
Chapitre II

Les ensembles, les relations et les applications

vous connaissez déjà quelques ensembles :

- l'ensemble des entiers naturels $\mathbb{N} = \{0, 1, 2, 3, \dots\}$.
- l'ensemble des entiers relatifs $\mathbb{Z} = \{\dots, -2, -1, 0, 1, 2, \dots\}$.
- l'ensemble des rationnels $\mathbb{Q} = \left\{ \frac{p}{q} \mid p \in \mathbb{Z}, q \in \mathbb{N} \setminus \{0\} \right\}$.
- l'ensemble des réels \mathbb{R} , par exemple $1, \sqrt{2}, \pi, \ln(2), \dots$
- l'ensemble des nombres complexes \mathbb{C} .

Nous allons essayer de voir les propriétés des ensembles, sans s'attacher à un exemple particulier.

Vous vous apercevrez assez rapidement que ce qui est au moins aussi important que les ensembles, ce sont les relations entre ensembles : ce sera la notion d'application (ou fonction) entre deux ensembles.

1 Ensembles

1.1 Définir des ensembles

- On va définir informellement ce qu'est un ensemble : un **ensemble** est une collection d'éléments.
- Exemples :

$$\{0, 1\}, \quad \{\text{rouge, noir}\}, \quad \{0, 1, 2, 3, \dots\} = \mathbb{N}.$$

- Un ensemble particulier est l'**ensemble vide**, noté \emptyset qui est l'ensemble ne contenant aucun élément.
- On note

$$x \in E$$

si x est un élément de E , et $x \notin E$ dans le cas contraire.

- Voici une autre façon de définir des ensembles : une collection d'éléments qui vérifient une propriété.
- Exemples :

$$\{x \in \mathbb{R} \mid |x - 2| < 1\}, \quad \{z \in \mathbb{C} \mid z^5 = 1\}, \quad \{x \in \mathbb{R} \mid 0 \leq x \leq 1\} = [0, 1].$$

1.2 Inclusion, union, intersection, complémentaire

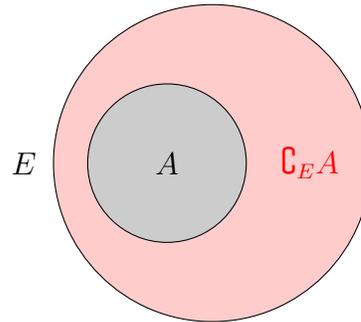
- **L'inclusion.** $E \subset F$ si tout élément de E est aussi un élément de F . Autrement dit: $\forall x \in E (x \in F)$. On dit alors que E est un **sous-ensemble** de F ou une **partie** de F .
- **L'égalité.** $E = F$ si et seulement si $E \subset F$ et $F \subset E$.
- **Ensemble des parties** de E . On note $\mathcal{P}(E)$ l'ensemble des parties de E . Par exemple si $E = \{1, 2, 3\}$:

$$\mathcal{P}(\{1, 2, 3\}) = \{\emptyset, \{1\}, \{2\}, \{3\}, \{1, 2\}, \{1, 3\}, \{2, 3\}, \{1, 2, 3\}\}.$$

- **Complémentaire.** Si $A \subset E$,

$$\mathcal{C}_E A = \{x \in E \mid x \notin A\}$$

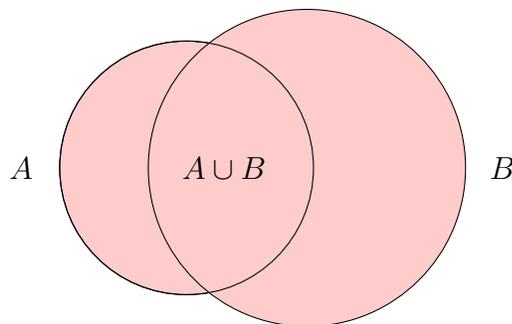
On le note aussi $E \setminus A$ et juste $\mathcal{C}A$ s'il n'y a pas d'ambiguïté (et parfois aussi A^c ou \bar{A}).



- **union.** Pour $A, B \subset E$,

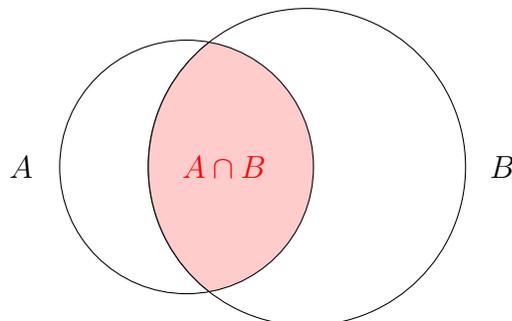
$$A \cup B = \{x \in E \mid x \in A \text{ ou } x \in B\}$$

Le “ou” n’est pas exclusif : x peut appartenir à A et à B en même temps.

