

**COURS**  
**ALGÈBRE I**

Licence en éducation,  
Filière : Mathématiques  
Niveau : S1

**PROF. HICHAM YAMOUL**

**DÉPARTEMENT DE MATHÉMATIQUES ET  
INFORMATIQUE  
ÉCOLE NORMALE SUPÉRIEURE  
UNIVERSITÉ HASSAN II DE CASABLANCA**

**2023/2024**

# Table des matières

<b>I</b>	<b>Éléments de Logique</b>	<b>2</b>
1.1	Notion de Proposition . . . . .	2
1.2	Quantificateurs-Propositions quantifiées . . . . .	3
1.3	Opérations sur les propositions . . . . .	3
1.3.1	Négation d'une proposition . . . . .	3
1.3.2	Disjonction des propositions . . . . .	4
1.3.3	Conjonction des proposition . . . . .	4
1.3.4	Implication . . . . .	4
1.3.5	Équivalence de deux propositions . . . . .	5
1.4	Lois logiques . . . . .	6
1.4.1	Définition et exemples . . . . .	6
1.4.2	Lois de Morgan . . . . .	7
1.4.3	Lois de contraposée . . . . .	7
1.4.4	Raisonnement par l'absurde . . . . .	7
1.4.5	Raisonnement par disjonction des cas . . . . .	8
1.4.6	Raisonnement par récurrence . . . . .	8
1.5	Exercices . . . . .	8
<b>2</b>	<b>Ensembles</b>	<b>II</b>
2.1	Généralités . . . . .	II
2.2	Axiomes sur les ensembles . . . . .	12
2.2.1	A1- Égalité . . . . .	12
2.2.2	A2- Axiome de la paire . . . . .	12
2.2.3	A3- Axiome de réunion et de sélection . . . . .	12
2.2.4	A4- Axiome de l'ensemble des parties . . . . .	12
2.2.5	A5- Axiome de l'ensemble vide . . . . .	13
2.2.6	A6- Axiome de l'infini . . . . .	13
2.2.7	A7- Axiome de fondation . . . . .	13
2.2.8	A8- Axiome du choix . . . . .	13
2.3	Notions fondamentales . . . . .	13
2.3.1	Inclusion . . . . .	13
2.3.2	Complémentaire d'une partie d'un ensemble . . . . .	14
2.3.3	Réunion . . . . .	14

2.3.4	Intersection . . . . .	15
2.3.5	Ensemble des parties d'un ensemble . . . . .	17
2.3.6	Le produit cartésien . . . . .	17
2.3.7	La différence . . . . .	18
2.3.8	La différence symétrique . . . . .	19
2.3.9	Ensembles finis . . . . .	19
2.4	Partition d'un ensemble- Fonction caractéristique . . . . .	20
2.4.1	Partition d'un ensemble . . . . .	20
2.4.2	Fonction caractéristique . . . . .	20
2.5	Exercices . . . . .	22
<b>3</b>	<b>Relations et Applications</b>	<b>25</b>
3.1	Relations . . . . .	25
3.1.1	Généralités . . . . .	25
3.1.2	Relation d'équivalence . . . . .	28
3.1.3	Relations d'ordre . . . . .	31
3.2	Applications . . . . .	33
3.2.1	Généralités . . . . .	33
3.2.2	Propriétés des applications . . . . .	34
3.3	Injection, Surjection, Bijection . . . . .	40
3.3.1	Injection . . . . .	40
3.3.2	Surjection . . . . .	41
3.3.3	Bijection . . . . .	43
3.3.4	Bijection réciproque . . . . .	43
3.3.5	Décomposition canonique d'une application . . . . .	45
3.4	Exercices . . . . .	46
3.4.1	Relations-Relations binaires . . . . .	46

# Chapitre 1

## Éléments de Logique

### 1.1 Notion de Proposition

**Définition 1.1.1** Une "Proposition" est un énoncé mathématique portant un sens et qui est soit Vrai ou Faux.

On note généralement une proposition par  $P$  ou  $p$ .

