

Quantificateurs, implications, équivalences

Exercice 1. Vrai-Faux. Les assertions suivantes sont-elles vraies ou fausses ? Les démontrer quand elles sont vraies, démontrer la négation sinon.

- $\forall y \in \mathbb{R}, \exists x \in \mathbb{R}, y = e^x$. ($F, y = -1$)
- $\exists y \in \mathbb{R}, \forall x \in \mathbb{R}^+, y < \sqrt{x}$. ($V, y = -1$)
- $\forall x \in \mathbb{R}^+, \exists y \in \mathbb{R}, y < \sqrt{x}$. ($V, y = \sqrt{x} - 1$ ou $y = -1$)
- $\exists a \in \mathbb{R}, \forall \varepsilon > 0, |a| < \varepsilon$. ($V, a = 0$)
- $\forall x \in [0, 2[, \exists y \in [0, 2[, x < y$. ($V, y = \frac{x+2}{2} \in [0, 2[$ et $y - x > 0$)
- $\exists T \in \mathbb{C}^*, \forall z \in \mathbb{C}, (z + T)^3 = z^3$. (F , sa négation $\forall T \in \mathbb{C}^*, \exists z \in \mathbb{C} : (z + T)^3 \neq z^3$ est vraie avec $z = -T$ ou $z = 0$)

Exercice 2. Négation. Nier les assertions suivantes.

- « Il pleut tous les jours ». « Il y a au moins un jour où il ne pleut pas »
- « Certains nombres entiers sont pairs ». « Tous les nombres entiers sont impairs »
- $2 \leq x < y$. $\text{non}(x \geq 2 \text{ et } x < y)$ correspond à $(x < 2 \text{ ou } x \geq y)$.
- $\forall x \in \mathbb{R}, \forall y \in \mathbb{R}, (f(x) = f(y) \implies x = y)$. (f injective)
 f est non injective si : $\exists x \in \mathbb{R}, \exists y \in \mathbb{R}, f(x) = f(y)$ et $x \neq y$.
- « Si un nombre entier est divisible par 4, alors il se termine par 4 ». $\text{non}(\forall n \in \mathbb{N}, 4|n \implies n \text{ se termine par } 4)$ correspond à « il existe $n \in \mathbb{N}$ tel que $4|n$ et n ne se termine pas par 4 » i.e. « il existe un nombre entier divisible par 4 et qui ne se termine pas par 4 », ce qui est vrai (par exemple 16 convient).

Exercice 3. En français. Soient I un intervalle de \mathbb{R} et f une fonction de I sur \mathbb{R} .

Traduire en français chacune des assertions suivantes.

- $\exists x \in I, \exists y \in I, f(x) \neq f(y)$.
 f n'est pas constante
- $\forall y \in \mathbb{R}, \exists x \in I, y = f(x)$. Tout réel a au moins un antécédent par f dans I (f est surjective).
Erreur classique : constante. Contre-exemple : fonction inverse définie par 0 en 0.
- $\forall y \in \mathbb{R}, \exists! x \in I, y = f(x)$. Tout réel a exactement un antécédent par f dans I (f bijective)
Erreur classique : strictement monotone.
Contre-exemple : fonction inverse définie par 0 en 0.
- $\forall x \geq 3, f(x) \leq 2$.
 f est majorée par 2 sur $[3, +\infty[$.

Exercice 4. Conjectures de Goldbach. La conjecture de Goldbach forte affirme que tout nombre pair ≥ 4 est la somme de deux nombres premiers. La conjecture de Goldbach faible affirme que tout nombre impair ≥ 7 est la somme de trois nombres premiers.

1. Montrer que la conjecture forte implique la conjecture faible.
2. En 2013, Harald Helfgott a démontré la conjecture de Goldbach faible.
Que peut-on en déduire sur la conjecture forte ?

Correction.

1. Supposons la conjecture de Goldbach forte.

Montrons la conjecture de Goldbach faible, c'est-à-dire que tout nombre impair ≥ 7 est la somme de trois nombres premiers.

Soit $n \geq 7$ un nombre impair.

On va appliquer la conjecture de Goldbach forte à l'entier $n - 3$. C'est légitime car

- on a bien $n - 3$ pair (car n est impair);
- on a bien $n - 3 \geq 4$ (car $n \geq 7$).

D'après la conjecture de Goldbach forte, on peut donc trouver deux nombres premiers p et q tels que $n - 3 = p + q$.

On en déduit $n = 3 + p + q$.

On a donc bien écrit n comme la somme de trois nombres premiers.

2. Rien !

Exercice 5. Valeurs prises et subtilité. Soit $f : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ une fonction. Voici deux assertions :

$$(i) \forall x \in \mathbb{R}, (f(x) = 1 \text{ ou } f(x) = -1) \quad (ii) (\forall x \in \mathbb{R}, f(x) = 1) \text{ ou } (\forall x \in \mathbb{R}, f(x) = -1)$$

1. Exprimer verbalement la signification des assertions suivantes et donner un exemple concret de fonction f vérifiant chaque assertion.
2. Y a-t-il une équivalence entre ces deux assertions ?
3. Écrire la négation de ces assertions.
4. Écrire en langage formel que « f est à valeurs dans $\{-1, 1\}$ et prend effectivement -1 et 1 comme valeurs ».

Correction.

1. L'assertion (i) signifie que f ne peut prendre que deux valeurs, à savoir 1 et -1 .

On dit parfois « f prend ses valeurs dans l'ensemble $\{-1, 1\}$ » ; plus tard dans l'année, on écrira $f(\mathbb{R}) \subset \{-1, 1\}$, ou encore $\text{Im}f \subset \{-1, 1\}$ pour dire que l'image de f est incluse dans $\{-1, 1\}$.

La fonction $f_0 = \mathbb{1}_{\mathbb{R}_+} - \mathbb{1}_{\mathbb{R}_-}$ vérifie cette assertion.

L'assertion (ii) signifie que f est constante égale à 1 ou bien f est constante égale à -1 .

La fonction constante égale à 1 vérifie cette assertion.

2. Le lecteur vérifiera que (ii) \Rightarrow (i), mais (i) $\not\Rightarrow$ (ii) (un contre-exemple est la fonction f_0 précédente).

3. La négation de (i) est $\exists x \in \mathbb{R}, (f(x) \neq 1 \text{ et } f(x) \neq -1)$.

La négation de (ii) est $(\exists x_0 \in \mathbb{R}, f(x_0) \neq 1)$ et $(\exists x_1 \in \mathbb{R}, f(x_1) \neq -1)$.

4. Une solution possible :

$$(\forall x \in \mathbb{R}, f(x) \in \{-1, 1\}) \text{ et } (\exists x_0 \in \mathbb{R}, f(x_0) = 1) \text{ et } (\exists x_1 \in \mathbb{R}, f(x_1) = -1)$$

ou encore :

$$(\forall x \in \mathbb{R}, f(x) \in \{-1, 1\}) \text{ et } (\forall y \in \{-1, 1\}, \exists x \in \mathbb{R}, y = f(x))$$

ou encore :

$$f(\mathbb{R}) \subset \{-1, 1\} \text{ et } (\forall y \in \{-1, 1\}, \exists x \in \mathbb{R}, y = f(x))$$

ou encore :

$$f(\mathbb{R}) = \{-1, 1\}.$$

Exercice 6. Cas d'égalité de l'inégalité triangulaire dans \mathbb{C} .

1. Soit $z \in \mathbb{C}$. Montrer $|1 + z| = 1 + |z| \implies z \in \mathbb{R}_+$.

2. En déduire $\forall (z, z') \in \mathbb{C}^2, |z + z'| = |z| + |z'| \iff (z = 0 \text{ ou } (\exists \alpha \in \mathbb{R}_+ | z' = \alpha z))$.

Correction.

1. On suppose que $|1 + z| = 1 + |z|$. En élevant au carré, on obtient : $(1 + z)(1 + \bar{z}) = 1 + 2|z| + |z|^2$. En développant, en utilisant $z + \bar{z} = 2\text{Re}(z)$ et en simplifiant, on obtient $\text{Re}(z) = |z|$. On en conclut d'abord que $\text{Im}(z) = 0$, donc $z \in \mathbb{R}$, d'où $z = \text{Re}(z) = |z| \in \mathbb{R}_+$. On a bien l'implication.

2. Soit $(z, z') \in \mathbb{C}^2$.

\Rightarrow Supposons que $|z + z'| = |z| + |z'|$ et $z \neq 0$.

