

Résumé de cours
Mme DJELLADJ Wafaa



Chapitre 1

Logique

et raisonnements

④④ Objectifs

■ Les incontournables

- ↔ Manipuler les quantificateurs.
- ↔ Raisonner par implication ou par équivalence.
- ↔ Utiliser un raisonnement par l'absurde ou par contraposition.
- ↔ Effectuer un raisonnement par récurrence simple ou double.

■ Et plus si affinités...

- ↔ Appliquer une récurrence forte.
- ↔ Raisonner par analyse-synthèse.

■ ■ Résumé de cours

□ Notions de logique

Définition : **Proposition** —. Une *proposition* (ou *assertion*) est un énoncé mathématique qui peut prendre deux valeurs : vrai (V) ou faux (F).

Définition : Négation d'une proposition —. Soit P une proposition. On appelle *négation* de P et on note $\text{non } P$ la proposition définie par :

- $\text{non } P$ est vraie lorsque P est fausse ;
- $\text{non } P$ est fausse lorsque P est vraie.

Définition : **Conjonction de deux propositions** —. Soit P et Q deux propositions. On appelle *conjonction* de P et Q la proposition notée P et Q , et définie de la manière suivante :

- P et Q est vraie lorsque P et Q sont vraies ;
- P et Q est fausse lorsque l'une au moins des deux propositions est fausse.

Définition : **Disjonction de deux propositions** —. Soit P et Q deux propositions. On appelle *disjonction* de P et Q la proposition notée P ou Q , et définie de la manière suivante :

- P ou Q est vraie lorsque l'une au moins des deux propositions est vraie ;
- P ou Q est fausse lorsque P et Q sont fausses.

Définition : **Implication** —. Soit P et Q deux propositions. On appelle *implication* de Q par P la proposition $\text{non } P$ ou Q . Cette proposition se note $P \Rightarrow Q$.

Vocabulaire : la proposition $P \Rightarrow Q$ se lit « P implique Q » ou encore « si P alors Q ».

Remarque : lorsque $P \Rightarrow Q$ est vraie, on dit que P est une condition suffisante pour avoir Q , ou que Q est une condition nécessaire pour avoir P .

Définition : **Réciproque** —. Soit P et Q deux propositions. On appelle *réciproque* de $P \Rightarrow Q$ l'implication $Q \Rightarrow P$.

Définition : **Équivalence** —. Soit P et Q deux propositions. On appelle *équivalence* de P et Q la proposition $P \Rightarrow Q$ et $Q \Rightarrow P$. Cette proposition se note $P \Leftrightarrow Q$.

Vocabulaire : la proposition $P \Leftrightarrow Q$ se lit « P si et seulement si Q ».

Remarque : lorsque $P \Leftrightarrow Q$ est vraie, P est une condition nécessaire et suffisante pour avoir Q . Ainsi, les équivalences sont les conditions nécessaires et suffisantes.

Table de vérité des connecteurs logiques :

P	Q	$\text{non } P$	P et Q	P ou Q	$P \Rightarrow Q$	$P \Leftrightarrow Q$
V	V	F	V	V	V	V
V	F	F	F	V	F	F
F	V	V	F	V	V	F
F	F	V	F	F	V	V

Remarque : d'après cette table de vérité, si P et $P \Rightarrow Q$ sont vraies alors Q est vraie. C'est le principe de déduction.

Définition : **Contraposée** —. Soit P et Q deux propositions. On appelle contraposée de l'implication $P \Rightarrow Q$ l'implication $\text{non } Q \Rightarrow \text{non } P$

Théorème 1.1.— Soit P et Q deux propositions. L'implication $P \Rightarrow Q$ et sa contraposée sont équivalentes. Autrement dit :

$$(P \Rightarrow Q) \iff (\text{non } Q \Rightarrow \text{non } P)$$

Proposition 1.2.— Soit P et Q deux propositions. Alors :

- $\text{non}(\text{non } P) \iff P$
- $\text{non}(P \text{ ou } Q) \iff (\text{non } P) \text{ et } (\text{non } Q)$
- $\text{non}(P \text{ et } Q) \iff (\text{non } P) \text{ ou } (\text{non } Q)$
- $\text{non}(P \Rightarrow Q) \iff P \text{ et } (\text{non } Q)$

□ Quantificateurs

Définition : Soit $P(x)$ une propriété dépendant d'un paramètre x , où x est un élément d'un ensemble E .

- Quantificateur universel : Pour signifier que la propriété $P(x)$ est vraie pour tous les éléments x de E , on écrit :

$$\forall x \in E, P(x)$$

Le symbole $\forall$ est appelé quantificateur universel et se lit « quel que soit ».

- Quantificateur existentiel —. Pour signifier que la propriété $P(x)$ est vraie pour au moins un élément x de E , on écrit :

$$\exists x \in E, P(x)$$

Le symbole $\exists$ est appelé quantificateur existentiel et se lit « il existe ».

