

Logique et quantificateurs

Définition 1. Soit P une proposition. La proposition **NON** P , appelée négation de P , est la proposition fausse si P est vraie, et vraie si P est fausse.

Exemples

- Soit P la proposition : 'La fonction f est croissante'. On a alors $\text{NON}(P)$:
En particulier, ceci ne signifie pas 'la fonction f est décroissante'.
- Soit P la proposition : 'Pour tout $x \in \mathbb{R}$, $x^2 + 2x - 1 > 0$ '. On a alors $\text{NON}(P)$:
- $\text{NON } (x = 1)$:
- $\text{NON } (x > y)$:

Définition 2. Soient P, Q deux propositions. La proposition P **OU** Q , est la proposition vraie si soit P soit Q est vraie, et fausse sinon.

Exemples

- (la fonction \ln est croissante sur \mathbb{R}_+^*) ou (la fonction \sin est paire) est
- $(3 < 0)$ ou (π est un entier) est
- (la fonction \sin est impaire) ou (la fonction \cos est paire) est

Définition 3. Soient P, Q deux propositions. La proposition P **ET** Q , est la proposition vraie si à la fois P et Q sont vraies, et fausse sinon.

Exemples

- (la fonction \ln est croissante sur \mathbb{R}_+^*) et (la fonction \sin est paire) est
- $(3 < 0)$ et (π est un entier) est
- (la fonction \sin est impaire) et (la fonction \cos est paire) est

Définition 4. Soient P, Q deux propositions. On définit ' $P \implies Q$ ' par ' $\text{NON}(P)$ OU Q '.
On dit que P implique Q .

Heuristiquement ceci correspond à dire que P 'est plus forte que' Q : Si P est vraie alors nécessairement Q est vraie. En revanche si P est fausse on ne peut rien dire sur Q . A partir d'un postulat faux on peut arriver à tout et n'importe quoi !

De manière pratique, pour prouver une implication on s'intéressera seulement au cas où P est vraie.

Exemples

- $\forall x \in \mathbb{R}, (x > 1) \implies (x^2 > 1)$ est une proposition
- $\forall x \in \mathbb{R}, (x^2 > 1) \implies (x > 1)$ est une proposition
- $\forall x \in \mathbb{R}^+, (\sqrt{x} > 1) \implies (x > 1)$ est une proposition

Définition 5. Soient P, Q deux propositions. On définit ' $P \iff Q$ ' par ' $P \implies Q$ ET $Q \implies P$ '. On dit que P équivaut à Q .

Dans ce cas, P est vraie si et seulement si Q est vraie.

Proposition 1. Avec les opérateurs ET et OU :

- NON ($P \text{ OU } Q$) = NON(P) ET NON(Q)
- NON ($P \text{ ET } Q$) = NON(P) OU NON(Q)
- $P \text{ ET } (Q \text{ OU } R) = (P \text{ ET } Q) \text{ OU } (P \text{ ET } R)$
- $P \text{ OU } (Q \text{ ET } R) = (P \text{ OU } Q) \text{ ET } (P \text{ OU } R)$

Exemple On utilise cette propriété : " $P \text{ ET } (Q \text{ OU } R) = (P \text{ ET } Q) \text{ OU } (P \text{ ET } R)$ " lorsque l'on fait une disjonction de cas. Considérons par exemples la propriété

$$P(x) : " |x + 1| < x "$$

Remarquons que x est solution de l'équation $|x + 1| < x$ si et seulement si $P(x)$ est vraie. La disjonction de cas consiste alors à considérer les deux propositions

$$Q(x) : " x + 1 > 0 " \quad \text{et} \quad R(x) : " x + 1 \leq 0 ".$$

Remarquons que $Q(x) \text{ OU } R(x)$ est vraie pour tout $x \in \mathbb{R}$. Ainsi $(P(x) \text{ ET } (Q(x) \text{ OU } R(x))) = P(x)$.

Enfin les propositions $(P(x) \text{ ET } Q(x))$ et $(P(x) \text{ ET } R(x))$ correspondent aux solutions respectives de l'équation dans le cas où $x + 1 > 0$ puis $x + 1 \leq 0$.

Proposition 2. Avec l'opérateur \implies :

- ' $P \implies Q$ ' = ' $\text{NON}(Q) \implies \text{NON}(P)$ ' (C'est la base de la contraposée)
- ' $\text{NON } (P \implies Q)$ ' = ' $P \text{ ET } \text{NON}(Q)$ ' (C'est la base du raisonnement par l'absurde)

Exemples

— Méthode directe

- Montrer que pour tout entier n , $(n \geq 2 \Rightarrow n + \frac{1}{n} \geq 2)$.
- Si $n \in \mathbb{N}$ est impair alors n^2 est impair.

— Contraposée : Au lieu de prouver $P \implies Q$ on prouve $\text{NON}(P) \implies \text{NON}(Q)$ qui lui est équivalent.

- Si $x^3 = 2$ alors $x < 2$.
- Si $n^2 \in \mathbb{N}$ est pair alors n est pair.

— Absurde. Au lieu de prouver $P \implies Q$ on prouve que $P \text{ ET } \text{NON}(Q)$ est fausse.

