

Algèbre Linéaire

Semestre d'automne 2018

Bronstein
Huruguen
Tissot

Corrigé 2

Langage Ensembliste : exercice 14

Rappel :

$$A \times B = \{(x, y) \mid x \in A \text{ et } y \in B\}$$

On représente l'ensemble A sur l'axe horizontal et l'ensemble B sur l'axe vertical.

Soient $G = \{1; 2\}$, $F = \{-1; 0; 1\}$ et $K = ((\mathbb{Z} \times G) \cap (F \times \mathbb{N})) \cup G^2$.

Pour exprimer K comme produit de deux ensembles, le plus simple est de le représenter graphiquement. On procède par étape :

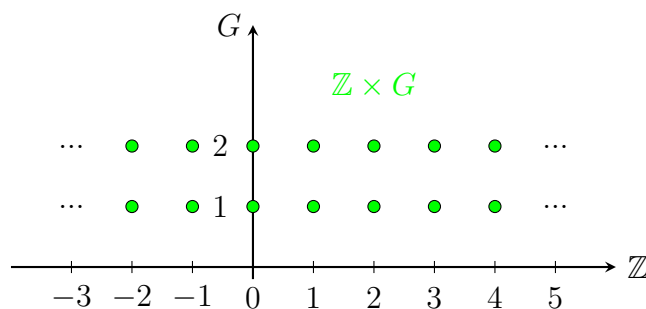
- représenter l'ensemble produit $\mathbb{Z} \times G$.
- représenter l'ensemble produit $F \times \mathbb{N}$.
- déduire de la représentation graphique de ces ensembles, la représentation graphique de l'intersection.
- représenter l'ensemble produit $G \times G$, et faire la réunion avec $(\mathbb{Z} \times G) \cap (F \times \mathbb{N})$.

Représentation graphique de $\mathbb{Z} \times G$

$$\mathbb{Z} \times G = \{(x, y) \mid x \in \mathbb{Z} \text{ et } y \in G\}$$

$$\mathbb{Z} = \{ \dots -1; 0; 1; 2 \dots \}$$

$$G = \{1; 2\}$$

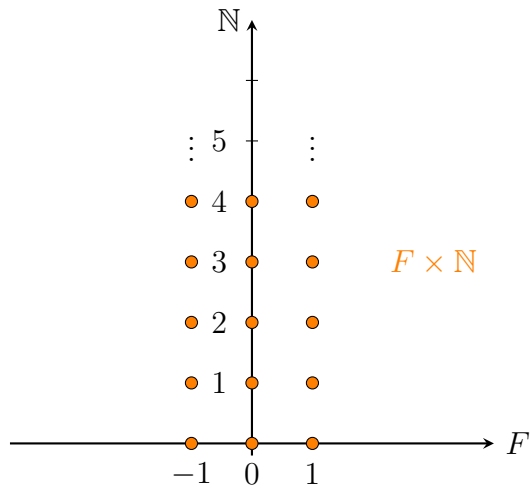


Représentation graphique de $F \times \mathbb{N}$

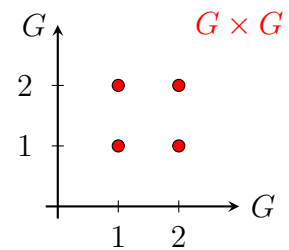
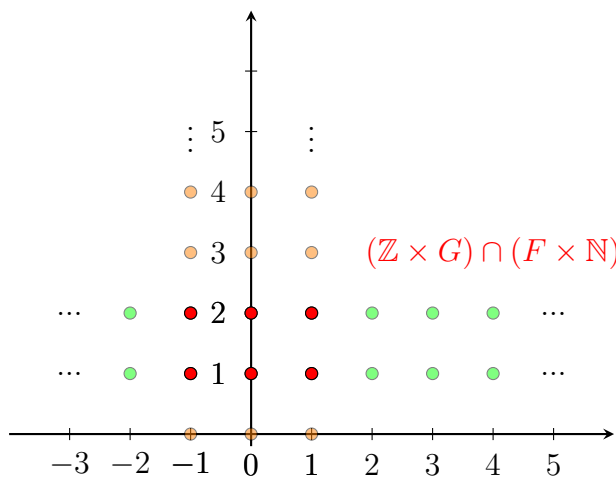
$$F \times \mathbb{N} = \{(x, y) \mid x \in F \text{ et } y \in \mathbb{N}\}$$

$$F = \{-1; 0; 1\}$$

$$\mathbb{N} = \{0; 1; 2; 3 \dots\}$$

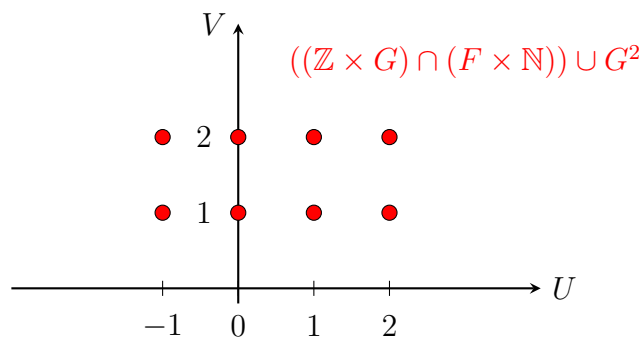


Représentation graphique de $(\mathbb{Z} \times G) \cap (F \times \mathbb{N})$ et de $G \times G$



D'où finalement :

$$K = ((\mathbb{Z} \times G) \cap (F \times \mathbb{N})) \cup G^2$$



On observe que $K = \{-1; 0; 1; 2\} \times \{1; 2\}$

Langage Ensembliste : exercice 16

On procède par étapes :

- Expliciter l'ensemble E et l'ensemble B .
- Représenter l'ensemble produit $B \times A$.
- Représenter l'ensemble D .
- Dédire de la représentation graphique des ensembles $B \times A$ et D , la représentation graphique de l'intersection.

Rappel : $2\mathbb{Z}$ est l'ensemble des multiples de 2.

