

# Chapitre 1. Corrigés des exercices.

**Exercice A.2.1 :** Réécrire ces phrases avec quantificateurs avant d'écrire la négation.

1.  $\exists x \in \mathbb{R}, f(x) > 2$  ou  $g(x) \neq 0$ .
2.  $\exists n \in \mathbb{Z}, n > 0$  et  $n \leq 0$ .
3.  $\forall x \in \mathbb{R}, e^x \leq 1$ .
4.  $(\forall x \in \mathbb{R}, e^x \neq 1)$  ou  $(\exists (x_1, x_2) \in \mathbb{R}^2, x_1 \neq x_2$  et  $e^{x_1} = 1 = e^{x_2})$ .
5.  $x \geq 0$  et  $\sqrt{x}$  n'existe pas.
6.  $n \in \mathbb{N}^*$  et  $n^3 - n$  n'est pas un multiple de 3.

**Exercice A.2.2 :**

**1.** La première implication est vraie. D'après la table de vérité du connecteur " $\Rightarrow$ ", si  $P$  est toujours fausse dans  $P \Rightarrow Q$  alors l'implication est vraie.

**2.** On peut écrire la contraposée et raisonner comme au **1.**

Ou bien on se réfère à la table de vérité du connecteur " $\Rightarrow$ " : si  $Q$  est toujours vraie dans  $P \Rightarrow Q$  alors l'implication est vraie.

**Exercice A.2.3 :** On doit chercher le seul sous-ensemble  $A$  de  $E$  pour lequel l'implication suivante est fausse

$$\forall x \in A, P(x) \Rightarrow \exists x \in A, P(x).$$

Cela signifie que nous devons chercher  $A \subset E$  pour lequel la négation de cette implication est vraie :

$$(\forall x \in A, P(x)) \quad \text{et} \quad (\forall x \in A, \text{non } P(x))$$

$$\Leftrightarrow \forall x \in A, (P(x) \text{ et non } P(x))$$

Puisque la proposition  $(P(x) \text{ et non } P(x))$  est absurde, on en déduit qu'il n'y a aucun élément  $x \in E$  satisfaisant cette proposition. Cela se traduit par  $A = \emptyset$ .

**Exercice A.2.5 :** Utiliser dans cet exercice l'équivalence  $(P \Rightarrow Q) \Leftrightarrow (\text{non } P \text{ ou } Q)$ , les règles de distributivité, commutativité et associativité.

$$1. Q \Rightarrow (P \Rightarrow Q) \Leftrightarrow Q \Rightarrow (\text{non } P \text{ ou } Q) \Leftrightarrow \text{non } Q \text{ ou } (\text{non } P \text{ ou } Q) \Leftrightarrow \underbrace{(\text{non } Q \text{ ou } Q \text{ ou } \text{non } P)}_{\text{tautologie}}$$

Toujours vraie.

$$2. P \Rightarrow (P \Rightarrow Q) \Leftrightarrow P \Rightarrow (\text{non } P \text{ ou } Q) \Leftrightarrow \text{non } P \text{ ou } (\text{non } P \text{ ou } Q) \Leftrightarrow \text{non } P \text{ ou } Q$$

Faux si  $P$  est vraie et  $Q$  est fausse.

$$3. P \Rightarrow (P \text{ ou } Q) \Leftrightarrow \text{non } P \text{ ou } (P \text{ ou } Q) \Leftrightarrow \underbrace{(\text{non } P \text{ ou } P \text{ ou } Q)}_{\text{tautologie}}$$

Toujours vraie

$$4. P \Rightarrow (P \text{ et } Q) \Leftrightarrow \text{non } P \text{ ou } (P \text{ et } Q) \Leftrightarrow \underbrace{(\text{non } P \text{ ou } P)}_{\text{tautologie}} \text{ et } (\text{non } P \text{ ou } Q) \Leftrightarrow (\text{non } P \text{ ou } Q)$$

Faux si  $P$  est vraie et  $Q$  est fausse.