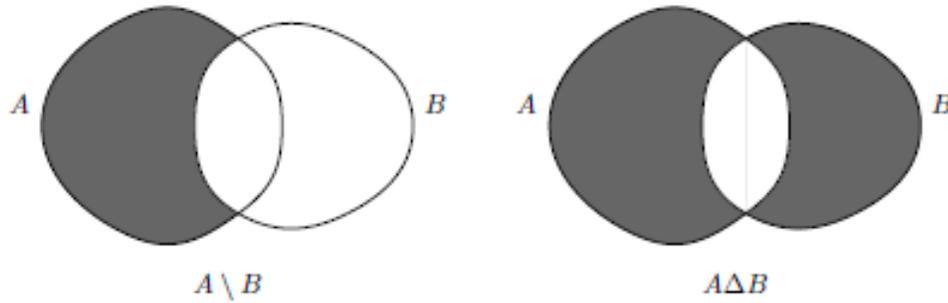


- **intersection.**

$$A \cap B = \{x \in E \mid x \in A \text{ et } x \in B\}$$



- **L'ensemble fini** On dit que l'ensemble E est fini si nombre d'éléments de E est fini.
Nombre d'éléments de E s'appelle le cardinal de E noté $\text{Card}(E)$
- Par exemple si $E = \{0, 1, 2, 3, 5, 7\}$, donc $\text{Card}(E) = 6$
 \mathbb{N} n'est pas un ensemble fini.
 $\text{Card}(\emptyset) = 0$
- $A \setminus B$ l'ensemble $\{x \in A \mid x \notin B\}$ et on l'appelle différence de A et B .
- $A \Delta B$ l'ensemble $(A \cup B) \setminus (A \cap B)$ et on l'appelle différence symétrique A et B .



Proposition 1.1 Soient A, B, C des parties d'un ensemble E .

- $A \cap B = B \cap A$ et $A \cup B = B \cup A$ (commutativité)
- $A \cap (B \cap C) = (A \cap B) \cap C$ et $A \cup (B \cup C) = (A \cup B) \cup C$ (associativité)
- $A \cap (B \cup C) = (A \cap B) \cup (A \cap C)$ et $A \cup (B \cap C) = (A \cup B) \cap (A \cup C)$ (distributivité)
- $\complement_E(A \cap B) = \complement_E A \cup \complement_E B$ et $\complement_E(A \cup B) = \complement_E A \cap \complement_E B$ (loi de Morgan)
- $\complement_E(\complement_E A) = A$

Preuve 1.1 – Preuve de $A \cap (B \cup C) = (A \cap B) \cup (A \cap C)$:

$$\begin{aligned} x \in A \cap (B \cup C) &\iff x \in A \text{ et } x \in (B \cup C) \iff x \in A \text{ et } (x \in B \text{ ou } x \in C) \\ &\iff (x \in A \text{ et } x \in B) \text{ ou } (x \in A \text{ et } x \in C) \iff (x \in A \cap B) \text{ ou } (x \in A \cap C) \\ &\iff x \in (A \cap B) \cup (A \cap C) \end{aligned}$$

– Preuve de $\complement(A \cap B) = \complement A \cup \complement B$: $x \in \complement(A \cap B) \iff x \notin (A \cap B)$

$$\begin{aligned} &\iff \overline{(x \in A \cap B)} \iff \overline{(x \in A \text{ et } x \in B)} \\ &\iff \overline{(x \in A)} \text{ ou } \overline{(x \in B)} \iff x \notin A \text{ ou } x \notin B \iff x \in \complement A \cup \complement B. \end{aligned}$$

1.3 Produit cartésien

Soient E et F deux ensembles.

Le **produit cartésien**, noté $E \times F$, est l'ensemble des couples (x, y) où $x \in E$ et $y \in F$.

$$E \times F = \{(x, y) \mid x \in E \text{ et } y \in F\}$$

Exemple 1.1 $E = \{1, 2\}$ et $F = \{3, 5\}$ alors

$$E \times F = \{(1, 3), (1, 5), (2, 3), (2, 5)\}$$

$$\mathbb{R}^2 = \{(x, y) \mid x, y \in \mathbb{R}\}$$

2 Relations d'équivalence-Relations d'ordre

2.1 Relations binaires

Définition 2.1 On appelle relation binaire, toute assertion entre deux objets, pouvant être vérifiée ou non. On note $x\mathcal{R}y$ et on lit « x est en relation avec y ».