- $E = \{x \in 2\mathbb{Z} \mid -4 \leq x < 4\} = \{-4; -2; 0; 2\}$

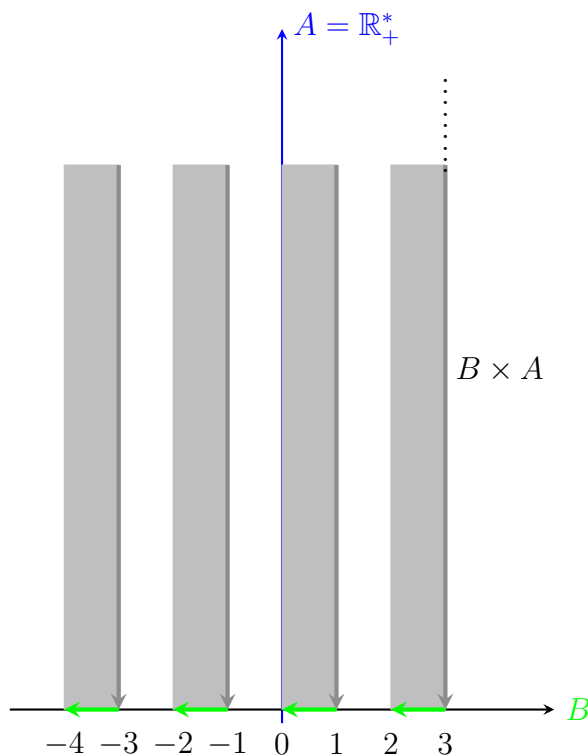
D'où l'ensemble B :

$$B = \bigcup_{k \in E}]k; k+1] =]-4; -3] \cup]-2; -1] \cup]0; 1] \cup]2; 3] \subset \mathbb{R}$$

- **Représentation graphique de $B \times A$**

On représente l'ensemble B sur l'axe horizontal et l'ensemble A sur l'axe vertical.

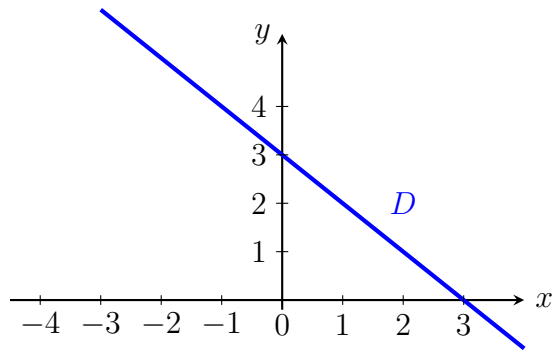
$$B \times A = (]-4; -3] \cup]-2; -1] \cup]0; 1] \cup]2; 3]) \times [0; +\infty[$$



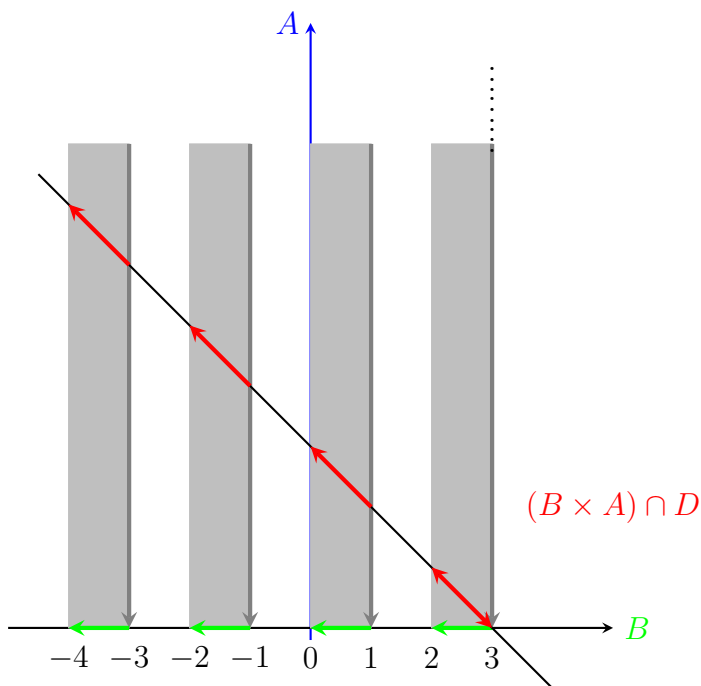
Représentation graphique de D

$$D = \{(x; y) \in \mathbb{R}^2 \mid y + x - 3 = 0\} = \{(x; y) \in \mathbb{R}^2 \mid y = -x + 3\}$$

D est l'ensemble des points de la droite d'équation $y = -x + 3$; elle a pour pente -1 et elle passe par le point $(0, 3)$.



Représentation graphique de $(B \times A) \cap D$



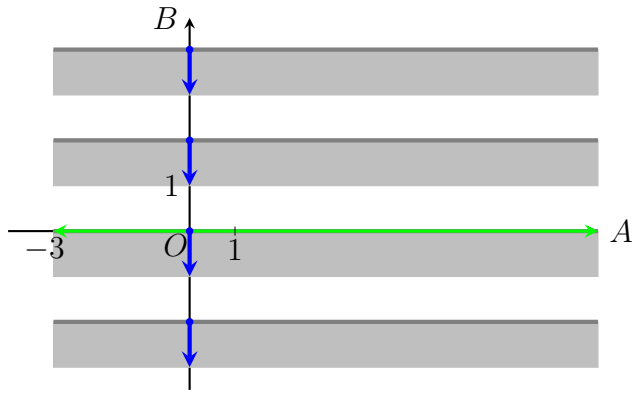
Langage Ensembliste : exercice 17

L'ensemble $B = \bigcup_{k \in I}]k, k + 1]$ est la réunion des quatre intervalles $]k, k + 1]$ correspondants à $k \in \{-3, -1, 1, 3\}$

D'où $B =]-3, -2] \cup]-1, 0] \cup]1, 2] \cup]3, 4]$.

Représentation graphique de $A \times B$.

On représente l'ensemble $A =]-3, +\infty[$ sur l'axe horizontal et l'ensemble B sur l'axe vertical.



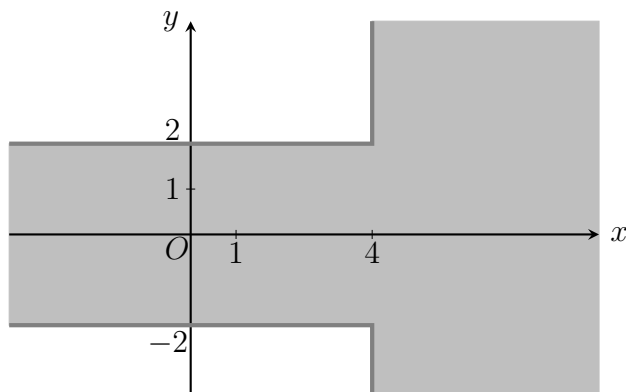
On décrit l'ensemble D comme une réunion de deux ensembles.

$$D = \{ (x, y) \in \mathbb{R}^2 \mid x \geq 4 \text{ ou } |y| \leq 2 \} .$$

$$D = \{ (x, y) \in \mathbb{R}^2 \mid x \geq 4 \} \cup \{ (x, y) \in \mathbb{R}^2 \mid |y| \leq 2 \} .$$

$$D = \{ (x, y) \in \mathbb{R}^2 \mid x \geq 4 \} \cup \{ (x, y) \in \mathbb{R}^2 \mid -2 \leq y \leq 2 \} .$$

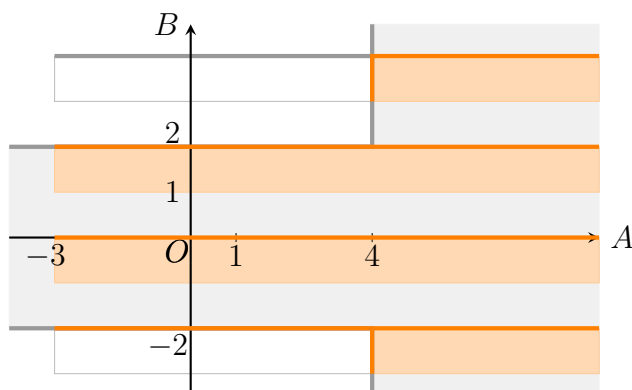
Représentation graphique de D .