5. identique à 3.

$$6. (P \text{ et } Q) \Rightarrow Q \Leftrightarrow (\text{non } P \text{ ou } \text{non } Q) \text{ ou } Q \Leftrightarrow \underbrace{(\text{non } Q \text{ ou } Q \text{ ou } \text{non } P)}_{\text{tautologie}}$$

Toujours vraie.

On peut aussi étudier ces équivalences en dressant les tables de vérité de chaque proposition.

### Exercice A.2.16

1. Procéder comme au A.2.5

2. On pose  $P := \ll x^5 - x^4 + x^2 + 3 > 0 \gg$  et  $Q := \ll x < 2 \gg$ .

D'après la question 1., montrer que la proposition ( $P$  ou  $Q$ ) est vraie est équivalent à montrer que la proposition  $((\text{non } Q) \Rightarrow P)$  est vraie.

preuve : On suppose  $x \geq 2$ . On a

$$x^5 - x^4 + x^2 + 3 = x^4(x - 1) + x^2 + 3.$$

$$x \geq 2 \Rightarrow x - 1 \geq 1 > 0 \Rightarrow x^4(x - 1) > 0$$

et l'implication suivante est toujours vraie

$$x \geq 2 \Rightarrow x^2 + 3 > 0.$$

Grâce à la compatibilité de la relation d'ordre avec l'addition, on en déduit que  $x^5 - x^4 + x^2 + 3 > 0$ .

conclusion : L'implication  $((\text{non } Q) \Rightarrow P)$  est vraie donc la proposition ( $P$  ou  $Q$ ) est vraie.

**Exercice A.2.18 :** Respecter le symbole "supérieur stricte".

**1.** Pour  $n \in \mathbb{N}$ , on énonce la phrase  $P(n) := \ll 2^n > n \gg$ .

Initialisation à  $n = 0$ .  $2^n = 2^0 = 1 > n = 0$  donc  $P(0)$  est vraie.

Hérédité. Pour  $n \geq n_0$  fixé, on montre que  $P(n) \Rightarrow P(n+1)$  est vraie.

**correction.**  $2^{n+1} = 2^n + 2^n$ . Par hypothèse de récurrence,  $2^n > n$  donc on a  $2^{n+1} > 2n$ . Pour conclure, on utilise le résultat  $n \geq 1 \Leftrightarrow 2n \geq n+1$ . En concaténant les résultats on aboutit à  $2^{n+1} > n+1$ .

On a donc démontré l'hérédité pour  $n \geq n_0 = 1$ . Nous devons donc vérifier que  $P(1)$  est vraie également.

Initialisation à  $n = 1$ .  $2^n = 2^1 = 2 > n = 1$  donc  $P(1)$  est vraie.

Conclusion :  $\forall n \in \mathbb{N}, 2^n > n$ .

**2. Etudier l'hérédité.** Cherchons  $p \in \mathbb{N}$  tel que  $\forall n \geq p, P(n) \Rightarrow P(n+1)$

**correction.**  $2^{n+1} = 2^n + 2^n$ . Par hypothèse de récurrence,  $2^n > n^2$  donc on a  $2^{n+1} > 2n^2$ . Pour conclure, on cherche  $p$  tel que  $n \geq p \Rightarrow 2n^2 \geq (n+1)^2$ . Cela revient à étudier le signe de  $n^2 - 2n - 1$  qui est positif pour les entiers  $n \geq p = 3$ . En concaténant les résultats on aboutit à  $2^{n+1} > (n+1)^2$ .

On a donc démontré l'hérédité pour  $n \geq p = 3$ .

Cependant,  $P(3)$  et  $P(4)$  sont fausses d'où

Initialisation à  $n = 5$ .  $2^n = 2^5 = 32 > 5^2 = 25$  donc  $P(5)$  est vraie.