Proposition 1.3.— Négation des propositions avec quantificateurs —.

- La négation de la proposition $\forall x \in E, P(x)$ est : $\exists x \in E, \text{non } P(x)$.
- La négation de la proposition $\exists x \in E, P(x)$ est : $\forall x \in E, \text{non } P(x)$.

Remarque : attention, l'ordre des quantificateurs est très important. Lorsque plusieurs quantificateurs apparaissent dans une proposition, on ne peut pas intervertir leur ordre sans changer (en général) le sens de la proposition. Pour s'en convaincre, on pourra consulter le Vrai/Faux.

□ Raisonnement par récurrence

Théorème 1.4.— Propriété fondamentale de $\mathbb{N}$ —. Toute partie non vide de $\mathbb{N}$ admet un plus petit élément.

Théorème 1.5.— Principe de récurrence —. Soit $P(n)$ une proposition dépendant de $n \in \mathbb{N}$, et $n_0 \in \mathbb{N}$. Si

- Initialisation : la proposition $P(n_0)$ est vraie,
- Hérédité : pour tout entier $n \geq n_0$, $P(n)$ implique $P(n+1)$;

alors la proposition $P(n)$ est vraie pour tout entier $n \geq n_0$.

Théorème 1.6.— Récurrence double —. Soit $P(n)$ une proposition dépendant de $n \in \mathbb{N}$, et $n_0 \in \mathbb{N}$. Si

- Initialisation : les propriétés $P(n_0)$ et $P(n_0+1)$ sont vraies,
- Hérédité : pour tout entier $n \geq n_0$, ($P(n)$ et $P(n+1)$) implique $P(n+2)$;

alors la proposition $P(n)$ est vraie pour tout entier $n \geq n_0$.

Théorème 1.7.— Principe de récurrence forte (ou récurrence avec prédécesseurs) —. Soit $P(n)$ une proposition dépendant de $n \in \mathbb{N}$, et $n_0 \in \mathbb{N}$. Si

- Initialisation : la proposition $P(n_0)$ est vraie,
- Hérédité : pour tout entier $n \geq n_0$, $P(n_0)$ et $P(n_0+1)$ et $\dots$ et $P(n)$ implique $P(n+1)$;

alors la proposition $P(n)$ est vraie pour tout entier $n \geq n_0$.

■ ■ Méthodes

□ Démontrer une proposition

□ Méthode 1.1.— Comment démontrer une proposition par déduction

Si P et $P \Rightarrow Q$ sont vraies, alors Q est vraie. C'est le principe de déduction. C'est un principe très simple que l'on utilise en permanence : si l'on sait qu'une proposition P est vraie (propriété du cours, résultat d'une question antérieure...) et que l'on sait démontrer $P \Rightarrow Q$, alors on a démontré que la proposition Q est vraie.

Exemple : montrer que, pour tout $x \in \mathbb{R}$, $x^2 - 4x + 5 > 0$.

On a $x^2 - 4x + 5 = x^2 - 4x + 4 + 1 = (x - 2)^2 + 1$. Or, $(x - 2)^2 \geq 0$ (le carré d'un réel est positif) et $1 > 0$. Par conséquent, $(x - 2)^2 + 1 > 0$, c'est-à-dire $x^2 - 4x + 5 > 0$.

□ Méthode 1.2.— Comment démontrer une proposition par disjonction de cas

On est parfois amené à distinguer plusieurs cas pour démontrer qu'une proposition est vraie. C'est le principe d'une démonstration par disjonction de cas. En particulier, si l'on souhaite démontrer qu'une proposition $P(x)$ est vraie pour tous les éléments x d'un ensemble E , on peut prouver la proposition pour tous les éléments d'une partie A de E , puis pour les éléments de E n'appartenant pas à A .

Exemple : montrer que, pour tout $n \in \mathbb{N}$, $\frac{n(n+1)}{2}$ est un entier naturel.

Soit $n \in \mathbb{N}$. On va démontrer que $\frac{n(n+1)}{2} \in \mathbb{N}$ en distinguant les cas n pair ou impair.

▲ Si n est pair, on peut écrire $n = 2k$, où $k \in \mathbb{N}$. Alors $\frac{n(n+1)}{2} = \frac{2k(2k+1)}{2} = k(2k+1) \in \mathbb{N}$.

▲ Si n est impair, on a $n = 2p + 1$, où $p \in \mathbb{N}$. Alors $\frac{n(n+1)}{2} = \frac{(2p+1)(2p+2)}{2} = (2p+1)(p+1) \in \mathbb{N}$.
Finalement, pour tout entier naturel n , $\frac{n(n+1)}{2} \in \mathbb{N}$.

□ Méthode 1.3.— Comment démontrer une proposition par l'absurde

Pour démontrer qu'une proposition P est vraie, on peut utiliser un raisonnement par l'absurde. Pour cela, on suppose que P est fausse et on démontre que l'on aboutit alors à une contradiction.

Exemple : montrer qu'il n'existe pas d'entier naturel supérieur à tous les autres.