Finalement on représente sur une même figure les ensembles $A \times B$ et D , puis en déduire la partie commune.

$$(A \times B) \cap D = \{ (x, y) \in \mathbb{R}^2 \mid (x, y) \in A \times B \text{ et } (x, y) \in D \} .$$

Représentation graphique de $(A \times B) \cap D$.



Langage Ensembliste : exercice 19

Pour traduire en langage ensembliste, on utilise les équivalences entre propriétés et ensembles.

Propriétés		Ensembles
$P \text{ ou } Q$	\Leftrightarrow	$A \cup B$
$P \text{ et } Q$	\Leftrightarrow	$A \cap B$
$\text{non } P$	\Leftrightarrow	$C_E A$
$P \Rightarrow Q$	\Leftrightarrow	$A \subset B$

E : référentiel

$$A = \{x \in E \mid x \text{ vérifie } P\} = \{x \in E \mid P(x)\}$$

$$B = \{x \in E \mid x \text{ vérifie } Q\} = \{x \in E \mid Q(x)\}$$

(Rappel : on note $\bar{A} = C_E A$)

- On considère la propriété :

R : pour tout x appartenant à E , x vérifie $[(\text{non}P) \text{ ou } Q]$.

Or :

$$(\text{non}P(x)) \Leftrightarrow x \in \bar{A}$$

$$(\text{non}P(x)) \text{ ou } Q(x) \Leftrightarrow x \in (\bar{A} \cup B)$$

De plus : soit $T(x)$ une propriété et $C = \{x \in E \mid T(x)\}$, alors :

pour tout x appartenant à E , x vérifie $T \Leftrightarrow C = E$

Donc :

$$R : \text{pour tout } x \text{ appartenant à } E, x \text{ vérifie } [(\text{non}P) \text{ ou } Q] \Leftrightarrow \bar{A} \cup B = E$$

- On considère la propriété :

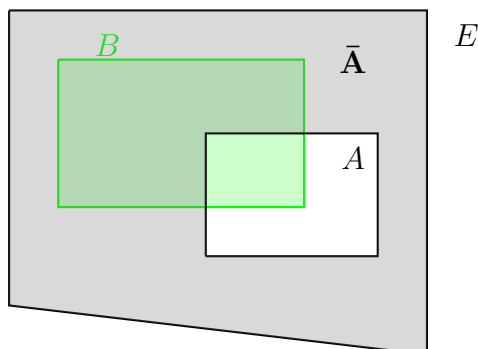
$$S : P(x) \Rightarrow Q(x)$$

$$\text{Alors : } S \Leftrightarrow A \subset B$$

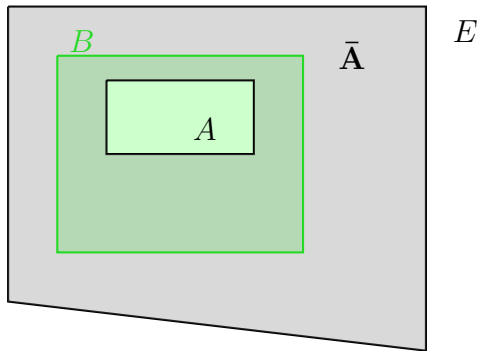
L'équivalence des propriétés R et S se traduit par une équivalence entre ensembles :

$$(R \Leftrightarrow S) \Leftrightarrow (\bar{A} \cup B = E \Leftrightarrow A \subset B)$$

ce que l'on peut illustrer avec un diagramme de Venn.



Si $A \not\subset B$, on constate que $\bar{A} \cup B$ ne peut être égal à E : il manque la partie en blanc de l'ensemble A .



Si $A \subset B$, on constate que $\bar{A} \cup B$ est égal à E : la partie qui manque, c'est-à-dire A , est complétée par B .

Langage Ensembliste : exercice 20

Pour traduire en langage ensembliste, on utilise les équivalences entre propriétés et ensembles.

<i>Propriétés</i>		<i>Ensembles</i>
P ou Q	\Leftrightarrow	$A \cup B$
P et Q	\Leftrightarrow	$A \cap B$
non P	\Leftrightarrow	$C_E A$
$P \Rightarrow Q$	\Leftrightarrow	$A \subset B$

L'ensemble $E = \{n \in \mathbb{Z} \mid -20 \leq n \leq 20\}$ est le référentiel sur lequel sont définies les propriétés P, Q et R .

Ces propriétés définissent les ensembles A, B et C que l'on peut expliciter :

$$\begin{aligned} A &= \{n \in E \mid P(n)\} = \{n \in E \mid n \text{ est divisible par } 4\} \\ &= \{-20; -16; -12; -8; -4; 0; 4; 8; 12; 16; 20\} \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} B &= \{n \in E \mid Q(n)\} = \{n \in E \mid n \text{ est divisible par } 5\} \\ &= \{-20; -15; -10; -5; 0; 5; 10; 15; 20\} \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} C &= \{n \in E \mid R(n)\} = \{n \in E \mid n \text{ est divisible par } 10\} \\ &= \{-20; -10; 0; 10; 20\} \end{aligned}$$

Il faut traduire en langage ensembliste l'implication entre les propriétés :

$$(P \text{ et } Q) \Rightarrow R \quad \Leftrightarrow \quad (A \cap B) \subset C$$

On peut alors vérifier cette équivalence en utilisant les ensembles que l'on a explicités :

$$A \cap B = \{-20; 0; 20\}$$

$$\text{On a bien que } \{-20; 0; 20\} \subset C$$

Logique : exercice 1

On utilise la négation d'une proposition :

$$\text{non } (\forall x \in E, R(x)) \quad \Leftrightarrow \quad (\exists x \in E, \text{non } R(x))$$

$$\text{non } (\exists x \in E, R(x)) \quad \Leftrightarrow \quad (\forall x \in E, \text{non } R(x))$$

et les équivalences :

$$P \text{ vrai} \quad \Leftrightarrow \quad \text{non } P \text{ faux}$$

$$P \text{ faux} \quad \Leftrightarrow \quad \text{non } P \text{ vrai}$$

Pour justifier si $P(x)$ ou non $P(x)$ est vrai, il faut soit montrer l'existence d'un élément ($\exists x \in \dots$ tel que \dots) soit donner une brève justification.