2.2 Relation d'équivalence

Définition 2.2 Soit \mathcal{R} une relation binaire dans un ensemble E et x, y, z des éléments de E , \mathcal{R} est dite

♣ **Réflexive** si : $\forall x \in E, x\mathcal{R}x$.

♣ **Symétrique** si : $\forall x, y \in E, x\mathcal{R}y \implies y\mathcal{R}x$.

♣ **Anti-symétrique** si : $\forall x, y \in E, x\mathcal{R}y \text{ et } y\mathcal{R}x \implies x = y$.

♣ **Transitive** si : $\forall x, y, z \in E, x\mathcal{R}y \text{ et } y\mathcal{R}z \implies x\mathcal{R}z$

2.3 Relation d'équivalence

On dit que \mathcal{R} est une relation d'équivalence sur E si elle est **réflexive**, **symétrique** et **transitive**.

Classe d'équivalence

Soit \mathcal{R} une relation d'équivalence sur $E, a \in E$. On appelle classe d'équivalence de a notée \bar{a}, \hat{a} ou $cl(a)$, l'ensemble des éléments y de E qui sont en relation \mathcal{R} avec a . C'est à dire

$$\bar{a} = \{y \in E, y\mathfrak{R}a\}$$

Ensemble quotient

Soit \mathfrak{R} une relation d'équivalence sur E . On définit l'ensemble quotient de E par la relation \mathfrak{R} l'ensemble des classes d'équivalence de tous les éléments de E , noté et on a

$$E/\mathfrak{R} = \{\bar{a}, a \in E\}$$

Propriétés Soit E un ensemble et \mathfrak{R} une relation d'équivalence dans E .

Soit x un élément de E , alors

1. $x \in \bar{x}$.
2. $\forall x, y \in E \quad x\mathfrak{R}y \iff \bar{x} = \bar{y}$.

Exemple 2.1 Dans \mathbb{R} , On définit la relation binaire \mathfrak{R} par

$$\forall x, y \in \mathbb{R} \quad x\mathfrak{R}y \iff x^2 - y^2 = x - y$$

1. Montrer que \mathfrak{R} une relation d'équivalence.
2. Préciser la classe de a pour tout a de \mathbb{R} .

1) Montrons que \mathfrak{R} une relation d'équivalence

a) $\forall x \in \mathbb{R}, x^2 - x^2 = x - x = 0 \implies x\mathfrak{R}x \implies \mathfrak{R}$ est réflexive.

b) $\forall x, y \in \mathbb{R}$

$$\begin{aligned} x\mathfrak{R}y &\iff x^2 - y^2 = x - y \\ &\iff -(y^2 - x^2) = -(y - x) \\ &\iff y^2 - x^2 = y - x \\ &\iff y\mathfrak{R}x \end{aligned}$$

Donc \mathfrak{R} est symétrique.

c) $\forall x, y, z \in \mathbb{R}$

$$x\mathfrak{R}y \iff x^2 - y^2 = x - y \quad (2.1)$$

et

$$y\mathfrak{R}z \iff y^2 - z^2 = y - z \quad (2.2)$$

$$\begin{aligned} (2.1) + (2.2) &\iff x^2 - y^2 + y^2 - z^2 = x - y + y - z \\ &\iff x^2 - z^2 = x - z \\ &\iff x\mathfrak{R}z. \end{aligned}$$

Donc \mathfrak{R} est transitive.

De a), b) et c), on a bien \mathfrak{R} une relation d'équivalence.

2) Soit $a \in \mathbb{R}$, on a

$$\begin{aligned} \bar{a} &= \{x \in \mathbb{R}, x\mathfrak{R}a\} \\ &= \{x \in \mathbb{R}, x^2 - y^2 = x - y\} \\ &= \{x \in \mathbb{R}, (x - a)(x + a) = x - a\} \\ &= \{x \in \mathbb{R}, (x - a)(x + a - 1) = 0\} \\ &= \{x \in \mathbb{R}, x = a \text{ ou } x = 1 - a\} \\ &= \{a, 1 - a\} \end{aligned}$$

2.4 Relation d'ordre

Une relation binaire \mathfrak{R} dans un ensemble E est dite relation d'ordre si elle est [réflexive](#), [antisymétrique](#) et [transitive](#).