Alors, en divisant par $|z|$, on obtient : $|1 + \alpha| = 1 + |\alpha|$ avec $\alpha = \frac{z'}{z}$. D'après le premier point on a alors $\alpha \in \mathbb{R}_+$, avec $z' = \alpha z$.

\Leftarrow Traitons les deux cas séparément.

- Si $z = 0$, alors $|z + z'| = |z'| = 0 + |z'| = |z| + |z'|$.
- Supposons désormais qu'il existe $\alpha \in \mathbb{R}_+$ tel que $z' = \alpha z$. Alors : $|z + z'| = |z + \alpha z| = |(1 + \alpha)z| = |1 + \alpha||z| = (1 + \alpha)|z| = |z| + \alpha|z| = |z| + |\alpha||z| = |z| + |z'|$, car $\alpha \in \mathbb{R}_+$ et donc aussi $1 + \alpha \in \mathbb{R}_+$.

Exercice 7. Somme nulle de réels. Soit $n \in \mathbb{N}^*$.

1. Montrer $\forall (a_1, \dots, a_n) \in (\mathbb{R}_+)^n, \quad a_1 + \dots + a_n = 0 \implies (\forall i \in \llbracket 1, n \rrbracket, a_i = 0)$.

2. Soit $(x_1, \dots, x_n) \in \mathbb{R}^n$ tel que $x_1 + \dots + x_n = x_1^2 + \dots + x_n^2 = n$.

En calculant $(1 - x_1)^2 + \dots + (1 - x_n)^2$, montrer $\forall k \in \llbracket 1, n \rrbracket, x_k = 1$.

Correction.

1. Fixons $(a_1, \dots, a_n) \in (\mathbb{R}_+)^n$. Donnons deux méthodes, l'une par contraposée, l'autre en suivant le canevas standard.

Première méthode (preuve directe). Supposons $a_1 + \dots + a_n = 0$.

Montrons que $\forall i \in \llbracket 1, n \rrbracket, a_i = 0$.

Soit $i \in \llbracket 1, n \rrbracket$.

D'après l'hypothèse, on a

$$a_i = -(a_1 + \dots + a_{i-1} + a_{i+1} + \dots + a_n)$$

donc a_i est négatif (car égal à l'opposé d'une somme de réels positifs).

Comme a_i est positif par hypothèse, on a donc $a_i = 0$.

D'où $a_i = 0$.

Deuxième méthode (par contraposée). Supposons $\text{non}(\forall i, a_i = 0)$, donc il existe i_0 tel que $a_{i_0} \neq 0$.

Montrons $\text{non}\left(\sum_{i=1}^n a_i = 0\right)$, c'est-à-dire $\sum_{i=1}^n a_i \neq 0$.

Comme a_{i_0} est positif (hypothèse de l'énoncé) et non nul (hypothèse du raisonnement), on a $a_{i_0} > 0$.

Montrons maintenant ce que l'on doit montrer !

Par sommation par paquets, et avec les hypothèses, on a

$$\sum_{i=1}^n a_i = \underbrace{a_{i_0}}_{>0} + \underbrace{\sum_{i \neq i_0} a_i}_{\geq 0}$$

On en déduit que la somme $\sum_{i=1}^n a_i$ est strictement positive (la somme d'un nombre strictement positif et d'un positif est un nombre strictement positif).

A fortiori, la somme $\sum_{i=1}^n a_i$ est **non** nulle !

2. Calculons $(1 - x_1)^2 + \dots + (1 - x_n)^2$. On a

$$\begin{aligned} (1 - x_1)^2 + \dots + (1 - x_n)^2 &= (1 - 2x_1 + x_1^2) + \dots + (1 - 2x_n + x_n^2) \\ &= \underbrace{(1 + \dots + 1)}_{=n} - 2 \underbrace{(x_1 + \dots + x_n)}_{=n} + \underbrace{(x_1^2 + \dots + x_n^2)}_{=n} \\ & \qquad \qquad \qquad \text{on utilise les deux hypothèses} \\ &= n - 2n + n \\ &= 0. \end{aligned}$$

On peut appliquer la question 1 à $a_i = (1 - x_i)^2$. En effet, $a_i \in \mathbb{R}_+$ et la somme des a_i est nulle.

On en déduit que tous les a_i sont nuls.

Autrement dit, $\forall i \in \llbracket 1, n \rrbracket$, $(1 - x_i)^2 = 0$. D'où $\boxed{\forall i \in \llbracket 1, n \rrbracket, x_i = 1}$.

Exercice 8. Circuit d'équivalences. Soit $(x, y) \in \mathbb{R}^2$.

Montrer que les quatre assertions suivantes sont équivalentes

- (i) $x = y$
- (ii) $\forall \varepsilon \geq 0, |x - y| \leq \varepsilon$
- (iii) $\forall \varepsilon' > 0, |x - y| \leq \varepsilon'$
- (iv) $\forall \varepsilon > 0, |x - y| < \varepsilon$

Correction. Procédons par implications circulaires.

- Il est évident que $\boxed{(i) \implies (ii) \implies (iii)}$.
- Supposons (iii) et montrons (iv). Soit $\varepsilon > 0$. On pose $\varepsilon' = \varepsilon/2$. On a $\varepsilon' > 0$, donc d'après (iii), on a $|x - y| \leq \varepsilon'$. Puisque $\varepsilon' < \varepsilon$ (car $\varepsilon > 0$), on a par transitivité $|x - y| \leq \varepsilon$. On a donc $\boxed{(iii) \implies (iv)}$.
- Supposons (iv). Supposons par l'absurde que $x \neq y$. Alors en prenant $\varepsilon = |x - y|$, on aurait $\varepsilon > 0$ et par hypothèse $|x - y| < |x - y|$, ce qui est absurde ! Donc $x = y$. On a ainsi montré $\boxed{(iv) \implies (i)}$.

On conclut que les 4 assertions sont équivalentes.

Exercice 9. Équivalence pour les suites non majorées. Soit $(u_n)_{n \in \mathbb{N}}$ une suite réelle. Montrer

$$\left(\forall A \in \mathbb{R}, \exists n \in \mathbb{N} : u_n \geq A \right) \iff \left(\forall A \in \mathbb{R}, \exists n \in \mathbb{N} : u_n > A \right).$$

Correction. Nous allons montrer cette équivalence par double implication.

- Une inégalité stricte étant plus forte qu'une inégalité large, on a bien : (2) implique (1).
- Réciproquement, montrons que (1) implique (2).
Supposons (1) et montrons (2).
Soit $A \in \mathbb{R}$.
Alors $A + 1 \in \mathbb{R}$ et d'après la propriété (1) appliquée à $A + 1$, on peut trouver un entier $n \in \mathbb{N}$ tel

que $u_n \geq A + 1$. En particulier, on a bien $u_n > A$.
On a donc bien montré $\forall A \in \mathbb{R}, \exists n \in \mathbb{N} : u_n > A$.

On a l'équivalence.

Exercice 10. Assertions non équivalentes. Soit f une fonction de \mathbb{R} dans \mathbb{R} .
Montrer que les assertions suivantes ne sont pas équivalentes

$$(i) \forall x \in \mathbb{R}, \forall y \in \mathbb{R}, x \leq y \implies f(x) \leq f(y)$$

$$(ii) \forall x \in \mathbb{R}, f(x) \leq f(x+1).$$

Correction.

- Bien sûr, (i) \implies (ii) en prenant $y = x + 1$.
- Par contre, (ii) $\not\Rightarrow$ (i). Exhibons une fonction f qui vérifie (ii) mais pas (i). Une fonction 1-périodique mais non croissante fera l'affaire. $\boxed{\text{Soit } f : x \mapsto \cos(2\pi x)}$. $\forall x \in \mathbb{R}, f(x+1) = \cos(2\pi x + 2\pi) = \cos(2\pi x) = f(x)$ donc f vérifie (ii). Pour $x = 0$ et $y = \frac{1}{2}$, $f(x) = 1$ et $f(y) = -1$ donc $x \leq y$ et $f(x) > f(y)$. On a donc montré que (i). n'est pas vraie.

Remarque 1 : la fonction partie fractionnaire $x \mapsto x - \lfloor x \rfloor$ convient également, car $\text{frac}(1, 2) = 0, 2$ et $\text{frac}(2, 1) = 0, 1$.

Remarque 2 : la fonction $x \mapsto 2 \lfloor x \rfloor - x$ convient également.

Ainsi, 1. et 2. ne sont pas équivalents.

Exercice 11. Équivalences pour les suites croissantes. Montrer l'équivalence

$$\left(\forall (p, q) \in \mathbb{N}^2, p \leq q \implies u_p \leq u_q \right) \iff \left(\forall n \in \mathbb{N}, u_n \leq u_{n+1} \right).$$

Correction.

