

ELEMENTS DE LOGIQUE

Niveau : 1^{ère} Sciences mathématiques

Activités

Que pouvez-vous dire des énoncés suivants :

- La fonction $x \mapsto x^2$ est croissante sur \mathbb{R}
- Tout entier naturel est soit pair, soit impair.
- Il existe un unique nombre réel x vérifiant $x = 2\sqrt{x-1}$
- Soit $n \in \mathbb{N}$. Si $2n + 1$ est un carré parfait alors $(n + 1)^2$ est somme de 2 carrés parfaits.
- « $x \in \mathbb{R} : x < \sqrt{x-1}$ »

I- Principe de non-contradiction :

a. Définition et principe :

Une proposition mathématique P est une phrase formelle qui est

- soit vraie : on lui attribue la valeur logique 1 ou V .

- soit fausse : on lui attribue la valeur logique 0 ou F

Une proposition ne peut pas être à la fois vraie et fausse.

b. Table de vérité d'une proposition :

Soit P une proposition.

P
1
0

Ou encore

P
V
F

Exercice d'application :

Dire si les propositions suivantes sont vraies ou fausses :

- 1) Entre 2 nombres réels distincts, il existe toujours un rationnel.
- 2) Un au moins des 2 nombres « π ; $\sqrt{2}$ » est rationnel :
- 3) L'équation $x - \sqrt{x} = 1$ admet deux solutions réelles.
- 4) Tout nombre réel est encadré par deux entiers relatifs consécutifs.

II. Quantificateurs

Activités :

Soient 2 réels x et y . On considère l'égalité (E) : $|x + y| = |x| + |y|$

- 1) Prouver que (E) est vérifiée si x et y ont même signe.
- 2) L'égalité (E) est-elle vérifiée si x et y ont des signes contraires ? Justifier votre réponse.

1. Fonction propositionnelle

Énoncé mathématique qui comprend une ou plusieurs variables et qui est vrai pour certaines valeurs attribuées à ces variables et faux dans les autres cas.

Exemples :

- 1) $x \in \mathbb{R} : (x^2 - 1)(x^2 - 4) = 0$
- 2) $x \in \mathbb{R} : x + 3 < 5$
- 3) $n^3 + 3n + 1$ est un entier impair. n étant un entier naturel.

2. Définitions et notations :

Les quantificateurs sont les signes qui expriment dans le langage mathématique la quantification, c.à.d. la quantité d'objets (aucun, tous, certains) pour lesquels une proposition est vraie.

Quantificateur existentiel : \exists

$\exists x \in E / P(x)$: Se lit il existe au moins un x dans E tel que $P(x)$ soit vérifiée

S'il n'y a qu'un seul x dans E qui vérifie (P), on écrit :

$\exists! x \in E / P(x)$ et on lit il existe un unique x dans E tel que $P(x)$.

S'il n'y a qu'un seul x dans E qui vérifie (P), on écrit :

$\exists! x \in E / P(x)$ et on lit il existe un unique x dans E tel que $P(x)$.

Quantificateur universel : \forall

$\forall x \in E, P(x)$: Se lit pour tout x de E , on a $P(x)$

Cette phrase formelle signifie qu'il y a au moins un x dans E qui vérifie la propriété (P) (Il peut y avoir plusieurs).

2. Propriétés :

-L'ordre d'écriture des 2 quantificateurs \forall et \exists est fondamental pour le sens d'une phrase formelle :

$$(\forall x \in E), (\exists y \in F) / P(x, y) \quad \dots \quad (\exists y \in F) / (\forall x \in E), P(x, y)$$

On peut permuter des quantificateurs de même nature.

Mais : On ne peut pas permuter des quantificateurs de natures différentes.

-Négation d'une proposition quantifiée :

$$\text{non}(\forall x \in E), (\exists y \in F) / P(x, y) \Leftrightarrow (\exists x \in E), (\forall y \in F) / \text{non}P(x, y)$$

Exercices d'application :

Soit f une fonction numérique définie sur \mathbb{R} . Exprimer à l'aide de quantificateurs les assertions suivantes :

- f est constante
- f n'est pas constante
- f est impaire
- f admet un maximum absolu

3. Le raisonnement par contre-exemple :

Pour montrer qu'une proposition du type " $\forall x \in E, P(x)$ " est fausse, il suffit de montrer que sa négation " $\exists x \in E, \text{non } P(x)$ " est vraie. Il suffit donc de trouver un élément x de E qui vérifie ($\text{non } P(x)$).