**Exemple 1.1.1** "La somme de deux entiers successifs est un entier impair"

"Si  $n$  est un entier alors c'est un carré complet."

**Remarque 1.1.1** Une proposition ne peut être à la fois vraie et fausse (ou ni vraie ni fausse)

"La somme des angles de tout triangle dans le plan est  $180^\circ$ "

Si une proposition est  $P$  est vraie alors on lui attribue la valeur 1 (ou  $V$ )

Si une proposition est fausse on lui attribue la valeur 0 (ou  $F$ )

On représente ceci par une table appelée table de vérité et on écrit

$P$		$P$
1	ou	$V$
0		$F$

**Définition 1.1.2** Une fonction propositionnelle est un énoncé mathématique qui contient une variable  $x$  (ou plusieurs variables) appartenant à un ensemble donné  $E$  telle que la valeur de vérité de la proposition varie en fonction de  $x$ .

**Exemple 1.1.2**  $Q(x) : "x \in \mathbb{R}, x^2 \leq 1"$  est vraie pour  $-1 \leq x \leq 1$  et elle est fausse sinon.

$P(a, b) : "(a, b) \in \mathbb{R}^2"$  et " $a^2 + b^2 = 4$ " est une fonction propositionnelle,  $P(0, 1)$  est fausse et  $P(-2, 0)$  est vraie.

**Définition 1.1.3** Si une proposition est vraie mais on ne peut la prouver, on l'appelle "axiome".

Exemple : Axiome du choix.

## 1.2 Quantificateurs-Propositions quantifiées

**Définition 1.2.1** Soit  $P(x)$  une fonction propositionnelle de la variable  $x$ , d'un ensemble non vide  $E$ . À partir de l'énoncé :  $(x \in E) : P(x)$  on définit les deux propositions suivantes :

- $(\exists x \in E) : P(x)$  qui est vraie si, et seulement si il existe au moins un élément  $x$  de  $E$  vérifiant  $P(x)$ . (On "dit il existe au moins"), le symbole  $\exists$  s'appelle quantificateur existentiel.

- $(\forall x \in E) : P(x)$  qui est vraie si, et seulement si tout élément  $x$  de  $E$  vérifiant  $P(x)$ . (On "quelque soit  $x$  de  $E$ ") ou encore "pour tout  $x$  de  $E$ ", le symbole  $\forall$  s'appelle quantificateur universel.

**Exemple 1.2.1** 1.  $(P_1) : (\forall x \in \mathbb{R}) 2x + 1 = 0$  est fausse.

2.  $(P_2) : (\exists x \in \mathbb{Z}) 2x + 1 = 0$  est fausse.

3.  $(P_3) : (\forall a \in \mathbb{R}_+^*) , a + \frac{1}{a} \geq 2$  est vraie.

Vérifier si les propositions suivantes sont vraies ou fausses

$Q_1 : (x \in \mathbb{R}) x^2 + x + 1 = 0$ ;  $Q_2 : (\forall x \in \mathbb{R})(\exists y \in \mathbb{R}) x \leq y$

$Q_3 : (\exists x \in \mathbb{R})(\forall y \in \mathbb{R}) x \leq y$ .

**Remarque 1.2.1** • Si une proposition quantifiée contient plusieurs quantificateurs contient plusieurs quantificateurs de même nature, le sens ne changera pas si on change l'ordre de ces quantificateurs.

- Si les natures des quantificateurs sont différentes, alors le sens de la proposition change.

## 1.3 Opérations sur les propositions

### 1.3.1 Négation d'une proposition

**Définition 1.3.1** La négation d'une proposition  $P$  est une proposition qu'on note  $\neg P$  (ou  $\bar{P}$ ) et qui est vraie si  $P$  est fausse, et est fausse si  $P$  est vraie.

