

## Série 03: Méthode de preuve

**Ex-03-01:** En utilisant la méthode directe, démontrer les propositions suivantes :

- a) Si  $n$  est un nombre pair alors  $n^2 + 1$  est impair.
- b) Si  $n$  est un nombre impair alors  $n^2 - 1$  est pair.
- c) Si  $n$  est un nombre impair alors  $n^2 + 2$  est impair.
- d) Si  $n$  est un entier positif alors  $n^2 - n$  est pair.
- e) Si  $n$  est un entier positif alors  $n^3 - n$  est un multiple de 3.
- f) Si  $n$  est impair alors il existe  $k \in \mathbb{N}$  tel que  $n^2 = 8k + 1$ .
- g) Soit  $a \in \mathbb{N}$ , si  $a$  n'est pas un multiple de 3 alors  $a^2 + 2$  est un multiple de 3.
- h) Si  $m$  est pair ou  $n$  est pair alors  $m^2 + n^2$  est impair ou  $m^2 + n^2$  est un multiple de 4.
- i) Soit  $m \in \mathbb{N}$ , si  $m$  est la somme de 5 entiers consécutifs alors  $m$  est un multiple de 5. Peut-on généraliser cet énoncé à la somme d'un nombre quelconque d'entiers consécutifs ? Justifier la réponse par une démonstration.
- j) Soient  $A$  et  $B$  des sous-ensembles de  $E$  :  
 $A \cup B = A \cap B \Rightarrow A = B$ .

a) Démonstration par la méthode directe.

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

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

Référentiel :  $\mathbb{Z}$

Hypothèse :  $n$  pair

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

*Preuve :*

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

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

b) Démonstration par la méthode directe.

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

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

Référentiel :  $\mathbb{Z}$

Hypothèse :  $n$  impair

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

*Preuve :*

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

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

*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) Démonstration par la méthode directe.

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

Référentiel :  $\mathbb{Z}$

Hypothèse :  $n$  impair

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

*Preuve* :

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

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

d) Démonstration par la méthode directe.

Factoriser  $n^2 - n$  et conclure.

Référentiel :  $\mathbb{N}$

Hypothèse :  $n$  est un entier positif

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

*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) Démonstration par la méthode directe.

Factoriser  $n^3 - n$  et conclure.

Référentiel :  $\mathbb{N}$

Hypothèse :  $n$  est un entier positif

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

*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) Démonstration par la méthode directe.

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

Référentiel :  $\mathbb{Z}$

Hypothèse :  $n$  impair

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

*Preuve :*

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

$$\begin{aligned} n^2 &= (2l + 1)^2 \\ &= 4l^2 + 4l + 1 \\ &= 4l(l + 1) + 1 : \text{ or } l(l + 1) \text{ est le produit de 2 entiers consécutifs donc est pair} \\ &= 4 \cdot 2k + 1 : \text{ on a posé } l(l + 1) = 2k \\ &= 8k + 1 \quad \text{où } k \in \mathbb{N} \end{aligned}$$

g) Démonstration par la méthode directe.

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

$\Leftrightarrow$

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

Référentiel :  $\mathbb{N}$

Hypothèse :  $a$  n'est pas un multiple de 3

$$\text{Conclusion : } a^2 + 2 \text{ est un multiple de } 3$$

*Preuve :*

$$a \text{ n'est pas un multiple de } 3$$

$\Leftrightarrow$

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

1<sup>er</sup> cas :  $a = 3k + 1$

$$\begin{aligned} a^2 + 2 &= (3k + 1)^2 + 2 \\ &= 9k^2 + 6k + 1 + 2 \\ &= 9k^2 + 6k + 3 \\ &= 3(3k^2 + 2k + 1) = 3k' \quad \text{où } k' \in \mathbb{N} \end{aligned}$$

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

2<sup>ème</sup> cas :  $a = 3k + 2$

$$\begin{aligned}
a^2 + 2 &= (3k + 2)^2 + 2 \\
&= 9k^2 + 12k + 4 + 2 \\
&= 9k^2 + 12k + 6 \\
&= 3(3k^2 + 4k + 2) = 3k'' \quad \text{où } k'' \in \mathbb{N}
\end{aligned}$$

$\Rightarrow a^2 + 2$  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) Démonstration par la méthode directe.

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

Référentiel :  $\mathbb{Z}$

Hypothèse :  $m$  pair ou  $n$  pair

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

*Preuve :*

1<sup>er</sup> cas :  $m$  et  $n$  sont pairs

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

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

2<sup>ème</sup> cas :  $m$  et  $n$  ne sont pas de même parité

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

i) Démonstration par la méthode directe.

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 :

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

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

Un contre-exemple le montre.

j) Démonstration par la méthode directe.

- Montrer  $A = B \Leftrightarrow$  montrer  $A \subset B$  et  $B \subset A$
- $A \subset B \Leftrightarrow \forall x \in A, x \in B$

Référentiel :  $E$

Hypothèse :  $A \cup B = A \cap B$

Conclusion :  $A = B$

*Preuve :*

**$A \subset B$  :**

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

**$B \subset A$  :**

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

**Ex-03-02:** Ecrire l'énoncé contraposé des théorèmes suivants (on ne demande pas de démonstration).

a) Soient  $ABC$  un triangle et  $D$  le milieu du côté  $AB$ .

