

## LES FONDEMENTS : LA LOGIQUE ET LES ENSEMBLES

### 1. LES PROPOSITIONS MATHÉMATIQUES

Faire des mathématiques, c'est faire avant tout des raisonnements, c'est à dire partir d'une ou plusieurs hypothèses et par des moyens "légaux" parvenir à une conclusion. Ces moyens légaux sont les règles de la logique.

On peut classer les objets mathématiques en deux groupes :

- les *termes* qui désignent un objet mathématique ( $2$ ,  $x+5$ ), où l'on distingue les constantes ( $2$ ,  $-5$ ,  $\pi$ , etc) et les variables ( $x$ ,  $y$ , etc), noms donnés à des lettres désignant des objets mathématiques variables dans certains domaines précisés par le contexte ;
- les *propositions* qui expriment un fait mathématique, fixe ou variable, réalisé ou non (" $2+2=4$ ", " $2x+y=0$ ", " $1+1=0$ ").

La logique que l'on va utiliser est l'axiome du tiers exclu :

**Une proposition est soit vraie, soit fausse.**

*Exemple 1.1.* La proposition  $2 + \pi \leq 10$  est vraie, mais la proposition "pour tout  $x$  réel,  $x^2 \leq 0$ " est fausse.

**Remarque 1.2.** Il faut faire attention au sens des propositions. Par exemple, la proposition " $x \geq \mathbb{Q}$ " n'a aucun sens tandis que la proposition " $\sqrt{2} \in \mathbb{Q}$ " a un sens mais est fausse.

### 2. LES ENSEMBLES

#### 2.1. Ensembles, définitions.

**Définition 2.1.** Un ensemble est une collection d'objets, sans que l'on tienne compte de l'ordre.

*Exemple 2.2.*  $A = \{1, 2, 3\} = \{3, 2, 1\}$ .

*Exemple 2.3.* L'ensemble des lettres de l'alphabet :  $\mathcal{A} = \{a, b, c, \dots, z\}$ .

**Définition 2.4.** On appelle élément d'un ensemble, tout objet de cet ensemble. Soit la proposition "l'objet  $a$  est élément de l'ensemble  $E$ ".

- Si cette proposition est vraie, on note  $a \in E$  et on lit "a est élément de E" ou bien "a appartient à E".
- Si elle est fausse, on note  $a \notin E$  et on lit "a n'est pas élément de E" ou bien "a n'appartient pas à E".

*Exemple 2.5.* Avec l'ensemble  $\mathcal{A} = \{a, b, \dots, z\}$ , on a  $2$  qui n'appartient pas à  $\mathcal{A}$  ( $2 \notin \mathcal{A}$ ) et  $c$  qui est élément de  $\mathcal{A}$  ( $c \in \mathcal{A}$ ).

Un ensemble constitué par un seul élément  $a$  est noté  $\{a\}$ , on dit que c'est un *singleton*.

Deux ensembles sont égaux s'ils ont les mêmes éléments, on note l'égalité de deux ensembles  $E = F$  et sa négation  $E \neq F$ .

Un même élément peut apparaître plusieurs fois dans la liste sans changer l'ensemble. L'ensemble  $\{a, b, c, a\}$  est le même que l'ensemble  $\{a, b, c\}$ .

*Exemple 2.6.* On a  $\{0, 1\} = \{1, 0\}$  mais  $\{0\} \neq \{0, 1\}$ .

L'ensemble vide, noté  $\emptyset$  est l'ensemble qui ne contient aucun élément.

**Remarque 2.7.** En gros, il y a deux façons de définir les ensembles.

- En extension : si on énumère tous les éléments de cet ensemble.
  - l'ensemble des entiers naturels  $\mathbb{N} = \{0, 1, 2, 3, \dots\}$ ,
  - l'ensemble des rationnels  $\mathbb{Q} = \{\frac{p}{q}, p \in \mathbb{Z} \text{ et } q \in \mathbb{N}^\times\}$ ,
  - l'ensemble des complexes  $\mathbb{C} = \{a + ib, a \in \mathbb{R} \text{ et } b \in \mathbb{R}\}$ .
- Par compréhension : en se donnant la propriété  $P$  caractérisant les éléments de l'ensemble, on note

$$E_P = \{x \in E; P(x)\},$$

et on lit “ $E_P$  est l'ensemble des  $x$  dans  $E$  tel que  $P(x)$  est vraie”. En clair,  $x$  appartient à  $E_P$  si et seulement si  $P(x)$  est vraie.