Conclusion :  $\forall n \in \llbracket 5, +\infty \rrbracket, 2^n > n^2$ .

**Exercice A.2.22 :**

1. Vrai. En effet,  $\forall x \in \mathbb{R}, \exists y = -x \in \mathbb{R}, x + y = 0$ .
2. Faux car la négation est vraie. En effet,  $\forall y \in \mathbb{R}, \exists x = -y + 1 \in \mathbb{R}, x + y = 1 \neq 0$
3. Faux car la négation est vraie. En effet,  $\exists x = 0 \in \mathbb{R}, \forall y \in \mathbb{R}, xy \neq 1$
4. Faux car la négation est vraie. En effet,  $\forall y \in \mathbb{R}, \exists x = 0 \in \mathbb{R}, xy = 0 \neq 1$
5. Vrai. En effet,  $\exists y = 0 \in \mathbb{R}, \forall x \in \mathbb{R}, x + y = x + 0 = x$ . La valeur  $y = 0$  est appelée élément neutre pour l'addition (cf MT03).

**Exercice A.2.23 - question 4 :** Il faut démontrer la contraposée, c'est-à-dire

$$\left( (\exists x \in \mathbb{R}, \text{non } P(x)) \text{ et } (\forall x \in \mathbb{R}, \text{non } Q(x)) \right) \Rightarrow \exists x \in \mathbb{R}, (\text{non } P(x) \text{ et non } Q(x))$$

preuve : Par hypothèse il existe au moins un élément  $x \in \mathbb{R}$  satisfaisant la propriété (non  $P$ ). Comme la propriété (non  $Q$ ) est satisfaite par tous les éléments de  $\mathbb{R}$ , elle est vraie pour  $x$ . On en déduit que (non  $P(x)$  et non  $Q(x)$ ) est vraie.

**Exercice A.2.24 :** Pour toute application  $f : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$  on pose

$$K_f = \{x \in \mathbb{R}, f(x) = 0\} \quad \text{et} \quad I_f = \{y \in \mathbb{R}, \exists x \in \mathbb{R}, y = f(x)\}.$$

On note  $E$  l'ensemble des applications définies de  $\mathbb{R}$  dans  $\mathbb{R}$ .

Il faut comprendre que :

Le symbole  $\{\dots\}$  signifie *l'ensemble de*.

$K_f$  est l'ensemble des solutions  $x$  dans  $\mathbb{R}$  de l'équation  $f(x) = 0$ .

$I_f$  est l'ensemble des images par  $f$  ou encore  $I_f = \text{Im}f = f(\mathbb{R})$ .

**1. •** La proposition " $\forall f \in E, K_f \neq \emptyset$ " est fautive car sa négation " $\exists f \in E, K_f = \emptyset$ " est vraie. Un exemple est la fonction constante suivante :

$$\begin{array}{lcl} f: & \mathbb{R} & \rightarrow \mathbb{R} \\ & x & \mapsto 1 \end{array}$$

• La proposition " $\forall f \in E, I_f \neq \emptyset$ " est vraie par définition d'une application. En effet, si  $f \in E$  alors

$$\forall x \in \mathbb{R}, \exists y \in \mathbb{R}, y = f(x) \Rightarrow \exists x \in \mathbb{R}, \exists y \in \mathbb{R}, y = f(x) \Rightarrow \exists y \in \mathbb{R}, \exists x \in \mathbb{R}, y = f(x) \Rightarrow I_f \neq \emptyset.$$

**Exercice 1 hors poly.** Pour tout  $n \in \mathbb{N}$ , on définit les deux propositions suivantes :

$$P(n) : \text{« } 3^{2n+2} - 2^{n+1} \text{ est un multiple de } 7 \text{ »}$$
$$\text{et } Q(n) : \text{« } 3^{2n+2} + 2^{n+1} \text{ est un multiple de } 7 \text{ ».}$$