Si  $E$  est le milieu du côté  $AC$  alors  $DE$  est parallèle à  $BC$ .

b)  $\forall a, b \in \mathbb{N}^*$ , si  $a$  ou  $b$  sont pairs alors  $ab$  est pair.

c)  $\forall x \in \mathbb{R}, x(x - 3) > 0 \Rightarrow x < 0 \text{ ou } x > 3$ .

d)  $\forall x \in \mathbb{R}, x^2 - 1 < 0 \Rightarrow x < 1 \text{ et } x > -1$ .

e)  $\forall n, m \in \mathbb{N}, (m \leq 3 \text{ et } n \leq 3) \Rightarrow m \cdot n \neq 15$ .

f)  $\forall n, m \in \mathbb{N}, m + n = 0 \Rightarrow m = 0 \text{ et } n = 0$ .

g)  $\forall n, m \in \mathbb{N}, (m = 0 \text{ ou } n = 0) \Rightarrow m \cdot n = 0$ .

$$h) \forall a \in \mathbb{R}, (\forall \varepsilon > 0, |a| < \varepsilon) \Rightarrow a = 0.$$

Déterminer l'énoncé contraposé d'un théorème.

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 :

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

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

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

non  $B$  :  $x \geq 0$  et  $x \leq 3$

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

D'où l'énoncé contraposé :

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

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

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

non  $B$  :  $x \geq 1$  ou  $x \leq -1$

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

D'où l'énoncé contraposé :

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

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

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

$$\text{non } B : m \cdot n = 15$$

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

D'où l'énoncé contraposé :

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

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

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

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

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

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* :  $\forall m, n \in \mathbb{N}$

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

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

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

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* :  $\forall a \in \mathbb{R}$

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

$$\text{non } B : a \neq 0$$

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

D'où l'énoncé contraposé :

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

**Ex-03-03:** Démontrer par la contraposée les théorèmes suivants :

a)  $\forall n, m \in \mathbb{N}, m \cdot n \text{ pair} \Rightarrow m \text{ est pair ou } n \text{ est pair}.$

b)  $\forall n, m \in \mathbb{N}^*, m^n \text{ impair} \Rightarrow m \text{ est impair ou } n \text{ est impair}.$

c)  $\forall n, m \in \mathbb{N}, (m^2 + n^2 \text{ est impair ou } m^2 + n^2 = 4k, k \in \mathbb{N}) \Rightarrow m \text{ est pair ou } n \text{ est pair}.$

d)  $\forall n, m \in \mathbb{N}^*, m^2 - n^2 \text{ n'est pas une multiple de } 8 \Rightarrow m \text{ est pair ou } n \text{ est pair}.$

e) Si  $n^2$  est un multiple de 3 alors  $n$  est aussi un multiple de 3,  $n$  étant un entier positif.

f)  $A \cap \overline{B} = \emptyset \Leftrightarrow A \subset B.$

g)  $A \subset B \Leftrightarrow E = \overline{A} \cup B.$

h)  $\forall A, B, C \subset E, (A \cap B) \subset C \implies \mathcal{C}_A(C) \cap \mathcal{C}_B(C) = \emptyset.$

( $\mathcal{C}_A(C)$  est le complémentaire de  $C$  dans  $A$ ).

Démontrer un théorème en utilisant son énoncé contraposé :

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

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) 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 :**

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



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

$\Rightarrow m^n$  est pair.

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

c) 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 :**

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

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

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) 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 :**

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

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

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) 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.

f) Soit le théorème  $T$  :

$$\forall A, B \subset E : A \cap \overline{B} = \emptyset \Leftrightarrow A \subset B$$

On écrit la proposition contraposée  $C$  :

$$\forall A, B \subset E : A \cap \overline{B} \neq \emptyset \Leftrightarrow A \not\subset B$$

**Preuve de  $C$  par la méthode directe :**

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

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

g) Soit le théorème  $T : \forall A, B \subset E, \quad P \Leftrightarrow Q$

et son énoncé contraposé  $C : \forall A, B \subset E, \quad \text{non } P \Leftrightarrow \text{non } Q$

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

Soit le théorème  $T$  :

$$\forall A, B \subset E : \quad A \subset B \quad \Leftrightarrow \quad E = \overline{A} \cup B$$

On écrit la proposition contraposée  $C$  :

$$\forall A, B \subset E : \quad A \not\subset B \quad \Leftrightarrow \quad E \neq \overline{A} \cup B$$

**Preuve de  $C$  par la méthode directe :**

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

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

h) Soit le théorème  $T : \forall A, B, C \subset E, \quad P \Rightarrow Q$

et son énoncé contraposé  $C : \forall A, B, C \subset E, \quad \text{non } Q \Rightarrow \text{non } P$

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

Soit le théorème  $T$  :

$$\forall A, B, C \subset E, \quad (A \cap B) \subset C \Rightarrow \mathcal{C}_A(C) \cap \mathcal{C}_B(C) = \emptyset.$$

On écrit la proposition contraposée  $C$  :

$$\forall A, B, C \subset E : \quad \mathcal{C}_A(C) \cap \mathcal{C}_B(C) \neq \emptyset \Rightarrow (A \cap B) \not\subset C$$