- $\{n \in \mathbb{N}; 2|n\} = \{0, 2, 4, \dots\}$ ,
- Le cercle de centre  $O$  et de rayon  $R$  est caractérisé par  $\{(x, y) \in \mathbb{R}^2; x^2 + y^2 = R^2\}$ .

## 2.2. Sous ensembles, inclusion.

**Définition 2.8.** Une ensemble  $A$  est un sous ensemble d'un ensemble  $E$ , on peut aussi dire une partie de  $E$ , si tout élément de  $A$  est un élément de  $E$ . Soit la proposition “ $A$  est une partie de  $E$ ”

- Si elle est vraie, on note  $A \subset E$  et on lit “ $A$  est inclus dans  $E$ ” ou bien “ $A$  est une partie de  $E$ ” ou encore “ $A$  est contenu dans  $E$ ”.
- Si elle est fautive, on note  $A \not\subset E$ .

Exemple 2.9. On a  $\mathbb{N} \subset \mathbb{Z} \subset \mathbb{Q} \subset \mathbb{R}$ . On a également  $\{\text{étudiants PHG}\} \subset \{\text{étudiants UJF}\}$ .

**Proposition 2.10.** Nous avons les propriétés suivantes.

- (i) Par convention, l'ensemble vide  $\emptyset$  est inclus dans tous les ensembles.
- (ii) Tout ensemble est inclus dans lui-même,  $E \subset E$ .
- (iii) Si l'ensemble  $E$  est inclus dans l'ensemble  $F$  ( $E \subset F$ ) et si l'ensemble  $F$  est inclus dans l'ensemble  $E$  ( $F \subset E$ ), alors l'ensemble  $E$  est égal à l'ensemble  $F$  ( $E = F$ ).
- (iv) Si  $E \subset F$  et  $F \subset G$  alors  $E \subset G$ .

**Remarque 2.11.** Si vous devez montrer une inclusion  $E \subset F$ , vous devez commencer votre démonstration ainsi : “Soit  $x \in E$ , montrons que  $x \in F$ ”, et ceci doit devenir un réflexe. Vous avez le droit de ne pas savoir faire la suite, mais ceci doit apparaître sur votre copie.

## 2.3. Règles sur les ensembles. Soient $A$ et $B$ deux parties d'un ensemble $E$ .

**Définition 2.12.** On a les trois opérations suivantes sur les parties de  $E$ .

- Réunion :  $A \cup B = \{x \in E : x \in A \text{ ou } x \in B\}$ .
- Intersection :  $A \cap B = \{x \in E : x \in A \text{ et } x \in B\}$ .
- Complémentaire :  $A^c = \{x \in E : x \notin A\}$ .

**Proposition 2.13.** Soient  $A, B$  et  $C$  trois parties de  $E$ , alors

- $\emptyset^c = E, \quad E^c = \emptyset,$
- $(A^c)^c = A, \quad A \cap A^c = \emptyset, \quad A \cup A^c = E,$
- $A \cup \emptyset = A, \quad A \cup E = E,$
- $A \cap \emptyset = \emptyset, \quad A \cap E = A,$
- $(A \cap B) \subset A \subset (A \cup B),$
- Si  $C \subset A$  et  $C \subset B$  alors  $C \subset A \cap B,$
- Si  $A \subset C$  et  $B \subset C$  alors  $A \cup B \subset C,$
- $(A \cap B)^c = A^c \cup B^c,$
- $(A \cup B)^c = A^c \cap B^c,$
- etc.

