0]$.
- . $\mathbb{R}_+^* = \mathbb{R}_+ \setminus \{0\} =]0, +\infty[$ et $\mathbb{R}_-^* = \mathbb{R}_- \setminus \{0\} =]-\infty, 0[$.
- . $\mathbb{N} = \{0, 1, 2, 3, \dots\}$ l'ensemble des entiers naturels.
- . $\mathbb{Z} = \{\dots, -3, -2, -1, 0, 1, 2, 3, \dots\}$ l'ensemble des entiers relatifs.
- . $\mathbb{Q} = \{ \dots \}$ l'ensemble des rationnels.
- . $\mathbb{R} \setminus \mathbb{Q}$ l'ensemble des irrationnels.

Remarque 20

Notation : $\overline{\mathbb{R}} = \dots = \dots$ Il s'agit d'une notation qui permet de raccourcir des écritures du type

« $\ell \in \mathbb{R}$ ou $\ell = +\infty$ ou $\ell = -\infty$ » qui s'écrit alors de façon plus concise $\ell \in \overline{\mathbb{R}}$.

Proposition 21 $\forall a, b, c, d \in \mathbb{R}$

$$\begin{aligned}
 a \times b = 0 &\Leftrightarrow \dots\dots\dots \\
 a < b &\Leftrightarrow \dots\dots\dots \\
 (a \leq b \text{ et } b \leq a) &\Leftrightarrow \dots\dots\dots \\
 (a \leq b \text{ et } b \leq c) &\Rightarrow \dots\dots\dots \\
 (a \leq b \text{ et } c \leq d) &\Rightarrow \dots\dots\dots \\
 (a \leq b \text{ et } c \geq 0) &\Rightarrow \dots\dots\dots \\
 (a \leq b \text{ et } c \leq 0) &\Rightarrow \dots\dots\dots
 \end{aligned}$$

Proposition 22 Soient $a, b \in \mathbb{R}$. Si a et b sont de même signe alors on a :

$$a^2 = b^2 \dots\dots a = b.$$

Proposition 23 Soient $a, b \in \mathbb{R}$.

- Si $a, b \in \mathbb{R}_+$ alors $a \leq b \dots\dots a^2 \leq b^2$.
- Si $a, b \in \mathbb{R}_-$ alors $a \leq b \dots\dots a^2 \geq b^2$.
- Si $a \in \mathbb{R}_-$ et $b \in \mathbb{R}_+$ alors $a \dots\dots \sqrt{b}$.
- Si $a \in \mathbb{R}_+$ et $b \in \mathbb{R}_+$ alors $a \leq \sqrt{b} \dots\dots a^2 \leq b$.

Exemples 24 Attention, les conditions sur les signes énoncées dans les résultats précédents sont indispensables.

1. En effet, les équivalences suivantes sont fausses :

$$(-3)^2 = 3^2 \Leftrightarrow -3 = 3, \text{ ce qui est absurde!}$$

$$-3 < 2 \Leftrightarrow (-3)^2 \leq 2^2 \Leftrightarrow 9 \leq 4, \text{ ce qui est absurde!}$$

2. Résoudre dans \mathbb{R} l'inéquation $x + 1 \leq \sqrt{x^2 + 1}$ (*).

Notons tout d'abord que chaque terme de cette inéquation est bien défini car $\forall x \in \mathbb{R}$, $x^2 + 1 \geq 1 \geq 0$ et donc la racine existe toujours.

• Si $x + 1 < 0$, alors (*) est toujours vérifiée et on trouve comme premier ensemble de solutions

$$S_1 = \{x \in \mathbb{R} : x + 1 < 0\} =] - \infty, -1[.$$

• Si $x + 1 \geq 0$, alors (*) $\Leftrightarrow (x + 1)^2 \leq (\sqrt{x^2 + 1})^2 \Leftrightarrow x^2 + 2x + 1 \leq x^2 + 1 \Leftrightarrow 2x \leq 0 \Leftrightarrow x \leq 0$. On trouve comme deuxième ensemble de solutions

$$S_2 =] - \infty, 0] \cap [-1, +\infty[= [-1, 0].$$

Conclusion : l'ensemble des solutions de (*) est $S = S_1 \cup S_2 =] - \infty, -1[\cup [-1, 0] =] - \infty, 0]$.