1. Démontrer que  $P$  et  $Q$  sont héréditaires.
  2. Peut-on affirmer qu'  $\exists n_0 \in \mathbb{N}, \forall n \geq n_0, 3^{2n+2} - 2^{n+1}$  est un multiple de 7?
  3. Peut-on affirmer qu'  $\exists n_0 \in \mathbb{N}, \forall n \geq n_0, 3^{2n+2} + 2^{n+1}$  est un multiple de 7?
- 

**Correction.**

**1. Hérédité de  $(P(n))_{n \in \mathbb{N}}$ .**

Soit  $n \geq 0$ . On montre que  $P(n) \Rightarrow P(n+1)$ .

On suppose que  $P(n) := \text{« le nombre } A_n = 3^{2n+2} - 2^{n+1} \text{ est divisible par } 7 \text{ »}$  est vraie.

$$\begin{aligned} A_{n+1} &= 3^{2(n+1)+2} - 2^{(n+1)+1} = 3^2 \times 3^{2n+2} - 2^1 \times 2^{n+1} \\ &= 9 \times 3^{2n+2} - 2 \times 2^{n+1} = \underbrace{7 \times 3^{2n+2}}_{\text{divisible par } 7} + 2(3^{2n+2} - 2^{n+1}). \end{aligned}$$

Par hypothèse de récurrence, le nombre  $(3^{2n+2} - 2^{n+1})$  est divisible par 7 donc  $A_{n+1}$  aussi.

**Hérédité de  $(Q(n))_{n \in \mathbb{N}}$ .**

Soit  $n \geq 0$ . On montre que  $Q(n) \Rightarrow Q(n+1)$ .

On suppose que  $Q(n) := \text{« le nombre } B_n = 3^{2n+2} + 2^{n+1} \text{ est divisible par } 7 \text{ »}$  est vraie.

$$\begin{aligned} B_{n+1} &= 3^{2(n+1)+2} + 2^{(n+1)+1} = 3^2 \times 3^{2n+2} + 2^1 \times 2^{n+1} \\ &= 9 \times 3^{2n+2} + 2 \times 2^{n+1} = \underbrace{7 \times 3^{2n+2}}_{\text{divisible par } 7} + 2(3^{2n+2} + 2^{n+1}). \end{aligned}$$

Par hypothèse de récurrence, le nombre  $(3^{2n+2} + 2^{n+1})$  est divisible par 7 donc  $B_{n+1}$  aussi.

**2. Oui avec  $n_0 = 0$ .** On vérifie que  $P(0)$  est vraie.

$$A_0 = 3^2 - 2^1 = 9 - 2 = 7.$$

**3. Non,** il n'existe aucune valeur  $n_0 \in \mathbb{N}$  pour initialiser la récurrence.

On peut affirmer que  $\forall n \in \mathbb{N}, \text{ non } Q(n)$ . On raisonne par l'absurde.

Soit  $n \in \mathbb{N}$  tel que  $Q(n)$  est vraie. Alors  $A_n$  et  $B_n$  sont tous deux divisibles par 7. La différence  $B_n - A_n$  est donc divisible par 7 :

$$\exists k \in \mathbb{N}, B_n - A_n = 2 \times 2^{n+1} = 7k.$$

Ceci est absurde car 2 est le seul diviseur premier de  $B_n - A_n$ .

La négation est fautive donc la phrase  $\forall n \in \mathbb{N}, \text{ non } Q(n)$  est vraie.

**Exercice 2 hors poly.** Soit  $E$  un ensemble et  $A, B$  et  $C$  trois parties de  $E$ . On suppose que  $(A \cap B) \subset (A \cap C)$  et  $(A \cup B) \subset (A \cup C)$ .