**2.4. Produit cartésien.** Il existe une autre manière utile de combiner les ensembles entre eux pour en former un nouveau : *le produit cartésien*

**Définition 2.14.** Soient  $A$  et  $B$  deux ensembles. On appelle *produit cartésien de  $A$  par  $B$*  et on note  $A \times B$  l'ensemble des couples formés d'un élément de  $A$  et un de  $B$ .

$$A \times B = \{(a, b); a \in A \text{ et } b \in B\}.$$

**Exercice 2.15.** Représenter sur un dessin les ensembles  $\{2, 3\} \times \{1, 2\}$ ,  $\{2, 3\} \times [1, 2]$  et  $[2, 3] \times [1, 2]$ .

### 3. LES QUANTIFICATEURS

**3.1. Définition.** Quand une proposition porte sur un ou plusieurs arguments, on l'appelle un *prédicat*. Par exemple "être un oreiller" est un prédicat ; si nous le notons  $\mathcal{O}$ , la notation  $\mathcal{O}(x)$  signifiera "x est un oreiller". De même "être plus âgé que" est un prédicat, portant lui sur deux objets ; si nous le notons  $\mathcal{A}$ , la notation  $\mathcal{A}(x, y)$  pourra signifier "x est plus âgé que y". En mathématiques, nous connaissons quelques prédicats incontournables :  $=$ ,  $\leq$ ,  $<$ , sauf qu'au lieu de noter  $\leq(x, y)$ , on préfère employer la notation  $x \leq y$ .

Il existe deux quantificateurs en mathématiques : le quantificateur *universel* noté  $\forall$  et qui se lit "quel que soit" ou bien "pour tout", et le quantificateur *existentiel* noté  $\exists$  et qui se lit "il existe au moins". Si  $E$  est un ensemble et si  $\mathcal{P}$  est un prédicat à un objet :

– la proposition "Tous les éléments de  $E$  vérifient la propriété  $\mathcal{P}$ " s'écrit :

$$\forall x \in E, \mathcal{P}(x),$$

et se lit "Pour tout  $x$  élément de  $E$ ,  $x$  vérifie  $\mathcal{P}$ ."

– la proposition "l'un au moins des éléments de  $E$  vérifient la propriété  $\mathcal{P}$ " s'écrit :

$$\exists x \in E, \mathcal{P}(x),$$

et se lit : "Il existe au moins un élément  $x$  de  $E$  tel que  $x$  vérifie  $\mathcal{P}$ ."

*Exemple 3.1.* Quelques exemples d'utilisations des quantificateurs.

- $\forall n \in \mathbb{N}, n \geq 0$  est vraie ;
- $\forall x \in \mathbb{R}, x \in \mathbb{C}$  est vraie ;
- soit  $P : x \mapsto x^5 + 2x^3 + x + 2$ , la proposition  $\exists x_0 \in \mathbb{R}, P(x_0) = 0$  est vraie.

**Exercice 3.2.** Soient  $a$  et  $b$  deux réels tels que  $a < b$ , montrer la proposition suivante :

$$\exists \gamma \in \mathbb{R}, a < \gamma < b.$$

**Remarque 3.3.** Soient  $E$  et  $F$  des ensembles, dire que  $E \subset F$  revient à dire que  $\forall x \in E, x \in F$ . De même,  $E \not\subset F$  revient à dire  $\exists x \in E$  tel que  $x \notin F$ .

On peut avoir plusieurs quantificateurs dans une même proposition :

$$\forall \varepsilon > 0, \exists x > 0, x^2 \leq \varepsilon;$$

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

**Exercice 3.4.** Démontrer ces deux propositions.

**3.2. Intersion des quantificateurs.** On peut toujours intervertir plusieurs quantificateurs universels  $\forall$  dans une même proposition. De même, on peut toujours intervertir les quantificateurs existentiels  $\exists$  entre eux.

*Exemple 3.5.* Les propositions " $\forall x \in [1, 2], \forall y \in [-1, 0], x \leq y$ " et " $\forall y \in [-1, 0], \forall x \in [1, 2], x \geq y$ " sont équivalentes.

Les propositions " $\exists x \in [1, 4], \exists y \in [2, 3], x \geq y$ " et " $\exists y \in [2, 3], \exists x \in [1, 4], x \geq y$ " sont équivalentes.