3. Résoudre sur $[-1, +\infty[$ l'équation $2x + 1 = \sqrt{x + 1}$ (**).

.

.....
.....
.....
.....

Définitions 25 Le *maximum* de deux réels a et b noté $\max(a, b)$ est défini de la façon suivante

$$\max(a, b) = \begin{cases} \dots\dots\dots \\ \dots\dots\dots \end{cases}$$

Le *minimum* de deux réels a et b noté $\min(a, b)$ est défini de la façon suivante

$$\min(a, b) = \begin{cases} \dots\dots\dots \\ \dots\dots\dots \end{cases}$$

Remarque 26 Soient a, b deux réels donnés. On a les propriétés suivantes :

1.
2.

3 Applications

Dans toute la suite, on considère deux ensembles quelconques E et F .

3.1 Définitions

Définition 27 Une *application* (ou fonction) c'est la donnée de trois choses :

1.
 2.
 3.
-

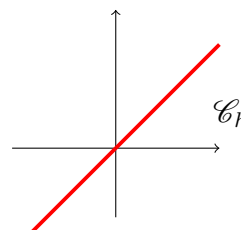
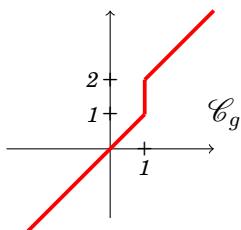
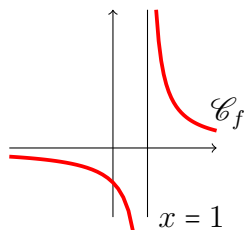
Notation Une application f sera notée

$$f : E \rightarrow F$$

$$x \mapsto f(x),$$

où E est l'ensemble de départ, F l'ensemble d'arrivée et pour tout $x \in E$, $f(x)$ est l'élément de F associé à x , appelé **image** de x par l'application f .

Exemples 28 Les courbes représentatives suivantes appartiennent-elles à des applications de \mathbb{R} dans \mathbb{R} ?



Définition 29 Si $f : E \rightarrow F$ est une application, l'ensemble E est appelé

Le domaine définition ne contient que des éléments qui possèdent une image par le procédé de transformation $x \mapsto f(x)$.

Remarque 30 En pratique, lorsque l'on a une application $f : E \subset \mathbb{R} \rightarrow F$, pour trouver son domaine de définition E , on cherche :

- . soit les $x \in \mathbb{R}$ pour lesquels $f(x)$ n'existe pas et on les « enlève » de \mathbb{R} (lorsque l'on a une fraction dans l'expression de la fonction et un dénominateur susceptible de s'annuler...).
- . soit on cherche directement les x pour lesquels $f(x)$ existe (si on a une expression qui contient une racine, un logarithme...).

Exemples 31 Soient E_1, E_2 et E_3 trois sous-ensembles de \mathbb{R} . Déterminer les domaines de définition E_1, E_2 et E_3 des applications f_1, f_2 et f_3 suivantes :

$$f_1 : E_1 \rightarrow \mathbb{R} \quad f_2 : E_2 \rightarrow \mathbb{R} \quad f_3 : E_3 \rightarrow \mathbb{R}$$

$$x \mapsto \frac{1}{x+2} \quad x \mapsto \sqrt{x+1} \quad x \mapsto \frac{1}{\sqrt{x+1}-1}$$

$\frac{1}{x+2}$

$\sqrt{x+1}$

$$\frac{1}{\sqrt{x+1}-1}$$

Proposition 32 Deux applications $f_1 : E_1 \rightarrow F_1$ et $f_2 : E_2 \rightarrow F_2$ sont **égales** si et seulement si les trois points suivants sont vérifiés :

1. (égalité des ensembles de départ).
2. (égalité des ensembles d'arrivée).
3. (égalité du procédé de transformation).

Si ces trois propriétés sont vérifiées, on note alors $f_1 = f_2$.