On représente ceci par la table de vérité suivante :

$P$	$\neg P$
$V$	$F$
$F$	$V$

#### i) Négation d'une proposition quantifiée

On considère la proposition  $P : "(\forall x \in E) p(x)"$ , la négation de  $P$  est  $\neg P : "(\exists x \in E) \neg p(x)"$

On considère la proposition  $Q : "(\exists x \in E) p(x)"$ , la négation de  $Q$  est  $\neg Q : "(\forall x \in E) \neg p(x)"$

On considère la proposition  $R : "(\forall x \in E)(\exists y \in F) p(x, y)"$ , la négation de  $R$  est  $\neg R : "(\exists x \in E)(\forall y \in F) \neg p(x, y)"$ .

#### ii) Preuve par contre-exemple

Pour prouver la proposition " $(\forall x \in E), p(x)$ " est fausse, on montre que " $(\exists x \in E), \neg p(x)$ " est vraie.

**Exemple 1.3.1**  $Q : \forall (m, n) \in \mathbb{N}^{*2}; \frac{1}{n} + \frac{1}{n+1} + \dots + \frac{1}{n+m} \in \mathbb{N}$  est fausse.

$\forall x \in ]0, 1[, \frac{2x}{x^2(1-x^2)} < 1$  est fausse.

### 1.3.2 Disjonction des propositions

**Définition 1.3.2** La disjonction de deux propositions  $p$  et  $q$  est une proposition qu'on la note " $p$  ou  $q$ " ou " $p \vee q$ " et qui fausse seulement dans le cas où  $p$  et  $q$  sont fausses.

Table de vérité de disjonction

p	q	$p \vee q$
V	V	V
V	F	V
F	V	V
F	F	F

**Proposition 1.3.1** i)  $(p \vee q)$  et  $(q \vee p)$  ont le même sens. (La disjonction est commutative).  
ii)  $[(p \vee q) \vee r]$  et  $[p \vee (q \vee r)]$  ont le même sens. La disjonction est associative.

### 1.3.3 Conjonction des proposition

**Définition 1.3.3** La conjonction des proposition  $p$  et  $q$  est la proposition qu'on la note " $p$  et  $q$ " ou encore  $p \wedge q$  et qui est vraie seulement dans le cas où  $p$  et  $q$  sont vraies.

Table de vérité de conjonction

p	q	$p \wedge q$
V	V	V
V	F	F
F	V	F
F	F	F

**Proposition 1.3.2** i)  $(p \wedge q)$  et  $(q \wedge p)$  ont le même sens. (La conjonction est commutative).  
ii)  $[(p \wedge q) \wedge r]$  et  $[p \wedge (q \wedge r)]$  ont le même sens. La conjonction est associative.

### 1.3.4 Implication

**Définition 1.3.4** À partir des deux propositions  $p$  et  $q$ , on obtient la proposition " $\neg P \vee Q$ " qui est fausse seulement si  $P$  est vraie et  $Q$  est fausse.

La proposition " $\neg P \vee Q$ " s'appelle implication des propositions  $P$  et  $Q$  et on écrit  $P \Rightarrow Q$ , on dit  $P$  implique  $Q$ .

Table de vérité de l'implication  $p \Rightarrow q$ ;

p	q	$p \Rightarrow q$
V	V	V
V	F	F
F	V	V
F	F	V

**Remarque 1.3.1** i) Les propositions  $(p \Rightarrow q)$  et  $(q \Rightarrow p)$  n'ont pas le même sens.  
 ii)  $q \Rightarrow p$  s'appelle l'implication réciproque de  $p \Rightarrow q$

**Condition nécessaire-condition suffisante**

Dans l'implication  $p \Rightarrow q$ , on dit que :

- $p$  est une condition suffisante (pour  $q$ ).
- $q$  est une condition nécessaire (pour  $p$ ).

**Exemple 1.3.2** Soient  $m$  et  $n$  deux entiers.

L'implication " $x + y$  est impair  $\Rightarrow x$  est impair ou  $y$  est impair" est vraie.

Donc une condition nécessaire pour que  $x + y$  soit impair est que " $x$  est impair ou  $y$  est impair"

Soient  $p$  et  $q$  deux propositions :

Si  $p \Rightarrow q$  est vraie, on dit que :

Pour que  $p$  soit vraie, il faut que  $q$  soit vraie.

