

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

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

Preuve :

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

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

- 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

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

Preuve :

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

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

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

Référentiel : \mathbb{Z}

Hypothèse : n impair

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

Preuve :

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

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

- d) Démonstration par la méthode directe.

Factoriser $n^2 - n$ et conclure.

Référentiel : \mathbb{N}

Hypothèse : n est un entier positif

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

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 :

si $n = 2k$: $n^2 - n = 4k^2 - 2k = 2(2k^2 - k) = 2l$

ou

si $n = 2k + 1$: $n^2 - n = 4k^2 + 4k + 1 - 2k - 1 = 4k^2 + 2k = 2l$

- e) Démonstration par la méthode directe.

Factoriser $n^3 - n$ et conclure.

Référentiel : \mathbb{N}

Hypothèse : n est un entier positif

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

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

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

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

2^{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) 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 : $n - 2, n - 1, n, n + 1, n + 2, n \in \mathbb{N}$.

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

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

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

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

d) $\forall x \in \mathbb{R}$, $x^2 - 1 < 0 \Rightarrow x < 1$ 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) $\forall n, m \in \mathbb{N}$, $m + n = 0 \Rightarrow m = 0$ 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 : $\forall m, n \in \mathbb{N}$

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

non B : $m \cdot n = 15$

non A : $m > 3$ 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 : $m \neq 0$ 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 : $m \neq 0$ 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 :

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

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 vrai $\Leftrightarrow T$ 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 : $n = 3l+1$, $l \in \mathbb{N}$

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

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

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

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

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 :

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

On écrit la proposition contraposée C :

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

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 $T : \forall A, B \subset E, P \Leftrightarrow Q$

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

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

Soit le théorème T :

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

On écrit la proposition contraposée C :

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

Preuve de C par la méthode directe :

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

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

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

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

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

Soit le théorème T :

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

On écrit la proposition contraposée C :

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

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 $y \in \mathbb{Q} \quad : \quad H$

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

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

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

et

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

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

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

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

Ecrire les hypothèses *H* et non *C*.

On suppose :

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

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.

- 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 : $m, n \in \mathbb{N}, m \leq 3$ 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 \bar{A} le complémentaire de A dans E .

Référentiel : un ensemble E

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

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

Ecrire les hypothèses H et non C .

Remarque : on note \bar{A} le complémentaire de A dans E .

On suppose :

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

Par hypothèse :

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

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 :

$$\begin{aligned} \sqrt{3} &= \frac{a}{b} > 0 \\ \Leftrightarrow 3 &= \frac{a^2}{b^2} \\ \Leftrightarrow a^2 &= 3b^2 \\ \Leftrightarrow a^2 &\text{ est multiple de 3} \\ \Leftrightarrow a &\text{ est multiple de 3} \\ \Leftrightarrow a &= 3a', a' \in \mathbb{N}^* \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \sqrt{3} \text{ rationnel} &\Leftrightarrow \sqrt{3} = \frac{3a'}{b} > 0 \\ \Leftrightarrow 3 &= \frac{9a'^2}{b^2} \\ \Leftrightarrow b^2 &= 3a'^2 \\ \Leftrightarrow b^2 &\text{ est multiple de 3} \\ \Leftrightarrow b &\text{ est multiple de 3} \\ \Leftrightarrow b &= 3b', b' \in \mathbb{N}^* \end{aligned}$$

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

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 :

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

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

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

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

non $P : \exists x \in \mathbb{R}, 2x^2 = 8$ et $(x \neq 2$ 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) $P :$ 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) $\forall n \in \mathbb{N}^* : S_n = 1 + 2 + 3 + \cdots + n = \frac{1}{2}n(n+1)$.

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

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

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

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

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

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

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

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 $n = 1$.**

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

la proposition est vraie pour $n = 1$.

Démonstration du “pas” de récurrence.

Hypothèse : $S_n = \frac{1}{2} n(n+1)$ 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

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

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

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 $n = 1$.**

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

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

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

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

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

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 :

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

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

ainsi

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

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

$$2^4 = 16$$

$$\text{et } 4! = 4 \cdot 3 \cdot 2 \cdot 1 = 24$$

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 $n \geq 4$

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

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

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

en effet :

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

$$2 < n+1 \quad \text{ce qui est vrai car } n \geq 4$$

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

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

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 $n \geq 7$

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

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

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

en effet :

$$4n > 3n + 3$$

$$n > 3 \quad \text{ce qui est vrai car } n \geq 7$$

- 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 :

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