1. Quelle relation y a-t-il entre  $B$  et  $C$ ?
  2. Démontrer ce résultats.
- 

**Correction.**

1. Avec schéma, on conjecture que  $B \subset C$ .

2. Pour démontrer une inclusion, on démontre l'implication  $x \in B \Rightarrow x \in C$ .

Les hypothèses sont ①  $(A \cap B) \subset (A \cap C)$  et ②  $(A \cup B) \subset (A \cup C)$ .

$$x \in B \Rightarrow x \in (A \cup B) \stackrel{\text{②}}{\Rightarrow} x \in A \cup C \Rightarrow (x \in A) \text{ ou } (x \in C)$$

On continue par disjonction de cas :

- Si  $x \in A$  alors  $x \in A \cap B$ . D'après ①, alors  $x \in A \cap C \subset C$ .
- Si  $x \in C$ , la démonstration est finie.

Conclusion : On a bien  $B \subset C$ .

**Exercice 3 hors poly.** Soit  $E$  un ensemble et  $A, B$  et  $C$  trois parties de  $E$ . Démontrer l'équivalence suivante :

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

---

**Correction.**

On procède par double équivalence.

$\boxed{\Leftarrow}$  Ce sens est évident :  $B \subset A \subset C \Rightarrow A \cup B = A$  et  $A \cap C = A$ .

$\boxed{\Rightarrow}$  On suppose que  $A \cup B = A \cap C$  et on montre deux inclusions  $B \subset A$  et  $A \subset C$ .

- Pour montrer  $B \subset A$ , on montre l'implication  $x \in B \Rightarrow x \in A$ .

$$x \in B \Rightarrow x \in A \cup B \Rightarrow x \in A \cap C \Rightarrow x \in A$$

- Pour montrer  $A \subset C$ , on montre l'implication  $x \in A \Rightarrow x \in C$ .

$$x \in A \Rightarrow x \in A \cup B \Rightarrow x \in A \cap C \Rightarrow x \in C$$

**Exercice 4 hors poly.** Soit  $n \in \mathbb{N}^*$ . On considère  $n + 1$  réels  $x_0, \dots, x_n$  de  $[0, 1]$  vérifiant

$$0 \leq x_0 \leq x_1 \leq \dots \leq x_n \leq 1.$$

L'objectif de cet exercice est de démontrer par l'absurde la proposition suivante

$$P := \text{« Il y a deux de ces réels qui sont distants d'au plus } \frac{1}{n} \text{ »}.$$

1. Réécrire la proposition  $P$  à l'aide de quantificateurs et de symboles mathématiques.
  2. Écrire la négation de cette proposition.
  3. Démontrer la proposition  $P$  par l'absurde.
- 

**Correction.**

1.  $P := \text{« } \exists (i, j) \in \llbracket 0, n \rrbracket, i \neq j \text{ et } |x_i - x_j| \leq \frac{1}{n} \text{ »}.$

2.  $\forall (i, j) \in \llbracket 0, n \rrbracket, i = j \text{ ou } |x_i - x_j| > \frac{1}{n}.$

3. On montre que *non*  $P$  est fausse :

On sait que  $0 \leq x_0 \leq x_n \leq 1$  donc  $x_n - x_0 \leq 1$ .

Ensuite on décompose la différence  $x_n - x_0$  comme suit

$$x_n - x_0 = \underbrace{(x_n - x_{n-1}) + \dots + (x_2 - x_1) + (x_1 - x_0)}_{\text{il y a bien } n \text{ termes}}$$

D'après le 2. on obtient

$$x_n - x_0 > n \times \frac{1}{n} = 1.$$

On a  $x_n - x_0 \leq 1$  et  $x_n - x_0 > 1$  ce qui est absurde.

La négation est fausse donc la proposition  $P$  est vraie.

**Exercice 5 hors poly.** Soit  $E$  un ensemble. Pour toute partie  $A$  de  $E$ , on définit la fonction indicatrice de l'ensemble  $A$ , notée  $\mathbf{1}_A$ , par

$$\mathbf{1}_A(x) = \begin{cases} 1 & \text{si } x \in A \\ 0 & \text{si } x \notin A \end{cases}$$

Étant données deux parties  $A$  et  $B$  de  $E$ , de quel ensemble les fonctions suivantes sont-elles les indicatrices?