Nous allons démontrer cette proposition en raisonnant par l'absurde. Pour cela, on suppose qu'il existe un entier naturel N_0 supérieur à tous les autres. On a alors, pour tout $n \in \mathbb{N}$, $n \leq N_0$. La relation est donc vraie pour l'entier $n = N_0 + 1$, donc $N_0 + 1 \leq N_0$; d'où $1 \leq 0$, ce qui est faux! Par conséquent, il n'existe pas d'entier naturel supérieur à tous les autres.

□ Démontrer une implication

□ Méthode 1.4.— Comment démontrer une implication par raisonnement direct

Pour montrer directement l'implication $P \Rightarrow Q$, on suppose que P est vraie et on démontre que Q est vraie. La démonstration commence par « supposons que P est vraie » et se termine par « Q est vraie ».

Exemple : démontrer que, pour x et y réels, $x^2 = y^2 \Rightarrow |x| = |y|$.

Soit x et y deux réels tels que $x^2 = y^2$. On a donc $x^2 - y^2 = 0$, soit $(x - y)(x + y) = 0$.

Par conséquent, $x - y = 0$ ou $x + y = 0$. Ainsi, $x = y$ ou $x = -y$, ce qui signifie que $|x| = |y|$ (x et y sont égaux ou opposés). On a donc démontré l'implication attendue.

□



Méthode 1.5.— Comment démontrer une implication par contraposition

Le raisonnement par contraposition est basé sur le théorème 1.1 : l'implication

$P \Rightarrow Q$ est équivalente à sa contraposée $\text{non } Q \Rightarrow \text{non } P$.

Ainsi, pour montrer que l'implication $P \Rightarrow Q$ est vraie, on peut prouver que $\text{non } Q \Rightarrow \text{non } P$ est vraie. En pratique, on suppose donc que $\text{non } Q$ est vraie et on montre que $\text{non } P$ est vraie.

es

Méthode 1.7.— Comment démontrer une équivalence par double implication

Par définition, l'équivalence « $P \Leftrightarrow Q$ » est la proposition « $P \Rightarrow Q$ et $Q \Rightarrow P$ ».

Démontrer par double implication l'équivalence $P \Leftrightarrow Q$, c'est démontrer que les implications $P \Rightarrow Q$ et $Q \Rightarrow P$. En pratique, pour démontrer $P \Leftrightarrow Q$ par double implication :

- on démontre $P \Rightarrow Q$;
- puis on démontre $Q \Rightarrow P$.

Dans ce cas, il y a donc deux démonstrations à faire pour obtenir l'équivalence.

Exemple : résoudre dans $\mathbb{R}$ l'équation $2x = \sqrt{x^2 + 1}$.

On va raisonner par double implication.

• Si x est solution de l'équation, alors $(2x)^2 = x^2 + 1$, soit $4x^2 = x^2 + 1$, d'où $3x^2 = 1$. On obtient donc $x = \frac{1}{\sqrt{3}}$ ou $x = -\frac{1}{\sqrt{3}}$.

• Réciproquement, $\frac{1}{\sqrt{3}}$ et $-\frac{1}{\sqrt{3}}$ sont-ils solutions de l'équation ? Si x est égal à $\frac{1}{\sqrt{3}}$ ou $-\frac{1}{\sqrt{3}}$, alors $\sqrt{x^2 + 1} = \sqrt{\frac{1}{3} + 1} = \sqrt{\frac{4}{3}} = \frac{2}{\sqrt{3}}$. Par conséquent, $\frac{1}{\sqrt{3}}$ est solution mais $-\frac{1}{\sqrt{3}}$ ne l'est pas.

Finalement, l'unique solution de l'équation est $\frac{1}{\sqrt{3}}$.

Montrer : $\forall (x, y) \in \mathbb{R}^2, \quad [x^2 + y^2 = 0] \iff [x = y = 0].$

► **SOLUTION**

Soit $(x, y) \in \mathbb{R}^2$. Montrons l'équivalence suivante en raisonnant par double implication :

$$\overbrace{[x^2 + y^2 = 0]}^P \iff \overbrace{[x = y = 0]}^Q$$

- $(Q \implies P)$ Supposons Q , c'est-à-dire $x = y = 0$. Montrons P , c'est-à-dire $x^2 + y^2 = 0$.
Calculons : $x^2 + y^2 = 0^2 + 0^2 = 0$.
- $(P \implies Q)$ Supposons P , c'est-à-dire $x^2 + y^2 = 0$. Montrons Q , c'est-à-dire $x = y = 0$.
Comme $x^2 + y^2 = 0$, il vient : $\underbrace{x^2}_{\geq 0} = \underbrace{-y^2}_{\leq 0}$. Ainsi $x^2 = -y^2 = 0$, d'où $x = y = 0$.

Conclusion : on a bien montré que pour tout $(x, y) \in \mathbb{R}^2, [x^2 + y^2 = 0] \iff [x = y = 0]$.