Exercice d'application :

1) Démontrer que la proposition suivante est fausse :

$$\ll \forall x \in \mathbb{R}^* : x + \frac{1}{x} \geq 2 \gg$$

2) Démontrer que la fonction numérique $f: x \mapsto x^2 + x$ n'est ni paire ni impaire.

III- Connecteurs logiques

1. Equivalence et loi logique

Définition :

- Deux propositions P et Q sont dites équivalentes si elles ont la même valeur logique :

Elles sont simultanément vraies ou simultanément fausses.

On note par $P \Leftrightarrow Q$ ou par $Q \Leftrightarrow P$.

La proposition $P \Leftrightarrow Q$ (ou $Q \Leftrightarrow P$) est vraie si les deux propositions P et Q sont simultanément vraies ou simultanément fausses.

On lit :

P si et seulement si Q

En abrégé : *P ssi Q*

Ou encore *P est équivalente à Q*

- Une **loi logique** est une proposition composée qui est vraie quelles que soient les valeurs de vérité des propositions simples qui la composent.

Table de vérité :

P	Q	$P \Leftrightarrow Q$
1	1	1
1	0	0
0	1	0
0	0	1

Exercice d'application :

Rappeler des théorèmes déjà étudiés et comprenant une équivalence logique et des quantificateurs.

Définition :

2 Négation

La négation d'une proposition P c'est la proposition qui est vraie lorsque P est fausse et fausse lorsque P est vraie. On note $\text{non}P$ ou \bar{P} ou $\neg P$

Propriété :

$$(\text{non}(\text{non}(P))) \Leftrightarrow (P)$$

Preuve :

Utiliser les tables de vérité pour démontrer cette loi logique.

Exercice d'application :

Donner la valeur de vérité et écrire la négation des propositions suivantes :

- 1) $\exists x \in \mathbb{Z} : 2x = -3$
- 2) $\forall x \in \mathbb{R} : x^2 \geq x$
- 3) $\forall x \in \mathbb{R}, \exists n \in \mathbb{Z} : n \leq x < n + 1$
- 4) $\forall x \in \mathbb{R}, \exists y \in \mathbb{R} : x < y$
- 5) $\exists x \in \mathbb{R} : x - x^2 > 1$

3. Conjonction et disjonction

a. Définitions :

- La conjonction de deux propositions P et Q c'est la proposition qui est vraie si les deux propositions P et Q sont simultanément vraies et fausse si l'une des deux propositions P et Q est fausse (les deux propositions peuvent être fausses).

On note $(P \text{ et } Q)$ ou $(P \wedge Q)$.

- La disjonction de deux propositions P et Q c'est la proposition qui est vraie si l'une des deux propositions P et Q est vraie (les deux propositions peuvent être vraies) et fausse si les deux propositions P et Q sont simultanément fausses.

On note $(P \text{ ou } Q)$ ou $(P \vee Q)$.

Dresser les tables de vérité correspondantes.

b. Propriétés :

-Commutativité

$$(P \text{ ou } Q) \Leftrightarrow (Q \text{ ou } P) ; \quad (P \text{ et } Q) \\ \Leftrightarrow (Q \text{ et } P)$$

-Lois de Morgan

$$\text{non}(P \text{ ou } Q) \Leftrightarrow (\text{non } P \text{ et non } Q)$$

$$\text{non}(P \text{ et } Q) \Leftrightarrow (\text{non } P \text{ ou non } Q)$$

- Distributivité :

$$(P \text{ ou } (Q \text{ et } R)) \Leftrightarrow (P \text{ ou } Q) \text{ et } (P \text{ ou } R)$$

$$(P \text{ et } (Q \text{ ou } R)) \Leftrightarrow (P \text{ et } Q) \text{ ou } (P \text{ et } R)$$

c. Principe du tiers exclu

Si P est une proposition, alors la proposition « P ou non P » est toujours vraie.

Exercice d'application :

Préciser la valeur de vérité et écrire la négation de chacune des propositions suivantes :

1. $\sqrt{2+3} = \sqrt{2} + \sqrt{3}$ et $\sqrt{2}^2 \in \mathbb{N}$
2. 2 est premier ou 2 est impair
3. $2 < \pi \leq 3$

4. Implication

a) Définitions et propriété :

La proposition (Si P alors Q) notée $P \Rightarrow Q$ est fautive lorsque l'on a simultanément la proposition P vraie et la proposition Q fautive, la proposition $P \Rightarrow Q$ est vraie dans tous les autres cas.