Ordre partiel, ordre total

Soient E un ensemble et \mathfrak{R} une relation d'ordre dans E . On dit que \mathfrak{R} est d'ordre total si

$$\forall \alpha, \beta \in E, \alpha\mathfrak{R}\beta \text{ ou } \beta\mathfrak{R}\alpha$$

Et on dit qu'elle est d'ordre partiel si elle n'est pas d'ordre total, c'est à dire :

$$\exists \alpha, \beta \in E, \text{ ni } \alpha\mathfrak{R}\beta \text{ et ni } \beta\mathfrak{R}\alpha$$

Exemple 2.2 Soit $E = \{a, b, c\}$, on note par $\mathcal{P}(E)$ l'ensemble des parties de E . Dans $\mathcal{P}(E)$, on définit la relation binaire \mathfrak{R} par

$$\forall A, B \in \mathcal{P}(E) \quad A\mathfrak{R}B \iff A \subset B$$

1. Montrer que \mathfrak{R} est une relation d'ordre.

2. Cet ordre est-il total?

1) Montrons que \mathfrak{R} est une relation d'ordre

a) Soit $A \in \mathcal{P}(E)$, alors il est clair que $A \subset A$, donc $A\mathfrak{R}A$, c'est à dire que \mathfrak{R} est réflexive.

b) Soient $A, B \in \mathcal{P}(E)$

$$\begin{aligned} A\mathcal{R}B \text{ et } B\mathcal{R}A &\iff A \subset B \text{ et } B \subset A \\ &\iff A = B \end{aligned}$$

Donc \mathcal{R} est antisymétrique.

c) Soient $A, B, C \in \mathcal{P}(E)$

$$\begin{aligned} A\mathcal{R}B \text{ et } B\mathcal{R}C &\iff A \subset B \text{ et } B \subset C \\ &\iff A\mathcal{R}C \end{aligned}$$

Donc \mathcal{R} est transitive.

De a), b) et c) on a bien \mathcal{R} est une relation d'ordre.

2) On a $E = \{a, b, c\}$, donc $\mathcal{P}(E) = \{\emptyset, \{a\}, \{b\}, \{c\}, \{a, b\}, \{a, c\}, \{b, c\}, \{a, b, c\}\}$.

L'ordre de la relation est partiel car $\exists A = \{a\} \in \mathcal{P}(E), \exists B = \{b\} \in \mathcal{P}(E) :$

$A \not\subset B$ et $B \not\subset A$

3 Applications

Définition 3.1 On appelle Fonctions d'un ensemble E dans un ensemble F , toute correspondance f entre les éléments de E et ceux de F .

Domaine de définition de f : noté D_f l'ensemble des éléments $x \in E$ fait correspondre un unique élément $y \in F$ noté $f(x)$.

$y = f(x)$ est appelé image de x et x est un antécédant de y .

E est appelé ensemble de départ et F l'ensemble d'arrivée de l'application f .

On écrit

$$\begin{aligned} f : E &\longrightarrow F \\ x &\longmapsto f(x) \end{aligned}$$

Définition 3.2 L'application est une fonctions d'un ensemble E dans un ensemble F , tel $D_f = E$.

Exemple 3.1

$$f : \mathbb{R} \longrightarrow \mathbb{R}$$

$$x \longmapsto \frac{x}{x-1}$$

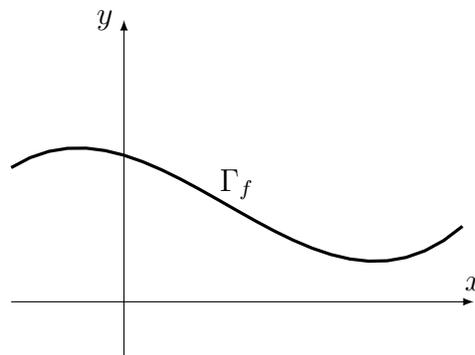
$$g : \mathbb{R} - \{1\} \longrightarrow \mathbb{R}$$

$$x \longmapsto \frac{x}{x-1}$$

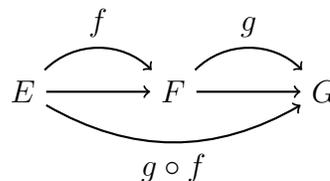
Dans cet exemple g est une application mais f est une fonction et n'est pas une application car l'élément 1 n'a pas une image dans \mathbb{R} .

- **Égalité.** Deux applications $f, g : E \rightarrow F$ sont égales si et seulement si pour tout $x \in E$, $f(x) = g(x)$. On note alors $f = g$.
- Le **graphe** de $f : E \rightarrow F$ est

$$\Gamma_f = \left\{ (x, f(x)) \in E \times F \mid x \in E \right\}$$



- **Composition.** Soient $f : E \rightarrow F$ et $g : F \rightarrow G$ alors $g \circ f : E \rightarrow G$ est l'application définie par $g \circ f(x) = g(f(x))$.



- L'**identité**, $Id_E : E \rightarrow E$ est simplement définie par $x \mapsto x$ et sera très utile dans la suite.

