# Chapitre 1 : Logique et ensembles

# Un chapitre, un mathématicien



Bertrand Russell (1872-1970)

Bertrand Arthur William Russell est un mathématicien, logicien, philosophe, épistémologue, homme politique et moraliste britannique. Il est considéré comme le fondateur de la logique moderne.

À la fin du XIXème siècle, le besoin de faire reposer les mathématiques sur des fondations solides se fait sentir. Cantor élabore la théorie des ensembles : un ensemble regroupe des objets qui vérifient une propriété donnée. En 1902, dans cette théorie « naïve » des ensembles, Russell décèle une contradiction. En voici

une version populaire, connue sous le nom de *paradoxe du barbier* : Sur l'enseigne du barbier du village, on peut lire :

« Je rase tous les hommes du village qui ne se rasent pas eux-mêmes, et seulement ceux-là. »

Savez-vous qui rase le barbier?

**Suggestion de lecture** : *Logicomix* (Apostolos Doxiadis, Christos Papadimitriou, Alecos Papadatos, Annie di Donna – Vuibert – 2010)

# 1 Logique

#### ▶ Proposition-Assertion

**Définition.** Une **proposition**, ou **assertion**, est un énoncé mathématique complet qui est soit vrai, soit faux.

**Exemple.** « Le carré d'un nombre réel est positif » est une assertion vraie. « Tout nombre premier est un entier impair » est une assertion fausse.

On peut, à partir d'une ou de plusieurs propositions, construire de nouvelles propositions.

Soient P et Q deux propositions.

ightharpoonup Équivalence :  $P \Leftrightarrow Q$ 

**Définition.** La proposition  $\ll P \Leftrightarrow Q \gg \text{ est}$  vraie quand les propositions P et Q sont soit toutes les deux vraies, soit toutes les deux fausses.

P	Q	$P \Leftrightarrow Q$
V	V	V
V	F	F
$\mathbf{F}$	V	$\mathbf{F}$
F	F	V

**Exemple.** L'équivalence  $(x^2 = 1) \iff (x = 1 \text{ ou } x = -1)$  se lit  $\ll x^2 = 1$  si et seulement si x = 1 ou x = -1 ».

# ▶ Négation : $\overline{P}$

**Définition.** La proposition  $\overline{P}$  est vraie quand P est fausse et elle est fausse quand P est vraie.

P	$\overline{P}$
V	F
F	V

**Exemple.** La négation de x > 1 est  $x \le 1$ :

$$\overline{x > 1} \iff x \leqslant 1.$$

Remarque. La négation d'une inégalité stricte est une inégalité large, et celle d'une inégalité large est une inégalité stricte.

ightharpoonup Conjonction : « P et Q »

**Définition.** La conjonction de deux propositions P et Q, notée « P et Q », est vraie si les deux propositions sont simultanément vraies, et fausse sinon.

P	Q	P et $Q$
V	V	V
V	$\mathbf{F}$	F
$\mathbf{F}$	V	F
F	F	F

**Exemple.** La conjonction  $\ll 3$  est un nombre premier ET  $\sqrt{2}$  est un entier  $\gg$  est une proposition fausse.

ightharpoonup Disjonction : « P ou Q »

**Définition.** La disjonction de deux propositions P et Q, notée « P ou Q », est vraie quand l'une des propositions est vraie, et est fausse quand les deux sont simultanément fausses.

P	Q	P ou $Q$
V	V	V
V	$\mathbf{F}$	V
F	V	V
F	F	$\mathbf{F}$

**Exemple.** La disjonction « 3 est un nombre premier OU  $\sqrt{2}$  est un entier » est une proposition vraie.

▶ Implication :  $P \Rightarrow Q$ 

**Définition.** La proposition  $\ll P \Rightarrow Q \gg \text{ est}$  vraie quand P est fausse ou Q est vraie.

P	Q	$P \Rightarrow Q$
V	V	V
V	F	$\mathbf{F}$
F	V	V
F	F	V

**Exemple.** L'implication  $(n^2 \text{ impair} \Rightarrow n \text{ impair})$  se lit « si  $n^2$  est impair, alors n est impair ».