Pour que  $q$  soit vraie, il suffit que  $p$  soit vraie.

**Exercice 1.3.1** Soient  $a$  et  $b$  deux nombres réels donnés, montrer que  
 $|a| < 1$  et  $|b| < 1 \Rightarrow |a + b| < |1 + ab|$ .

**Proposition 1.3.3** Les propositions suivantes sont vraies :

$$[(\forall x \in E) : A(x) \Rightarrow B(x)] \Rightarrow [(\forall x \in E) : A(x) \Rightarrow (\forall x \in E) : B(x)]$$

$$[(\exists x \in E)(\forall y \in F) : A(x, y)] \Rightarrow [(\forall y \in F)(\exists x \in E) : A(x, y)]$$

**Remarque 1.3.2**  $p \Rightarrow (q \Rightarrow r)$  et  $(p \Rightarrow q) \Rightarrow r$  n'ont pas toujours le même sens.

**Remarque 1.3.3**  $[(\forall x \in E) : A(x) \Rightarrow (\forall x \in E) : B(x)] \Rightarrow [(\forall x \in E) : A(x) \Rightarrow B(x)]$  peut être fausse.

$(\forall y \in F)(\exists x \in E) : A(x, y) \Rightarrow (\exists x \in E)(\forall y \in F) : A(x, y)$  peut être fausse.

**Exemple 1.3.3**  $(\forall x \in \mathbb{R})(\exists n \in \mathbb{N}) : x < n$  est vraie, mais  
 $(\exists n \in \mathbb{N})(\forall x \in \mathbb{R}) : x < n$  est fausse.

### 1.3.5 Équivalence de deux propositions

**Définition 1.3.5** À partir de deux propositions  $p$  et  $q$  on obtient " $p \Rightarrow q$ "  $\wedge$  " $q \Rightarrow p$ " et est vraie si, et seulement si  $p$  et  $q$  ont la même valeur de vérité.

" $p \Rightarrow q$ "  $\wedge$  " $q \Rightarrow p$ " s'appelle équivalence de  $p$  et  $q$  et on écrit  $p \Leftrightarrow q$ .

Table de vérité de l'équivalence  $p \Leftrightarrow q$ ;

p	q	$p \Leftrightarrow q$
V	V	V
V	F	F
F	V	F
F	F	V

**Exemple 1.3.4** i)  $2 \text{ impair} \Leftrightarrow (\exists \alpha \in \mathbb{Z}); 2\alpha - 1 = 0$  est vraie.

ii)  $\sqrt{2} \notin \mathbb{Q} \Leftrightarrow (\exists x \in \mathbb{R}); x^2 + 1 = 0$  est fausse.

**Exercice 1.3.2** i)  $x, y \in \mathbb{R}$ , montrer que

$$\sqrt{x-1} + 2\sqrt{y-4} = \frac{x+y}{2} \Leftrightarrow x = 2 \text{ et } y = 8.$$

ii)  $a, b \in \mathbb{R}$ , montrer que  $|a+b| < |1+ab| \Leftrightarrow (a^2-1)(b^2-1) > 0$

**Proposition 1.3.4** i)  $(p \Leftrightarrow q) \Leftrightarrow (q \Leftrightarrow p)$  commutativité,

ii)  $[p \Leftrightarrow (q \Leftrightarrow r)] \Leftrightarrow [(p \Leftrightarrow q) \Leftrightarrow r]$  associativité,

iii)  $(p \Leftrightarrow q) \wedge (q \Leftrightarrow r) \Rightarrow (p \Leftrightarrow r)$

**Proposition 1.3.5** Soient  $p(x)$  et  $q(x)$  deux propositions,  $x \in E$ . Les propositions suivantes sont vraies;

i)  $[(\forall x \in E) : p(x) \wedge q(x)] \Leftrightarrow [(\forall x \in E) : p(x) \wedge (\forall x \in E) : q(x)]$

ii)  $[(\exists x \in E) : p(x) \vee q(x)] \Leftrightarrow [(\exists x \in E) : p(x) \vee (\exists x \in E) : q(x)]$

**Exercice 1.3.3** Considérons la proposition

$P : "(\forall y \in \mathbb{R})(\exists x \in \mathbb{R}) : x^2 + xy + y^2 = 0"$

i) Donner  $\neg P$ .

ii) Montrer que  $P$  est fausse.