**Preuve de  $C$  par la méthode directe :**

$$\begin{aligned} \mathcal{C}_A(C) \cap \mathcal{C}_B(C) \neq \emptyset &\Rightarrow \exists x \in E, x \in \mathcal{C}_A(C) \cap \mathcal{C}_B(C) \\ &\Rightarrow \exists x \in E, x \in \mathcal{C}_A(C) \text{ et } x \in \mathcal{C}_B(C) \\ &\Rightarrow \exists x \in E, (x \in A \text{ et } x \notin C) \text{ et } (x \in B \text{ et } x \notin C) \\ &\Rightarrow \exists x \in E, x \in A \text{ et } x \in B \text{ et } x \notin C \\ &\Rightarrow \exists x \in E, x \in (A \cap B) \text{ et } x \notin C \\ &\Rightarrow (A \cap B) \not\subset C \end{aligned}$$

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

**Ex-03-04:** En utilisant la méthode par l'absurde, démontrer les propositions suivantes :

- a) Si  $x$  est irrationnel et  $y$  rationnel alors  $x + y$  est irrationnel.  
b)  $\forall a \in \mathbb{N}^*$ , si  $a^2 + 2$  est un multiple de 3 alors  $a$  n'est pas un multiple de 3.  
c)  $\forall m, n \in \mathbb{N}$ ,  $m \leq 3$  et  $n \leq 3 \Rightarrow m \cdot n \neq 15$ .  
d) Soient  $A$  et  $B$  des sous-ensembles du référentiel  $E$ .  
 $\forall A, B \subset E$ ,  $A \subset B \Rightarrow \bar{A} \cup B = E$ .  
e)  $\sqrt{3}$  est irrationnel.  
Indication : utiliser que si  $n^2$  est un multiple de 3, alors  $n$  est un multiple de 3. (la preuve se fera plus loin)

- a) 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*.

Référentiel :  $\mathbb{R}$

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

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

Ecrire les hypothèses  $H$  et non  $C$ .

On suppose :

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

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

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

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

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) 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*.

Référentiel :  $\mathbb{N}$

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

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

Ecrire les hypothèses  $H$  et non  $C$ .

On suppose :

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

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.

- c) 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*.

Référentiel :  $\mathbb{N}$

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

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

Ecrire les hypothèses  $H$  et non  $C$ .

On suppose :

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

- si  $n \neq 0$  :  $m \cdot n = 15 \Rightarrow m = \frac{15}{n} \geq 5$  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.

- d) 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.

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

Référentiel : un ensemble  $E$

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

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

Ecrire les hypothèses  $H$  et non  $C$ .

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

On suppose :

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

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.

- e) 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*.

Référentiel :  $\mathbb{R}$

Hypothèse :  $x = \sqrt{3}$

Conclusion :  $x$  est irrationnel

Ecrire les hypothèses  $H$  et non  $C$ .

On suppose :

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

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.

**Ex-03-05:** Soit la proposition  $T$  suivante :

$$T : \forall m, n \in \mathbb{N}, n \neq 0 \Rightarrow m + n\sqrt{2} \text{ est irrationnel.}$$

- a) Démontrer la proposition  $T$  par l'absurde.
- b) Enoncer la contraposée  $C$  de la proposition  $T$ .  $C$  est-elle vraie ?
- c) Enoncer la réciproque  $R$  de la proposition  $T$  et la démontrer par la méthode de la contraposée.

- a) 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*.

Référentiel :  $\mathbb{N}$

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

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

Ecrire les hypothèses  $H$  et non  $C$ .

On suppose :

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

Ainsi par hypothèse

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

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

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.

- b) Ecrire la contraposée d'un énoncé de la forme  $H \Rightarrow C$ .

Le théorème  $T : \forall n, m \in \mathbb{N}, H \Rightarrow C$

a pour contraposée  $C : \forall n, m \in \mathbb{N}, \text{non } C \Rightarrow \text{non } H$

Soit le théorème  $T : \forall m, n \in \mathbb{N}, n \neq 0 \Rightarrow m + n\sqrt{2} \in \mathbb{R} \setminus \mathbb{Q}$

Il a pour énoncé contraposé :

$$C : \forall m, n \in \mathbb{N}, m + n\sqrt{2} \in \mathbb{Q} \Rightarrow n = 0$$

Cet énoncé est logiquement équivalent à  $T$ , donc  $C$  est vrai.

- c) Ecrire la réciproque  $R$  d'un énoncé de la forme  $H \Rightarrow C$ .

Ecrire la contraposée de  $R$  et la montrer par la méthode directe.

Le théorème  $T : \forall n, m \in \mathbb{N}, H \Rightarrow C$

a pour réciproque  $R : \forall n, m \in \mathbb{N}, C \Rightarrow H$

Soit le théorème  $T : \forall m, n \in \mathbb{N}, n \neq 0 \Rightarrow m + n\sqrt{2} \in \mathbb{R} \setminus \mathbb{Q}$

Il a pour énoncé réciproque :

$$R: \quad \forall m, n \in \mathbb{N}, \quad m + n\sqrt{2} \in \mathbb{R} \setminus \mathbb{Q} \Rightarrow n \neq 0$$

Pour montrer  $R$ , on montre son énoncé contraposé  $C_R$  qui lui est logiquement équivalent. On écrit donc d'abord  $C_R$ .

$$C_R: \quad \forall m, n \in \mathbb{N}, \quad n = 0 \Rightarrow m + n\sqrt{2} \in \mathbb{Q}$$

ce qui est évident car  $\mathbb{N} \subset \mathbb{Q}$ .

$C_R$  est vrai donc  $R$  est vrai.