La permutation d'un  $\forall$  et d'un  $\exists$  est proscrite sans une grosse réflexion au préalable.

*Exemple 3.6.* “Dans toute cerise, normalement constituée, il y a un noyau”. Formellement cette proposition s'écrit :

$$\forall c \text{ cerise, } \exists n \text{ noyau, } n \text{ est dans } c.$$

Qu'arrive-t-il si nous permutons  $\forall$  et  $\exists$ ? Essayons : “ $\exists n$  noyau,  $\forall c$  cerise,  $n$  est dans  $c$ ”. En bon français, cela donne : “Il existe un noyau qui se trouve dans toutes les cerises.”!

*Exemple 3.7.* “Il existe une personne qui est le chef de tous les militaires” (le président de la république). Cette proposition s'écrit :

$$\exists p \text{ personne, } \forall m \text{ militaire, } p \text{ est le chef de } m.$$

À présent, permutons  $\exists$  et  $\forall$  : “ $\forall m$  militaire,  $\exists p$  personne,  $p$  est le chef de  $m$ ”. En bon français, cela donne “Tout militaire a un chef.”, ce qui est vrai mais beaucoup plus faible que la proposition initiale.

**3.3. Le pseudo-quantificateur existentiel  $\exists!$ .** Parfois on ne veut pas seulement affirmer qu'un objet existe avec certaines propriétés, mais affirmer en outre qu'il est le seul à posséder ces propriétés. La proposition “Il existe (un et) un seul élément de  $E$  qui possède la propriété  $\mathcal{P}$ ” s'écrit en mathématiques :  $\exists!x \in E, \mathcal{P}(x)$  et se lit : “Il existe un unique  $x$  élément de  $E$  tel que  $x$  vérifie  $\mathcal{P}$ .”.

#### 4. LES CONNECTEURS LOGIQUES

On appelle *connecteur logique* tout moyen de construire une proposition unique à partir d'une ou plusieurs propositions. Par exemple, “et”, “ou”, “si, alors” sont des connecteurs ; à partir des propositions “J'ai faim” et “Je suis malade”, on peut construire une nouvelle proposition “J'ai faim et je suis malade”.

Dans toute la suite,  $P$  et  $Q$  désignent des propositions.

**4.1. Négation.** On peut noter  $\neg P$  (pour ma part je préfère écrire non  $P$ ) la négation de  $P$ , c'est à dire la proposition qui est fausse quand  $P$  est vraie et vraie quand  $P$  est fausse.

$P$	non $P$
V	F
F	V

*Exemple 4.1.* La négation de  $\alpha \geq 2$  est  $\alpha < 2$ .

**Proposition 4.2.** La proposition “non (non  $P$ )” est équivalente à “ $P$ ”.

*Démonstration.* On a la table de vérité suivante :

$P$	non $P$	non ( non $P$ )	□
V	F	V	
F	V	F	

Arrêtons nous quelques instants sur la négation des quantificateurs.

La négation du quantificateur universel : les propositions “non ( $\forall x \in E, \mathcal{P}(x)$ )” et “ $\exists x \in E$ , non  $\mathcal{P}(x)$ ” sont équivalentes.

*Exemple 4.3.* Ces deux phrases sont équivalentes :

- “Il est faux que tout homme a les yeux bleus” - “non( $\forall x \in E, \mathcal{P}(x)$ )”;
- “Certains hommes n'ont pas les yeux bleus” - “ $\exists x \in E$ , non  $\mathcal{P}(x)$ ”.

La négation du quantificateur existentiel : les propositions “non ( $\exists x \in E, \mathcal{P}(x)$ )” et “ $\forall x \in E$ , non  $\mathcal{P}(x)$ ” sont équivalentes.

*Exemple 4.4.* Ces deux phrases sont équivalentes :

- “Aucun homme n’est fidèle” / “Il est faux qu’il existe un homme fidèle” - “ $\text{non}(\forall x \in E, \mathcal{P}(x))$ ”;
  - “Tout homme est infidèle” - “ $\forall x \in E, \text{non } \mathcal{P}(x)$ ”;
- mais pas forcément vraies ...