**Proposition 1.3.6** Distributivité

i)  $p \wedge (q \vee r) \Leftrightarrow (p \wedge q) \vee (p \wedge r)$

ii)  $p \vee (q \wedge r) \Leftrightarrow (p \vee q) \wedge (p \vee r)$

**Preuve :** En exercice.

**Exercice 1.3.4** Montrer que :

i)  $(p \Leftrightarrow q) \Leftrightarrow (\neg p \Leftrightarrow \neg q)$

ii)  $(p \Rightarrow q) \Leftrightarrow (\neg q \Rightarrow \neg p)$

On a l'équivalence suivante :

$$[(\exists! x \in E); p(x)] \Leftrightarrow [(\exists x \in E); p(x)] \wedge [(\forall y \in E); p(y)] \Rightarrow x = y.$$

## I.4 Lois logiques

### I.4.1 Définition et exemples

**Définition 1.4.1** Soit  $P$  une proposition composée de plusieurs propositions  $Q_1, Q_2, \dots, Q_n$  liées entre elles par des connecteurs (et, ou).

On dit que  $P$  est une loi logique si  $P$  est vraie quelque soit la valeur de vérité des propositions  $Q_1, \dots, Q_n$ .



**Exemple 1.4.1** (À vérifier à l'aide de table de vérité)

1.  $(p \wedge q) \Leftrightarrow (q \wedge p)$
2.  $(p \vee q) \Leftrightarrow (q \vee p)$
3.  $(p \wedge (q \wedge r)) \Leftrightarrow ((p \wedge q) \wedge r)$
4.  $(p \vee (q \vee r)) \Leftrightarrow ((p \vee q) \vee r)$
5.  $(p \Leftrightarrow q) \Leftrightarrow [(p \Rightarrow q) \wedge (q \Rightarrow p)]$
6.  $(p \wedge q) \Rightarrow p$
7.  $[p \Rightarrow (q \vee r)] \Leftrightarrow [(p \wedge \neg q) \Rightarrow r]$
8.  $(p \Rightarrow q) \Leftrightarrow (\neg p \vee q)$

**Exercice 1.4.1** Montrer que les propositions suivantes sont des lois logiques :

- i)  $A \Rightarrow (B \Rightarrow A)$ ,
- ii)  $A \Rightarrow (\neg A \Rightarrow B)$

### 1.4.2 Lois de Morgan

**Proposition 1.4.1** Soient  $p$  et  $q$  deux propositions.

Les propositions suivantes sont des lois logiques appelées Lois de Morgan

- i)  $\neg(p \vee q) \Leftrightarrow \neg p \wedge \neg q$
- ii)  $\neg(p \wedge q) \Leftrightarrow \neg p \vee \neg q$

**Exemple 1.4.2**  $[\neg(p \Rightarrow q)] \Leftrightarrow p \wedge \neg q$

### 1.4.3 Lois de contraposée

**Proposition 1.4.2** Soient  $p$  et  $q$  deux propositions,

la proposition  $(p \Rightarrow q) \Leftrightarrow (\neg q \Rightarrow \neg p)$  est une loi logique appelée loi de contraposée.