- (Le grand classique) $\sqrt{2}$ est irrationnel.
- Si $x \in \mathbb{N}$ est entier alors $x + \frac{1}{2}$ n'est pas entier.

Définition 6. Soit E un ensemble et $P(x)$ une propriété.

- \forall se lit 'quelque soit' Si $P(x)$ est vraie pour tout $x \in E$, on écrit : $\forall x \in E, P(x)$
- \exists se lit 'il existe' Si $P(x)$ est vraie pour au moins un $x \in E$, on écrit : $\exists x \in E, P(x)$

Plus rarement on utilise $\exists!$ qui se lit 'il existe un unique'. Si $P(x)$ est vraie pour un unique élément $x \in E$, on écrit alors $\exists!x \in E, P(x)$

 Toutes les variables ¹ doivent être quantifiées.

 L'ordre des quantificateurs est important. Plus précisément :

 Les quantificateurs ne peuvent pas être interchangés.

 On n'utilisera pas les quantificateurs à la place du français. Tirer du programme officiel : « L'usage des quantificateurs hors des énoncés mathématiques est à proscrire. » Cette mise en garde s'applique aussi pour les opérateurs \implies et \iff .

La négation d'un 'pour tout' est 'il existe', et vice-versa, la négation d'un 'il existe' est 'pour tout'.

$$\text{''NON}(\forall x \in E, P(x))\text{''} = \text{''}\exists x \in E, \text{NON}(P(x))\text{''}$$

$$\text{''NON}(\exists x \in E, P(x))\text{''} = \text{''}\forall x \in E, \text{NON}(P(x))\text{''}$$

Exercice 1. Les assertions suivantes sont-elles vraies ou fausses ? Donner leur négation.

- | | |
|---|---|
| 1. $\forall x \in \mathbb{R}, x \geq 0.$ | 5. $\exists x \in \mathbb{R}^+, \forall y \in \mathbb{R}, x = y^2.$ |
| 2. $\exists y \in \mathbb{R}, y \geq 0.$ | 6. $\exists x \in \mathbb{R}, \forall y \in \mathbb{R}, x + y > 0.$ |
| 3. $\forall x \in \mathbb{R}^+, \exists y \in \mathbb{R}, x = y^2.$ | 7. $\forall x \in \mathbb{R}, \exists y \in \mathbb{R}, x + y > 0.$ |
| 4. $\exists y \in \mathbb{R}, \forall x \in \mathbb{R}^+, x = y^2.$ | 8. $\forall x \in \mathbb{R}, \forall y \in \mathbb{R}, x + y > 0.$ |

Exercice 2. Soit (f, g) deux fonctions de \mathbb{R} dans \mathbb{R} . Écrire à l'aide des quantificateurs les énoncés suivants puis les nier. Donner des exemples de fonctions qui vérifient ces propriétés ou leur négation.

- | | |
|---|---|
| 1. Pour tout $x \in \mathbb{R}, f(x) \leq 1.$ | 5. La fonction f ne s'annule jamais. |
| 2. L'application f est croissante. | 6. La fonction f atteint toutes les valeurs de \mathbb{N} . |
| 3. Il existe un réel positif x tel que $f(x) \geq 0.$ | 7. La fonction f est inférieure à la fonction g . |
| 4. La fonction f est paire. | 8. La fonction f est périodique. |

Exercice 3. Soit $(x, y) \in \mathbb{R}^2$. Écrire les négations des propositions suivantes :

1. $1 \leq x < y.$
2. $(x^2 = 1) \implies x = 1.$
3. $\forall x \in E, \forall x' \in E, (x \neq x') \implies f(x) \neq f(x').$

Exercice 4. Soit f une fonction de \mathbb{R} dans \mathbb{R} . On considère les trois propositions suivantes

$$P_1(f) : \text{''}\exists M \in \mathbb{R}, \forall x \in \mathbb{R}, f(x) < M\text{''}$$

$$P_2(f) : \text{''}\exists x \in \mathbb{R}, \exists y \in \mathbb{R}, f(x) < f(y)\text{''}$$

$$P_3(f) : \text{''}\forall x \in \mathbb{R}, \exists y \in \mathbb{R}^+, f(x) \geq f(y)\text{''}$$

1. Donner les négations de ces propositions
2. Dire si ces propositions sont vraies ou fausses pour les fonctions suivantes :

$$f \begin{cases} \mathbb{R} & \rightarrow \mathbb{R} \\ x & \mapsto 1 \end{cases}, \quad g \begin{cases} \mathbb{R} & \rightarrow \mathbb{R} \\ x & \mapsto \exp(x) \end{cases}, \quad h \begin{cases} \mathbb{R} & \rightarrow \mathbb{R} \\ x & \mapsto \cos(x) \end{cases}$$

On justifiera, dans le cas où les propositions sont vraies, en donnant une valeur pour les variables quantifiées par le quantificateur \exists

1. Sauf les variables 'muettes' celles se trouvant au sein d'une fonction mathématique telles que $\sum_{k=0}^n$ (ici k est muet mais pas n) ou $\lim_{x \rightarrow 0} f(x)$ (ici x est muet.) Ces variables sont 'muettes' car elles n'ont pas de valeurs bien définies, et ne servent qu'à l'utilisation du symbole mathématiques sous-jacent.