- Le sens direct est clair car $\forall n \in \mathbb{N}, n \leq n + 1$.
- Pour le sens indirect, supposons $\forall n \in \mathbb{N}, u_n \leq u_{n+1}$. Soit $p \in \mathbb{N}$. Montrons pour tout $\forall q \geq p$ l'assertion $H(q) : \ll u_p \leq u_q \gg$, par récurrence sur q .
On a $H(p)$ donc la proposition est initialisée.
Soit $q \geq p$ tel que $u_p \leq u_q$. Par hypothèse, on a $u_q \leq u_{q+1}$ donc par transitivité, $u_p \leq u_{q+1}$. La proposition est donc héréditaire.

Ensembles

Exercice 12. Quelques caractérisations d'inclusion et d'égalité d'ensembles. Soient E un ensemble et A et B des parties de E .

1. Montrer que $A \subset B \iff A \cup B = B \iff A \cap B = A$.

On raisonne par **implications circulaires**.

- Supposons que $A \subset B$ et montrons $A \cup B = B$.

L'inclusion $B \subset A \cup B$ est toujours vraie donc montrons l'inclusion réciproque.

Soit $x \in A \cup B$. Alors $x \in A$ ou $x \in B$. Plusieurs cas sont possibles.

- Si $x \in A$, comme par hypothèse $A \subset B$, on a $x \in B$.
- Si $x \in B$, on a bien $x \in B$.

Dans tous les cas, $x \in B$ donc $A \cup B \subset B$.

Par double inclusion, on a $A \cup B = B$.

- Supposons que $A \cup B = B$ et montrons $A \cap B = A$.

L'inclusion $A \cap B \subset A$ est toujours vraie donc montrons l'inclusion réciproque.

Comme $A \subset A \cup B$ et $A \cup B = B$, on a $A \subset B$. Ainsi, tout élément de A est bien dans A et B donc dans $A \cap B$. Cela montre $A \subset A \cap B$.

Par double inclusion, on a bien $A \cap B = A$.

- Supposons que $A \cap B = A$ et montrons $A \subset B$.

Soit $x \in A$. Par hypothèse, $x \in A \cap B$ donc en particulier $x \in B$. On a donc $A \subset B$.

2. Montrer que $A \subset B \iff \overline{B} \subset \overline{A}$.

Première méthode : Raisonnons par double implication.

- Supposons que $A \subset B$. Soit $x \in \overline{B}$. Si x appartenait à A alors comme $A \subset B$, x appartiendrait à B , ce qui est **absurde** par hypothèse. Ainsi, $x \notin A$. On a donc montré que : $A \subset B \implies \overline{B} \subset \overline{A}$.
- Supposons que $\overline{B} \subset \overline{A}$. D'après ce que l'on vient de faire, alors $\overline{\overline{A}} \subset \overline{\overline{B}}$, ce qui est équivalent à $A \subset B$. On a donc montré que : $\overline{B} \subset \overline{A} \implies A \subset B$.
- Les deux implications nous donnent l'équivalence recherchée.

Deuxième méthode : (en utilisant la question 1).

$$\begin{aligned} A \subset B &\stackrel{(i \Leftrightarrow ii)}{\iff} A \cup B = B \\ &\iff \overline{A \cup B} = \overline{B} \\ &\iff \overline{A} \cap \overline{B} = \overline{B} \\ &\stackrel{(i \Leftrightarrow iii)}{\iff} \overline{B} \subset \overline{A}. \end{aligned}$$

Troisième méthode :

$$\begin{aligned}
A \subset B &\iff \forall x \in E, x \in A \implies x \in B \\
&\stackrel{\text{contraposée}}{\iff} \forall x \in E, \text{non}(x \in B) \implies \text{non}(x \in A) \\
&\iff \forall x \in E, x \in \overline{B} \implies x \in \overline{A} \\
&\iff \overline{B} \subset \overline{A}.
\end{aligned}$$

3. Montrer que $A = B \iff A \cup B = A \cap B$.

\Rightarrow : Immédiat. Si $A = B$, alors $A \cup B = A$ et $A \cap B = A$ donc d'après la première question $A \cup B = A \cap B$.

\Leftarrow : Supposons que $A \cup B = A \cap B$.

On a : $A \subset (A \cup B) = (A \cap B) \subset B$ donc $A \subset B$.

Puisque A et B jouent des rôles symétriques, on a aussi $B \subset A$.

Ainsi, $A = B$.

Exercice 13. Encore une caractérisation d'égalité d'ensembles. Soient E et F deux ensembles. Montrer

$$E \subset F \iff \mathcal{P}(E) \subset \mathcal{P}(F).$$

Correction. Procédons par double implication.

Sens direct. Supposons $E \subset F$ et montrons $\mathcal{P}(E) \subset \mathcal{P}(F)$.

Soit $A \in \mathcal{P}(E)$. Alors $A \subset E$ et $E \subset F$, donc par transitivité, $A \subset F$, d'où $A \in \mathcal{P}(F)$.

Ainsi $\mathcal{P}(E) \subset \mathcal{P}(F)$.

Sens réciproque. Supposons $\mathcal{P}(E) \subset \mathcal{P}(F)$ et montrons $E \subset F$.

Soit $x \in E$. Alors $\{x\} \in \mathcal{P}(E)$.

Par hypothèse, $\mathcal{P}(E) \subset \mathcal{P}(F)$, donc $\{x\} \in \mathcal{P}(F)$.

Ainsi $x \in F$, ce qui prouve $E \subset F$.

Exercice 14. Ménage à 4, puis à 3. Soient E un ensemble et A, B, C, D des parties de E .

1. Montrer l'implication $(A \subset C \text{ et } B \subset D) \implies A \cup B \subset C \cup D$.

2. Montrer l'équivalence $B \subset C \iff (A \cup B \subset A \cup C \text{ et } A \cap B \subset A \cap C)$.

3. Montrer l'équivalence $A \subset B \iff \forall X \in \mathcal{P}(E), A \cap X \subset B \cap X$.

Correction.

1. Supposons $(A \subset C \text{ et } B \subset D)$.

Montrons $A \cup B \subset C \cup D$.

Soit $x \in A \cup B$.

On a donc $x \in A$ ou $x \in B$.

Cas $x \in A$. Par hypothèse $A \subset C$. Et on a toujours $C \subset C \cup D$. Donc $A \subset C \cup D$.

Comme $x \in A$, on en déduit $x \in C \cup D$.

Cas $x \in B$. Ce cas est totalement similaire (à vous ! Il suffit d'échanger les rôles joués par A, B d'une part, et C, D d'autre part).

Dans tous les cas, on a $x \in C \cup D$.

2. \Rightarrow Supposons $B \subset C$.

- Montrons $A \cup B \subset A \cup C$.

On utilise la question précédente avec les inclusions $A \subset A$ et $B \subset C$.

On en déduit $A \cup B \subset A \cup C$.

- Montrons $A \cap B \subset A \cap C$.

Soit $x \in A \cap B$.

– On a $x \in A$.

– On a $x \in B$. Or $B \subset C$ par hypothèse. Donc $x \in C$.

Ainsi, $x \in A \cap C$.

\Leftarrow Supposons $A \cup B \subset A \cup C$ (*) et $A \cap B \subset A \cap C$ (**).

Montrons $B \subset C$.

Soit $x \in B$.

On a $B \subset A \cup B$ (toujours) et $A \cup B \subset A \cup C$ (hypothèse *), donc $B \subset A \cup C$.

Ainsi x , qui est dans B , appartient à $A \cup C$.

- Cas $x \in A$.

Comme $x \in B$, et $x \in A$ dans ce cas, on a $x \in A \cap B$.

D'après l'hypothèse (**), on obtient $x \in A \cap C$.

A fortiori, $x \in C$.

- Cas $x \in C$. Dans ce cas, on a $x \in C$.

Dans les deux cas, on a $x \in C$.

3. \Rightarrow Conséquence de l'implication précédente.

\Leftarrow Supposons $\forall X \in \mathcal{P}(E), A \cap X \subset B \cap X$.

En particulier, pour $X = E \in \mathcal{P}(E)$, on obtient $A \cap E \subset B \cap E$ i.e. $A \subset B$.

Exercice 15. ABC. Soient E un ensemble et A, B, C des parties de E . Montrer l'implication

$$A \setminus B = C \implies A \cup B = B \cup C.$$

Correction. Supposons que $A \setminus B = C$.

Montrons l'égalité d'ensembles $A \cup B = B \cup C$.