En pratique, pour nier une phrase avec des quantificateurs, on réécrit cette phrase en remplaçant tous les “ $\forall$ ” par des “ $\exists$ ”, et tous les “ $\exists$ ” par des “ $\forall$ ”, puis en niant le prédicat final.

*Exemple 4.5.* La négation de la proposition :

$$\forall \varepsilon > 0, \exists x > 0, x^2 \leq \varepsilon,$$

est :

$$\exists \varepsilon > 0, \forall x > 0, x^2 > \varepsilon.$$

**4.2. Conjonction “et”, disjonction “ou”.** La proposition “ $P$  et  $Q$ ” est vraie si  $P$  et  $Q$  sont vraies, fausse dans les autres cas. Quant à la proposition “ $P$  ou  $Q$ ”, elle est vraie si  $P$  est vraie ou si  $Q$  est vraie (éventuellement les deux), fausse dans le seul cas où  $P$  et  $Q$  sont fausses toutes les deux.

$P$	$Q$	$P$ et $Q$	$P$ ou $Q$
V	V	V	V
V	F	F	V
F	V	F	V
F	F	F	F

**Remarque 4.6.** Dans le langage usuel, il arrive que le “ou” oppose les termes qu’il relie : dans l’expression “garçon ou fille”, le “ou” est exclusif car il exclut la possibilité qu’on soit les deux. Au contraire en mathématiques, “ou” est inclusif.

**Proposition 4.7.** Voici les lois de Morgan :

- “ $\text{non}(P \text{ et } Q)$ ” et “ $\text{non } P$  ou  $\text{non } Q$ ” sont deux propositions équivalentes ;
- “ $\text{non}(P \text{ ou } Q)$ ” et “ $\text{non } P$  et  $\text{non } Q$ ” sont deux propositions équivalentes.

**Exercice 4.8.** Démontrer ces deux faits à l’aide d’une table de vérité.

**4.3. Implication.** “ $P \Rightarrow Q$ ” est la proposition énonçant que si  $P$  est vraie alors  $Q$  est aussi vraie. Dans le cas où cette proposition est vraie, on dit que  $P$  est une condition suffisante pour  $Q$  et que  $Q$  est une condition nécessaire pour  $P$ .

En fait, l’implication est un peu plus tordue que ça. Voici sa table de vérité : on constate que

$P$	$Q$	$P \Rightarrow Q$	$\text{non } P$	$(\text{non } P) \text{ ou } Q$
V	V	V	F	V
V	F	F	F	F
F	V	V	V	V
F	F	V	V	V

la proposition “ $P \Rightarrow Q$ ” est équivalente à la proposition “ $Q$  ou  $\text{non } P$ ” et c’est exactement cette définition que l’on prend pour l’implication.

*Exemple 4.9.* La proposition “ $x \geq 2 \Rightarrow x^2 \geq 4$ ” est vraie tandis que la proposition “ $x^2 \geq 4 \Rightarrow x \geq 2$ ” est fausse.

**Exercice 4.10.** Entre les deux propositions suivantes : “ $x \geq 0$ ” et “ $x > 0$ ”, laquelle implique l’autre ?

**Remarque 4.11.** En pratique, pour montrer la vérité d'une implication " $P \Rightarrow Q$ ", il convient d'abord de supposer que  $P$  est vraie ; puis de montrer que sous cette hypothèse,  $Q$  est vraie. Typiquement votre démonstration commencera toujours par "Supposons que  $P$  est vraie", et ceci doit apparaître sur votre copie que vous sachiez ou non démontrer jusqu'au bout l'implication.

La négation d'une implication "non ( $P \Rightarrow Q$ )" est équivalente à la proposition " $P$  et non  $Q$ ". Pour démontrer qu'une implication " $P \Rightarrow Q$ " est fautive, on suppose que  $P$  est vraie et on montre que  $Q$  est fautive.

**Exercice 4.12.** Montrer que la proposition " $x^2 \geq 4 \Rightarrow x \geq 2$ " est fautive.

Les propositions " $P \Rightarrow Q$ " et "non  $Q \Rightarrow$  non  $P$ " sont équivalentes. La proposition "non  $Q \Rightarrow$  non  $P$ " est appelée *contraposée* de l'implication " $P \Rightarrow Q$ ".