Par exemple :

P : $\exists x \in \mathbb{R}, x^2 - 1 < 0$: vrai car il existe $x = \frac{1}{2}$ tel que $\frac{1}{2^2} - 1 = -\frac{3}{4} < 0$

(a) $P : \exists x \in \mathbb{R}, |x| = 0$.

(non P) : $\forall x \in \mathbb{R}, |x| \neq 0$.

P vrai, car il existe $x = 0 \in \mathbb{R}$.

(non P) faux.

(b) $P : \forall x \in \mathbb{R}, x = \sqrt{3}$.

(non P) : $\exists x \in \mathbb{R}, x \neq \sqrt{3}$.

(non P) vrai, car il existe $x = \sqrt{2} \in \mathbb{R}$.

P faux.

(c) $P : \forall x \in \mathbb{R}, x \neq 0$.

(non P) : $\exists x \in \mathbb{R}, x = 0$.

(non P) vrai, car il existe $x = 0 \in \mathbb{R}$.

P faux.

(d) $P : \exists x \in \mathbb{R}, x^2 - 2x + 2 = 0$.

(non P) : $\forall x \in \mathbb{R}, x^2 - 2x + 2 \neq 0$.

or $\Delta' = 1 - 2 < 0$

(non P) vrai, car $\Delta' < 0$.

P faux.

(e) $P : \forall x \in \{1; 2; 3; 4\}, x^2 - 10 \leq 0$.

(non P) : $\exists x \in \{1; 2; 3; 4\}, x^2 - 10 > 0$.

(non P) vrai, car il existe $x = 4$ tel que $x^2 - 10 > 0$.

P faux.

(f) $P : \forall x \in \mathbb{N}, \exists k \in \mathbb{N}, x = 2k$.

(non P) : $\exists x \in \mathbb{N}, \forall k \in \mathbb{N}, x \neq 2k$.

(non P) vrai, car il existe $x = 3$ tel que pour tout $k \in \mathbb{N}, x \neq 2k$.

P faux.

(g) $P : \forall x \in A = \{1; 2; 3\}, \exists y \in A, x^2 + 2y < 10$.

(non P) : $\exists x \in A = \{1; 2; 3\}, \forall y \in A, x^2 + 2y \geq 10$.

(non P) vrai, car il existe $x = 3$ tel que pour tout $y \in A : x^2 + 2y \geq 10$.

P faux.

(h) $P : \forall (a; b) \in \mathbb{N}^2, a^2 + b^2 \leq (a + b)^2$.

(non P) : $\exists (a; b) \in \mathbb{N}^2, a^2 + b^2 > (a + b)^2$.

P vrai, car pour tout $(a; b) \in \mathbb{N}^2, ab \geq 0$ donc

$a^2 + b^2 \leq a^2 + b^2 + 2ab$ c'est-à-dire $a^2 + b^2 \leq (a + b)^2$.

(non P) faux.

(i) $P : \forall x \in \mathbb{R}_+, (x \leq 1 \text{ et } x^2 \leq x).$

(non P) : $\exists x \in \mathbb{R}_+, (x > 1 \text{ ou } x^2 > x).$

non P vrai, car il existe $x = 2$ tel que $x > 1$.

P faux.

(j) $P : \forall x \in \mathbb{R}_+, (x \leq 1 \text{ ou } x^2 \leq x).$

(non P) : $\exists x \in \mathbb{R}_+, (x > 1 \text{ et } x^2 > x).$

non P vrai, car il existe $x = 2$ tel que $x > 1$ et $x^2 > x$.

P faux.

(k) $P : (\forall x \in \mathbb{R}_+ \text{ tel que } x \leq 1), x^2 \leq x.$

(non P) : $\exists x \in \mathbb{R}_+ \text{ tel que } x \leq 1, x^2 > x.$

P vrai, car pour tout $0 \leq x \leq 1, x^2 - x \leq 0$.

non P faux.

Logique : exercice 3

(a) • On a les équivalences suivantes :

$P \Leftrightarrow S : ABCD \text{ est un parallélogramme} \Leftrightarrow ABCD \text{ a des angles opposés égaux}$

$Q \Leftrightarrow R : ABCD \text{ est un losange qui a un angle droit} \Leftrightarrow ABCD \text{ est un carré}$

• On a les implications suivantes :

$Q \Rightarrow P : ABCD \text{ est un losange qui a un angle droit} \Rightarrow ABCD \text{ est un parallélogramme}$

$R \Rightarrow P : ABCD \text{ est un carré} \Rightarrow ABCD \text{ est un parallélogramme}$

$R \Rightarrow S : ABCD \text{ est un carré} \Rightarrow ABCD \text{ a des angles opposés égaux}$

$Q \Rightarrow S : ABCD \text{ est un losange qui a un angle droit} \Rightarrow ABCD \text{ a des angles opposés égaux}$

(b) $P \Rightarrow Q$ mais la réciproque est fausse.

Logique : exercice 4

Rappel :

$n \text{ est pair} \Leftrightarrow \exists k \in \mathbb{Z}, n = 2k$

$m \text{ est impair} \Leftrightarrow \exists l \in \mathbb{Z}, m = 2l + 1$

(a) Référentiel : \mathbb{Z}

Hypothèse : n pair

Conclusion : $\exists l \in \mathbb{Z}, \quad n^2 + 1 = 2l + 1$

Preuve :

n pair $\Leftrightarrow \exists k \in \mathbb{Z}, \quad n = 2k$

$$\begin{aligned} n^2 + 1 &= (2k)^2 + 1 \\ &= 4k^2 + 1 \\ &= 2(2k^2) + 1 : \quad \text{on pose } 2k^2 = l \in \mathbb{N} \\ &= 2l + 1 \quad \text{où } l \in \mathbb{N} \end{aligned}$$

(b) Référentiel : \mathbb{Z}

Hypothèse : n impair

Conclusion : $\exists l \in \mathbb{N}, \quad n^2 - 1 = 2l$

Preuve :

n impair $\Leftrightarrow \exists k \in \mathbb{Z}, \quad n = 2k + 1$

$$\begin{aligned} n^2 - 1 &= (2k + 1)^2 - 1 \\ &= 4k^2 + 4k \\ &= 2(2k^2 + 2k) : \quad \text{on pose } 2k^2 + 2k = l \in \mathbb{N} \\ &= 2l \quad \text{où } l \in \mathbb{N} \end{aligned}$$

Remarque : une autre preuve est aussi possible. Par exemple :

$$n^2 - 1 = (n - 1)(n + 1)$$

n étant impair, $n - 1$ et $n + 1$ sont pairs donc leur produit est pair.