**Ex-03-06:** Ecrire la négation des propositions  $P$  suivantes.

Dans le cas où la proposition est fausse, donner un contre-exemple.

- a)  $\forall x \in \mathbb{R}, x^2 = 9 \Rightarrow x = 3$ .
- b)  $\forall x, y \in \mathbb{R}, x^2 = y^2 \Rightarrow x = y$ .
- c)  $\forall x \in \mathbb{R}, x \leq 2 \Rightarrow x \leq 0$ .
- d)  $\forall x \in \mathbb{R}, x \in \mathbb{R} \Rightarrow x \in \mathbb{Q}$ .
- e)  $\forall x \in \mathbb{R}, 2x^2 = 8 \Rightarrow x = 2 \text{ ou } x = -2$ .
- f)  $\forall (n; m) \in \mathbb{N}^2, n + m = 0 \Rightarrow n = m = 0$ .
- g)  $\forall (a; b) \in \mathbb{R}^2, a < b \Rightarrow \exists x \in \mathbb{Q}, a < x < b$ .
- h) Un nombre est irrationnel lorsqu'il s'écrit comme produit de deux nombres irrationnels.
- i)  $a$  et  $b$  étant irrationnels, leur quotient est irrationnel.

Ecrire la négation d'une proposition  $P$ .

Utiliser la méthode du contre-exemple lorsque  $P$  est fausse.

- La proposition  $P: \forall x \in E, R \Rightarrow S$

a pour négation non  $P: \exists x \in E, R$  et non  $S$

**Attention au quantificateur!**

**Attention la négation d'une implication n'est pas une implication!**

- Pour montrer que  $P$  est fausse, on montre que non  $P$  est vraie. C'est-à-dire il existe un élément de  $E$  qui vérifie  $R$  et non  $S$  (méthode du contre-exemple) : l'hypothèse de  $P$  est vraie et sa conclusion fausse.

a)  $P: \forall x \in \mathbb{R}, x^2 = 9 \Rightarrow x = 3$ .

non  $P: \exists x \in \mathbb{R}, x^2 = 9$  et  $x \neq 3$

$P$  faux; contre-exemple : si  $x = -3$ , l'hypothèse de  $P$  est vraie et sa conclusion est fausse.

b)  $P: \forall x, y \in \mathbb{R}, x^2 = y^2 \Rightarrow x = y$ .

non  $P: \exists x, y \in \mathbb{R}, x^2 = y^2$  et  $x \neq y$

$P$  faux; contre-exemple : si  $x = 2, y = -2$ , l'hypothèse de  $P$  est vraie et sa conclusion est fausse.

c)  $P: \forall x \in \mathbb{R}, x \leq 2 \Rightarrow x \leq 0$ .

non  $P: \exists x \in \mathbb{R}, x \leq 2$  et  $x > 0$

$P$  faux; contre-exemple : si  $x = 1$ , l'hypothèse de  $P$  est vraie et sa conclusion est fausse.

d)  $P: \forall x \in \mathbb{R}, x \in \mathbb{R} \Rightarrow x \in \mathbb{Q}$ .

non  $P: \exists x \in \mathbb{R}, x \in \mathbb{R}$  et  $x \notin \mathbb{Q}$

$P$  faux; contre-exemple : si  $x = \sqrt{2}$ , l'hypothèse de  $P$  est vraie et sa conclusion est fausse.

e)  $P: \forall x \in \mathbb{R}, 2x^2 = 8 \Rightarrow x = 2 \text{ ou } x = -2$ .

non  $P: \exists x \in \mathbb{R}, 2x^2 = 8$  et  $(x \neq 2 \text{ et } x \neq -2)$

$P$  vrai.



f)  $P : \forall (n; m) \in \mathbb{N}^2, n + m = 0 \Rightarrow n = m = 0.$

non  $P : \exists (n; m) \in \mathbb{N}^2, n + m = 0$  et  $(n \neq 0 \text{ ou } m \neq 0)$

P vrai.

g)  $P : \forall (a; b) \in \mathbb{R}^2, a < b \Rightarrow \exists x \in \mathbb{Q}, a < x < b.$

non  $P : \exists (a; b) \in \mathbb{R}^2, a < b$  et  $(\forall x \in \mathbb{Q}, a \geq x \text{ ou } x \geq b)$

P vrai.

h)  $P : \text{Un nombre est irrationnel lorsqu'il s'écrit comme produit de deux nombres irrationnels.}$

On commence par réécrire la proposition :

$\forall x \in \mathbb{R}, x$  est produit de 2 irrationnels  $\Rightarrow x$  est irrationnel.

non  $P : \exists x \in \mathbb{R}, x$  est produit de 2 irrationnels et  $x$  est rationnel

P faux ; contre-exemple : si  $x = \sqrt{2} \cdot \sqrt{2}$ , l'hypothèse de  $P$  est vraie et sa conclusion est fausse.

i)  $P : a$  et  $b$  étant irrationnels, leur quotient est irrationnel.

On commence par réécrire la proposition :

$\forall a, b \in \mathbb{R}, a$  et  $b$  sont irrationnels  $\Rightarrow \frac{a}{b}$  est irrationnel.

non  $P : \exists a, b \in \mathbb{R}, a$  et  $b$  sont irrationnels et  $\frac{a}{b}$  est rationnel

P faux ; contre-exemple : si  $a = \sqrt{2}$  et  $b = \sqrt{2}$ , l'hypothèse de  $P$  est vraie et sa conclusion est fausse.