Première preuve : par double inclusion

\square Soit $x \in A \cup B$. Montrons que $x \in B \cup C$ i.e. $x \in B$ ou $x \in C$.

Pour cela, supposons que $x \notin B$ et montrons que $x \in C$.

Alors $x \in A \cap \bar{B}$ i.e. $x \in A \setminus B$. Or, par hypothèse $A \setminus B = C$, donc $x \in C$, cqfd.

\square Montrons $B \cup C \subset A \cup B$.

On a toujours $(A \setminus B) \subset A$. Or par hypothèse, $A \setminus B = C$, d'où $C \subset A$.

En intersectant avec B (conséquence de l'exercice précédent), on a $B \cup C \subset A \cup B$.

Deuxième preuve : par égalité ensembliste

Montrons que $A \cup B$ est égal à $(A \setminus B) \cup B$.

On a :

$$\begin{aligned} (A \setminus B) \cup B &= (A \cap \overline{B}) \cup B && \text{d'après le cours} \\ &= (A \cup B) \cap (\overline{B} \cup B) && \text{par distributivité de l'union par rapport à l'intersection} \\ &= (A \cup B) \cap E \\ &= A \cup B. \end{aligned}$$

Or, par hypothèse, $A \setminus B = C$ d'où

$$A \cup B = (A \setminus B) \cup B = C \cup B = B \cup C.$$

Exercice 16. Factorisation. Soient E un ensemble et A, B et C des parties de E . Montrer l'égalité

$$(A \cup B) \cap (B \cup C) \cap (A \cup C) = (A \cap B) \cup (B \cap C) \cup (A \cap C).$$

1ère méthode : Preuve avec les ensembles

$$\begin{aligned} (A \cup B) \cap (B \cup C) \cap (A \cup C) &= ((A \cap C) \cup B) \cap (A \cup C) && \text{factorisation de l'union p.r. à l'intersection} \\ &= ((A \cap C) \cap (A \cup C)) \cup (B \cap (A \cup C)) && \text{distributivité de l'intersection p.r. à l'union.} \\ &= (A \cap C) \cup (B \cap (A \cup C)) \\ &= (A \cap C) \cup ((B \cap A) \cup (B \cap C)) && \text{distributivité de l'intersection p.r. à l'union.} \\ &= (A \cap C) \cup (B \cap A) \cup (B \cap C) && \text{associativité de l'union.} \end{aligned}$$

2ème méthode : Utilisez les tables de vérité. (VVVFVFFF)

Exercice 17. Recouvrement. Soient E un ensemble et A, B deux parties de E .

Montrer que les assertions suivantes sont équivalentes.

- (i) $A \cup B = E$. (ii) $\forall X \in \mathcal{P}(E), (X \cap A = \emptyset \implies X \subset B)$.

Correction. Montrons (i) \Leftrightarrow (ii).

\Rightarrow Supposons (i) $A \cup B = E$.

Montrons l'assertion (ii).

Soit $X \in \mathcal{P}(E)$ telle que $X \cap A = \emptyset$.

Montrons que $X \subset B$.

Soit $x \in X$.

A fortiori, $x \in E$.

D'après (i), on a donc $x \in A$ ou $x \in B$.

Or $X \cap A = \emptyset$ donc le premier cas est impossible et on est dans le deuxième cas.

D'où $x \in B$.

⊆ Supposons (ii) $\forall X \in \mathcal{P}(E), (X \cap A = \emptyset \implies X \subset B)$.

Montrons que $A \cup B = E$.

Procédons par double inclusion.

⊆ Comme A et B sont deux parties de E , on a bien sûr, $A \cup B \subset E$.

⊇ Montrons $E \subset A \cup B$.

Première méthode. Soit $x \in E$. Montrons que $x \in A \cup B$.

Distinguons deux cas.

- Cas $x \in A$. Dans ce cas, on a $x \in A \cup B$.
- Cas $x \notin A$. Posons $X = \{x\}$. Comme $x \notin A$, on a donc $X \cap A = \emptyset$.
On peut donc appliquer l'hypothèse (ii) avec ce X .
On obtient $X \subset B$.
Comme par définition $x \in X$, on a $x \in B$.
A fortiori, $x \in A \cup B$.

Dans les deux cas, on a $x \in A \cup B$.

Deuxième méthode (ensembliste). Appliquons l'hypothèse (ii) avec la partie $X = E \setminus A$ qui vérifie bien $X \cap A = \emptyset$.

On en déduit $X \subset B$, c'est-à-dire $(E \setminus A) \subset B$.

En prenant l'union avec A de cette inclusion, on obtient :

$$A \cup (E \setminus A) \subset A \cup B.$$

Or $A \cup (E \setminus A) = E$ donc $E \subset A \cup B$.

Bilan. On a donc montré que les assertions (i) et (ii) sont équivalentes.

Exercice 18. Différence symétrique. On considère un ensemble E et deux parties A et B de E . On appelle **différence symétrique** de A et B , et on note $A \Delta B$, la partie de E définie par

$$A \Delta B = (A \setminus B) \cup (B \setminus A).$$

1. Déterminer une autre écriture de cette opération.

La différence symétrique correspond à un « ou exclusif ».

On conjecture et on va montrer que :

$$A \Delta B = (A \setminus B) \cup (B \setminus A) = (A \cup B) \setminus (A \cap B).$$

$$\begin{aligned}
A\Delta B &= (A \setminus B) \cup (B \setminus A) \\
&= (A \cap \bar{B}) \cup (B \cap \bar{A}) \\
&= (A \cup B) \cap (A \cup \bar{A}) \cap (\bar{B} \cup B) \cap (\bar{B} \cup \bar{A}) \text{ en développant} \\
&= (A \cup B) \cap E \cap E \cap (\bar{B} \cup \bar{A}) \\
&= (A \cup B) \cap (\bar{A} \cup \bar{B}) \\
&= (A \cup B) \cap \overline{(A \cap B)} \\
A\Delta B &= (A \cup B) \setminus (A \cap B).
\end{aligned}$$

2. Montrer les propriétés suivantes.

- (i) $\forall A \in \mathcal{P}(E), A\Delta A = \emptyset$;
- (ii) $\forall A, B \in \mathcal{P}(E), A\Delta B = B\Delta A$; (*commutatif*)
- (iii) $\forall A, B, C \in \mathcal{P}(E), A\Delta(B\Delta C) = (A\Delta B)\Delta C$; (*associatif*)
- (iv) $\exists I \in \mathcal{P}(E) : \forall A \in \mathcal{P}(E), A\Delta I = I\Delta A = A$; (*existence d'un neutre*)
- (v) $\forall A \in \mathcal{P}(E), \exists B \in \mathcal{P}(E) : A\Delta B = \emptyset$. (*tout élément a un symétrique*)
- (vi) $\exists T \in \mathcal{P}(E) : \forall A \in \mathcal{P}(E), A\Delta T = T\Delta A = E \setminus A$;

Remarque : les propriétés (ii), (iii), (iv) et (v) montrent que Δ munit $\mathcal{P}(E)$ d'une structure de groupe commutatif.

Montrons successivement les six assertions.

(i) Soit $A \in \mathcal{P}(E)$.

On a alors $A \cup A = A \cap A = A$, donc $A\Delta A = (A \cup A) \setminus (A \cap A) = A \setminus A = \emptyset$.

(ii) Soit $A, B \in \mathcal{P}(E)$.

On a alors $A \cup B = B \cup A$ et $A \cap B = B \cap A$, donc $A \cup B = B \cup A$, donc

$$A\Delta B = (A \cup B) \setminus (A \cap B) = (B \cup A) \setminus (B \cap A) = B\Delta A.$$

(iii) Revenons aux définitions.

La preuve est un peu pénible : le plus simple est de faire une sorte de table de vérité où l'on distingue suivant l'appartenance aux différentes parties. Soit $x \in E$. On a alors $x \in A$ ou $x \notin A$. De même, $x \in B$ ou $x \notin B$, et enfin $x \in C$ ou $x \notin C$. Rassemblons tous les cas possibles dans une table de vérité. On peut alors déterminer si x appartient ou non à $A\Delta B$ (ce sera le cas si et seulement si x appartient à A ou à B , mais pas aux deux).

$x \in A$	$x \in B$	$x \in C$	$x \in A\Delta B$	$x \in (A\Delta B)\Delta C$	$x \in (B\Delta C)$	$x \in A\Delta(B\Delta C)$
V	V	V	F	V	F	V
V	V	F	F	F	V	F
V	F	V	V	F	V	F
V	F	F	V	V	F	V
F	V	V	V	F	F	F
F	V	F	V	V	V	V
F	F	V	F	V	V	V
F	F	F	F	F	F	F

On a donc montré

$$\forall x \in E, (x \in A \Delta (B \Delta C)) \Leftrightarrow (x \in (A \Delta B) \Delta C),$$

ce qui montre $A \Delta (B \Delta C) = (A \Delta B) \Delta C$.