D'où : $(P \Rightarrow Q) \Leftrightarrow (\text{non}P \text{ ou } Q)$

Dresser la table de vérité correspondante

Remarque :

Négation d'une implication

$$\text{non}(P \Rightarrow Q) \Leftrightarrow (P \text{ et } \text{non}Q)$$

Exercice d'application :

On considère la proposition :

$$3,14 < \pi < 3,15 \Rightarrow |\pi - 3,145| < 5 \times 10^{-3}$$

- 1) Quelle est sa valeur de vérité ? Justifier votre réponse.
- 2) Ecrire sa négation sans utiliser le symbole de la valeur absolue.

b) Définitions et propriétés :

-Réciproque d'une implication :

La réciproque de la proposition $(P \Rightarrow Q)$ c'est la proposition $(Q \Rightarrow P)$

- Equivalence et implication :

$$(P \Leftrightarrow Q) \Leftrightarrow ((P \Rightarrow Q) \text{ et } (Q \Rightarrow P))$$

- Transitivité de l'implication :

$$((P \Rightarrow Q) \text{ et } (Q \Rightarrow R)) \Rightarrow (P \Rightarrow R)$$

$(P \Rightarrow Q)$ et $(Q \Rightarrow P)$ n'ont pas nécessairement la même valeur logique.

Exercice d'application :

Prouver que : $\forall n \in \mathbb{N} : (n \text{ est impair}) \Rightarrow (n^2 \text{ est impair})$

c) Condition nécessaire (CN) et condition suffisante (CS)

Si $(P \Rightarrow Q)$ est vraie alors :

-Si P est vraie alors Q est vraie aussi, mais P peut être fausse et Q vraie. On dit que P est une condition suffisante (CS) pour Q .

-Pour que P soit vraie il faut alors que Q soit vraie. On dit que Q est une condition nécessaire (CN) pour P .

$$\underbrace{P}_{\text{CS pour } Q} \Rightarrow \underbrace{Q}_{\text{CN pour } P}$$

Enfin on peut dire aussi :

$$\text{Si } P \Leftrightarrow Q \text{ alors } P \text{ est une CNS pour } Q$$

Exercices d'application :

1) Préciser la (CN) et la (CS) dans la propriété suivante en justifiant votre réponse :

$$(x < 0 \text{ et } y < 0) \Rightarrow xy > 0$$

(x et y étant 2 nombres réels)

2) Soit x un nombre réel. Démontrer (sans résoudre l'équation) que :

$$\sqrt{x^2 + x + 2} - 1 = x \Rightarrow x \geq -1$$

(Raisonnement par déduction)

3) Ecrire la négation de la proposition suivante :

$$\forall x \in \mathbb{R} : x^2 < x \Rightarrow 0 < x < 1$$

IV. Autres raisonnements logiques :

1. Raisonnement par équivalences successives

Propriété :

Si $(P \Leftrightarrow Q_1 \Leftrightarrow Q_2 \Leftrightarrow \dots \Leftrightarrow Q_n \Leftrightarrow Q)$ et si Q est vraie alors P est vraie.

Exercices d'application :

1) Sachant que a, b, c et d sont des nombres réels, montrer que :

$$a^2 + b^2 + c^2 + d^2 = 2(ab + cd) \Leftrightarrow (a = b \text{ et } c = d)$$

2) Prouver en utilisant un raisonnement par équivalences successives que :

$$\forall x \in [-2; 2]: x + \sqrt{4 - x^2} \leq 2\sqrt{2}$$

2-Raisonnement par contraposition

Définition et Propriété :

La contraposée de la proposition $(P \Rightarrow Q)$ c'est la proposition $(\text{non}Q \Rightarrow \text{non}P)$

et on a :

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

Exercice d'application :

Soient x, y et z des nombres réels.