**Preuve :** Table de vérité!

**Exemple 1.4.3**  $(\forall x \in \mathbb{R}); x^2 \neq 3 \Rightarrow \frac{2}{\sqrt{1+x^2}} \neq 1$

**Exercice 1.4.2** Montrer que  $2^n - 1$  premier  $\Rightarrow n$  est premier.

### 1.4.4 Raisonnement par l'absurde

**Proposition 1.4.3** Soient  $p$  et  $q$  deux propositions. La proposition suivante est une loi logique;

$$[(\neg p \Rightarrow q) \wedge (\neg p \Rightarrow \neg q)] \Rightarrow p$$

**Preuve :** Posons  $R : (\neg p \Rightarrow q) \wedge (\neg p \Rightarrow \neg q)$

Supposons que  $R$  est vraie.

$$\begin{aligned} R &\Leftrightarrow (\neg(\neg p) \vee q) \wedge (\neg(\neg p) \vee \neg q) \\ &\Leftrightarrow (p \vee q) \wedge (p \vee \neg q) \\ &\Leftrightarrow (p \wedge p) \vee (p \wedge \neg q) \vee (q \wedge p) \vee (q \wedge \neg p) \end{aligned}$$

d'où  $(p \wedge q) \vee (p \wedge \neg q) \vee p$  est vraie, c'est-à-dire  $p \vee (p \wedge (q \vee \neg q))$  est vraie, donc  $p$  est vraie. ■

**Exemple 1.4.4**  $\sqrt{2} \notin \mathbb{Q}$ .

**Exercice 1.4.3** Soient  $a$  et  $b$  deux réels tels que  $\forall \varepsilon \in \mathbb{R}_+^* ; |a - b| < \varepsilon$ . Montrer que  $a = b$ .

### 1.4.5 Raisonnement par disjonction des cas

**Définition 1.4.2** Soient  $p$ ,  $q$  et  $r$  des propositions.

$$[(p \Rightarrow r) \wedge (q \Rightarrow r)] \Rightarrow [(p \vee q) \Rightarrow r]$$

est une loi logique.

**Exemple 1.4.5** Soit  $k$  un entier relatif. Montrer que  $k(k^2 - 1) \equiv 0[3]$ .

**Exercice 1.4.4** Montrer que  $(\forall (x, y) \in \mathbb{R}^2)(\forall \alpha > 0)(|x| < \alpha \text{ et } |y| < \alpha \Rightarrow |\frac{x+y}{2}| + |\frac{x-y}{2}| < \alpha)$

### 1.4.6 Raisonnement par récurrence

**Proposition 1.4.4** Soit  $P(n)$  une fonction propositionnelle d'une variable  $n$  ( $n \in \mathbb{N}$ ). Si

- i) Il existe un élément  $n_0$  de  $\mathbb{N}$  tel que  $P(n_0)$ ,
  - ii) Pour tout  $n \geq n_0$ ,  $P(n) \Rightarrow P(n+1)$  est vraie,
- Alors  $(\forall n \geq n_0) : P(n)$  est vraie.

**Preuve :** Posons  $A = \{n \in \mathbb{N} \mid n \geq n_0 \text{ et } P(n) \text{ vraie}\}$

On a  $A \neq \emptyset$  et  $A \subset \mathbb{N}$ .

Montrons que  $A = \{n_0, n_0 + 1, n_0 + 2, \dots\}$

Par l'absurde, supposons qu'il existe  $n \geq n_0$  tel que  $P(n)$  est fausse. Posons  $N = \inf \{n \in \mathbb{N} \mid P(n) \text{ est fausse}\}$ ,  $N \geq n_0$ .

On a  $P(N-1)$  est vraie et  $P(N-1) \Rightarrow P(N)$  donc  $P(N)$  est vraie, ce qui est absurde! ■

## I.5 Exercices

**Exercice 1.5.1** Donner la négation des propositions suivantes :

- $(\forall n \in \mathbb{N})(\exists m \in \mathbb{N}) : n < m$
- $(\forall \alpha > 0)(\exists x \in ]0, 1[)(\exists y \in ]0, 1[) : x^2 + y^2 < \alpha$

**Exercice 1.5.2** Soient  $a$  et  $b$  deux nombres réels. On considère les deux propositions suivantes :

$P : "a^3 + b^3 < 1 < a + b"$  et  $Q : "0 < a < 1 \text{ et } 0 < b < 1"$

Montrer que  $P \Rightarrow Q$ .