Remarque. On peut voir qu'un élément $x \in E$ appartient à $(A \Delta B) \Delta C = A \Delta (B \Delta C)$ si et seulement s'il appartient à un nombre impair des trois ensembles (donc ou bien à l'un des trois, ou bien aux trois).

(iv) Posons $I = \emptyset \in \mathcal{P}(E)$.

Soit $A \in \mathcal{P}(E)$.

On a alors $A \Delta I = A \Delta \emptyset = (A \cup \emptyset) \setminus (A \cap \emptyset) = A \setminus \emptyset = A$. De même, $I \Delta A = A \Delta I = A$, d'après (ii).

(v) Soit $A \in \mathcal{P}(E)$.

Posons $B = A \in \mathcal{P}(E)$.

On a donc $A \Delta B = A \Delta A = \emptyset$ d'après (i).

(vi) Posons $T = E \in \mathcal{P}(E)$.

Soit $A \in \mathcal{P}(E)$.

On a $A \Delta T = A \Delta E = (A \cup E) \setminus (A \cap E) = E \setminus A$. De même, $T \Delta A = A \Delta E = E \setminus A$, d'après (ii).

3. Sans utiliser une table de vérité, montrer que :

$$\overline{A \Delta B} = A \Delta B.$$

1ère méthode : Faire la table de vérité.

	$x \in A$	$x \in B$	$x \in \overline{A}$	$x \in \overline{B}$	$x \in A \Delta B$	$x \in \overline{A \Delta B}$
	V	V	F	F	F	F
Soit $x \in E$.	V	F	F	V	V	V
	F	V	V	F	V	V
	F	F	V	V	F	F

donc $\overline{A \Delta B} = A \Delta B$.

2ème méthode :

$$\begin{aligned} \overline{A \Delta B} &= (\overline{A \cup B}) \setminus (\overline{A \cap B}) \\ &= \overline{A \cap B} \setminus \overline{A \cup B} \text{ d'après les lois de Morgan} \\ &= \overline{A \cap B} \cap (A \cup B) \text{ car } C \setminus D = C \cap \overline{D} \\ &= (A \cup B) \cap \overline{A \cap B} \text{ car } C \cap D = D \cap C \\ &= (A \cup B) \setminus (A \cap B) \text{ car } C \setminus D = C \cap \overline{D} \\ &= A \Delta B, \text{ ce qui conclut la preuve.} \end{aligned}$$

Exercice 19. Équation ensembliste. Soient A et B deux parties d'un ensemble E . Résoudre dans $\mathcal{P}(E)$, l'équation $A \cup X = B$, d'inconnue X .

On procède par analyse-synthèse. Notons \mathcal{S} l'ensemble des solutions de cette équation ensembliste.

- Soit $X \in \mathcal{P}(E)$ tel que $A \cup X = B$. Alors $A \subset B$ et $X \subset B$. Faisons une disjonction de cas.

– **Premier cas** : si $A \not\subset B$ alors $\mathcal{S} = \emptyset$.

– **Deuxième cas** : on suppose que $A \subset B$.

On conjecture à l'aide d'un dessin $(B \setminus A) \subset X$. Montrons cette inclusion.

Soit $x \in B \setminus A$. Alors $x \in B$ donc $x \in A \cup X$.

Mais $x \notin A$, donc $x \in X$.

Ainsi, on obtient la condition : $(B \setminus A) \subset X \subset B$.

- Réciproquement, supposons toujours $A \subset B$ et considérons $X \in \mathcal{P}(E)$ tel que $(B \setminus A) \subset X \subset B$. Vérifions que $A \cup X = B$.

En faisant l'union avec A , on obtient : $B \subset A \cup X \subset A \cup B = B$, la dernière égalité étant une conséquence de $A \subset B$. Par double inclusion, on obtient donc l'égalité d'ensembles : $A \cup X = B$.

En conclusion,
$$\mathcal{S} = \begin{cases} \emptyset & \text{si } A \not\subset B \\ \{X \in \mathcal{P}(E) \mid (B \setminus A) \subset X \subset B\} & \text{sinon.} \end{cases}$$

Remarque : $\{X \in \mathcal{P}(E) \mid (B \setminus A) \subset X \subset B\} = \{(B \setminus A) \cup Y \mid Y \in \mathcal{P}(A)\}$.

Exercice 20. Union et intersection d'une famille d'ensembles.

1. Montrer $\bigcup_{x \in [0,1]}]x-1, x+1[=]-1, 2[.$

2. Que vaut $\bigcap_{x \in [0,1]}]x-1, x+1[?$

Correction.

1. Les deux termes de l'égalité sont des parties de \mathbb{R} . Montrons qu'elles sont égales par double inclusion.

- Soit $y \in \bigcup_{x \in [0,1]}]x-1, x+1[.$

On peut trouver $x_0 \in [0, 1]$ tel que $y \in]x_0 - 1, x_0 + 1[.$

On a alors

- d'une part : $y < x_0 + 1 \leq 2$;
- de l'autre : $y > x_0 - 1 \geq -1$,

donc $y \in]-1, 2[.$

Autre argument : pour tout $x \in [0, 1]$, on a $]x-1, x+1[\subset]-1, 2[$ donc leur union est encore une partie de $] -1, 2[.$

- Réciproquement, soit $y \in]-1, 2[.$

On distingue deux cas :

- si $y \in]-1, 1[$, alors on a $y \in]0 - 1, 0 + 1[$, donc $y \in \bigcup_{x \in [0,1]}]x-1, x+1[;$

- si $y \in]0, 2[$, alors on a $y \in]1 - 1, 1 + 1[$, donc $y \in \bigcup_{x \in [0,1]}]x - 1, x + 1[$.

Comme ces deux cas recouvrent toutes les possibilités (car $] -1, 1[\cup]0, 2[=] -1, 2[$), on a montré l'inclusion réciproque, ce qui conclut la preuve.

Autre argument : les deux intervalles $] -1, 1[$ et $]0, 2[$ font partie de l'union (pour $x = 0$ et $x = 1$ respectivement) donc leur union (qui vaut $] -1, 2[$) est incluse dans $\bigcup_{x \in [0,1]}]x - 1, x + 1[$.

2. On procède de la même façon pour montrer que $\boxed{\bigcap_{x \in [0,1]}]x - 1, x + 1[=]0, 1[}$.

- Soit $y \in \bigcap_{x \in [0,1]}]x - 1, x + 1[$.

On a donc en particulier $y \in]0 - 1, 0 + 1[=] -1, 1[$ et $y \in]1 - 1, 1 + 1[=]0, 2[$. Cela entraîne à la fois $0 < y$ et $y < 1$, donc $y \in]0, 1[$.

Autre argument : les deux intervalles $] -1, 1[$ et $]0, 2[$ font partie de l'intersection (pour $x = 0$ et $x = 1$ respectivement) donc leur intersection (qui vaut $]0, 1[$) contient $\bigcap_{x \in [0,1]}]x - 1, x + 1[$.

- Réciproquement, soit $y \in]0, 1[$.

Montrons $y \in \bigcap_{x \in [0,1]}]x - 1, x + 1[$, c'est-à-dire $\forall x \in [0, 1], y \in]x - 1, x + 1[$.

Soit $x \in [0, 1]$.

- On a $x \leq 1$, donc $x - 1 \leq 0$. Or, $0 < y$, d'où $x - 1 < y$.
- De même, on a $0 \leq x$, donc $1 \leq x + 1$. Or, $y < 1$ d'où $y < x + 1$.

Ainsi, $y \in]x - 1, x + 1[$.

Cela montre $y \in \bigcap_{x \in [0,1]}]x - 1, x + 1[$ et conclut la preuve.

Différents types de raisonnement

Exercice 21. Fonctions croissantes. Montrer que la composée de deux fonctions croissantes de \mathbb{R} dans \mathbb{R} est encore une fonction croissante de \mathbb{R} dans \mathbb{R} .

Correction. Soient f et g deux fonctions croissantes de \mathbb{R} dans \mathbb{R} .

Montrons que $g \circ f$ est croissante, c'est-à-dire que $\forall (x, y) \in \mathbb{R}^2, x \leq y \implies g(f(x)) \leq g(f(y))$.

Soit $(x, y) \in \mathbb{R}^2$ tel que $x \leq y$.

f étant croissante, on a $f(x) \leq f(y)$.