Exemples 33 Les applications

$$f : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R} \quad \text{et} \quad g : [0, 1] \rightarrow \mathbb{R}$$

$$x \mapsto x + 1 \qquad \qquad x \mapsto x + 1$$

3.2 Antécédent, graphe, image directe et image réciproque

Définitions 34 Soient $f : E \rightarrow F$ une application, A un sous-ensemble de E et B un sous-ensemble de F .

— On appelle **antécédent** de $y \in F$ par l'application f tout élément $x \in \dots$ tel que
On dit alors que y est l'**image** de x par l'application f .

— Le **graphe de** f est le sous-ensemble de noté défini par

— L'**image de** f est le sous-ensemble de noté et défini par

- **L'image de A par f** est le sous-ensemble de noté et défini par
.....
- **L'image réciproque de B par f** est le sous-ensemble de noté et défini par
.....

Exemples 35

Remarque 36 Il ne faut pas confondre l'image de f notée $\mathfrak{I}(f)$ et l'image de x par f notée $f(x)$ car ce ne sont pas le même type d'objet. En effet, $\mathfrak{I}(f)$ est un de l'espace d'arrivée F alors que $f(x)$ est un de F . On note

Exemple 37 Soit $f : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ définie par $f(x) = x^2, \forall x \in \mathbb{R}$. Déterminer $\mathfrak{I}(f)$, $f([1, 4])$, $f^{-1}([0, 1])$, $f^{-1}(\{4\})$ et $f^{-1}([-2, -1])$
.....
.....
.....

Définition 38 Soient $f : \mathcal{D}_f \rightarrow F$ et $g : \mathcal{D}_g \rightarrow G$ deux applications telles que (ce qui veut dire que l'image de f est inclus dans l'espace de départ de g). On définit alors l'application composée

$$g \circ f : \dots \rightarrow \dots$$

$$x \mapsto \dots$$

Remarques 39

1. La composition $g \circ f$ consiste à appliquer f puis g . Elle n'existe que si la condition est vérifiée. Celle-ci est en effet indispensable pour que l'image par de avec $x \in \dots\dots\dots$ puisse exister. Notons que si $F \subset \mathcal{D}_g$ alors comme par définition $\mathcal{I}(f) \subset F$ on a donc $\mathcal{I}(f) \subset \mathcal{D}_g$ et donc la composition $g \circ f$ existe.
2. Attention, l'opération de composition \circ n'est pas commutative ce qui veut dire que $f \circ g$ n'est en général pas égale à $g \circ f$.
3. Si on peut définir la composition $f \circ g$ qui est donnée par

$$\begin{aligned} f \circ g : \dots\dots\dots &\rightarrow \dots\dots\dots \\ x &\mapsto \dots\dots\dots \end{aligned}$$

Notons que $f \circ g$ existe également sous la condition puisque on a toujours l'inclusion $\mathcal{I}(g) \subset G$.

Exemples 40 On considère les applications :

$$\begin{array}{llll} f : \mathbb{R} &\rightarrow \mathbb{R}, & g : \mathbb{R}_+ &\rightarrow \mathbb{R} & \text{et } h : \mathbb{R} &\rightarrow \mathbb{R} \\ x &\mapsto \sin(x) & x &\mapsto \sqrt{x} & x &\mapsto x^2. \end{array}$$

Peut-on définir les applications $f \circ g$, $g \circ f$, $g \circ h$ et $h \circ f$? Si oui donnez-en la définition.

. $g \circ f : \dots\dots\dots$

. $f \circ g : \dots\dots\dots$

. $g \circ h : \dots\dots\dots$

$\cdot h \circ f : \dots\dots\dots$
 $\dots\dots\dots$
 $\dots\dots\dots$
 $\dots\dots\dots$
 $\dots\dots\dots$

3.3 Applications fondamentales

Définition 41 L'application **identité de** E notée I_{d_E} est définie par :

$$I_{d_E} : \dots\dots \rightarrow \dots\dots$$

$$x \mapsto \dots\dots$$

Proposition 42 Soient $f : E \rightarrow F$ et $g : F \rightarrow E$ deux applications. Alors les applications $f \circ I_{d_E} : \dots\dots \rightarrow \dots\dots$ et $I_{d_E} \circ g : \dots\dots \rightarrow \dots\dots$ sont bien définies et vérifient les égalités suivantes

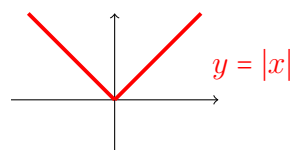
$$f \circ I_{d_E} = \dots\dots \quad \text{et} \quad I_{d_E} \circ g = \dots\dots$$

Remarque 43 L'identité dans \mathbb{R} sera généralement notée I_d plutôt que $I_{d_{\mathbb{R}}}$.

