

Chapitre 1

Notions de logique

1.1 Propositions et connecteurs logiques

Définition 1.1 Une proposition est une phrase qui soit vraie (1) ou fausse (0), mais pas les deux en même temps.

Exemple 1.1 (P_1) "Dans un triangle rectangle, le carré de l'hypoténuse est égal à la somme des carrés des cotés de l'angle droit" est une proposition vraie.

(P_2) " $3 \times 2 = 9$ " est une proposition fausse.

(P_3) "pour tout $x \in \mathbb{R}$, on a $x^2 \geq 0$ " est une proposition vraie.

Soient P et Q deux propositions, nous allons définir de nouvelles propositions construites à partir de P et de Q .

La négation La négation d'une proposition P notée \overline{P} et se lit (non P) est définie de la manière suivante :

P	\overline{P}
1	0
0	1

La conjonction

La conjonction de deux propositions P et Q notée symboliquement par $P \wedge Q$ et se lit (P et Q) est vraie si et seulement si les deux propositions P et Q sont vraies.

Le tableau suivant donne les valeurs de vérité de $P \wedge Q$ en fonction de celles de P et de Q

P	Q	$P \wedge Q$
1	1	1
1	0	0
0	1	0
0	0	0

La disjonction

La disjonction de deux propositions P et Q notée symboliquement par $P \vee Q$ et se lit (P ou Q) est vraie si l'une (au moins) des deux propositions P ou Q est vraie.

Le tableau suivant donne les valeurs de vérité de $P \vee Q$ en fonction de celles de P et de Q

P	Q	$P \vee Q$
1	1	1
1	0	1
0	1	1
0	0	0

L'implication Le connecteur " \Rightarrow " est appelé le connecteur d'implication est sa définition mathématique est la suivante

$$(\overline{P} \vee Q) \text{ est notée } (P \Rightarrow Q)$$

Le tableau suivant donne les valeurs de vérité de $P \Rightarrow Q$ en fonction de celles de P et de Q

P	Q	$P \Rightarrow Q$
1	1	1
1	0	0
0	1	1
0	0	1

Remarque 1.1 Soient P et Q deux propositions, dans la formule $P \Rightarrow Q$, P est appelée l'hypothèse et Q la conséquence.

L'équivalence

L'équivalence est définie par :

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

Le tableau suivant donne les valeurs de vérité de $P \Leftrightarrow Q$ en fonction de celles de P et de Q

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

Proposition 1.1 Soient P, Q, R trois propositions. Nous avons les équivalences suivantes :

- (1) $\overline{\overline{P}} \Leftrightarrow P$ *Involution* ;
- (2) $\overline{(P \vee Q)} \Leftrightarrow (\overline{P} \wedge \overline{Q})$ *Les lois de De Morgan* ;
- (3) $\overline{(P \wedge Q)} \Leftrightarrow (\overline{P} \vee \overline{Q})$;
- (4) $(P \vee P) \Leftrightarrow P$;
- (5) $(P \wedge P) \Leftrightarrow P$ *Idempotence* ;
- (6) $(P \vee (Q \vee R)) \Leftrightarrow ((P \vee Q) \vee R)$;
- (7) $(P \wedge (Q \wedge R)) \Leftrightarrow ((P \wedge Q) \wedge R)$ *Associativité* ;
- (8) $(P \wedge (Q \vee R)) \Leftrightarrow ((P \wedge Q) \vee (P \wedge R))$;
- (9) $(P \vee (Q \wedge R)) \Leftrightarrow ((P \vee Q) \wedge (P \vee R))$ *Distributivité* ;
- (10) $\overline{(P \Rightarrow Q)} \Leftrightarrow (P \wedge \overline{Q})$;
- (11) $(P \Rightarrow Q) \Leftrightarrow (\overline{Q} \Rightarrow \overline{P})$ *loi de contraposition*.

Preuve: On démontre la propriété (10)

P	Q	\overline{Q}	$P \Rightarrow Q$	$\overline{P \Rightarrow Q}$	$P \wedge \overline{Q}$	$(P \Rightarrow Q) \Leftrightarrow (P \wedge \overline{Q})$
1	1	0	1	0	0	1
1	0	1	0	1	1	1
0	1	0	1	0	0	1
0	0	1	1	0	0	1

■

1.2 Les quantificateurs

Quantificateurs existentiel

La formule

$$\exists x \in E \mid P(x)$$

est une formule vraie lorsque l'on peut trouver au moins un x de E pour lequel $P(x)$ est vraie. On lit " il existe x appartenant à E tel que $P(x)$ soit vraie ".