On peut alors appliquer la croissance de g aux réels $f(x)$ et $f(y)$: ceux-ci vérifient bien l'hypothèse $f(x) \leq f(y)$.

On obtient ainsi l'inégalité voulue $g(f(x)) \leq g(f(y))$.

On a donc montré que $g \circ f$ est croissante.

Ainsi, $\boxed{\text{la composée de deux fonctions croissantes est encore une fonction croissante}}$.

Exercice 22. Résolution d'inéquation dans \mathbb{R} . Résoudre sur \mathbb{R} l'inéquation $|x + 6| \leq |x - 10|$.

Correction. Soit $x \in \mathbb{R}$. On rappelle que :

$$|x + 6| = \begin{cases} -6 - x & \text{si } x \leq -6 \\ x + 6 & \text{si } x > -6. \end{cases} \quad \text{et} \quad |x - 10| = \begin{cases} 10 - x & \text{si } x \leq 10 \\ x - 10 & \text{si } x > 10. \end{cases}$$

On pourrait procéder par **disjonction de cas**.

Sinon, on raisonne **par équivalences**.

Tout d'abord, on a :

$$|x + 6| \leq |x - 10| \iff (x + 6)^2 \leq (x - 10)^2.$$

En effet, le sens direct est une conséquence de la croissance de la fonction carrée sur \mathbb{R}_+ et du fait que la valeur absolue est à valeurs dans \mathbb{R}_+ et $\forall y \in \mathbb{R}, y^2 = (-y)^2 = |y|^2$.

Le sens réciproque est une conséquence de la croissance de la fonction racine carrée et du fait bien connu que $\forall y \in \mathbb{R}, \sqrt{y^2} = |y|$.

Puis, on a :

$$\begin{aligned} (x + 6)^2 \leq (x - 10)^2 &\iff x^2 + 12x + 36 \leq x^2 - 20x + 100 \\ &\iff 32x \leq 64 \\ &\iff x \leq 2. \end{aligned}$$

Ainsi, l'ensemble des solutions sur \mathbb{R} de l'inéquation $|x + 6| \leq |x - 10|$ est l'intervalle $]-\infty, 2]$.

Exercice 23. Résolution d'équation dans \mathbb{R} . Résoudre sur \mathbb{R} l'équation $x = \sqrt{x + 6}$.

Première méthode : Notons \mathcal{S} l'ensemble des solutions de cette équation.

Analyse. Soit $x \in \mathbb{R}$ tel que $x = \sqrt{x + 6}$. Alors $x^2 - x - 6 = 0$. Ainsi, $(x - 3)(x + 2) = 0$ d'où $x = 3$ ou $x = -2$ (conditions nécessaires). On a donc montré $\mathcal{S} \subset \{-2; 3\}$.

Synthèse. On a $\sqrt{3 + 6} = 3$ donc 3 est bien solution.

$\sqrt{-2 + 6} = 2 \neq -2$ donc -2 n'est pas solution.

Conclusion. Ces deux étapes ont permis de montrer que $\mathcal{S} \subset \{3\}$ et $\{3\} \subset \mathcal{S}$ d'où $\mathcal{S} = \{3\}$.

Deuxième méthode (par équivalences) : Soit $x \in \mathbb{R}$. On a :

$$\begin{aligned} x = \sqrt{x + 6} &\iff \begin{cases} x^2 = x + 6 \\ \text{et} \\ x \geq 0 \end{cases} &\iff \begin{cases} x^2 - x - 6 = 0 \\ \text{et} \\ x \geq 0 \end{cases} &\iff \begin{cases} (x - 3)(x + 2) = 0 \\ \text{et} \\ x \geq 0 \end{cases} &\iff \begin{cases} x = 3 \text{ ou } x = -2 \\ \text{et} \\ x \geq 0 \end{cases} \\ &\iff (x = 3). \end{aligned}$$

Ainsi, $\mathcal{S} = \{3\}$.

Exercice 24. Minorer un maximum. Montrer $\forall x \in \mathbb{R}, \max\{x^2, (x-2)^2\} \geq 1$.

Correction. Soit $x \in \mathbb{R}$. Il s'agit en fait de montrer la disjonction : $x^2 \geq 1$ ou $(x-2)^2 \geq 1$. Supposons donc que $x^2 < 1$. Alors $-1 < x < 1$ donc $-3 < x-2 < -1$. Puisque la fonction carrée est strictement décroissante sur \mathbb{R}_- , on en déduit $(x-2)^2 > (-1)^2 = 1$.

On a donc bien $x^2 \geq 1$ ou $(x-2)^2 \geq 1$ i.e. $\max\{x^2, (x-2)^2\} \geq 1$, ceci pour tout $x \in \mathbb{R}$.

Remarque. Si on avait du montrer que $\max(a, b) \leq c$, il aurait fallu montrer que $a \leq c$ et $b \leq c$.

Exercice 25. Principe des tiroirs. Soit $n \in \mathbb{N}^*$. Montrer que si l'on range $n+1$ chaussettes dans n tiroirs, alors il y a au moins un tiroir qui contient au moins deux chaussettes.

Correction. On doit montrer l'implication « si on a $n+1$ chaussettes à ranger dans n tiroirs, alors il existe au moins un tiroir contenant 2 chaussettes ou plus ».

Supposons donc que l'on range $n+1$ chaussettes dans n tiroirs.

Montrons qu'il existe au moins un tiroir contenant 2 chaussettes ou plus.

Pour cela, raisonnons par l'absurde.

Supposons donc que chaque tiroir contienne 0 ou 1 chaussette.

Comme il y a n tiroirs, cela signifie que l'on a rangé au plus n chaussettes, et on tient là une contradiction !

Ainsi, pour ranger $n+1$ chaussettes dans n tiroirs, il y a au moins un tiroir qui contient 2 chaussettes ou plus.

Exercice 26. Inégalités en bataille !

1. Montrer que $\forall x \in \mathbb{R}, x(1-x) \leq \frac{1}{4}$.

2. Soit $(a, b, c) \in (\mathbb{R}_+)^3$.

Montrer que l'un des trois produits $a(1-b)$, $b(1-c)$, $c(1-a)$ est inférieur ou égal à $\frac{1}{4}$.

Correction.

1. On peut étudier la fonction $x \mapsto x(1-x)$ sur \mathbb{R} .

2. Raisonnons par l'absurde et supposons que les trois produits sont strictement supérieurs à $\frac{1}{4}$:

$$a(1-b) > \frac{1}{4} \quad \text{et} \quad b(1-c) > \frac{1}{4} \quad \text{et} \quad c(1-a) > \frac{1}{4}$$

Par produit d'inégalités **positives**, on a

$$a(1-b) \times b(1-c) \times c(1-a) > \left(\frac{1}{4}\right)^3$$

ce qui s'écrit encore (par commutativité de \times) :

$$(\clubsuit) \quad abc(1-a)(1-b)(1-c) > \left(\frac{1}{4}\right)^3$$

Or, on sait que $\forall x \in \mathbb{R}, x(1-x) \leq \frac{1}{4}$, donc on a

$$a(1-a) \leq \frac{1}{4} \quad \text{et} \quad b(1-b) \leq \frac{1}{4} \quad \text{et} \quad c(1-c) \leq \frac{1}{4}$$

Et on a $a(1-a) \geq 0$ (en effet, $a \geq 0$ par hypothèse, et l'inégalité $c(1-a) > \frac{1}{4}$ implique que $1-a \geq 0$ car $c \geq 0$).

De la même façon $b(1-b) \geq 0$ et $c(1-c) \geq 0$.

Par produit d'inégalités **positives**, on a

$$a(1-a) \times b(1-b) \times (1-c) \leq \left(\frac{1}{4}\right)^3$$

ce qui s'écrit encore (par commutativité de \times) :

$$abc(1-a)(1-b)(1-c) \leq \left(\frac{1}{4}\right)^3$$

ce qui contredit l'inégalité (\clubsuit) précédente.

Exercice 27. Non-linéarité de la conjugaison.

L'assertion $\exists (a, b) \in \mathbb{C}^2, \forall z \in \mathbb{C}, \bar{z} = az + b$ est-elle vraie ou fausse ? Justifier.

Correction. L'assertion est fausse. Supposons par l'absurde que l'on puisse trouver un couple $(a, b) \in \mathbb{C}^2$ tel que

$$(\diamond) \quad \forall z \in \mathbb{C}, \quad \bar{z} = az + b$$

En appliquant (\diamond) à $z = 0$, on obtient $0 = a \times 0 + b$, c'est-à-dire $\underline{b = 0}$.