**Exercice 1.5.3** Montrer que les propositions suivantes sont des lois logiques :

- $(A \Leftrightarrow B) \Leftrightarrow \neg[(A \wedge \neg B) \vee (\neg A \wedge B)]$
- $(A \Leftrightarrow B) \Leftrightarrow (\neg A \Leftrightarrow \neg B)$
- $[A \Rightarrow (B \vee \neg C)] \Leftrightarrow [B \vee (A \Rightarrow \neg C)]$

**Exercice 1.5.4** Donner la négation de la proposition

$$(\exists! x \in E); P(x)$$

**Exercice 1.5.5** 1. Résoudre dans  $\mathbb{R}^2$  les deux systèmes suivants :

$$\begin{cases} 4x^2 - y^2 = 0 \\ (x-2)(y-6) = 0 \end{cases} \quad \begin{cases} |2x - y + 3| = 6 \\ |x| + y - 1 = 2 \end{cases} \quad \begin{cases} x(x^2 + y^2 - 1) = 0 \\ y(x + y + 1) = 0 \end{cases}$$

2. Résoudre dans  $\mathbb{R}$  l'inéquation :  $\sqrt{x^2 - 5x + 6} > x + 4$

**Exercice 1.5.6** Soient  $x$  et  $y$  deux nombres réels, on considère les deux propositions :

" $p : (x + \sqrt{x^2 + 1})(y + \sqrt{y^2 + 1}) = 1$ " et  $q : "x + y = 0"$

Montrer que  $p \Leftrightarrow q$

**Exercice 1.5.7** Soit  $n$  un entier naturel.

1. Déterminer les restes de la division euclidienne de  $n^2$  par 5,

en déduire que  $(\forall n \in \mathbb{N}); \sqrt{5n+7} \notin \mathbb{N}$ .

2. Montrer que  $(\forall n \in \mathbb{N}^*); \sqrt{\frac{n}{1+n}} \notin \mathbb{Q}$ .

**Exercice 1.5.8** Montrer qu'il n'existe aucune fonction  $f$  définie de  $\mathbb{N}$  dans  $\mathbb{N}$  vérifiant :

$$\forall (m, n) \in \mathbb{N}^2; f(m)^{f(n)} = n^m.$$

**Exercice 1.5.9** Soient  $a_1, a_2, \dots, a_n$  des nombres réels de l'intervalle  $[0, 1]$  tels que  $a_1 \leq a_2 \leq \dots \leq a_n$ .

Montrer qu'il existe  $i \in \{2, \dots, n\}$  tel que  $a_i - a_{i-1} \leq \frac{1}{n-1}$ .

**Exercice 1.5.10** Soit  $f$  la fonction numérique de la variable réelle  $x$  définie par

$$f(x) = \sqrt{x^2 + 1} + 2x$$

1. Déterminer la valeur de vérité de chacune des propositions suivantes :

$p : "(\forall y \in \mathbb{R})(\exists x \in \mathbb{R}) : y = f(x)"$

$q : "(\forall y \in \mathbb{R})(\exists! x \in \mathbb{R}) : y = f(x)"$

2. Résoudre dans  $\mathbb{R}$  l'inéquation :  $f(x) > 1$ .

**Exercice 1.5.11** Montrer qu'il n'existe aucune fonction  $f$  définie de  $\mathbb{R}$  dans  $\mathbb{R}$  vérifiant :

1.  $(\forall x \in \mathbb{R}) \quad f(x^2) - (f(x))^2 \geq \frac{1}{4}.$
2.  $(\forall (x, x') \in \mathbb{R}^2) \quad f(x) = f(x') \Rightarrow x = x'.$

**Exercice 1.5.12** Montrer que tout entier  $n \geq 2$  est divisible par un nombre premier.

**Exercice 1.5.13** Montrer par récurrence que pour tout  $n$  de  $\mathbb{N}^*$  :

1.  $1^2 + 2^2 + \dots + n^2 = \frac{n(n+1)(2n+1)}{6}$
2.  $1^3 + 2^3 + \dots + n^3 = \left(\frac{n(n+1)}{2}\right)^2$