Exemple 1.2 (1) $P_1 : \exists x \in \mathbb{R} \mid x^2 = -1$ est fausse (aucun réel au carré ne donnera un nombre négatif).

(2) $P_2 : \exists x \in \mathbb{R} \mid x^2 \leq x$ est vraie (par exemple $x = \frac{1}{2}$ vérifie bien la propriété).

Quantificateurs universel

La formule

$$\forall x \in E : P(x)$$

est une formule vraie lorsque $P(x)$ est vraie pour tous les éléments x de l'ensemble E .

Exemple 1.3 $P : \forall x \in \mathbb{R} : x^2 > 0$ est fausse.

1.2.1 Propriétés des quantificateurs

La négation des quantificateurs

Soient E un ensemble et $P(x)$ une proposition dont les valeurs de vérité sont fonction des éléments x de E . Alors

$$\overline{\forall x \in E : P(x)} \Leftrightarrow \exists x \in E \mid \overline{P(x)}$$

$$\overline{\exists x \in E \mid P(x)} \Leftrightarrow \forall x \in E : \overline{P(x)}$$

Exemple 1.4 La négation de " $\forall x \in \mathbb{R} : x^2 \geq 0$ " est " $\exists x \in \mathbb{R} \mid x^2 < 0$ "

Remarque 1.2 L'ordre des quantificateurs est très important. Par exemple les deux phrases logiques

$$\forall x \in \mathbb{R} : \exists y \in \mathbb{R} \mid x + y > 0 \qquad \exists y \in \mathbb{R} \mid \forall x \in \mathbb{R} : x + y > 0$$

sont différentes. La première affirme "Pour tout réel x , il existe un réel y (qui peut donc dépendre de x) tel que $x + y > 0$ " (par exemple on peut prendre $y = |x| + 1$). C'est donc vraie. Par contre la deuxième "Il existe un réel y , tel que pour tout réel x , $x + y > 0$ " est fausse, cela ne peut pas être le même y qui convient pour tous les x .

1.3 Types de raisonnements

Voici quelques méthodes classiques de raisonnements.

1.3.1 Raisonnement direct

Pour montrer que " $P \Rightarrow Q$ " est vraie. On suppose que P est vraie et on montre qu'alors Q est vraie.

Exemple 1.5 Si $a, b \in \mathbb{Q}$ alors $a + b \in \mathbb{Q}$.

$a = \frac{p}{q}$ pour $p \in \mathbb{Z}$ et $q \in \mathbb{Z}^*$. De même $b = \frac{p'}{q'}$ pour $p' \in \mathbb{Z}$ et $q' \in \mathbb{Z}^*$. Donc,

$$a + b = \frac{p}{q} + \frac{p'}{q'} = \frac{pq' + qp'}{qq'}$$

Or le numérateur $pq' + qp'$ est bien un élément de \mathbb{Z} ; le dénominateur qq' est lui un élément de \mathbb{Z}^* . Donc $a + b \in \mathbb{Q}$.

1.3.2 Cas par cas

Si l'on souhaite vérifier une proposition $P(x)$ pour tous les x dans un ensemble E , on montre la proposition pour les x dans une partie A de E , puis pour les x n'appartenant pas à A .

Exemple 1.6 Montrer que pour tout $x \in \mathbb{R}$, $|x - 1| \leq x^2 - x + 1$. Nous distinguons deux cas.

Premier cas : $x \geq 1$, alors $|x - 1| = x - 1$. Nous obtenons $x^2 - x + 1 - |x - 1| \geq 0$.

Deuxième cas : $x < 1$, alors $|x - 1| = -(x - 1)$. Nous obtenons $x^2 - x + 1 - |x - 1| \geq 0$.

Et donc $|x - 1| \leq x^2 - x + 1$.

Conclusion. Dans tous les cas $|x - 1| \leq x^2 - x + 1$.

1.3.3 Contraposée

Pour montrer que $P \Rightarrow Q$ est vraie, il faut et il suffit de montrer que $\overline{Q} \Rightarrow \overline{P}$ est vraie.

Exemple 1.7 Soit $n \in \mathbb{N}$. Montrer que si n^2 est pair alors n est pair.