La relation (\diamond) devient alors $\forall z \in \mathbb{C}, \bar{z} = az$.

En appliquant cette nouvelle relation à $z = 1$, on obtient $\bar{1} = a \times 1$, c'est-à-dire $\underline{a = 1}$.

Il s'ensuit que l'on a $\forall z \in \mathbb{C}, \bar{z} = z$, ce qui est absurde (cela est faux pour i , par exemple).

Exercice 28. Méli-mélo d'irrationnels.

1. Montrer que $\sqrt{2}$ est irrationnel.
2. Existe-t-il deux irrationnels a et b tels que $a^b \in \mathbb{Q}$?
3. Montrer $\forall x \in \mathbb{Q}, x + \sqrt{2} \notin \mathbb{Q}$.

Correction.

1. Raisonnons par l'absurde. Supposons que $\sqrt{2} \in \mathbb{Q}$.

Alors il existe $p \in \mathbb{Z}, q \in \mathbb{N}^*$ tels que $\sqrt{2} = \frac{p}{q}$ et la fraction $\frac{p}{q}$ est irréductible.

On a donc $p = \sqrt{2}q$, d'où $p^2 = 2q^2$ donc p^2 est pair (et d'après un exemple du cours), p est pair.

Ainsi, il existe $k \in \mathbb{N}$ tel que $p = 2k$. Puis $4k^2 = 2q^2$, d'où $q^2 = 2k^2$ donc q^2 est pair d'où q est pair.

La fraction $\frac{p}{q}$ est donc réductible, ce qui contredit l'hypothèse de départ.

Ainsi, $\sqrt{2} \in \mathbb{R} \setminus \mathbb{Q}$.

2. La réponse est oui. Prouvons-le par disjonction de cas.

- Si $(\sqrt{2})^{\sqrt{2}} \in \mathbb{Q}$, alors il suffit de prendre $a = b = \sqrt{2} \notin \mathbb{Q}$.
- Sinon, $((\sqrt{2})^{\sqrt{2}})^{\sqrt{2}} = \sqrt{2}^2 = 2 \in \mathbb{Q}$ donc il suffit de prendre $a = \sqrt{2}^{\sqrt{2}} \notin \mathbb{Q}$ et $b = \sqrt{2} \notin \mathbb{Q}$.

Dans tous les cas, on a montré l'existence de deux réels a et b non rationnels tels que $a^b \in \mathbb{Q}$.

3. Soit $x \in \mathbb{Q}$. Raisonnons par l'absurde. Supposons que $y = x + \sqrt{2} \in \mathbb{Q}$.
Alors $\sqrt{2} = y - x \in \mathbb{Q}$, ce qui est absurde. Ainsi, $x + \sqrt{2} \notin \mathbb{Q}$.

Exercice 29. Récurrence ou pas ?

1. Montrer que pour tout $n \in \mathbb{N}^*$, $2^{n-1} \leq n! \leq n^n$, où on rappelle que $n! = 1 \times 2 \times \dots \times n$.

Soit, on montre cette double inégalité par une récurrence simple, soit, on fait une preuve directe.
Soit $n \in \mathbb{N}^*$.

D'une part, on a : $\forall k \in \llbracket 1, n \rrbracket$, $k \leq n$. En multipliant ces n inégalités de termes positifs, on obtient :
 $n! \leq n^n$.

D'autre part, on a : $\forall k \in \llbracket 2, n \rrbracket$, $2 \leq k$. En multipliant ces $n - 1$ inégalités de termes positifs, on obtient : $2^{n-1} \leq n!$.

On a bien l'encadrement souhaité.

2. Montrer que pour tout $n \in \mathbb{N}^*$, $\frac{1}{\sqrt{1}} + \frac{1}{\sqrt{2}} + \dots + \frac{1}{\sqrt{n}} < 2\sqrt{n}$.

Correction. Pour tout $n \in \mathbb{N}^*$, on note $P(n) : \left\langle \frac{1}{\sqrt{1}} + \frac{1}{\sqrt{2}} + \dots + \frac{1}{\sqrt{n}} < 2\sqrt{n} \right\rangle$.

Montrons par récurrence simple $P(n)$ pour tout $n \in \mathbb{N}^*$.

Initialisation : $\frac{1}{\sqrt{1}} = 1 < 2 = 2\sqrt{1}$ donc $P(1)$.

Hérédité : Soit $n \in \mathbb{N}^*$ tel que $P(n)$. On a donc $\frac{1}{\sqrt{1}} + \frac{1}{\sqrt{2}} + \dots + \frac{1}{\sqrt{n}} < 2\sqrt{n}$.

En ajoutant $\frac{1}{\sqrt{n+1}}$, on obtient

$$\frac{1}{\sqrt{1}} + \frac{1}{\sqrt{2}} + \dots + \frac{1}{\sqrt{n}} + \frac{1}{\sqrt{n+1}} < 2\sqrt{n} + \frac{1}{\sqrt{n+1}}.$$

Or,

$$\begin{aligned} 2\sqrt{n} + \frac{1}{\sqrt{n+1}} < 2\sqrt{n+1} &\iff \frac{1}{2\sqrt{n+1}} < \sqrt{n+1} - \sqrt{n} \\ &\iff \frac{1}{2\sqrt{n+1}} < \frac{1}{\sqrt{n+1} + \sqrt{n}} \quad \text{quantité conjuguée,} \end{aligned}$$

et $\frac{1}{2\sqrt{n+1}} < \frac{1}{\sqrt{n+1} + \sqrt{n}}$ est vraie (car $\sqrt{n} < \sqrt{n+1}$), donc d'après les équivalences précédentes, on sait que $2\sqrt{n} + \frac{1}{\sqrt{n+1}} < 2\sqrt{n+1}$, ce qui permet d'en conclure $P(n+1)$.

Conclusion : Par théorème de récurrence, on a $\boxed{\text{pour tout } n \in \mathbb{N}^*, \frac{1}{\sqrt{1}} + \frac{1}{\sqrt{2}} + \dots + \frac{1}{\sqrt{n}} < 2\sqrt{n}}$.

Sinon, par preuve directe :

Soit $n \in \mathbb{N}^*$. Par quantité conjuguée, on a :

$$\forall k \geq 2, \sqrt{k} - \sqrt{k-1} = \frac{1}{\sqrt{k} + \sqrt{k-1}} \text{ et } \frac{1}{\sqrt{k} + \sqrt{k-1}} > \frac{1}{2\sqrt{k}}.$$

Donc

$$\forall k \geq 1, \sqrt{k} - \sqrt{k-1} > \frac{1}{2\sqrt{k}}.$$

En sommant pour $k \in \llbracket 1, n \rrbracket$ et par télescopage, on obtient : $\sqrt{n} > \frac{1}{2}S_n$ d'où $S_n < 2\sqrt{n}$, ce qui est l'inégalité souhaitée.

3. Soit $x \in \mathbb{R}$. On considère la suite $(u_n)_{n \in \mathbb{N}}$ définie par $u_0 = 2$, $u_1 = 2 \cos(x)$ et pour tout $n \in \mathbb{N}$, $u_{n+2} = 2 \cos(x)u_{n+1} - u_n$. Montrer que pour tout $n \in \mathbb{N}$, $u_n = 2 \cos(nx)$.

Pour tout $n \in \mathbb{N}$, on note $P(n)$: « $u_n = 2 \cos(nx)$ ».

Montrons par récurrence double $P(n)$ pour tout $n \in \mathbb{N}$.

Initialisation : Les conditions initiales donnent $P(0)$ et $P(1)$.

Hérédité : Soit $n \in \mathbb{N}$ tel que $P(n)$ et $P(n+1)$. Par définition,

$$\begin{aligned} u_{n+2} &= 2 \cos(x)u_{n+1} - u_n \\ &= 2 \cos(x)2 \cos((n+1)x) - 2 \cos(nx) && \text{par HR} \\ &= 2 \cos((n+2)x) + 2 \cos(nx) - 2 \cos(nx) && \text{car } 2 \cos a \cos b = \cos(a+b) + \cos(a-b) \\ &= 2 \cos((n+2)x). \end{aligned}$$

On a donc $P(n+2)$.

Conclusion : Par théorème de récurrence double, on a $\boxed{\text{pour tout } n \in \mathbb{N}, u_n = 2 \cos(nx)}$.

Exercice 30. Inégalité du binôme.