(c) Référentiel : \mathbb{N}

Hypothèse : n impair

Conclusion : $\exists l \in \mathbb{N}, \quad n^2 + 2 = 2l + 1$

Preuve :

n impair $\Leftrightarrow \exists k \in \mathbb{Z}, \quad n = 2k + 1$

$$\begin{aligned} n^2 + 2 &= (2k + 1)^2 + 2 \\ &= 4k^2 + 4k + 1 + 2 \\ &= 2(2k^2 + 2k + 1) + 1 : \quad \text{on pose } 2k^2 + 2k + 1 = l \in \mathbb{N} \\ &= 2l + 1 \quad \text{où } l \in \mathbb{N} \end{aligned}$$

(d) *Indication :* Factoriser $n^2 - n$ et conclure.

Référentiel : \mathbb{N}

Hypothèse : n est un entier positif

Conclusion : $\exists l \in \mathbb{N}, \quad n^2 - n = 2l$

Preuve :

$$n^2 - n = n(n - 1)$$

ce qui est le produit de deux entiers consécutifs, donc l'un des deux est pair. Le produit est donc pair.

Remarque : une autre preuve est aussi possible. Par exemple par disjonction de l'hypothèse :

$$\text{si } n = 2k : \quad n^2 - n = 4k^2 - 2k = 2(2k^2 - k) = 2l$$

ou

$$\text{si } n = 2k + 1 : \quad n^2 - n = 4k^2 + 4k + 1 - 2k - 1 = 4k^2 + 2k = 2l$$

(e) *Indication* : Factoriser $n^3 - n$ et conclure.

Référentiel : \mathbb{N}

Hypothèse : n est un entier positif

Conclusion : $\exists l \in \mathbb{N}, \quad n^3 - n = 3l$

Preuve :

$$n^3 - n = n(n^2 - 1) = n(n - 1)(n + 1)$$

ce qui est le produit de trois entiers consécutifs, donc l'un est un multiple de 3. Le produit est donc un multiple de 3.

Remarque : une preuve par disjonction des cas de l'hypothèse n'est ici pas adéquate.

(f) Référentiel : \mathbb{Z}

Hypothèse : n impair

Conclusion : $\exists k \in \mathbb{N}, \quad n^2 = 8k + 1$

Preuve :

$$n \text{ impair} \Leftrightarrow \exists l \in \mathbb{Z}, \quad n = 2l + 1$$

$$n^2 = (2l + 1)^2$$

$$= 4l^2 + 4l + 1$$

$$= 4l(l + 1) + 1 : \text{ or } l(l + 1) \text{ est le produit de 2 entiers consécutifs donc est pair}$$

$$= 4 \cdot 2k + 1 : \text{ on a posé } l(l + 1) = 2k$$

$$= 8k + 1 \quad \text{où } k \in \mathbb{N}$$

(g) *Remarque* :

$a \in \mathbb{N}$ n'est pas un multiple de 3

\Leftrightarrow

$$\exists k \in \mathbb{N}, \quad a = 3k + 1 \quad \text{ou} \quad a = 3k + 2$$

Référentiel : \mathbb{N}

Hypothèse : a n'est pas un multiple de 3

Conclusion : $a^2 + 2$ est un multiple de 3

Preuve :

1^{er} cas : $a = 3k + 1$

$$a^2 + 2 = (3k + 1)^2 + 2$$

$$= 9k^2 + 6k + 1 + 2$$

$$= 9k^2 + 6k + 3$$

$$= 3(3k^2 + 2k + 1) = 3k' \quad \text{où } k' \in \mathbb{N}$$

$\Rightarrow a^2 + 2$ est un multiple de 3.

2^{ème} cas : $a = 3k + 2$

$$a^2 + 2 = (3k + 2)^2 + 2$$

$$= 9k^2 + 12k + 4 + 2$$

$$= 9k^2 + 12k + 6$$

$$= 3(3k^2 + 4k + 2) = 3k'' \quad \text{où } k'' \in \mathbb{N}$$

$\Rightarrow a^2 + 2$ est un multiple de 3.

Au final, si a n'est pas un multiple de 3, alors $a^2 + 2$ est un multiple de 3.

(h) Référentiel : \mathbb{Z}

Hypothèse : m pair ou n pair

Conclusion : $m^2 + n^2 = 2k' + 1$ ou $m^2 + n^2 = 4l'$

Il faut traduire correctement le "ou" de l'hypothèse : seulement 2 cas sont à envisager.

Preuve :

1^{er} cas : m et n sont pairs

$m = 2k$ et $n = 2l$

$$\begin{aligned}n^2 + m^2 &= 4k^2 + 4l^2 \\&= 4(k^2 + l^2) \\&= 4l' \quad \text{où } l' \in \mathbb{N}\end{aligned}$$

$\Rightarrow m^2 + n^2$ est un multiple de 4.

2^{ème} cas : m et n ne sont pas de même parité

Soit : $m = 2k$ et $n = 2p + 1$

$$\begin{aligned}m^2 + n^2 &= 4k^2 + 4p^2 + 4p + 1 \\&= 2(2k^2 + 2p^2 + 2p) + 1 \\&= 2l' + 1 \quad \text{où } l' \in \mathbb{N}\end{aligned}$$

(i) On additionne un nombre *impair* d'entiers *consécutifs*. Il est donc judicieux de les écrire en utilisant des symétries par rapport au terme de rang milieu.

Par exemple :

$n - 1, n, n + 1$ sont 3 entiers consécutifs.

Référentiel : \mathbb{N}

Hypothèse : m est la somme de 5 entiers consécutifs

Conclusion : $m = 5k, k \in \mathbb{N}$

Preuve :

Soit 5 entiers consécutifs. On peut toujours les écrire de la manière suivante :

$n - 2, n - 1, n, n + 1, n + 2, \quad n \in \mathbb{N}.$

Par hypothèse, m est la somme de ces 5 entiers consécutifs donc :

$$m = n - 2 + n - 1 + n + n + 1 + n + 2 = 5n \quad \Leftrightarrow \quad m \text{ est un multiple de } 5.$$

Si m est la somme de $2k + 1$ entiers consécutifs, alors m est un multiple de $2k + 1$ car on écrit ces $2k + 1$ entiers ainsi :

$n - k, n - k + 1, n - k + 2, \dots, n - 2, n - 1, n, n + 1, \dots, n + k$

et en les additionnant on obtient :

$$m = (2k + 1)n \quad \Leftrightarrow \quad m \text{ est un multiple de } 2k + 1$$

Par contre la somme de $2k$ entiers consécutifs n'est pas un multiple de $2k$.

Un contre-exemple le montre.