Définition 44 L'application **valeur absolue** notée $|\cdot|$ est définie par :

$$|\cdot| : \dots\dots \rightarrow \dots\dots$$

$$x \mapsto \begin{cases} \dots\dots & \text{si } \dots\dots\dots \\ \dots\dots & \text{si } \dots\dots\dots \end{cases}$$



Remarques 45 1) Sur la droite numérique, $|x - y|$ représente la distance entre les réels x et y , en particulier, $|x|$ représente la distance entre les réels x et 0.

2) Pour toute application $f : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$, on définit la valeur absolue de f par

$$|f(x)| = \begin{cases} f(x) & \text{si } f(x) \geq 0, \\ -f(x) & \text{si } f(x) \leq 0. \end{cases}$$

Exemples 46

$$|2x + 1| = \begin{cases} \dots\dots\dots \\ \dots\dots\dots \end{cases} = \begin{cases} \dots\dots\dots \\ \dots\dots\dots \end{cases}$$

$$|1 - x| = \begin{cases} \dots\dots\dots \\ \dots\dots\dots \end{cases} = \begin{cases} \dots\dots\dots \\ \dots\dots\dots \end{cases}$$

$$|x^2 - 4| = \begin{cases} \dots\dots\dots \\ \dots\dots\dots \end{cases} = \begin{cases} \dots\dots\dots \\ \dots\dots\dots \end{cases}$$

Proposition 47 La valeur absolue vérifie les propriétés suivantes pour tout x et y dans \mathbb{R}

1. $|x| \dots\dots\dots$, $|-x| = \dots\dots\dots$ et $|x| > 0 \Leftrightarrow \dots\dots\dots$
2. $\sqrt{x^2} = \dots\dots\dots$
3. $|xy| = \dots\dots\dots$
4. $\forall r \in \mathbb{R}_+, |x| \leq r \Leftrightarrow \dots\dots\dots \Leftrightarrow \dots\dots\dots$
5. $\forall b \in \mathbb{R}, |x| \geq b \Leftrightarrow \begin{cases} \dots\dots\dots & \text{si } b \geq 0 \\ \dots\dots\dots & \text{si } b < 0. \end{cases}$
6. **L'inégalité triangulaire** : $|x + y| \leq \dots\dots\dots$
7. **Seconde inégalité triangulaire** : $\dots\dots\dots \leq |x - y|$.

Preuve. Montrons l'inégalité triangulaire : soient $x, y \in \mathbb{R}$ fixés.

On a toujours $\dots\dots\dots$

En additionnant ces deux inégalités, on obtient $\dots\dots\dots$

$\dots\dots\dots$

et en utilisant le point 4), avec $r = \dots\dots\dots$

on en déduit que $\dots\dots\dots$

ce qui prouve la 1ère inégalité triangulaire.

Montrons maintenant la 2ème inégalité. On a $\dots\dots\dots$

$\dots\dots\dots$

$\dots\dots\dots$

$\dots\dots\dots$

$\dots\dots\dots$

$\dots\dots\dots$

$\dots\dots\dots$

$\dots\dots\dots$

$\dots\dots\dots$

$\dots\dots\dots$

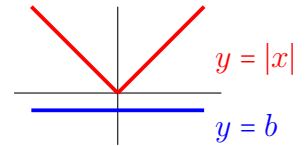
$\dots\dots\dots$

$\dots\dots\dots$

.....
.....
.....
ce qui prouve la 2ème inégalité triangulaire. ■

Remarque 48

Pour tout $b \in \mathbb{R}_+^*$, l'inéquation $|x| \leq b$

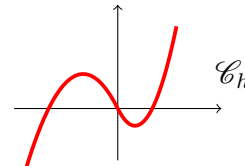
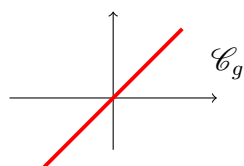
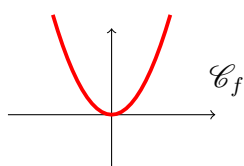


3.4 Injectivité, surjectivité, bijectivité

Définition 49 Une application $f : E \rightarrow F$ est dite

.....
Autrement dit, tout point de l'espace d'arrivée possède **au plus** un antécédent par f .