Montrer que pour tous réels $a, b > 0$ distincts et tout entier $n \geq 21$, on a l'inégalité

$$2^{n-1}(a^n + b^n) > (a+b)^n.$$

Correction. Si on procède par récurrence, l'inégalité clé à montrer est

$$2^{n-1}(a^{n+1} + b^{n+1} + ab^n + a^n b) < 2^n(a^{n+1} + b^{n+1}),$$

qui est équivalente, après simplification, à

$$a^{n+1} + b^{n+1} - ab^n - a^n b > 0,$$

i.e. $(a - b)(a^n - b^n) > 0$, ce qui est vrai car $x \mapsto x^n$ est strictement croissante sur \mathbb{R}_+^* vu que $n \geq 1$.

Exercice 31. Entiers de la forme $x + x^{-1}$.

Soit $x \in \mathbb{R}^*$ tel que $x + \frac{1}{x} \in \mathbb{Z}$. En procédant par récurrence double, montrer que $\forall n \in \mathbb{N}, x^n + \frac{1}{x^n} \in \mathbb{Z}$.

Indication : on pourra développer un produit $\left(x^p + \frac{1}{x^p}\right) \left(x^q + \frac{1}{x^q}\right)$, avec p et q bien choisis.

Correction. Pour tout $n \in \mathbb{N}$, notons $H(n)$ l'assertion « $x^n + \frac{1}{x^n} \in \mathbb{Z}$ ». Montrons $\forall n \in \mathbb{N}, H(n)$ par récurrence double.

Initialisation. Par hypothèse, on a $H(1)$.

De plus, $x^0 + \frac{1}{x^0} = 2 \in \mathbb{Z}$. L'initialisation est assurée par $H(0)$ et $H(1)$.

Hérédité. Soit $n \in \mathbb{N}$ tel que $H(n)$ et $H(n+1)$.

On écrit :

$$x^{n+2} + \frac{1}{x^{n+2}} = \underbrace{\left(x + \frac{1}{x}\right)}_{\in \mathbb{Z}} \underbrace{\left(x^{n+1} + \frac{1}{x^{n+1}}\right)}_{\in \mathbb{Z}} - \underbrace{\left(x^n + \frac{1}{x^n}\right)}_{\in \mathbb{Z}} \in \mathbb{Z}.$$

Exercice 32. Une analyse-synthèse. On souhaite déterminer toutes les fonctions f définies et continues sur \mathbb{R} à valeurs dans \mathbb{R} et vérifiant

$$\forall (x, y) \in \mathbb{R}^2, f(x + y) = f(x)f(y).$$

On raisonne par analyse-synthèse.

1. Phase d'analyse : soit f une fonction solution du problème.

(a) Montrer que si f s'annule en un point, alors f est la fonction nulle.

Supposons qu'il existe $x_0 \in \mathbb{R}$ tel que $f(x_0) = 0$.

Alors pour tout $x \in \mathbb{R}$, $f(x) = f((x - x_0) + x_0) = f(x - x_0)f(x_0) = 0$, donc f est nulle.

Dans toute la suite, on suppose que f ne s'annule pas sur \mathbb{R} .

(b) Montrer que f est strictement positive sur \mathbb{R} .

$\forall x \in \mathbb{R}, f(x) = f(x/2 + x/2) = f(x/2)^2 \geq 0$. Puisqu'on est dans le cas où f ne s'annule pas, on a même f strictement positive sur \mathbb{R} .

(c) Déterminer $f(0)$.

$f(0) = f(0 + 0) = f(0)^2$ donc $f(0)(1 - f(0)) = 0$ d'où $f(0) = 0$ ou $f(0) = 1$. Puisque f ne s'annule pas, on a $f(0) = 1$.

(d) Montrer que pour tout $n \in \mathbb{N}$, $f(n) = f(1)^n$.

Récurrence

(e) Montrer que pour tout $k \in \mathbb{Z} \setminus \mathbb{N}$, $f(k) = f(1)^k$.

Soient $k \in \mathbb{Z} \setminus \mathbb{N}$ et $n \in \mathbb{N}$ tel que $k = -n$.

$1 = f(0) = f(n + (-n)) = f(n)f(-n)$. f ne s'annulant pas, on a : $f(-n) = \frac{1}{f(n)} = \frac{1}{f(1)^n} = f(1)^{-n}$, d'où le résultat.

(f) Montrer que pour tout $r \in \mathbb{Q}$, $f(r) = f(1)^r$.

Soit $r \in \mathbb{Q}$. Il existe $(p, q) \in \mathbb{Z} \times \mathbb{N}^*$ tel que $r = \frac{p}{q}$ et cette fraction est irréductible.

Alors $p = qr$, d'où $f(p) = f(r + \dots + r) = f(r)^q$ (en itérant la propriété de f).

Par ailleurs, puisque $p \in \mathbb{Z}$, on a d'après (d) : $f(p) = f(1)^p$.

Ainsi, $f(r) = f(1)^{p/q} = f(1)^r$. CQFD.

On admet maintenant que l'on a étendu la propriété à \mathbb{R} et que l'on a pour tout $x \in \mathbb{R}$, $f(x) = f(1)^x$.

(g) Justifier qu'il existe $\alpha \in \mathbb{R}$ tel que $f(1) = e^\alpha$.

$f(1) > 0$ et la fonction exponentielle est surjective de \mathbb{R} dans \mathbb{R}_+^* donc il existe $\alpha \in \mathbb{R}$ tel que $f(1) = e^\alpha$.

(h) En déduire la forme de la fonction f .

En considérant un tel α , on a pour tout $x \in \mathbb{R}$, $f(x) = (e^\alpha)^x = e^{\alpha x}$.

La conclusion de la phase d'analyse est que $f = 0$ ou il existe $\alpha \in \mathbb{R}$ tel que $f : x \mapsto e^{\alpha x}$.

2. Phase de synthèse : vérifier que les fonctions obtenues sont effectivement solutions du problème.

Réciproquement la fonction nulle et les fonctions exponentielles sont bien continues et vérifient l'équation.

3. Conclusion.

Les fonctions solutions sont donc la fonction nulle et les fonctions $x \mapsto e^{\alpha x}$, avec $\alpha \in \mathbb{R}$.

Exercice 33. Une autre analyse-synthèse. Déterminer toutes les fonctions $f : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ telles que

$$\spadesuit \quad \forall (x, y) \in \mathbb{R}^2, \quad f(x)f(y) - f(xy) = x + y$$

Correction. On procède par analyse-synthèse.

Analyse. Soit $f : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ vérifiant \spadesuit .

En particulier, l'assertion \spadesuit pour $x = 0$ fournit :

$$(\star) \quad \forall y \in \mathbb{R}, \quad f(0)f(y) - f(0) = y$$

En particulier, l'assertion \spadesuit pour $y = 0$ fournit :

$$f(0)^2 - f(0) = 0$$

c'est-à-dire

$$f(0)(f(0) - 1) = 0.$$

Ainsi, $f(0) = 0$ ou $f(0) = 1$.

• Montrons que le cas $f(0) = 0$ est impossible.

Supposons $f(0) = 0$. En reprenant l'égalité précédente (\star) avec $y = 1$, on a

$$f(0)f(1) - f(0) = 1$$

et comme on suppose $f(0) = 0$, on obtient $0 = 1$, ce qui est absurde.

On a donc $f(0) = 1$. L'égalité (\star) devient

$$\forall y \in \mathbb{R}, \quad 1 \times f(y) - 1 = y$$

On a donc

$$\forall y \in \mathbb{R}, \quad f(y) = y + 1$$

Ainsi, la seule fonction solution possible est

$$\begin{aligned} f_0 : \mathbb{R} &\longrightarrow \mathbb{R} \\ x &\longmapsto x + 1 \end{aligned}$$

Ici, dans cet exercice, à la fin de l'analyse, on trouve qu'il y a 0 ou 1 fonction à vérifier \spadesuit

Synthèse. Montrons que la fonction $f_0 : \mathbb{R} \longrightarrow \mathbb{R}$ vérifie la condition \spadesuit .

$$\begin{aligned} x &\longmapsto x + 1 \end{aligned}$$

Fixons $(x, y) \in \mathbb{R}^2$.

On a

$$\begin{aligned} f_0(x)f_0(y) - f_0(xy) &= (x + 1)(y + 1) - (xy + 1) \\ &= x + y \end{aligned}$$

Bilan. On a montré l'égalité d'ensembles

$$\{f : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R} \mid f \text{ vérifie } \spadesuit\} = \{x \mapsto x + 1\}$$

Autrement dit, l'ensemble des fonctions vérifiant la condition \spadesuit est l'ensemble $\{x \mapsto x + 1\}$.

Autrement dit, il n'y a qu'une seule fonction à vérifier la condition \spadesuit à savoir $x \mapsto x + 1$.