Nous supposons que n n'est pas pair. Nous voulons montrer qu'alors n^2 n'est pas pair.

Comme n n'est pas pair, il est impair et donc il existe $k \in \mathbb{N}$ tel que $n = 2k + 1$. Alors $n^2 = (2k + 1)^2 = 4k^2 + 4k + 1 = 2l + 1$ avec $l = 2k^2 + 2k \in \mathbb{N}$. Et donc n^2 est impair.

Conclusion : nous avons montré que si n est impair alors n^2 est impair. Par contraposition ceci est équivalent à : si n^2 est pair alors n est pair.

1.3.4 Absurde

Pour montrer qu'une proposition P est vraie. On suppose que c'est sa négation \overline{P} qui est vraie et on montre que cela entraîne une proposition fausse. On en conclut que P est vraie.

Aussi, pour montrer que $P \Rightarrow Q$ est vraie. On suppose à la fois que P est vraie et que Q est fausse et on cherche une contradiction. Ainsi si P est vraie alors Q doit être vraie et donc $P \Rightarrow Q$ est vraie.

Exemple 1.8 Montrer que 0 n'est pas racine de $A(x) = x^4 + 12x - 1$. On raisonne par l'absurde. Supposons que 0 soit racine de A . Par définition, on aurait donc $A(0) = 0$; or le calcul montre que $A(0) = -1$, d'où $-1 = 0$. On obtient une contradiction.

Exemple 1.9 Montrons que $\sqrt{2}$ est irrationnel.

Supposons par l'absurde que $\sqrt{2} \in \mathbb{Q}$. Il existe alors deux entiers naturels non nuls a et b tels que $\sqrt{2} = \frac{a}{b}$ avec $\text{pgcd}(a, b) = 1$ ou encore $a^2 = 2b^2$. Puisque a^2 est pair, a est pair et $a = 2p$ où p est un entier positif. Alors, $b^2 = 2p^2$. Puisque b^2 est pair, b est pair. Par conséquent, il est possible de simplifier la fraction $\frac{a}{b}$ par 2, ce qui contredit l'hypothèse que a, b sont premiers entre eux. D'où, $\sqrt{2}$ est irrationnel.

1.3.5 Contre-exemple

Si l'on veut montrer qu'une formule du type " $\forall x \in E : P(x)$ " est vraie alors pour chaque x de E il faut montrer que $P(x)$ est vraie. Par contre pour montrer que cette formule est fausse alors il suffit de trouver $x \in E$ tel que $P(x)$ soit fausse.

Exemple 1.10 Montrer que la formule suivante est fausse "Tout entier positif est somme de trois carrés".

Un contre-exemple est 7 : les carrés inférieurs à 7 sont 0, 1, 4 mais avec trois de ces nombres on ne peut faire 7.

1.3.6 Récurrence

Le principe de récurrence permet de montrer que $P(n)$, dépendant de n , est vraie pour tout $n \in \mathbb{N}$. La démonstration par récurrence se déroule en trois étapes : lors de l'initialisation on prouve $P(0)$. Pour l'étape d'hérédité, on suppose $n > 0$ donné avec $P(n)$ vraie, et on démontre alors que $P(n+1)$ au rang suivant est vraie. Enfin dans la conclusion, on rappelle que par le principe de récurrence $P(n)$ est vraie pour tout $n \in \mathbb{N}$.

Exemple 1.11 Montrer que pour tout $n \in \mathbb{N}$, $2^n > n$.

Pour $n > 0$, notons $P(n)$ comme suivante : $2^n > n$. Nous allons démontrer par récurrence que $P(n)$ est vraie pour tout $n > 0$.

Initialisation : Pour $n = 0$ nous avons $2^0 = 1 > 0$. Donc $P(0)$ est vraie.

Hérédité : Fixons $n > 0$ et supposons que $P(n)$ soit vraie. Nous allons montrer que $P(n+1)$ est vraie.

$2^{n+1} = 2^n + 2^n > n + 2^n$ car par $P(n)$ nous savons $2^n > n$, et comme $2^n > 1$ on trouve $n + 2^n > n + 1$. Donc $P(n+1)$ est vraie.

Conclusion : Par le principe de récurrence $P(n)$ est vraie pour tout $n > 0$, c'est-à-dire $2^n > n$ pour tout $n > 0$.