Prouver que :

$$x + y > 2z \Rightarrow (x > z \text{ ou } y > z)$$

3. Raisonnement par disjonction des cas

Le **raisonnement par disjonction de cas** s'utilise quand on veut démontrer une propriété $P(x)$ dépendant d'un paramètre x appartenant à un ensemble E , et que la justification dépend de la valeur de x . On écrit alors $E = E_1 \cup \dots \cup E_n$, et on sépare les raisonnements suivant que $x \in E_1 ; x \in E_2 ; \dots ; x \in E_n$

Exercices d'application :

1) En distinguant les cas : 1) $n = 3k$ 2) $n = 3k + 1$ 3) $n = 3k + 2$ où $k \in \mathbb{N}$, prouver que :

$$\forall n \in \mathbb{N} : \frac{n^3 - n}{3} \in \mathbb{N}$$

2) Résoudre dans \mathbb{R} l'équation suivante : $\sqrt{x+1} = 1-x$

4. Raisonement par l'absurde :

Montrer qu'une proposition P est vraie est équivalent à montrer que la proposition (non P) est fausse. Le raisonnement par l'absurde consiste à supposer que (non P) est une proposition vraie et à essayer de trouver une contradiction, par exemple qu'une assertion Q est vraie ainsi que sa négation.

c.a.d. montrer que :

$$(\bar{P} \Rightarrow Q \text{ et } \bar{P} \Rightarrow \bar{Q}) \Rightarrow P$$

Exercice d'application :

1) Démontrer par l'absurde que le nombre $\sqrt{2}$ est irrationnel.

2) Démontrer par l'absurde que :

$$\forall n \in \mathbb{N} : (n^2 \text{ est impair}) \Rightarrow (n \text{ est impair})$$

5. Raisonement par récurrence (simple) :

Théorème :

Soit $n_0 \in \mathbb{N}$. On considère la propriété P_n définie pour tout entier naturel $n \geq n_0$.

Si les deux conditions suivantes sont vérifiées :

1. P_n est vraie pour l'entier n_0 ;
2. Pour tout entier naturel $n \geq n_0$, « P_n est vraie. » implique « P_{n+1} est vraie. » ; alors on peut conclure que, pour tout $n \geq n_0$ la propriété P_n est vraie.

Exercices d'application :

Démontrer par récurrence que :

1) $\forall n \in \mathbb{N} : 21^n - 2^{2n}$ est divisible par 17

2) $\forall n \in \mathbb{N}^* : 2^n > n$

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

4) $\forall n \in \mathbb{N}/n \geq 2 : (1 + a)^n \geq 1 + na$ où a est un nombre réel et $a \geq -1$.

Cette dernière inégalité est connue sous le nom de Bernoulli.

V. Symbole « Somme : Σ » et symbole « Produit \prod »

Notations :

On utilisera une notation plus compacte pour une somme finie de nombre réels qui s'écrit $a_1 + a_2 + \dots + a_n$ de la forme :

$$\sum_{i=1}^n a_i$$

De même on utilisera une notation plus compacte pour un produit fini de nombre réels qui s'écrit $a_1 \times a_2 \times \dots \times a_n$ de la forme :

$$\prod_{i=1}^n a_i$$

Propriétés : On a :

$$\sum_{i=1}^n (a_i + b_i) = \sum_{i=1}^n a_i + \sum_{i=1}^n b_i$$

$$\sum_{i=1}^n k a_i = k \sum_{i=1}^n a_i$$

$$\prod_{i=1}^n (a_i b_i) = \prod_{i=1}^n a_i \times \prod_{i=1}^n b_i$$

$$\prod_{i=1}^n (k a_i) = k^n \prod_{i=1}^n a_i$$

Exemples :

Pour tout $n \in \mathbb{N}^*$, on a :

1) Somme des entiers naturels consécutifs :

$$1 + 2 + 3 + \dots + n = \sum_{k=1}^n k$$

2) Somme des carrés des entiers naturels consécutifs :

$$1^2 + 2^2 + 3^2 + \dots + n^2 = \sum_{k=1}^n k^2$$

3) Somme des produits $k(k + 1)$

$$1 \times 2 + 2 \times 3 + \dots + n \times (n + 1) = \sum_{k=1}^n (k(k + 1))$$

4) Produit des entiers naturels consécutifs :

$$1 \times 2 \times 3 \times \dots \times n = \prod_{k=1}^n k$$

Ce produit est appelé factoriel n et noté $n!$

5) Produits des fractions $\frac{k}{k+1}$

$$\frac{1}{2} \times \frac{3}{4} \times \frac{5}{6} \times \dots \times \frac{n}{n+1} = \prod_{k=1}^n \frac{k}{k+1}$$