Exemple 3.2

$$f :]0, +\infty[\longrightarrow]0, +\infty[\quad g :]0, +\infty[\longrightarrow \mathbb{R}$$

$$x \longmapsto \frac{1}{x}, \quad x \longmapsto \frac{x-1}{x+1}.$$

Alors $g \circ f :]0, +\infty[\rightarrow \mathbb{R}$ vérifie pour tout $x \in]0, +\infty[$:

$$g \circ f(x) = g(f(x)) = g\left(\frac{1}{x}\right) = \frac{\frac{1}{x} - 1}{\frac{1}{x} + 1} = \frac{1 - x}{1 + x} = -g(x).$$

Exemple 3.3 *Etant données les applications*

$$f : \mathbb{R} \longrightarrow \mathbb{R}_+ \quad g : \mathbb{R}_+ \longrightarrow \mathbb{R}_+$$

$$x \longrightarrow x^2 \quad x \longrightarrow x^3$$

alors

$$g \circ f : \mathbb{R} \longrightarrow \mathbb{R}_+ \quad f \circ g : \mathbb{R}_+ \longrightarrow \mathbb{R}_+$$

$$x \longrightarrow (x^2)^3 = x^6 \quad x \longrightarrow (x^3)^2 = x^6$$

Il est clair que $f \circ g \neq g \circ f$

3.1 Restriction et prolongement d'une application

Définition 3.3 *Etant donnée une application $f : E \rightarrow F$.*

1. On appelle restriction de f à un sous ensemble non vide X de E , l'application $g : X \rightarrow F$ telle que

$$\forall x \in X, \quad g(x) = f(x)$$

On note $g = f|_X$

2. Etant donné un ensemble G tel que $E \subset G$, on appelle prolongement de l'application f à l'ensemble G , toute application h de G dans F telle que f est la restriction de h à E . D'après cette définition, f est un prolongement de $f|_X$ à E .

Exemple 3.4 *Etant donnée l'application*

$$f : \mathbb{R}_+^* \longrightarrow \mathbb{R}$$

$$x \longmapsto \ln x$$

alors

$$\begin{array}{ll} g : \mathbb{R}^* \longrightarrow \mathbb{R} & h : \mathbb{R}^* \longrightarrow \mathbb{R} \\ x \longrightarrow \ln |x| & x \longrightarrow \ln (2|x| - x) \end{array}$$

sont deux prolongements différents de f à \mathbb{R}^* .

3.2 Applications injectives, surjectives, bijectives

Définition 3.4 Soit E, F deux ensembles et $f : E \longrightarrow F$ une application. On dit que :

f est *injective* $\iff \forall x_1, x_2 \in E, (x_1 \neq x_2 \implies f(x_1) \neq f(x_2))$

En prenant la contraposée de l'implication, dans la deuxième proposition de cette équivalence, on obtient

$$\clubsuit f \text{ est injective} \iff \forall x_1, x_2 \in E, (f(x_1) = f(x_2) \implies x_1 = x_2)$$

$$\clubsuit f \text{ est surjective} \iff \forall y \in F, \exists x \in E, y = f(x)$$

f est *bejective* si elle injective et surjective. Autrement dit :

$$\clubsuit f \text{ est bejective} \iff \forall y \in F, \exists! x \in E, y = f(x)$$

$\exists! x \in E$ (le quantificateur existentiel suivi d'un point d'exclamation) signifie : il existe un unique x appartenant à E

Exemple 3.5 La application

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

Non injective car $f(1) = f(-1) \implies 1 = -1$ est fausse

La application

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

est injective car $g(x_1) = g(x_2) \implies 3x_1 = 3x_2 \implies x_1 = x_2$

La application g est surjective car $\forall y \in \mathbb{R}, \exists x = \frac{y}{3} \in \mathbb{R}$ tel que $y = g(x)$ donc g est bijective car g est surjective et injective.

Proposition 3.1 Soient $f : E \longrightarrow F$ et $g : F \longrightarrow G$ deux applications, alors on a

- 1) $g \circ f$ est injective $\implies f$ est injective.
- 2) $g \circ f$ est surjective $\implies g$ est surjective.
- 3) $g \circ f$ est bijective $\implies f$ est injective et g est surjective.

Preuve 3.1 On suppose que $g \circ f$ est injective et on montre que f est injective.

Soient $x_1, x_2 \in E : f(x_1) = f(x_2)$ qui est dans F .

On compose par g aux deux membres de l'égalité, on obtient

$$\begin{aligned} g(f(x_1)) = g(f(x_2)) &\implies (g \circ f)(x_1) = (g \circ f)(x_2) \\ &\implies x_1 = x_2 \text{ car } g \circ f \text{ est injective.} \end{aligned}$$

Ce qui montre que f est injective.