(j) *Rappel :*

- $A = B \quad \Leftrightarrow \quad (A \subset B \quad \text{et} \quad B \subset A)$
- $A \subset B \quad \Leftrightarrow \quad \forall x \in A, x \in B$

Référentiel : E

Hypothèse : $A \cup B = A \cap B$

Conclusion : $A = B$

Preuve :

$A \subset B :$

$$\begin{aligned}x \in A &\Rightarrow x \in A \text{ ou } x \in B \\&\Leftrightarrow x \in A \cup B \\&\Leftrightarrow x \in A \cap B \\&\Leftrightarrow x \in A \text{ et } x \in B \\&\Rightarrow x \in B\end{aligned}$$

$B \subset A :$

$$\begin{aligned}x \in B &\Rightarrow x \in A \text{ ou } x \in B \\&\Leftrightarrow x \in A \cup B \\&\Leftrightarrow x \in A \cap B \\&\Leftrightarrow x \in A \text{ et } x \in B \\&\Rightarrow x \in A\end{aligned}$$

Logique : exercice 6

Rappel :

Démonstration de l'énoncé $H \Rightarrow C$ par la méthode par l'absurde :

montrer que les hypothèses H et non C vraies aboutissent à une situation *contradictoire*.

(a) Référentiel : \mathbb{R}

Hypothèse : $x \in \mathbb{R} \setminus \mathbb{Q}$ et $y \in \mathbb{Q}$: H

Conclusion : $x + y \in \mathbb{R} \setminus \mathbb{Q}$: C

Preuve par l'absurde :

On suppose les hypothèses H et non C vraies :

$$\begin{cases} H : & x \in \mathbb{R} \setminus \mathbb{Q} \text{ et } y \in \mathbb{Q} \\ \text{non } C : & x + y \in \mathbb{Q} \end{cases}$$

Ainsi par hypothèse

$$(x + y) \in \mathbb{Q} \Leftrightarrow x + y = \frac{m}{n}, \quad m \in \mathbb{Z}, \quad n \in \mathbb{Z}^* \text{ et } m, n \text{ premiers entre eux}$$

et

$$y \in \mathbb{Q} \Leftrightarrow y = \frac{a}{b}, \quad a \in \mathbb{Z}, \quad b \in \mathbb{Z}^* \text{ et } a, b \text{ premiers entre eux}$$

$$\text{D'où : } x + \frac{a}{b} = \frac{m}{n} \Rightarrow x = \frac{m}{n} - \frac{a}{b} = \frac{bm - an}{nb} = \frac{c}{d}, \quad c, d \in \mathbb{Z} \Rightarrow x \in \mathbb{Q}.$$

Mais par hypothèse, $x \in \mathbb{R} \setminus \mathbb{Q}$.

L'hypothèse (non C vraie) aboutit à une situation contradictoire où l'on a simultanément $x \in \mathbb{Q}$ et $x \in \mathbb{R} \setminus \mathbb{Q}$.

Ce qui est impossible donc la conclusion ($x + y$ irrationnel) est vraie.

(b) Référentiel : \mathbb{N}

Hypothèse : $n, m \in \mathbb{N}, n \neq 0$: H

Conclusion : $m + n\sqrt{2} \in \mathbb{R} \setminus \mathbb{Q}$: C

Preuve par l'absurde :

On suppose les hypothèses H et non C vraies :

$$\begin{cases} H : & n, m \in \mathbb{N}, n \neq 0 \\ \text{non } C : & m + n\sqrt{2} \in \mathbb{Q} \end{cases}$$

Ainsi par hypothèse

$$m + n\sqrt{2} \in \mathbb{Q} \Leftrightarrow m + n\sqrt{2} = \frac{a}{b}, \quad a \in \mathbb{Z}, \quad b \in \mathbb{Z}^* \text{ et } a, b \text{ premiers entre eux}$$

$$\text{Or } n \neq 0, \text{ d'où } \sqrt{2} = \frac{a - bm}{nb} = \frac{c}{d}, \quad c, d \in \mathbb{Z} \Rightarrow \sqrt{2} \in \mathbb{Q}$$

Mais $\sqrt{2} \in \mathbb{R} \setminus \mathbb{Q}$ (pour la démonstration voir le point f)

L'hypothèse (non C vraie) aboutit à une situation contradictoire où l'on a simultanément $\sqrt{2} \in \mathbb{Q}$ et $\sqrt{2} \in \mathbb{R} \setminus \mathbb{Q}$.

Ce qui est impossible donc la conclusion ($m + n\sqrt{2}$ irrationnel) est vraie.

(c) Référentiel : \mathbb{N}

Hypothèse : $\forall a \in \mathbb{N}^*, a^2 + 2 = 3k \quad k \in \mathbb{N}^* \quad : \quad H$

Conclusion : a n'est pas multiple de 3 $: \quad C$

Preuve par l'absurde :

On suppose les hypothèses H et non C vraies :

$$\begin{cases} H : & \forall a \in \mathbb{N}^*, a^2 + 2 = 3k \quad k \in \mathbb{N}^* \\ \text{non } C : & a = 3n, n \in \mathbb{N}^* \end{cases}$$

Ainsi par hypothèse

$$\begin{cases} a^2 + 2 = 3k \\ a^2 + 2 = (3n)^2 + 2 = 9n^2 + 2 \end{cases}$$

d'où

$$3k = 9n^2 + 2 \Rightarrow 2 = 3(k - 3n^2) \quad \text{c'est-à-dire } 2 \text{ est multiple de } 3.$$

L'hypothèse (non C vraie) aboutit à la situation absurde où 2 est un multiple de 3.

Ce qui est impossible donc la conclusion (a n'est pas multiple de 3) est vraie.

(d) Référentiel : \mathbb{N}

Hypothèse : $\forall m, n \in \mathbb{N}, m \leq 3 \text{ et } n \leq 3 \quad : \quad H$

Conclusion : $m \cdot n \neq 15 \quad : \quad C$

Preuve par l'absurde :

On suppose les hypothèses H et non C vraies :

$$\begin{cases} H : & \forall m, n \in \mathbb{N}, m \leq 3 \text{ et } n \leq 3 \\ \text{non } C : & m \cdot n = 15 \end{cases}$$

$$\bullet \text{ si } n \neq 0 : \quad m \cdot n = 15 \Rightarrow m = \frac{15}{n} \geq 5 \text{ car } n \leq 3.$$

On a donc simultanément $m \leq 3$ et $m \geq 5$: ce qui est impossible.

Ainsi ($m \cdot n \neq 15$) est vrai.

- si $n = 0$: on a simultanément $m \cdot n = 0$ et $m \cdot n = 15$: ce qui est impossible.
Ainsi la conclusion $(m \cdot n \neq 15)$ est vraie.

(e) *Remarque* : on note \overline{A} le complémentaire de A dans E .