- |                                      |                                      |  |
|--------------------------------------|--------------------------------------|--|
| ① $\min(\mathbf{1}_A, \mathbf{1}_B)$ | ③ $\mathbf{1}_E - \mathbf{1}_A$      | ⑤ $\mathbf{1}_A - \mathbf{1}_A \times \mathbf{1}_B$                |
| ② $\max(\mathbf{1}_A, \mathbf{1}_B)$ | ④ $\mathbf{1}_A \times \mathbf{1}_B$ | ⑥ $\mathbf{1}_A + \mathbf{1}_B - \mathbf{1}_A \times \mathbf{1}_B$ |
- 

**Correction.**

Pour étudier ces fonctions, on peut décomposer l'ensemble  $E$  en 4 sous-ensembles disjoints

$$x \in E \leftrightarrow \underbrace{(x \in A \text{ et } x \in B)}_{x \in A \cap B} \text{ ou } \underbrace{(x \notin A \text{ et } x \in B)}_{x \in B \setminus A} \text{ ou } \underbrace{(x \in A \text{ et } x \notin B)}_{x \in A \setminus B} \text{ ou } \underbrace{(x \notin A \text{ et } x \notin B)}_{x \in E \setminus (A \cup B)}$$

1. Il s'agit de  $\mathbf{1}_{A \cap B}$ . En effet

$$x \in A \text{ et } x \in B \Rightarrow \min(\mathbf{1}_A(x), \mathbf{1}_B(x)) = \min(1, 1) = 1$$

$$x \notin A \text{ et } x \in B \Rightarrow \min(\mathbf{1}_A(x), \mathbf{1}_B(x)) = \min(0, 1) = 0$$

$$x \in A \text{ et } x \notin B \Rightarrow \min(\mathbf{1}_A(x), \mathbf{1}_B(x)) = \min(1, 0) = 0$$

$$x \notin A \text{ et } x \notin B \Rightarrow \min(\mathbf{1}_A(x), \mathbf{1}_B(x)) = \min(0, 0) = 0$$

La fonction prend la valeur 1 uniquement dans l'ensemble  $A \cap B$ .

2. Il s'agit de  $\mathbf{1}_{A \cup B}$ . En effet

$$x \in A \text{ et } x \in B \Rightarrow \max(\mathbf{1}_A(x), \mathbf{1}_B(x)) = \max(1, 1) = 1$$

$$x \notin A \text{ et } x \in B \Rightarrow \max(\mathbf{1}_A(x), \mathbf{1}_B(x)) = \max(0, 1) = 1$$

$$x \in A \text{ et } x \notin B \Rightarrow \max(\mathbf{1}_A(x), \mathbf{1}_B(x)) = \max(1, 0) = 1$$

$$x \notin A \text{ et } x \notin B \Rightarrow \max(\mathbf{1}_A(x), \mathbf{1}_B(x)) = \max(0, 0) = 0$$

La fonction prend la valeur 1 dans l'ensemble  $(A \cap B) \cup \left( \complement_E^{A \cap B} \right) \cup \left( A \cap \complement_E^B \right) = A \cup B$ . (Faire une figure pour s'en convaincre).

Pour le reste, il faut trouver :

3. Il s'agit de  $\mathbf{1}_{\complement_E^A}$  ou  $\mathbf{1}_{E \setminus A}$ .

4. Il s'agit de  $\mathbf{1}_{A \cap B}$ .

5. Il s'agit de  $\mathbf{1}_{A \setminus B}$ .

6. Il s'agit de  $\mathbf{1}_{A \cup B}$ .

**Exercice 6 hors poly.** Soient  $A$  et  $B$  deux parties d'un ensemble  $E$ . On définit la différence symétrique par  $A\Delta B = (A\setminus B)\cup(B\setminus A)$ .