Théorème.

$$(P \Rightarrow Q) \iff (\overline{P} \text{ ou } Q)$$

#### Démonstration.

P	Q	$\overline{P}$	$\overline{P}$ ou $Q$
V	V	F	V
V	$\mathbf{F}$	$\mathbf{F}$	F
F	V	V	V
F	F	V	V

Donc  $(P \Rightarrow Q) \iff (\overline{P} \text{ ou } Q).$ 

#### Vocabulaire

L'implication  $P \Rightarrow Q$  peut se lire « si la proposition P est vraie, alors la proposition Q est vraie ». Ainsi :

- pour que P soit vraie, il faut que Q soit vraie : on dit que Q est une **condition nécessaire** à P;
- pour que Q soit vraie, il suffit que P soit vraie : on dit que P est une **condition suffisante** à Q.

**Exemple.** « ABCD est un parallélogramme » est une condition nécessaire à « ABCD est un losange », mais la condition n'est pas suffisante.

 $\ll ABCD$  est un carré » est une condition suffisante à « ABCD est un losange ».

Lorsqu'une condition est à la fois nécessaire et suffisante, on parle de **condition nécessaire et suffisante** (CNS). On utilisera alors la formule  $\ll$  si et seulement si  $\gg$ .

**Définition.** La **réciproque** de la proposition  $P \Rightarrow Q$  est

$$Q \Rightarrow P$$
.

**Exemple.** D'après le théorème de Pythagore :

**Théorème** – Si un triangle ABC est rectangle en C, alors  $AB^2 = AC^2 + BC^2$ .

L'implication réciproque est également vraie :

Réciproque du théorème de Pythagore – Si  $AB^2 = AC^2 + BC^2$ , alors le triangle ABC est rectangle en C.

# ightharpoonup Contraposée de $P \Rightarrow Q$

**Définition.** La contraposée de l'implication  $P \Rightarrow Q$  est :

$$\overline{Q}\Rightarrow \overline{P}.$$

**Exemple.** La contraposée de  $(n^2 \text{ impair} \Rightarrow n \text{ impair})$  est ......

Théorème.

$$(P \Rightarrow Q) \iff (\overline{Q} \Rightarrow \overline{P})$$

# ► Quantificateurs

- $\forall$  se lit « pour tout » ou « quel que soit »,
- $\exists$  se lit « il existe »,
- $\exists$ ! se lit « il existe un unique ».

Soient E un ensemble et P(x) une proposition contenant la variable x.

- La proposition  $\ll \forall x \in E, \ P(x) \gg \text{ signifie que tout élément } x \text{ de } E$  vérifie la proposition P(x).
- La proposition  $\ll \exists x \in E, \ P(x) \gg \text{ signifie qu'il existe au moins un élément } x \text{ de } E \text{ qui vérifie la proposition } P(x).$

<b>Exemple.</b> La proposition $\ll \forall x \in \mathbb{R}, x^2 \geqslant 0 \gg \text{se lit } \dots$
La proposition $\ll \exists x \in \mathbb{R}, \ x^2 = 2 \gg \text{se lit} \dots$
La proposition $\ll \exists ! x \in \mathbb{R}^+, \ x^2 = 2 \gg \text{se lit} \dots$

# ▶ Négation d'une proposition

Théorème.			
	$\overline{P}$ ou $\overline{Q}$	$\iff$	$(\overline{P} \text{ et } \overline{Q})$
	$\overline{P}$ et $\overline{Q}$	$\iff$	$(\overline{P} \text{ ou } \overline{Q})$

La négation	de l'assertion $(1 \leqslant x \leqslant 2)$ est
Théorème	e. La négation de $P \Rightarrow Q$ est $(P \text{ et } \overline{Q})$ :
	$\overline{P \Rightarrow Q}  \Longleftrightarrow  (P \text{ et } \overline{Q})$
Exemple.	La négation de l'assertion $(x \ge 2) \Rightarrow (x^2 + 1 \ge 5)$ est
La négation	de l'assertion ( $n$ est pair) $\Rightarrow$ ( $n+1$ est impair) est
	on d'une proposition avec quantificateurs
	on d'une proposition avec quantificateurs
► Négatio	on d'une proposition avec quantificateurs
► Négatio	on d'une proposition avec quantificateurs
➤ Négatio  Théorème  Exemple.	on d'une proposition avec quantificateurs
➤ Négatio  Théorème  Exemple.	on d'une proposition avec quantificateurs

#### 2 Ensembles

### 2.1 Ensembles usuels

• N, ensemble des entiers naturels :

$$\mathbb{N} = \{0, 1, 2, \dots\}.$$

•  $\mathbb{Z}$ , ensemble des entiers relatifs :

$$\mathbb{Z} = \{\ldots, -2, -1, 0, 1, 2, \ldots\}.$$

• D, ensemble des nombres décimaux :

$$\mathbb{D} = \left\{ \frac{a}{10^n}, \ a \in \mathbb{Z} \text{ et } n \in \mathbb{N} \right\}.$$

• Q, ensemble des rationnels :

$$\mathbb{Q} = \left\{ \frac{a}{b}, \ a \in \mathbb{Z} \text{ et } b \in \mathbb{N}^* \right\}.$$

 $\bullet$   $\mathbb{R}$ , ensemble des nombres réels :

$$\mathbb{R} = ]-\infty, +\infty[$$
.