**Exercice 4.13.** Soit  $n$  un entier naturel, montrer que

$$2^n + 1 \text{ premier} \Rightarrow n \text{ est une puissance de } 2.$$

4.4. **Équivalence.** La proposition " $P \Leftrightarrow Q$ " est la proposition énonçant que  $P$  est vraie si et seulement  $Q$  et vraie. Elle est vraie si  $P$  et  $Q$  ont la même valeur de vérité, fautive sinon.

$P$	$Q$	$P \Leftrightarrow Q$
V	V	V
V	F	F
F	V	F
F	F	V

Les propositions " $P \Leftrightarrow Q$ " et " $(P \Rightarrow Q) \text{ et } (Q \Rightarrow P)$ " sont équivalentes.

**Exercice 4.14.** Démontrer l'énoncé précédent.

*Exemple 4.15.* Quelques illustrations pour l'équivalence :

- $2x - 3 > 0 \Leftrightarrow x > 3/2$  ;
- $2 + x \in \mathbb{N} \cap [0, 3] \Leftrightarrow x \in \{-2, -1, 0, 1\}$  ;
- $ABC$  triangle rectangle en  $A \Leftrightarrow BC^2 = AB^2 + AC^2$  ;

## 5. RAISONNEMENT

5.1. **Raisonnement direct.** Plutôt que de faire de grands discours, illustrons ce raisonnement par plusieurs exemples.

*Exemple 5.1.* Montrons que  $A \cap B \subset A$ . Soit  $x \in A \cap B$ , montrons que  $x \in A$ . Par définition de l'intersection, on a  $x \in A$  et  $x \in B$ , et en particulier,  $x \in A$ .

*Exemple 5.2.* Soit  $A = \{x \in \mathbb{R} : \exists n \in \mathbb{N}^\times, 1/n \leq x \leq 1\}$ , montrons que  $A = ]0, 1]$ . Nous allons raisonner par double inclusion. Tout d'abord, montrons que  $A \subset ]0, 1]$ . Soit  $x \in A$ , il existe  $n \in \mathbb{N}^\times$  tel que  $1/n \leq x \leq 1$ . Comme  $1/n > 0$ , on en déduit que  $0 < x \leq 1$ , c'est à dire  $x \in ]0, 1]$ . Montrons l'inclusion réciproque. Soit  $x \in ]0, 1]$ , prenons  $n = [1/x] + 1$ , où  $[\cdot]$  est la fonction partie entière, on a alors  $n \in \mathbb{N}^\times$  et  $n \geq 1/x$ , c'est à dire  $1/n \leq x$ . On a donc bien  $x \in A$ .

**Exercice 5.3.** Soit  $n$  un entier naturel, montrer que  $n$  pair  $\Rightarrow n^2$  pair.

**5.2. Raisonnement par contraposée.** Le principe est le suivant : pour montrer une implication, on montre sa contraposée.

*Exemple 5.4.* Soit  $n$  un entier naturel, montrons que  $n^2$  pair  $\Rightarrow n$  pair. La contraposée de l'implication précédente est  $n$  impair  $\Rightarrow n^2$  impair. Montrons que cette proposition est vraie. Supposons que l'entier  $n$  est impair, alors il existe un entier naturel  $k$  tel que  $n = 2k + 1$ . On a ainsi  $n^2 = 4k^2 + 4k + 1 = 2(2k^2 + 2k) + 1$ , ce qui prouve que  $n^2$  est un nombre impair car  $2k^2 + 2k$  est un entier naturel.

**Exercice 5.5.** Soient  $x$  et  $y$  deux réels, montrer que

$$x \neq y \implies x^3 + x \neq y^3 + y.$$

**5.3. Raisonnement par l'absurde.** Le principe du raisonnement par l'absurde est le suivant : pour montrer qu'une proposition  $P$  est vraie, on suppose qu'elle est fautive et on tâche d'en tirer une contradiction, par exemple la vérité de deux propositions  $Q$  et "non  $Q$ "; ceci allant à l'encontre de l'axiome du tiers exclu, on en déduit que l'hypothèse selon laquelle  $P$  est fautive, est fautive, c'est à dire que  $P$  est vraie.