1. Vérifier que  $\mathbf{1}_{A\Delta B} = \mathbf{1}_A + \mathbf{1}_B - 2\mathbf{1}_A \times \mathbf{1}_B$ .

2. Montrer que  $C \cap (A\Delta B) = (A \cap C)\Delta(B \cap C)$  à l'aide d'opérations sur les ensembles.

3. Retrouver ce résultat à l'aide des fonctions indicatrices.

**Correction.** A finir

1. Faire une figure pour distinguer l'ensemble  $A\Delta B$ . Puis utiliser l'exercice précédent.

$$\mathbf{1}_{A\setminus B} = \mathbf{1}_A - \mathbf{1}_A \times \mathbf{1}_B \quad \text{et} \quad \mathbf{1}_{B\setminus A} = \mathbf{1}_B - \mathbf{1}_A \times \mathbf{1}_B$$

$$\Rightarrow \mathbf{1}_{A\Delta B} = (\mathbf{1}_A - \mathbf{1}_A \times \mathbf{1}_B) + (\mathbf{1}_B - \mathbf{1}_A \times \mathbf{1}_B) - \underbrace{(\mathbf{1}_A - \mathbf{1}_A \times \mathbf{1}_B) \times (\mathbf{1}_B - \mathbf{1}_A \times \mathbf{1}_B)}_{=0} = \mathbf{1}_A + \mathbf{1}_B - 2 \times \mathbf{1}_A \times \mathbf{1}_B.$$

2. On a

$$(A\Delta B) \cap C = ((A\setminus B) \cup (B\setminus A)) \cap C = ((A\setminus B) \cap C) \cup ((B\setminus A) \cap C) = (A \cap \underset{E}{\complement} B \cap C) \cup (\underset{E}{\complement} A \cap B \cap C)$$

et

$$\begin{aligned} (A \cap C)\Delta(B \cap C) &= ((A \cap C) \setminus (B \cap C)) \cup ((B \cap C) \setminus (A \cap C)) \\ &= ((A \cap C) \cap \underset{E}{\complement} (B \cap C)) \cup ((B \cap C) \cap \underset{E}{\complement} (A \cap C)) \\ &= ((A \cap C) \cap (\underset{E}{\complement} B \cup \underset{E}{\complement} C)) \cup ((B \cap C) \cap (\underset{E}{\complement} A \cup \underset{E}{\complement} C)) \\ &= ((A \cap C \cap \underset{E}{\complement} B) \cup \underbrace{(A \cap C \cap \underset{E}{\complement} C)}_{=\emptyset}) \cup ((B \cap C \cap \underset{E}{\complement} A) \cup \underbrace{(B \cap C \cap \underset{E}{\complement} C)}_{=\emptyset}) \\ &= (A \cap C \cap \underset{E}{\complement} B) \cup (B \cap C \cap \underset{E}{\complement} A). \end{aligned}$$

Par associativité de l'intersection, les deux ensembles sont égaux.

3. Calculer les indicatrices des deux ensembles : utiliser l'exercice précédent et 1.

$$\mathbf{1}_{(A\setminus B)\cap C} = (\mathbf{1}_A + \mathbf{1}_B - 2 \times \mathbf{1}_A \times \mathbf{1}_B) \times \mathbf{1}_C$$

$$(A \cap C)\Delta(B \cap C) = \mathbf{1}_{A \cap C} + \mathbf{1}_{B \cap C} - 2 \times \mathbf{1}_{A \cap C} \times \mathbf{1}_{B \cap C} = \mathbf{1}_A \times \mathbf{1}_C + \mathbf{1}_B \times \mathbf{1}_C - 2 \times \mathbf{1}_A \times \mathbf{1}_B \times \mathbf{1}_C$$

Les fonctions indicatrices associées sont égales donc les ensembles sont égaux.