Référentiel : un ensemble E

Hypothèse : $\forall A, B \in E, A \subset B$: H

Conclusion : $\overline{A} \cup B = E$: C

Preuve par l'absurde :

On suppose les hypothèses H et non C vraies :

$$\begin{cases} H : & \forall A, B \in E, A \subset B \\ \text{non } C : & \overline{A} \cup B \neq E \end{cases}$$

Par hypothèse :

$$\begin{aligned} \overline{A} \cup B \neq E &\Rightarrow \exists x \in E, \quad x \notin \overline{A} \cup B \\ &\Rightarrow \exists x \in E, \quad x \in \overline{\overline{A} \cup B} \\ &\Rightarrow \exists x \in E, \quad x \in A \cap \overline{B} \\ &\Rightarrow \exists x \in E, \quad x \in A \text{ et } x \in \overline{B} \\ &\Rightarrow \exists x \in E, \quad x \in A \text{ et } x \notin B \\ &\Rightarrow A \not\subset B \end{aligned}$$

L'hypothèse (non C vraie) aboutit à une situation contradictoire où l'on a simultanément $A \subset B$ et $A \not\subset B$.

Ce qui est impossible donc la conclusion $(\overline{A} \cup B = E)$ est vraie.

(f) *Indication* : utiliser $a^2 = 3k \Leftrightarrow a = 3k', k, k' \in \mathbb{N}$ (la preuve se fera plus loin)

Référentiel : \mathbb{R}

Hypothèse : $x = \sqrt{3}$

Conclusion : x est irrationnel

Preuve par l'absurde :

On suppose les hypothèses H et non C vraies :

$$\begin{cases} H : & x = \sqrt{3} \\ \text{non } C : & x = \sqrt{3} \text{ est rationnel} \end{cases}$$

Par hypothèse :

$\sqrt{3}$ est rationnel

\Leftrightarrow

$\exists a \in \mathbb{N}$ et $b \in \mathbb{N}^*$ premiers entre eux tels que :

$$\sqrt{3} = \frac{a}{b} > 0$$

$$\Leftrightarrow 3 = \frac{a^2}{b^2}$$

$$\Leftrightarrow a^2 = 3b^2$$

$$\Leftrightarrow a^2 \text{ est multiple de } 3$$

$$\Leftrightarrow a \text{ est multiple de } 3$$

$$\Leftrightarrow a = 3a', a' \in \mathbb{N}^*$$

$$\sqrt{3} \text{ rationnel} \Leftrightarrow \sqrt{3} = \frac{3a'}{b} > 0$$

$$\Leftrightarrow 3 = \frac{9a'^2}{b^2}$$

$$\Leftrightarrow b^2 = 3a'^2$$

$$\Leftrightarrow b^2 \text{ est multiple de } 3$$

$$\Leftrightarrow b \text{ est multiple de } 3$$

$$\Leftrightarrow b = 3b', b' \in \mathbb{N}^*$$

$$\text{Ainsi } \sqrt{3} \text{ est rationnel} \Leftrightarrow \sqrt{3} = \frac{3a'}{3b'} = \frac{a}{b}$$

donc a et b ont un facteur commun, mais par hypothèse, a et b sont premiers entre eux.

Ainsi en supposant $\sqrt{3}$ rationnel, on a simultanément que a et b ont un facteur commun et a et b sont premiers entre eux : ce qui est impossible. Donc $\sqrt{3}$ est irrationnel.

Logique : exercice 7

Soit le théorème :

$$T : \forall x \in E, A \Rightarrow B$$

A est l'hypothèse et B est la conclusion.

Son énoncé contraposé est :

$$C : \forall x \in E, \text{ non } B \Rightarrow \text{ non } A$$

non B est l'hypothèse de C et non A est sa conclusion.

Le référentiel du théorème et de son contraposé est le même.

(a) *Référentiel* : Soient ABC un triangle et D le milieu du côté AB .

E est le milieu du côté $AC \Rightarrow DE$ est parallèle à BC .

non B : DE n'est pas parallèle à BC

non A : E n'est pas le milieu de AC .

D'où l'énoncé contraposé :

Soient ABC un triangle, D le milieu de AB .

DE n'est pas parallèle à $BC \Rightarrow E$ n'est pas le milieu de AC

(b) *Référentiel* : $\forall a, b \in \mathbb{N}^*$

a ou b pairs $\Rightarrow ab$ pair.

non B : ab impair

non A : a et b impairs

D'où l'énoncé contraposé :

$\forall a, b \in \mathbb{N}^* : ab \text{ impair} \Rightarrow a \text{ et } b \text{ impairs}$

(c) *Référentiel* : $\forall x \in \mathbb{R}$

$x(x-3) > 0 \Rightarrow x < 0 \text{ ou } x > 3$

non B : $x \geq 0 \text{ et } x \leq 3$

non A : $x(x-3) \leq 0$

D'où l'énoncé contraposé :

$\forall x \in \mathbb{R} : x \geq 0 \text{ et } x \leq 3 \Rightarrow x(x-3) \leq 0$

(d) *Référentiel* : $\forall x \in \mathbb{R}$

$x^2 - 1 < 0 \Rightarrow x < 1 \text{ et } x > -1$

non B : $x \geq 1 \text{ ou } x \leq -1$

non A : $x^2 - 1 \geq 0$

D'où l'énoncé contraposé :

$\forall x \in \mathbb{R} : x \geq 1 \text{ ou } x \leq -1 \Rightarrow x^2 - 1 \geq 0$

(e) *Référentiel* : $\forall m, n \in \mathbb{N}$

$m \leq 3 \text{ et } n \leq 3 \Rightarrow m \cdot n \neq 15$.

non B : $m \cdot n = 15$

non A : $m > 3 \text{ ou } n > 3$

D'où l'énoncé contraposé :

$\forall m, n \in \mathbb{N} : m \cdot n = 15 \Rightarrow m > 3 \text{ ou } n > 3$

(f) *Référentiel* : $\forall m, n \in \mathbb{N}$

$m + n = 0 \Rightarrow m = 0 \text{ et } n = 0$.

non B : $m \neq 0 \text{ ou } n \neq 0$

non A : $m + n \neq 0$

D'où l'énoncé contraposé :

$\forall m, n \in \mathbb{N} : m \neq 0 \text{ ou } n \neq 0 \Rightarrow m + n \neq 0$

(g) *Référentiel* : $\forall m, n \in \mathbb{N}$

$m = 0 \text{ ou } n = 0 \Rightarrow m \cdot n = 0$.

non B : $m \cdot n \neq 0$

non A : $m \neq 0 \text{ et } n \neq 0$

D'où l'énoncé contraposé :

$$\forall m, n \in \mathbb{N} : m \cdot n \neq 0 \Rightarrow m \neq 0 \text{ et } n \neq 0$$

(h) *Référentiel* : $\forall a \in \mathbb{R}$

$$(\forall \varepsilon > 0, |a| < \varepsilon) \Rightarrow a = 0.$$

non B : $a \neq 0$

non A : $\exists \varepsilon > 0, |a| \geq \varepsilon$

D'où l'énoncé contraposé :

$$\forall a \in \mathbb{R} : a \neq 0 \Rightarrow \exists \varepsilon > 0, |a| \geq \varepsilon$$

Logique : exercice 8

Démontrer un théorème en utilisant son énoncé contraposé :

- on écrit l'énoncé contraposé C ,
- on démontre C par la méthode directe.