.....
.....
Exemples 50 On considère les applications de \mathbb{R} dans \mathbb{R} suivantes :



.....
Méthodologie : Pour montrer qu'une application $f : E \rightarrow F$ est injective, on considère deux points x et y quelconques de E tels que $f(x) = f(y)$ et on manipule cette égalité pour montrer que cela implique $x = y$.

Pour montrer qu'une application n'est pas injective, il suffira d'exhiber deux points distincts ayant la même image.

Exemples 51

1. L'application $f : \begin{matrix} \mathbb{R} & \longrightarrow & \mathbb{R} \\ x & \longmapsto & 2x + 1 \end{matrix}$ est injective. En effet,

.....
.....
.....

2. L'application $g : \begin{matrix} \mathbb{R} & \longrightarrow & \mathbb{R} \\ x & \longmapsto & x^2 \end{matrix}$

.....
.....

3. L'application $\tilde{g} : \begin{matrix} \mathbb{R}_+ & \longrightarrow & \mathbb{R} \\ x & \longmapsto & x^2 \end{matrix}$

.....

4. L'application $h : \begin{matrix} \mathbb{R}_- & \longrightarrow & \mathbb{R}_+ \\ x & \longmapsto & |x| \end{matrix}$

.....
.....
.....

5. L'application $j : \begin{matrix} \mathbb{R} \setminus \{1\} & \longrightarrow & \mathbb{R} \\ x & \longmapsto & \frac{x+1}{x-1} \end{matrix}$

.....
.....
.....
.....
.....
.....
.....
.....

6. L'application $k : \begin{matrix} \mathbb{R}^2 & \longrightarrow & \mathbb{R} \\ (x_1, x_2) & \longmapsto & x_1 + x_2 \end{matrix}$

.....
.....

.....

Remarque 52 *L'injectivité ou la non injectivité d'une application dépend fortement de son espace de départ, et pas seulement du procédé de transformation. En effet, on a vu que l'application g ci-dessus n'est pas injective, mais sa restriction à \mathbb{R}_+ notée ici \tilde{g} l'est :*

$$\begin{aligned} \tilde{g} : \mathbb{R}_+ &\rightarrow \mathbb{R} \\ x &\mapsto x^2. \end{aligned}$$

Définitions 53 *Soient $A, B \subset \mathbb{R}$ deux sous-ensembles de \mathbb{R} et $f : A \rightarrow B$ une application.
 . On dit que f est croissante si*

.....

. On dit que f est décroissante si

.....

. On dit que f est strictement croissante si

.....

. On dit que f est strictement décroissante si

.....

. On dit que f est monotone si elle est croissante ou décroissante.

. On dit que f est strictement monotone si elle est strictement croissante ou strictement décroissante.

Fonctions quelconques

**Fonctions
croissantes**

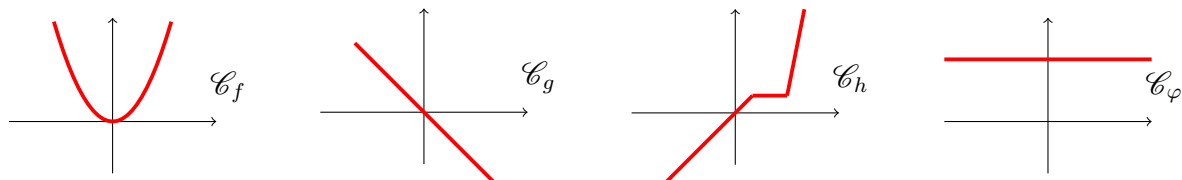
**Fonctions
décroissantes**

Fonctions constantes

**Fonctions
strictement
croissantes**

**Fonctions
strictement
décroissantes**

Exemples 54 On considère les applications de \mathbb{R} dans \mathbb{R} suivantes :



.... est sans monotonie, est constante, est croissante, est strictement décroissante.