2) On suppose que $g \circ f$ est surjective et on montre que g est surjective.

$$\begin{aligned} g \circ f \text{ surjective} &\implies \forall z \in G, \exists x \in E : z = (g \circ f)(x) \\ &\implies \exists x \in E : z = g(f(x)) \end{aligned}$$

En posant $y = f(x) \in F$ alors $\forall z \in G, \exists y \in F : z = g(y)$, ce qui montre que g est surjective.

3) $g \circ f$ est bijective $\iff \begin{cases} g \circ f \text{ est injective} \\ g \circ f \text{ est surjective} \end{cases} \implies f \text{ est injective et } g \text{ est surjective.}$

3.3 Applications réciproques

Définition 3.5 Soit $f : E \longrightarrow F$ une application bijective, alors il existe une application notée f^{-1} définie par $f^{-1} : F \longrightarrow E$

$$y = f(x) \iff x = f^{-1}(y)$$

appelée application *réciproque* de f .

Exemple 3.6 On considère l'application

$$\begin{aligned} f : \mathbb{R} \setminus \{2\} &\longrightarrow F \\ x &\longrightarrow \frac{x+5}{x-2} \end{aligned}$$

avec F un sous ensemble de \mathbb{R} .

Déterminer F pour que l'application f soit bijective et donner l'application inverse de f .

Montrer que f est bijective revient à examiner l'existence de solution de l'équation $y = f(x)$, pour tout $y \in F$. Soit $y \in F$, alors

$$\begin{aligned} y = f(x) &\iff y = \frac{x+5}{x-2} \\ &\iff y(x-2) = x+5 \\ &\iff yx - x = 5 + 2y \\ &\iff x(y-1) = 5 + 2y \\ &\iff x = \frac{5+2y}{y-1} \quad \text{si } y \neq 1 \end{aligned}$$

ce qui montre que :

$$\forall y \in \mathbb{R} \setminus \{1\}, \exists! x = \frac{5+2y}{y-1}; \quad y = f(x)$$

pour montrer que f est bijective, il reste à voir si $x = \frac{5+2y}{y-1} \in \mathbb{R} \setminus \{2\}$? On a:

$$\frac{5+2y}{y-1} = 2 \iff 5+2y = 2(y-1) \iff 5 = -2$$

ce qui est impossible ce qui montre que $\frac{5+2y}{y-1} \in \mathbb{R} \setminus \{2\}$, par suite :

$$\forall y \in \mathbb{R} \setminus \{1\}, \exists! x = \frac{5+2y}{y-1} \in \mathbb{R} \setminus \{2\}; \quad y = f(x)$$

donc f est bijective si $F = \mathbb{R} \setminus \{1\}$ et l'inverse de f est :

$$\begin{aligned} f^{-1} : \mathbb{R} \setminus \{1\} &\longrightarrow \mathbb{R} \setminus \{2\} \\ y &\longrightarrow \frac{5+2y}{y-1} \end{aligned}$$

Théorème 3.1 Soit $f : E \longrightarrow F$ une application bijective, alors son application réciproque f^{-1} vérifie $f \circ f^{-1} = Id_F$ et $f^{-1} \circ f = Id_E$. On rappelle

$$\begin{aligned} Id_E : E &\longrightarrow E \\ x &\longmapsto Id_E(x) = x \end{aligned}$$

Proposition 3.2 Soient $f : E \longrightarrow F$ et $g : F \longrightarrow G$ deux applications, alors on a
a) f et g sont injectives $\implies g \circ f$ est injective.

b) f et g sont surjectives $\implies g \circ f$ est surjective.

c) f et g sont bijectives $\implies g \circ f$ est bijective et $(g \circ f)^{-1} = f^{-1} \circ g^{-1}$.

Preuve 3.2 a) On suppose que f et g sont injectives et on montre que $g \circ f$ est injective. Soient $x_1, x_2 \in E$, alors on a

$$\begin{aligned} (g \circ f)(x_1) = (g \circ f)(x_2) &\implies g[f(x_1)] = g[f(x_2)] \\ &\implies f(x_1) = f(x_2) \text{ car } g \text{ est injective} \\ &\implies x_1 = x_2 \text{ car } f \text{ est injective.} \end{aligned}$$

Ce qui montre que l'application $g \circ f$ est injective.

b) On suppose que f et g sont surjectives et on montre que $g \circ f$ l'est aussi.

Soit $z \in G \implies \exists y \in F : z = g(y)$ car g est surjective $y \in F \implies \exists x \in E : y = f(x)$ car f est surjective. Donc, on obtient $z = g(y) = g(f(x)) = (g \circ f)(x)$.