Rappel :

Soit le théorème : $T : [\forall n, m \in \mathbb{N}, P \Rightarrow Q]$

et son énoncé contraposé $C : [\forall n, m \in \mathbb{N}, \text{non } Q \Rightarrow \text{non } P]$

Ces deux énoncés sont logiquement équivalents : $C \text{ vrai} \Leftrightarrow T \text{ vrai}$.

(a) Soit le théorème T :

Référentiel : $m, n \in \mathbb{N}$

Hypothèse P : $m \cdot n$ pair

Conclusion Q : m est pair ou n est pair

On écrit la proposition contraposée C :

Référentiel : $m, n \in \mathbb{N}$

Hypothèse non Q : m est impair et n est impair

Conclusion non P : $m \cdot n$ est impair

Preuve de la proposition contraposée :

$$\text{Par hypothèse : } \begin{cases} m = 2k + 1, k \in \mathbb{N} \\ n = 2l + 1, l \in \mathbb{N} \end{cases}$$

$$\begin{aligned} m \cdot n &= (2k + 1) \cdot (2l + 1) = 4kl + 2k + 2l + 1 \\ &= 2(2kl + k + l) + 1 \\ &= 2k' + 1 \quad \text{où } k' \in \mathbb{N} \end{aligned}$$

$\Rightarrow m \cdot n$ est impair.

L'énoncé contraposé C est vrai donc T est aussi vrai.

(b) Soit le théorème T :

Référentiel : $m, n \in \mathbb{N}^*$

Hypothèse P : m^n impair

Conclusion $Q : m$ est impair ou n est impair

On écrit la proposition contraposée :

Référentiel : $m, n \in \mathbb{N}^*$

Hypothèse non $Q : m$ est pair et n est pair

Conclusion non $P : m^n$ est pair

Preuve de la proposition contraposée :

Par hypothèse :
$$\begin{cases} m = 2k, k \in \mathbb{N}^* \\ n = 2l, l \in \mathbb{N}^* \end{cases}$$

$$\begin{aligned} m^n = (2k)^{2l} &= 2^{2l} \cdot k^{2l} \\ &= 2(2^{2l-1} \cdot k^{2l}) \\ &= 2k' \quad \text{où } k' = 2^{2l-1} \cdot k^{2l} \in \mathbb{N}^* \end{aligned}$$

$\Rightarrow m^n$ est pair.

L'énoncé contraposé C est vrai donc T est aussi vrai.

(c) Soit le théorème T :

Référentiel : $m, n \in \mathbb{N}$

Hypothèse $P : m^2 + n^2$ est impair ou $m^2 + n^2 = 4k, k \in \mathbb{N}$

Conclusion $Q : m$ est pair ou n est pair

On écrit la proposition contraposée :

Référentiel : $m, n \in \mathbb{N}$

Hypothèse non $Q : m$ est impair et n est impair

Conclusion non $P : m^2 + n^2$ est pair et $m^2 + n^2 \neq 4k, k \in \mathbb{N}$

Preuve de la proposition contraposée :

Par hypothèse :
$$\begin{cases} m = 2k + 1, k \in \mathbb{N} \\ n = 2l + 1, l \in \mathbb{N} \end{cases}$$

$$\begin{aligned} m^2 + n^2 &= 4k^2 + 4k + 1 + 4l^2 + 4l + 1 \\ &= 4(k^2 + k + l^2 + l) + 2 \\ &= 4k' + 2 \quad \text{où } k' \in \mathbb{N} \\ &= 2(2k' + 1) \end{aligned}$$

ainsi $m^2 + n^2$ est pair mais n'est pas multiple de 4 car $2k' + 1$ est impair.

L'énoncé contraposé C est vrai donc T est aussi vrai.

(d) Soit le théorème T :

Référentiel : $m, n \in \mathbb{N}^*$

Hypothèse $P : m^2 - n^2$ n'est pas un multiple de 8

Conclusion $Q : m$ est pair ou n est pair

On écrit la proposition contraposée :

Référentiel : $m, n \in \mathbb{N}^*$

Hypothèse non $Q : m$ est impair et n est impair

Conclusion non $P : m^2 - n^2$ est un multiple de 8

Preuve de la proposition contraposée :

Par hypothèse :
$$\begin{cases} m = 2l + 1, l \in \mathbb{N} \\ n = 2p + 1, p \in \mathbb{N} \end{cases}$$

$$\begin{aligned} m^2 - n^2 &= (2l + 1)^2 - (2p + 1)^2 \\ &= 4(l^2 + l - p^2 - p) \\ &= 4l(l + 1) - 4p(p + 1) \\ &= 4 \cdot 2a - 4 \cdot 2b \quad a, b \in \mathbb{Z} \end{aligned}$$

car l et $l + 1$ sont deux entiers consécutifs donc leur produit est pair, de même pour p et $p + 1$.

$$\Rightarrow m^2 - n^2 = 8a - 8b = 8k, \quad k \in \mathbb{Z}$$

ainsi $m^2 - n^2$ est un multiple de 8.

L'énoncé contraposé C est vrai donc T est aussi vrai.

(e) Soit le théorème T :

Référentiel : $n \in \mathbb{N}$

Hypothèse $P : n^2 = 3k, k \in \mathbb{N}$

Conclusion $Q : n = 3k', k' \in \mathbb{N}$

On écrit la proposition contraposée :

Référentiel : $n \in \mathbb{N}$

Hypothèse non $Q : n \neq 3k', k' \in \mathbb{N}$

Conclusion non $P : n^2 \neq 3k, k \in \mathbb{N}$

Preuve de la proposition contraposée :

- On suppose : $n = 3l + 1, l \in \mathbb{N}$

$$n^2 = (3l + 1)^2 = 9l^2 + 6l + 1 = 3(3l^2 + 2l) + 1 = 3l' + 1, l' \in \mathbb{N}$$

Ainsi n^2 n'est pas un multiple de 3.

- On suppose : $n = 3l + 2, l \in \mathbb{N}$

$$n^2 = (3l + 2)^2 = 9l^2 + 12l + 4 = 9l^2 + 12l + 3 + 1 = 3(3l^2 + 4l + 1) + 1 = 3l' + 1, l' \in \mathbb{N}$$

Ainsi n^2 n'est pas un multiple de 3.

L'énoncé contraposé C est vrai donc T est aussi vrai.