**Ex-03-07: Démontrer par récurrence :**

a)  $\forall n \in \mathbb{N}^* : S_n = 1 + 2 + 3 + \dots + n = \frac{1}{2} n(n+1).$

b)  $\forall n \in \mathbb{N}^* : S_n = 2 + 4 + 6 + \dots + 2n = n(n+1).$

c)  $\forall n \in \mathbb{N}^* : S_n = 1^2 + 3^2 + 5^2 + \dots + (2n-1)^2 = \frac{n(2n-1)(2n+1)}{3}.$

d)  $\forall n \in \mathbb{N}^* : S_n = 2 + 6 + 18 + \dots + 2 \cdot 3^{n-1} = 3^n - 1.$

e)  $\forall n \in \mathbb{N}^* : S_n = 1^3 + 2^3 + 3^3 + \dots + n^3 = \left( \frac{n(n+1)}{2} \right)^2.$

f)  $\forall n \in \mathbb{N}^* : S_n = 3 + 3^2 + 3^3 + \dots + 3^n = \frac{3}{2} (3^n - 1).$

g)  $\forall n \in \mathbb{N}^* : S_n = \frac{1}{1 \cdot 2} + \frac{1}{2 \cdot 3} + \dots + \frac{1}{n(n+1)} = \frac{n}{n+1}.$

h)  $\forall n \in \mathbb{N}^* : S_n = 1^2 - 2^2 + 3^2 - \dots + (-1)^{n+1} n^2 = \frac{1}{2} (-1)^{n+1} n(n+1).$

i)  $\forall n \in \mathbb{N}^* : 5^n + 5 < 5^{n+1}.$

j)  $\forall n \in \mathbb{N} : 10^n - 1$  est un multiple de 9.

k)  $\forall n \in \mathbb{N} : 2^{2n} + 2$  est divisible par 3.

l)  $\forall n \in \mathbb{N}$  et  $n \geq 6 : 2^n \geq 6n + 7.$

m)  $\forall n \in \mathbb{N}$  et  $n \geq 4 : 2^n < n!.$

n)  $\forall n \in \mathbb{N}$  et  $n \geq 7 : \left( \frac{4}{3} \right)^n > n.$

o)  $\forall n \in \mathbb{N}^* : \frac{(2n)!}{n!n!} \leq 2^{2n-1}$

p)  $3^{3n} + 1$  est un multiple de 7 pour tout  $n$  impair et  $n \geq 1.$

Démonstration par récurrence.

**Marche à suivre.**

- Vérifier la proposition pour le plus petit  $n$ .
- Démontrer le “pas” de récurrence.
  - \* Expliciter l’hypothèse et la conclusion du “pas” de récurrence.
  - \* Rédiger la preuve.

a) **Vérification de la proposition pour  $n = 1$ .**

$$S_1 = 1 \quad \text{et} \quad \left. \frac{1}{2} n(n+1) \right|_{n=1} = 1.$$

la proposition est vraie pour  $n = 1$ .

**Démonstration du “pas” de récurrence.**

Hypothèse :  $S_n = \frac{1}{2} n(n+1)$  pour un  $n \in \mathbb{N}^*$  donné.

Conclusion :  $S_{n+1} = \frac{1}{2} (n+1)(n+2)$ .

Preuve :

$$S_{n+1} = \underbrace{1 + 2 + \cdots + n}_{=S_n} + (n+1)$$

$$S_{n+1} = S_n + n + 1.$$

Or par hypothèse,  $S_n = \frac{1}{2} n(n+1)$ , donc

$$S_{n+1} = \frac{1}{2} n(n+1) + n + 1,$$

$$S_{n+1} = \left(\frac{1}{2}n + 1\right)(n+1) = \frac{1}{2}(n+1)(n+2)$$

b) **Vérification de la proposition pour  $n = 1$ .**

$$S_1 = 2 \quad \text{et} \quad n(n+1) \big|_{n=1} = 2.$$

la proposition est vraie pour  $n = 1$ .

**Démonstration du “pas” de récurrence.**

Hypothèse :  $S_n = n(n+1)$  pour un  $n \in \mathbb{N}^*$  donné.

Conclusion :  $S_{n+1} = (n+1)(n+2)$ .

Preuve :

$$S_{n+1} = \underbrace{2 + 4 + 6 + \cdots + 2n}_{=S_n} + 2(n+1)$$

$$S_{n+1} = S_n + 2(n+1).$$

Or par hypothèse,  $S_n = n(n+1)$ , donc

$$S_{n+1} = n(n+1) + 2(n+1) = (n+1)(n+2)$$

c) **Vérification de la proposition pour  $n = 1$ .**

$$S_1 = 1^1 = 1 \quad \text{et} \quad \left. \frac{1}{3} n(2n-1)(2n+1) \right|_{n=1} = 1.$$

la proposition est vraie pour  $n = 1$ .

**Démonstration du “pas” de récurrence.**

Hypothèse :  $S_n = \frac{1}{3} n (2n - 1) (2n + 1)$  pour un  $n \in \mathbb{N}^*$  donné.

Conclusion :  $S_{n+1} = \frac{1}{3} (n + 1) (2n + 1) (2n + 3)$ .