Ce qui montre que l'application $g \circ f$ est surjective.

c) On suppose que f et g sont bijectives, donc f et g sont surjectives et f et g sont injectives. D'après a) et b) on déduit que $g \circ f$ est injective et est surjective, c'est à dire $g \circ f$ est bijective.

Montrons que $(g \circ f)^{-1} = f^{-1} \circ g^{-1}$ D'après b), pour $z \in G, z = g(y), y = f(x)$ et $z = (g \circ f)(x)$, comme f, g et $g \circ f$ sont bijectives, alors $y = g^{-1}(z), x = f^{-1}(y)$ et $x = (g \circ f)^{-1}(z)$, par suite

$$\forall z \in G, \quad (g \circ f)^{-1}(z) = x = f^{-1}(y) = f^{-1}(g^{-1}(z)) = (f^{-1} \circ g^{-1})(z)$$

donc: $(g \circ f)^{-1} = f^{-1} \circ g^{-1}$.

Remarque 3.1 1. Les graphes d'une application bijective f et de son inverse f^{-1} sont symétriques par rapport à la première bissectrice d'équation $y = x$.

2. Notons que si f est bijective alors f^{-1} est aussi bijective et $(f^{-1})^{-1} = f$.

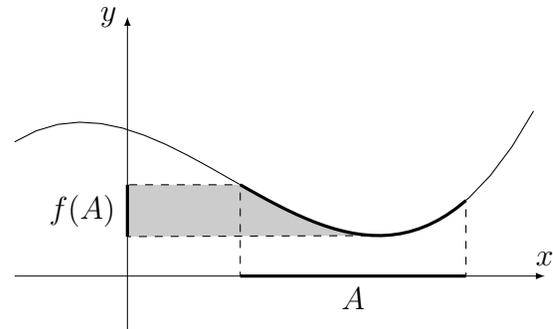
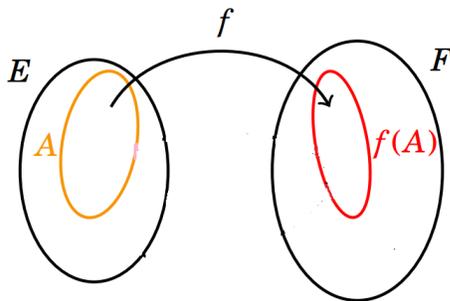
3.4 Image directe, image réciproque

Soient E, F deux ensembles.

Définition 3.6 Soit $A \subset E$ et $f : E \rightarrow F$, l'*image directe* de A par f est l'ensemble

$$f(A) = \{f(x) \mid x \in A\}$$

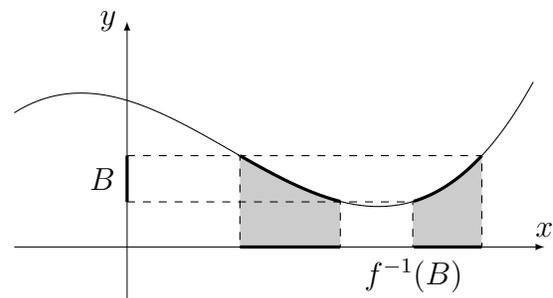
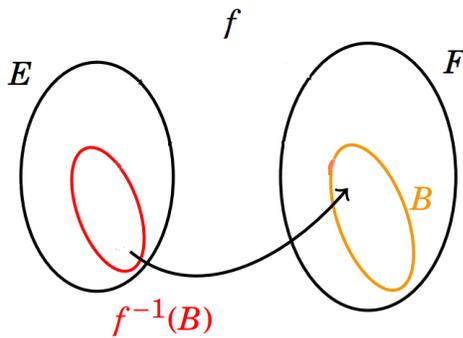
$$y \in f(A) \iff \exists x \in A, y = f(x)$$



Définition 3.7 Soit $B \subset F$ et $f : E \rightarrow F$, l'*image réciproque* de B par f est l'ensemble

$$f^{-1}(B) = \{x \in E \mid f(x) \in B\}$$

$$x \in f^{-1}(B) \iff f(x) \in B$$



Exemple 3.7 Soit

$$\begin{aligned} f : \mathbb{R} &\longrightarrow \mathbb{R} \\ x &\longmapsto f(x) = x^2 \end{aligned}$$

et $A = [-2, 1]$. On a

$$\begin{aligned} f(A) &= \{f(x), x \in A\} \\ &= \{x^2, x \in [-2, 1]\} \\ &= [0, 4] \end{aligned}$$