Proposition 55

.....

Preuve. On suppose qu'une application $f : E \rightarrow F$ est strictement monotone et on souhaite montrer qu'elle est injective c'est à dire :

Raisonnons par contraposée en montrant que.....

.....

.....

.....

Quitte à intervertir leurs rôles, on peut supposer que.....

si f est strictement croissante, on a.....

.....

et si f est strictement décroissante, on a.....

.....

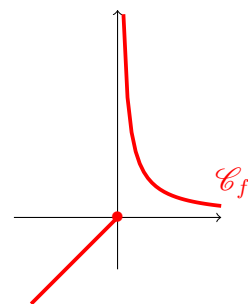
Dans les deux cas, on a montré que

ce qui prouve (par contraposée) que f est injective. ■

Remarque 56 Pour que la réciproque de cette proposition soit vraie, il faut que l'application soit de plus continue. On a le contre-exemple suivant : soit $f : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ la fonction définie par

$$f(x) = \begin{cases} x & \text{si } x \leq 0 \\ \frac{1}{x} & \text{si } x > 0. \end{cases}$$

.....



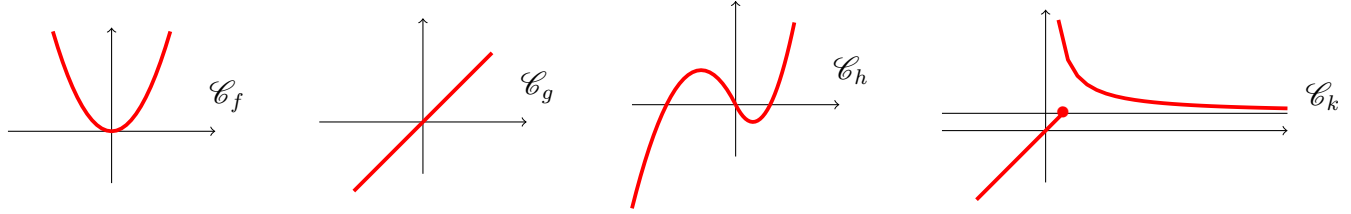
Définition 57 Une application $f : E \rightarrow F$ est dite

.....

Autrement dit, tout point de l'espace d'arrivée possède au moins un antécédent par f .

.....

Exemples 58 On considère les applications de \mathbb{R} dans \mathbb{R} suivantes :



.....

Méthodologie : Pour montrer qu'une application $f : E \rightarrow F$ est surjective, on pourra donner, pour tout $y \in F$, une solution $x \in E$ à l'équation $f(x) = y$.

Pour montrer qu'elle n'est pas surjective, il suffira de trouver un $y_0 \in F$ tel que l'équation $f(x) = y_0$ n'a pas de solution.

Exemples 59

1. $f: \begin{array}{l} \mathbb{R} \longrightarrow \mathbb{R} \\ x \longmapsto 2x + 1 \end{array}$

.....
.....
.....
.....
.....

2. $\tilde{f}: \begin{array}{l} \mathbb{R}_+ \longrightarrow \mathbb{R}_+ \\ x \longmapsto 2x + 1 \end{array}$

.....
.....
.....
.....
.....
.....

3. $g: \begin{array}{l} \mathbb{R} \longrightarrow \mathbb{R} \\ x \longmapsto x^2 \end{array}$

.....
.....
.....
.....
.....

4. $\tilde{g}: \begin{array}{l} \mathbb{R} \longrightarrow \mathbb{R}_+ \\ x \longmapsto x^2 \end{array}$

.....
.....
.....
.....
.....

5. $h : \begin{matrix} \mathbb{R} & \longrightarrow & [1, +\infty[\\ x & \longmapsto & \sqrt{1+x^2} \end{matrix}$

.....

.....

.....

.....

.....

.....

.....