Preuve :

$$S_{n+1} = \underbrace{1^2 + 3^2 + \cdots + (2n - 1)^2}_{= S_n} + (2n + 1)^2$$

$$S_{n+1} = S_n + (2n + 1)^2.$$

Or par hypothèse,  $S_n = \frac{1}{3} n (2n - 1) (2n + 1)$ , donc

$$\begin{aligned} S_{n+1} &= \frac{1}{3} n (2n - 1) (2n + 1) + (2n + 1)^2 \\ &= (2n + 1) \frac{1}{3} (2n^2 - n + 6n + 3) \\ &= (2n + 1) \frac{1}{3} (2n^2 + 5n + 3) \\ &= \frac{1}{3} (2n + 1) 2 \left(n + \frac{3}{2}\right) (n + 1) \\ &= \frac{1}{3} (2n + 1) (2n + 3) (n + 1) \end{aligned}$$

d) **Vérification de la proposition pour  $n = 1$ .**

$$S_1 = 2 \quad \text{et} \quad 3^n - 1 \Big|_{n=1} = 2.$$

la proposition est vraie pour  $n = 1$ .

**Démonstration du “pas” de récurrence.**

Hypothèse :  $S_n = 3^n - 1$  pour un  $n \in \mathbb{N}^*$  donné.

Conclusion :  $S_{n+1} = 3^{n+1} - 1$ .

Preuve :

$$S_{n+1} = \underbrace{2 + 6 + 18 + \cdots + 2 \cdot 3^{n-1}}_{= S_n} + 2 \cdot 3^n$$

$$S_{n+1} = S_n + 2 \cdot 3^n.$$

Or par hypothèse,  $S_n = 3^n - 1$ , donc

$$S_{n+1} = 3^n - 1 + 2 \cdot 3^n = 3^n (1 + 2) - 1 = 3^{n+1} - 1$$

e) **Vérification de la proposition pour  $n = 1$ .**

$$S_1 = 1^3 = 1 \quad \text{et} \quad \left( \frac{n(n+1)}{2} \right)^2 \Big|_{n=1} = 1.$$

la proposition est vraie pour  $n = 1$ .

**Démonstration du “pas” de récurrence.**

Hypothèse :  $S_n = \left(\frac{n(n+1)}{2}\right)^2$  pour un  $n \in \mathbb{N}^*$  donné.

Conclusion :  $S_{n+1} = \left(\frac{(n+1)(n+2)}{2}\right)^2$ .

Preuve :

$$S_{n+1} = \underbrace{1^3 + 2^3 + 3^3 + \cdots + n^3}_{=S_n} + (n+1)^3$$

$$S_{n+1} = S_n + (n+1)^3.$$

Or par hypothèse,  $S_n = \left(\frac{n(n+1)}{2}\right)^2$ , donc

$$\begin{aligned} S_{n+1} &= \left(\frac{n(n+1)}{2}\right)^2 + (n+1)^3 \\ &= (n+1)^2 \frac{1}{4} (n^2 + 4n + 4) \\ &= \frac{1}{4} (n+1)^2 (n+2)^2 \end{aligned}$$

f) **Vérification de la proposition pour  $n = 1$ .**

$$S_1 = 3 \quad \text{et} \quad \frac{3}{2} (3^n - 1) \Big|_{n=1} = 3.$$

la proposition est vraie pour  $n = 1$ .

**Démonstration du “pas” de récurrence.**

Hypothèse :  $S_n = \frac{3}{2} (3^n - 1)$  pour un  $n \in \mathbb{N}^*$  donné.

Conclusion :  $S_{n+1} = \frac{3}{2} (3^{n+1} - 1)$ .

Preuve :

$$S_{n+1} = \underbrace{3 + 3^2 + 3^3 + \cdots + 3^n}_{=S_n} + 3^{n+1}$$

$$S_{n+1} = S_n + 3^{n+1}.$$

Or par hypothèse,  $S_n = \frac{3}{2} (3^n - 1)$ , donc

$$\begin{aligned} S_{n+1} &= \frac{3}{2} (3^n - 1) + 3^{n+1} \\ &= \frac{1}{2} 3^{n+1} + 3^{n+1} - \frac{3}{2} \\ &= 3^{n+1} \left(\frac{1}{2} + 1\right) - \frac{3}{2} \\ &= \frac{3}{2} (3^{n+1} - 1) \end{aligned}$$

g) **Vérification de la proposition pour  $n = 1$ .**

$$S_1 = \frac{1}{2} \quad \text{et} \quad \frac{n}{n+1} \Big|_{n=1} = \frac{1}{2}.$$

la proposition est vraie pour  $n = 1$ .

**Démonstration du “pas” de récurrence.**

Hypothèse :  $S_n = \frac{n}{n+1}$  pour un  $n \in \mathbb{N}^*$  donné.

Conclusion :  $S_{n+1} = \frac{n+1}{n+2}$ .

Preuve :

$$S_{n+1} = \underbrace{\frac{1}{1 \cdot 2} + \frac{1}{2 \cdot 3} + \cdots + \frac{1}{n \cdot (n+1)}}_{=S_n} + \frac{1}{(n+1) \cdot (n+2)}$$

$$S_{n+1} = S_n + \frac{1}{(n+1) \cdot (n+2)}.$$

Or par hypothèse,  $S_n = \frac{n}{n+1}$ , donc

$$\begin{aligned} S_{n+1} &= \frac{n}{n+1} + \frac{1}{(n+1) \cdot (n+2)} \\ &= \frac{n(n+2) + 1}{(n+1)(n+2)} \\ &= \frac{(n+1)^2}{(n+1) \cdot (n+2)} \\ &= \frac{n+1}{n+2} \end{aligned}$$

h) **Vérification de la proposition pour  $n = 1$ .**

$$S_1 = 1 \quad \text{et} \quad \frac{1}{2} (-1)^{n+1} n (n+1) \Big|_{n=1} = 1.$$

la proposition est vraie pour  $n = 1$ .