•  $\mathbb{R}_+$ , ensemble des nombres réels positifs ou nuls :

$$\mathbb{R}_+ = [0, +\infty[.$$

•  $\mathbb{R}_{-}$ , ensemble des nombres réels négatifs ou nuls :

$$\mathbb{R}_{-} = ]-\infty, 0]$$

 $\bullet$   $\mathbb{C}$ , ensemble des nombres complexes :

$$\mathbb{C} = \{ a + ib, \ a \in \mathbb{R} \text{ et } b \in \mathbb{R} \}.$$

•  $\mathbb{N}^*, \mathbb{Z}^*, \mathbb{Q}^*, \mathbb{R}^*, \mathbb{R}^*_+, \mathbb{R}^*_-, \mathbb{C}^*$ , ensembles privés de zéro :

$$\mathbb{R}_+^{\star} = ]0, +\infty[.$$

•  $\mathbb{N} \subset \mathbb{Z} \subset \mathbb{D} \subset \mathbb{Q} \subset \mathbb{R} \subset \mathbb{C}$ .

Certains nombres réels ne sont pas rationnels. Ces nombres sont appelés **nombres irrationnels**. Par exemple :  $\sqrt{2}$ ,  $\pi$  et e sont irrationnels.

#### 2.2 Ensembles, éléments et sous-ensembles

On ne définit pas réellement la notion d'ensemble. C'est un objet auquel peut appartenir ou ne pas appartenir un autre objet.

- Soit E un ensemble. On note :  $x \in E$  pour  $\ll x$  appartient à  $E \gg$  et  $x \notin E$  pour  $\ll x$  n'appartient pas à  $E \gg$ . On appelle **élément** de l'ensemble E un objet qui appartient à E.
- Soient E et F deux ensembles. On dit que F est **inclus** dans E, et on note  $F \subset E$ , si tout élément de F est élément de E. On dit aussi que F est un **sous-ensemble** ou une **partie** de E.
- On appelle **ensemble vide**, et on note Ø, l'ensemble qui n'a aucun élément.
- Un ensemble qui possède un unique élément est appelé **singleton**. Il ne faut pas confondre l'élément x et le singleton  $\{x\}$ .

Remarque. L'appartenance est une relation qui lie un élément et un ensemble; l'inclusion est une relation qui lie deux ensembles :

élément  $\in$  ensemble et ensemble  $\subset$  ensemble .

Exemple. Compléter les assertions suivantes :

#### 2.3 Produit cartésien

**Définition.** Soient E et F deux ensembles. On peut définir le **produit cartésien** de E et F, noté  $E \times F$ : il s'agit de l'ensemble des couples (x, y) tels que x est élément de E et y élément de F.

### 2.4 Ensemble des parties d'un ensemble

**Définition.** Tous les sous-ensembles d'un ensemble E constituent un nouvel ensemble, appelé **ensemble des parties** de E et noté  $\mathcal{P}(E)$ .

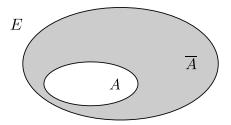
**Exemple.** Soit  $E = \{1, 2, 3\}$ . Décrire  $\mathcal{P}(E)$ .

Opérations dans  $\mathcal{P}(E)$ :

Soient E un ensemble et  $A, B \subset E$ .