Exemple 3.8 Soit

$$\begin{aligned} f : \mathbb{R} &\longrightarrow \mathbb{R} \\ x &\longmapsto f(x) = x^2 \end{aligned}$$

et $B = [0, 4]$. On a

$$\begin{aligned}
 f^{-1}([0, 4]) &= \{x \in \mathbb{R}, f(x) \in [0, 4]\} \\
 &= \{x \in \mathbb{R}, x^2 \in [0, 4]\} \\
 &= \{x \in \mathbb{R}, 0 \leq x^2 \leq 4\} \\
 &= \{x \in \mathbb{R}, x^2 - 4 \leq 0\} \\
 &= \{x \in \mathbb{R}, (x - 2)(x + 2) \leq 0\} \\
 &= [-2, 2]
 \end{aligned}$$

Proposition 3.3 Soient $f : E \rightarrow F, A, B \subset E$ et $M, N \subset F$, alors

1. $f(A \cup B) = f(A) \cup f(B)$
2. $f(A \cap B) \subset f(A) \cap f(B)$ (l'autre inclusion est vraie si f est injective).
3. $f^{-1}(M \cup N) = f^{-1}(M) \cup f^{-1}(N)$
4. $f^{-1}(M \cap N) = f^{-1}(M) \cap f^{-1}(N)$
5. $f^{-1}(\mathfrak{C}_E M) = \mathfrak{C}_E f^{-1}(M)$

Preuve 3.3 1. Soit $y \in F$, alors

$$\begin{aligned}
 y \in f(A \cup B) &\iff \exists x \in (A \cup B); y = f(x) \\
 &\iff [\exists x \in A \vee \exists x \in B]; y = f(x) \\
 &\iff [(\exists x \in A; y = f(x)) \vee (\exists x \in B; y = f(x))] \\
 &\iff [y \in f(A)] \vee [y \in f(B)] \\
 &\iff y \in f(A) \cup f(B)
 \end{aligned}$$

ce qui montre que $f(A \cup B) = f(A) \cup f(B)$.

2. Soit $y \in F$, alors

$$\begin{aligned}
 y \in f(A \cap B) &\iff \exists x \in (A \cap B); y = f(x) \\
 &\iff [\exists x \in A \wedge \exists x \in B]; y = f(x) \\
 &\iff [(\exists x \in A; y = f(x)) \wedge (\exists x \in B; y = f(x))] \\
 &\implies [y \in f(A)] \wedge [y \in f(B)] \\
 &\implies y \in f(A) \cap f(B)
 \end{aligned}$$

ce qui montre que $f(A \cap B) \subset f(A) \cap f(B)$.

Supposons que f est injective et montrons la deuxième inclusion.

Soit $y \in (f(A) \cap f(B))$

$$\begin{aligned} y \in (f(A) \cap f(B)) &\implies y \in f(A) \text{ et } y \in f(B) \\ &\implies [\exists x_1 \in A : y = f(x_1)] \text{ et } [\exists x_2 \in B : y = f(x_2)] \end{aligned}$$

Donc $y = f(x_1) = f(x_2)$ et f est injective, ce qui implique que $x_1 = x_2 = x$. Donc $x \in (A \cap B)$ et $y = f(x)$, c'est à dire $y \in f(A \cap B)$

3. Soit $x \in E$, alors

$$\begin{aligned} x \in f^{-1}(M \cup N) &\iff f(x) \in M \cup N \\ &\iff (f(x) \in M) \vee (f(x) \in N) \\ &\iff (x \in f^{-1}(M)) \vee (x \in f^{-1}(N)) \\ &\iff x \in f^{-1}(M) \cup f^{-1}(N) \end{aligned}$$

ce qui montre que $f^{-1}(M \cup N) = f^{-1}(M) \cup f^{-1}(N)$.

4. Soit $x \in E$, alors

$$\begin{aligned} x \in f^{-1}(M \cap N) &\iff f(x) \in M \cap N \\ &\iff (f(x) \in M) \wedge (f(x) \in N) \\ &\iff (x \in f^{-1}(M)) \wedge (x \in f^{-1}(N)) \\ &\iff x \in f^{-1}(M) \cap f^{-1}(N) \end{aligned}$$

ce qui montre que $f^{-1}(M \cap N) = f^{-1}(M) \cap f^{-1}(N)$

5. Soit $x \in E$, alors

$$\begin{aligned} x \in f^{-1}(\complement_F M) &\iff f(x) \in \complement_F M \\ &\iff (f(x) \in F) \wedge (f(x) \notin M) \\ &\iff (x \in E) \wedge (x \notin f^{-1}(M)) \\ &\iff x \in \complement_E f^{-1}(M) \end{aligned}$$

ce qui montre que $f^{-1}(\complement_F) = \complement_E f^{-1}(M)$