*Exemple 5.6.* Nous avons affirmé précédemment que  $\sqrt{2} \notin \mathbb{Q}$ , nous allons à présent le montrer.

Supposons par l'absurde que  $\sqrt{2} \in \mathbb{Q}$  et choisissons  $p, q$  entiers naturels tels que  $\sqrt{2}$  s'écrive sous la forme irréductible  $p/q$ , c'est à dire que  $p$  et  $q$  sont premiers entre eux, c'est à dire encore qu'ils n'ont pas de diviseur commun plus grand que un. L'égalité  $\sqrt{2} = p/q$  entraîne

$$p^2 = 2q^2.$$

L'entier  $p^2$  est donc pair, ce qui entraîne que l'entier  $p$  est pair (voir exemple 5.4). Il existe donc un entier  $k$  tel que  $p = 2k$ . Mais alors on obtient

$$4k^2 = 2q^2 \iff q^2 = 2k^2.$$

L'entier  $q^2$  est donc pair, et en conséquence l'entier  $q$  également. On arrive donc à la conclusion que deux divise  $p$  et  $q$  alors qu'ils sont premiers entre eux. Ceci est une contradiction.

**Exercice 5.7.** Montrer qu'il existe une infinité de nombres premiers.

**5.4. Raisonnement par disjonction de cas.** Pour montrer qu'une proposition est vraie, on peut être amené à considérer différents cas.

*Exemple 5.8.* Montrons qu'il existe  $a$  et  $b$  irrationnels tels que  $a^b$  est rationnel.

Rappelons (voir exemple 5.6) que  $\sqrt{2}$  est irrationnel. On a deux cas, soit  $\sqrt{2}^{\sqrt{2}}$  est rationnel, soit il ne l'est pas et il est alors irrationnel. Si  $\sqrt{2}^{\sqrt{2}}$  est rationnel, les nombres  $a = \sqrt{2}$  et  $b = \sqrt{2}$  conviennent. Sinon, les nombres  $a = \sqrt{2}^{\sqrt{2}}$  et  $b = \sqrt{2}$  sont irrationnels et  $a^b$  vaut 2 qui est rationnel.

**Exercice 5.9.** Montrer que si  $p$  est un nombre premier supérieur ou égal à cinq alors 24 divise  $p^2 - 1$ .

**5.5. Raisonnement par récurrence.** Soit  $n_0$  un entier naturel et soit  $(\mathcal{P}_n)_{n \geq n_0}$ , une suite infinie de propositions. Supposons qu'on veuille démontrer la proposition : pour tout  $n$  entier supérieur ou égal à  $n_0$ , la proposition  $\mathcal{P}_n$  est vraie. Le raisonnement par récurrence est une technique générale de démonstration adaptée à ce problème.

**Principe de la récurrence (faible) :**  $n_0$  étant un entier naturel fixé,

- Initialisation : si  $\mathcal{P}_{n_0}$  est vraie ;
  - Hérité : et si, pour tout entier  $n \geq n_0$ , la vérité de  $\mathcal{P}_n$  implique la vérité de  $\mathcal{P}_{n+1}$  ;
- alors la proposition : " $\forall n \in \mathbb{N}, n \geq n_0, \mathcal{P}_n$ " est vraie.

*Exemple 5.10.* Montrons que pour tout entier naturel  $n$ , l'entier  $4^n + 5$  est un multiple de trois.

Soit  $P(n)$  le prédicat de récurrence " $4^n + 5$  est multiple de trois". Montrons que  $P(0)$  est vraie. On a  $4^0 + 5 = 6 = 3 \cdot 2$ , donc  $P(0)$  est vraie. Montrons à présent l'hérédité. Soit  $n$  un entier naturel, supposons que  $P(n)$  est vraie et montrons que  $P(n+1)$  est vraie. Nous avons

$$4^{n+1} + 5 = 4 \cdot 4^n + 5 = 4(4^n + 5 - 5) + 5.$$

Comme  $P(n)$  est vraie, il existe un entier  $k_n$  tel que  $4^n + 5 = 3k_n$ . Il vient alors

$$4^{n+1} + 5 = 4(3k_n - 5) + 5 = 12k_n - 15 = 3(4k_n - 5).$$

L'entier  $4^{n+1} + 5$  est donc bien un multiple de trois. Par le principe de récurrence, la proposition  $P(n)$  est vraie pour tout entier  $n$ .