▶ Complémentaire :  $C_E(A)$ , noté aussi  $\overline{A}$ 

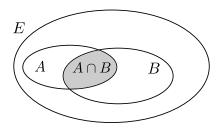
$$x \in \overline{A} \iff x \in E \text{ et } x \notin A$$



Exemple.  $x \in \overline{[1, +\infty[} \iff \dots$ 

▶ Intersection :  $A \cap B$ 

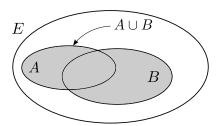
$$x \in A \cap B \iff x \in A \text{ et } x \in B$$



**Exemple.**  $x \in [1, +\infty[\cap] -\infty, 2] \iff \dots$ 

▶ Réunion :  $A \cup B$ 

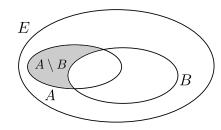
$$x \in A \cup B \iff x \in A \text{ ou } x \in B$$



**Exemple.**  $x \in [1,3] \cup [2,4] \iff \dots$ 

# ightharpoonup Différence : $A \setminus B$

$$x \in A \setminus B \iff x \in A \text{ et } x \notin B$$



### 3 Démonstration : méthodes

### ▶ Raisonnement par implication :

**Exercice 1.** Soit  $x \in \mathbb{R}$ . Montrer que  $(x > 2 \Longrightarrow x^2 > 1)$ .

### ► Raisonnement par équivalence :

**Exercice 2.** Soient  $(a,b) \in \mathbb{R}^2$ . Montrer que :

$$(a+b)^2 = a^2 + b^2 \iff (a=0 \text{ ou } b=0).$$

**Exercice 3.** Montrer que, pour tout  $(x, y) \in \mathbb{R}^2$ ,

$$xy \le \frac{1}{2} \left( x^2 + y^2 \right).$$

### ▶ Raisonnement par l'absurde :

Pour prouver qu'une proposition P est vraie, on montre que la proposition  $\overline{P}$  est fausse. En pratique, on suppose que P est fausse et on aboutit à une contradiction.

Exemple issu de la vie courante. Un de mes amis, qui s'appelle Pierre, m'avait dit : « Je passerai peut-être chez toi lundi après-midi. Si tu n'es pas là, je laisserai un mot dans la boîte aux lettres ». Or j'ai été obligé(e) de sortir lundi après-midi. En rentrant chez moi, je constate qu'il n'y a pas de mot dans la boîte aux lettres... Pierre est-il passé chez moi ce lundi après-midi?

**Exemple.** On montre que  $\sqrt{2}$  n'est pas un rationnel en utilisant un raisonnement par l'absurde.

**Exercice 4.** On considère un rectangle d'aire 170  $m^2$ . Montrer que sa longueur est supérieure à 13 m.

### ► Contraposée :

**Exercice 5.** Soit  $n \in \mathbb{Z}$ . On souhaite montrer que si  $n^2$  est impair, alors n est impair.

- 1. Quelle est la contraposée de cette implication?
- 2. La démontrer.
- 3. Conclure.

### ▶ Disjonction des cas :

**Exercice 6.** Montrer que  $\forall n \in \mathbb{N}$ , l'entier n(n+1) est divisible par 2.

### ► Récurrence

Pour démontrer par récurrence la propriété  $P_n$ , où n est un entier naturel, on procède en trois étapes.

Étapes	Rédaction
On introduit $P_n$	Pour tout $n \in \mathbb{N}$ , on pose $P_n$ : $()$
$ \begin{array}{ c c c c }\hline {\rm Initialisation} & {\rm : \ On \ v\acute{e}rifie} \\ \hline P_0 & & \\ \hline \end{array} $	$P_0$ est vraie car $()$
<u>Hérédité</u> :	Supposons $P_n$ vraie et montrons $P_{n+1}$ .
On vérifie $P_n \Rightarrow P_{n+1}$	()
	donc $P_{n+1}$ est vraie.
Conclusion	Le principe de récurrence assure que pour tout $n \in \mathbb{N}, ()$

**Exercice 7.** Soit  $(u_n)_{n\in\mathbb{N}}$  une suite réelle telle que

$$\begin{cases} u_0 = 0, \\ \text{pour tout } n \in \mathbb{N}, \ u_{n+1} = \frac{1}{2 - u_n}. \end{cases}$$

Montrer que pour tout  $n \in \mathbb{N}$ ,  $u_n = \frac{n}{n+1}$ .

# ightharpoonup Analyse-Synthèse :

On procède en deux étapes.

**Analyse.** On détermine les **candidats**, hypothétiques solutions de l'équation, en raisonnant par implication.

**Synthèse.** On teste chacun des candidats obtenus en les injectant dans l'équation pour déterminer s'ils sont ou non des solutions.

Exercice 8. Déterminer les réels x tels que

$$\sqrt{x(x-3)} = \sqrt{3x-5}.$$