Remarque 60 *La surjectivité ou la non surjectivité d'une application dépend fortement de ses espaces de départ et d'arrivée, et pas seulement du procédé de transformation. En effet, on a vu que g ci-dessus n'est pas surjective, mais $\tilde{g} : \begin{matrix} \mathbb{R} & \longrightarrow & \mathbb{R}_+ \\ x & \longmapsto & x^2 \end{matrix}$ l'est et $\hat{g} : \begin{matrix} [1, +\infty[& \longrightarrow & \mathbb{R}_+ \\ x & \longmapsto & x^2 \end{matrix}$ ne l'est plus car l'équation $\hat{g}(x) = 0$ n'a pas de solution dans $[1, +\infty[$.*

Proposition 61

.....

.....

Définition 62 *Une application $f : E \longrightarrow F$ *

.....

.....

Autrement dit, tout point de l'espace d'arrivée possède exactement un antécédent par f .

Méthodologie : Pour montrer qu'une application $f : E \longrightarrow F$ est bijective, on pourra au choix :
 . Montrer qu'elle est injective et indépendamment qu'elle est surjective.
 . Ou alors montrer que pour tout $y_0 \in F$, l'équation $f(x) = y_0$ possède une unique solution x dans E .

Pour montrer qu'elle n'est pas bijective, on pourra au choix :
 . Exhiber une valeur $y_0 \in F$ telle que l'équation $f(x) = y_0$ n'a pas de solution.
 . Ou bien deux valeurs distinctes $x_1 \neq x_2 \in E$ telles que $f(x_1) = f(x_2)$.

Exemple 63 $f : \mathbb{R} \setminus \{1\} \longrightarrow \mathbb{R} \setminus \{2\}$
 $x \longmapsto \frac{2x+1}{x-1}$

Théorème 64 Soit $f : E \rightarrow F$ une application.

Autrement dit, toute application strictement monotone est une bijection sur son image.

Exemple 65 Soit $f : \mathbb{R}_+ \longrightarrow [1, +\infty[$
 $x \longmapsto \sqrt{1+x^2}$

x	
f'	
f	

.....

 △ Le raisonnement ci-dessus ne fonctionne que sur \mathbb{R}_+ et pas sur \mathbb{R} entier. En effet, comme f' change de signe sur \mathbb{R} alors f n'est plus injective.

3.5 Application réciproque

Définition 66 Pour toute application **bijective** $f : E \rightarrow F$,

$$f^{-1} : \begin{matrix} \dots\dots \longrightarrow \\ y \longmapsto \dots\dots\dots \end{matrix}$$

On remarquera que la condition « f bijective » est essentielle si l'on veut que le x tel que $y = f(x)$ soit bien défini de manière unique.

Exemple 67 On considère l'application $f :]-\infty, 2] \rightarrow \mathcal{I}(f)$ Dresser le tableau de variations de f , déterminer $\mathcal{I}(f)$, montrer que f est une bijection et déterminer f^{-1} .

$$x \longmapsto x^2 - 4x + 3.$$

x	
f'	
f	

.....

 f' s'annule uniquement en 2 et ne change pas de signe donc f est strictement décroissante.

.....

.....

.....

.....

.....

.....

.....

.....

.....

.....

Proposition 68 Soient $f : E \rightarrow F$ une application bijective et $f^{-1} : F \rightarrow E$ sa réciproque. Alors

$f^{-1} \circ f = \text{Id}_E$, c'est à dire

et

$f \circ f^{-1} = \text{Id}_F$, c'est à dire

Preuve.

. Montrons que $f^{-1} \circ f = \text{Id}_E$. On a $f : E \rightarrow F$ et $f^{-1} : F \rightarrow E$. Comme

$f^{-1} \circ f : \dots \rightarrow \dots$ a bien un sens. Soit $x_0 \in E$, calculons $f^{-1}(f(x_0))$. Par définition, $f^{-1}(f(x_0))$ est l'unique $x \in E$ tel que Par injectivité de f , on a alors

.....

.....

.....

.....