**Démonstration du “pas” de récurrence.**

Hypothèse :  $S_n = \frac{1}{2} (-1)^{n+1} n (n+1)$  pour un  $n \in \mathbb{N}^*$  donné.

Conclusion :  $S_{n+1} = \frac{1}{2} (-1)^{n+2} (n+1) (n+2)$ .

Preuve :

$$S_{n+1} = \underbrace{1^2 - 2^2 + 3^2 - \cdots + (-1)^{n+1} n^2}_{=S_n} + (-1)^{n+2} (n+1)^2$$

$$S_{n+1} = S_n + (-1)^{n+2} (n+1)^2.$$

Or par hypothèse,  $S_n = \frac{1}{2} (-1)^{n+1} n (n+1)$ , donc

$$S_{n+1} = \frac{1}{2} (-1)^{n+1} n (n+1) + (-1)^{n+2} (n+1)^2,$$

$$S_{n+1} = (-1)^{n+2} (n+1) \left[ -\frac{1}{2} n + (n+1) \right],$$

$$S_{n+1} = (-1)^{n+2} (n+1) \left[ \frac{1}{2} n + 1 \right],$$

$$S_{n+1} = (-1)^{n+2} (n+1) \frac{1}{2} [n+2],$$

$$S_{n+1} = \frac{1}{2} (-1)^{n+2} (n+1)(n+2).$$

i) **Vérification de la proposition pour  $n = 1$ .**

$$5 + 5 < 5^2$$

On a :  $10 < 25$  donc la proposition est vraie pour  $n = 1$ .

**Démonstration du “pas” de récurrence.**

Hypothèse :  $5^n + 5 < 5^{n+1}$  pour un  $n \in \mathbb{N}^*$  donné.

Conclusion :  $5^{n+1} + 5 < 5^{n+2}$ .

Preuve :

$$5^{n+1} + 5 = 5^{n+1} + 25 - 20 = 5(5^n + 5) - 20 < 5 \cdot 5^{n+1} - 20 \quad \text{par hypothèse d'induction}$$

donc

$$5^{n+1} + 5 < 5^{n+2} - 20 < 5^{n+2}$$

j) **Vérification de la proposition pour  $n = 0$ .**

$$10^0 - 1 = 1 - 1 = 0 = 9 \cdot 0$$

donc la proposition est vraie pour  $n = 0$ .

**Démonstration du “pas” de récurrence.**

Hypothèse :  $10^n - 1 = 9k$  pour un  $n \in \mathbb{N}$  donné et  $k \in \mathbb{N}$ .

Conclusion :  $10^{n+1} - 1 = 9l$ ,  $l \in \mathbb{N}$ .

Preuve :

$$10^{n+1} - 1 = 10 \cdot 10^n - 1 = 10(9k + 1) - 1 \quad \text{car par hypothèse d'induction } 10^n = 9k + 1$$

donc

$$10^{n+1} - 1 = 10 \cdot 9k + 10 - 1 = 10 \cdot 9k + 9 = 9l, \quad l = 10k + 1 \in \mathbb{N}$$

$10^{n+1} - 1$  est donc un multiple de 9.

k) **Vérification de la proposition pour  $n = 0$ .**

$$2^0 + 2 = 1 + 2 = 3$$

donc la proposition est vraie pour  $n = 0$ .

**Démonstration du “pas” de récurrence.**

Hypothèse :  $2^{2n} + 2 = 3k$  pour un  $n \in \mathbb{N}$  donné et  $k \in \mathbb{N}$ .

Conclusion :  $2^{2(n+1)} + 2 = 3l$ ,  $l \in \mathbb{N}$ .

Preuve :

$$2^{2(n+1)} + 2 = 2^{2n+2} + 2 = 4 \cdot 2^{2n} + 2 = 3 \cdot 2^{2n} + 2^{2n} + 2$$

or par hypothèse d'induction  $2^{2n} + 2 = 3k$

donc

$$2^{2(n+1)} + 2 = 3 \cdot 2^{2n} + 3k = 3l, \quad l = 2^{2n} + k \in \mathbb{N}$$

$2^{2(n+1)} + 2$  est donc un multiple de 3, c'est-à-dire il est divisible par 3.

l) **Vérification de la proposition pour  $n = 6$ .**

$$2^n = 2^6 = 64$$

$$6n + 7 = 36 + 7 = 43$$

et  $64 > 43$

donc la proposition est vraie pour  $n = 6$ .

**Démonstration du “pas” de récurrence.**

Hypothèse :  $2^n \geq 6n + 7$  pour un  $n \in \mathbb{N}$  donné et  $n \geq 6$ .

Conclusion :  $2^{2n+1} \geq 6(n+1) + 7$ ,  $n \in \mathbb{N}$  et  $n \geq 6$ .