Il est parfois nécessaire dans des raisonnements par récurrence, d'utiliser une version plus forte pour l'hérédité.

**Principe de la récurrence (forte) :**  $n_0$  étant un entier naturel fixé,

– Initialisation : si  $\mathcal{P}_{n_0}$  est vraie ;

– Hérédité : et si, pour tout entier  $n \geq n_0$ , la vérité de  $(\mathcal{P}_k)_{n_0 \leq k \leq n}$  implique la vérité de  $\mathcal{P}_{n+1}$  ;

alors la proposition : " $\forall n \in \mathbb{N}, n \geq n_0, \mathcal{P}_n$ " est vraie.

*Exemple 5.11.* Pour démontrer que tout entier naturel supérieur ou égal à deux possède un diviseur premier.

On démontre que deux possède un diviseur premier qui est lui même.

Soit  $n$  un entier supérieur ou égal à deux, on suppose que tous les entiers  $d$  compris entre deux et  $n$  possèdent un diviseur premier et on cherche à prouver qu'il en est de même de  $n+1$ . Ou bien  $n+1$  est premier alors il possède un diviseur premier qui est lui même, ou bien  $n+1$  est composé et il existe deux entiers  $d$  et  $d'$  compris entre deux et  $n$  tels que  $n+1 = dd'$ . Alors  $d$  et  $d'$  possèdent des diviseurs premiers qui sont aussi diviseurs de  $n+1$ .

## 6. QUELQUES EXERCICES

**Exercice 6.1.** Soient  $f_1, f_2$  et  $f_3$  des fonctions de  $\mathbb{R}$  dans  $\mathbb{R}$ . Pour chacune des propriétés suivantes, écrire sa négation et illustrer graphiquement la propriété et sa négation.

(i)  $\forall i \in \{1, 2, 3\}, \exists a \in \mathbb{R}, f_i(a) = 1$  ;

(ii)  $\exists i \in \{1, 2, 3\}, \forall a \in \mathbb{R}, f_i(a) = 1$  ;

(iii)  $\exists a \in \mathbb{R}, \forall i \in \{1, 2, 3\}, f_i(a) = 1$  ;

(iv)  $\forall a \in \mathbb{R}, \forall i \in \{1, 2, 3\}, f_i(a) = 1$ .

**Exercice 6.2.** Dire si (b) est une condition nécessaire, suffisante ou bien nécessaire et suffisante de (a).

(1) (a)  $x^2 \geq x$  ; (b)  $x \geq 1$  ;

(2) (a)  $\forall n \in \mathbb{N},$  ; (b)  $x \geq 10^{10}$ .

**Exercice 6.3.** On considère l'équation suivante notée (E) :

$$(x^2 + 2x - 24)(2x^2 - 13x + 15) = 0.$$

Soient  $\mathcal{S}$  l'ensemble des solutions de (E), A et B les ensembles des solutions des équations  $x^2 + 2x - 24 = 0$  et  $2x^2 - 13x + 15 = 0$ . Dire si les phrases mathématiques suivantes sont vraies ou fausses :

$$\mathcal{S} = A \cap B, \quad \mathcal{S} = A \cup B, \quad \mathcal{S} \subset \mathbb{Z}, \quad \mathcal{S} \subset \mathbb{Q}, \quad \mathcal{S} \cap ]0, 2[ = \emptyset.$$

**Exercice 6.4.** Montrer que pour tout entier  $n : 2^n > n$ .



RÉFÉRENCES

- [1] C. Bertault : *cours de mpsi chap.0*, page web : [http ://bkristof.free.fr/](http://bkristof.free.fr/).
- [2] O. Lablée : *notes de cours manuscrites pour le MAT111b*.