. Réciproquement, montrons que $f \circ f^{-1} = \text{Id}_F$. Soit $y_0 \in F$. Par définition, $f^{-1}(y_0) = x_0$, où x_0 est unique et vérifie $f(x_0) = y_0$. En appliquant f à $f^{-1}(y_0)$, on a $f(f^{-1}(y_0)) = f(x_0) = y_0$, ce qui prouve bien que $f \circ f^{-1} = \text{Id}_F$.



ANNEXE A : ÉTUDIER LA BIJECTIVITÉ D'UNE APPLICATION

Soient E, F deux ensembles et $f : E \rightarrow F$ une application. Voici 3 méthodes pour étudier la bijectivité de f .

MÉTHODE 1 : En utilisant la définition :

Injectivité : on montre que $\forall x, x' \in E, f(x) = f(x') \Rightarrow x = x'$.

Surjectivité : on montre que $\forall y \in F, \exists x \in E : y = f(x)$.

MÉTHODE 2 : En dressant le tableau de variations de f :

Injectivité : on étudie les variations de f : si f est strictement monotone alors elle est injective.

Surjectivité : on détermine l'image de f notée $\mathcal{I}(f)$ grâce au tableau : si $\mathcal{I}(f) = F$ alors f est surjective.

MÉTHODE 3 : En essayant de déterminer directement f^{-1} :

Pour tout $y \in F$ on résout l'équation $y = f(x)$ et on vérifie les trois points suivants :

- Pour tout $y \in F$, la solution existe toujours (attention aux dénominateurs qui s'annulent et aux racines de quantités négatives!).
- La solution que l'on obtient appartient au domaine de définition $\mathcal{D}_f = E$ de f (on pense à vérifier que la solution est bien dans l'espace de départ de f).
- Il y a exactement une seule solution.

Injectivité : elle est donnée par l'unicité de la solution.

Surjectivité : elle est donnée par l'existence d'une solution dans E .

ASTUCE DANS LE CAS OÙ E ET F SONT DES PRODUITS CARTÉSIENS*

Si on note $\dim(E)$ la dimension de E et $\dim(F)$ celle de F on peut s'aider des astuces suivantes pour trouver des contre-exemples :

- Si $\dim(E) < \dim(F)$ en général f est injective mais non surjective.
- Si $\dim(E) > \dim(F)$ en général f est surjective mais non injective.

Attention, ces astuces ne fournissent en aucun cas des preuves d'injectivité ou de surjectivité, elles servent uniquement à nous orienter pour la recherche de contre-exemples!

Exemples 69 On considère les applications $f : \begin{matrix} \mathbb{R}^2 & \longrightarrow & \mathbb{R} \\ (x_1, x_2) & \longmapsto & x_1 + x_2 \end{matrix}$ et $g : \begin{matrix} \mathbb{R} & \longrightarrow & \mathbb{R}^2 \\ x & \longmapsto & (x, x+1) \end{matrix}$.

D'après l'astuce, comme $\dim(\mathbb{R}^2) = 2 > 1 = \dim(\mathbb{R})$, f risque de ne pas être injective mais surjective et le contraire pour g .

Injectivité : f non injective car $f(1, 0) = f(0, 1)$ et $(1, 0) \neq (0, 1)$ alors que g est injective car

$$\forall x, x' \in \mathbb{R}, g(x) = g(x') \Rightarrow (x, x+1) = (x', x'+1) \Rightarrow x = x' \text{ et } x+1 = x'+1 \Rightarrow x = x' \text{ et } x = x' \Rightarrow x = x'.$$

Surjectivité : f est surjective car $\forall y \in \mathbb{R}, f(0, y) = y$ et $(0, y) \in \mathbb{R}^2 = \mathcal{D}_f$ alors g non surjective car $(1, 3) \in \mathbb{R}^2$ n'a pas d'antécédent par g :

$$g(x) = (1, 3) \Leftrightarrow (x, x+1) = (1, 3) \Leftrightarrow x = 1 \text{ et } x+1 = 3 \Leftrightarrow x = 1 \text{ et } x = 2 \text{ ce qui est impossible.}$$

*. Par exemple $E = \mathbb{R}^2 = \mathbb{R} \times \mathbb{R}$ et $F = \mathbb{R}^3 = \mathbb{R} \times \mathbb{R} \times \mathbb{R}$.