Preuve :

$2^{n+1} = 2 \cdot 2^n \geq 2 \cdot (6n + 7)$  par hypothèse d'induction

$2^{n+1} \geq 12n + 14 = 6n + 6n + 6 + 7 + 1 = 6(n+1) + 7 + 6n + 1$

ainsi

$2^{n+1} \geq 6(n+1) + 7 + 6n + 1 \geq 6(n+1) + 7$

m) **Vérification de la proposition pour  $n = 4$ .**

$2^4 = 16$

et  $4! = 4 \cdot 3 \cdot 2 \cdot 1 = 24$

On a :  $16 < 24$  donc la proposition est vraie pour  $n = 4$ .

**Démonstration du “pas” de récurrence.**

Hypothèse :  $2^n < n!$   $n \in \mathbb{N}$  et  $n \geq 4$  donné.

Conclusion :  $2^{n+1} < (n+1)!$ .

Preuve : pour  $n \geq 4$

$2^n < n! \quad | \cdot 2$

$2^{n+1} < 2 \cdot n! < (n+1)!$

car :  $2 \cdot n! < (n+1)!$

en effet :

$2 \cdot n! < (n+1) \cdot n!$

$2 < n+1$  ce qui est vrai car  $n \geq 4$

n) **Vérification de la proposition pour  $n = 7$ .**

$\left(\frac{4}{3}\right)^7 > 7$  car  $1 > \left(\frac{3}{4}\right)^7 \cdot 7$

donc la proposition est vraie pour  $n = 7$ .

**Démonstration du “pas” de récurrence.**

Hypothèse :  $\left(\frac{4}{3}\right)^n > 7$   $n \in \mathbb{N}$  et  $n \geq 7$  donné.

Conclusion :  $\left(\frac{4}{3}\right)^{n+1} > n$

Preuve : pour  $n \geq 7$

$\left(\frac{4}{3}\right)^n > n \quad | \cdot \frac{4}{3}$

$\left(\frac{4}{3}\right)^{n+1} > n \cdot \frac{4}{3} > n+1$

car :  $n \cdot \frac{4}{3} > n+1$

en effet :

$4n > 3n + 3$

$n > 3$  ce qui est vrai car  $n \geq 7$

o) **Vérification de la proposition pour  $n = 1$ .**

$\frac{(2n)!}{n!n!} = \frac{(2 \cdot 1)!}{1!1!} = \frac{2!}{1 \cdot 1} = \frac{2}{1} = 2$

et  $2^{2n-1} = 2^{2 \cdot 1 - 1} = 2^1 = 2$

On a  $2 \leq 2$  et la proposition est vraie pour  $n = 1$ .

**Démonstration du “pas” de récurrence.**

Hypothèse :  $\frac{(2n)!}{n!n!} \leq 2^{2n-1}$  pour un  $n \in \mathbb{N}^*$  donné.

Conclusion :  $\frac{(2n+2)!}{(n+1)!(n+1)!} \leq 2^{2n+1}$

Preuve :

$$\begin{aligned} \frac{(2n+2)!}{(n+1)!(n+1)!} &= \frac{(2n+2)(2n+1)(2n)!}{(n+1)(n+1)n!n!} \\ &= \frac{(2n+2)(2n+1)}{(n+1)(n+1)} \cdot \frac{(2n)!}{n!n!} \\ &\leq \frac{(2n+2)(2n+1)}{(n+1)(n+1)} \cdot 2^{2n-1} \quad \text{par hypothèse} \\ &= \frac{2(n+1)(2n+1)}{(n+1)(n+1)} \cdot 2^{2n-1} \\ &= \frac{2(2n+1)}{(n+1)} \cdot 2^{2n-1} \\ &= \frac{(2n+1)}{(n+1)} \cdot 2^{2n} \\ &\leq 2^{2n+1} \end{aligned}$$

$$\text{car } \frac{(2n+1)}{(n+1)} \leq 2$$

en effet

$$\begin{aligned} 2n+1 &\leq 2(n+1) \\ \Leftrightarrow 2n+1 &\leq 2n+2 \end{aligned}$$

c'est vrai !

p) **Vérification de la proposition pour  $n = 1$ .**

$$3^{3n} + 1 = 3^{3 \cdot 1} + 1 = 3^3 + 1 = 28 = 7 \cdot 4$$

la proposition est vraie pour  $n = 1$ .

**Démonstration du “pas” de récurrence.**

Hypothèse :  $3^{3(2l+1)} + 1 = 7k$ ,  $k \in \mathbb{N}^*$ , pour un  $n = 2l + 1$  donné,  $l \in \mathbb{N}$

Conclusion :  $3^{3(2l+3)} + 1 = 7k'$ ,  $k' \in \mathbb{N}^*$ ,

Preuve :



$$\begin{aligned}
3^{3(2l+3)} + 1 &= 3^{6l+9} + 1 \\
&= 3^6 \cdot 3^{6l+3} + 1 \\
&= 3^6 \cdot 3^{6l+3} + 3^6 - 3^6 + 1 \\
&= 3^6 (3^{3(2l+1)} + 1) - 3^6 + 1 \\
&= 729 \cdot 7k - 729 + 1 \quad : \text{ par hypothèse de récurrence et } 3^6 = 729 \\
&= 729 \cdot 7k - 728 \\
&= 7(729k - 104) \\
&= 7k' \quad \text{ avec } k' = 729k - 104 \in \mathbb{N}^*
\end{aligned}$$