

## Chapitre 1 : Logique et raisonnements mathématiques

F. LICINI

`franck.licini@telecom-st-etienne.fr`

## Définition 1 (Assertion)

*Une assertion (ou proposition) mathématique est un énoncé mathématique, concernant un ou plusieurs objets mathématiques, qui est soit vrai (V) soit faux (F).*

## Exemple 1

- 1 L'assertion " $4 > 5$ " est fausse (F).
- 2 L'assertion " $4$  est un nombre pair" est vraie (V).
- 3 La phrase " $\ln(2)$  vaut approximativement  $0,69$ " n'est pas une assertion.

Les **connecteurs logiques** permettent de créer des assertions composées à partir d'autres assertions.

## Définition 2 (Négation d'une assertion)

*Soit  $P$  une assertion. La négation de  $P$  est l'assertion notée " non ( $P$ ) " qui est vraie lorsque  $P$  est fausse et fausse lorsque  $P$  est vraie.*

Il peut être utile de présenter les différentes valeurs de vérité d'une assertion composée sous forme de **table de vérité**. Pour la négation de l'assertion  $P$ , cela donne la table suivante :

$P$	$\text{non}(P)$
V	F
F	V

## Remarque 1

*En électronique numérique, les valeurs de vérité V et F sont remplacées respectivement par les valeurs 1 et 0.*

## Définition 3 (Conjonction de deux assertions)

Soient  $P$  et  $Q$  deux assertions. L'assertion notée " $P$  et  $Q$ " et appelée conjonction de  $P$  et de  $Q$ , est l'assertion qui est vraie lorsque  $P$  et  $Q$  sont simultanément vraies, et fausse dans tous les autres cas.

## Définition 4 (Disjonction de deux assertions)

Soient  $P$  et  $Q$  deux assertions. L'assertion notée " $P$  ou  $Q$ " et appelée disjonction de  $P$  et de  $Q$  est l'assertion qui est vraie lorsque lorsqu'au moins une des assertions  $P$  et  $Q$  est vraie et fausse dans tous les autres cas.

## Remarque 2

Le " $ou$ " dans la définition de  $P$  ou  $Q$  a un sens inclusif et ne doit pas être confondu avec le " $ou$ " du langage courant qui à un sens exclusif.

## Définition 5 (*Implication*)

Soient  $P$  et  $Q$  deux assertions. L'assertion notée " $P \Rightarrow Q$ " et appelée *implication de  $P$  vers  $Q$* , est l'assertion qui est fausse lorsque  $P$  est vraie et  $Q$  est fausse, et vraie dans tous les autres cas.

## Remarque 3

L'assertion " $P \Rightarrow Q$ " se lit " $P$  implique  $Q$ " ou encore "*si  $P$  alors  $Q$* ".

Lorsque  $P \Rightarrow Q$  est vraie, on dit que  $P$  est une **condition suffisante** pour avoir  $Q$  ou que  $Q$  est une **condition nécessaire** pour avoir  $P$ .

## Définition 6 (Réciproque)

Soient  $P$  et  $Q$  deux assertions. On appelle réciproque de  $P \Rightarrow Q$  l'implication  $Q \Rightarrow P$ .

## Exemple 2

Soit  $x$  un nombre réel.

L'implication  $(x > 5) \Rightarrow (x^2 > 25)$  est vraie (V).

Sa réciproque  $(x^2 > 25) \Rightarrow (x > 5)$  est fausse (F). Nous pouvons le démontrer en utilisant le **contre-exemple**  $x = -6$ .

## Définition 7 (Equivalence)

Soient  $P$  et  $Q$  deux assertions. L'assertion notée " $P \Leftrightarrow Q$ " et appelée équivalence de  $P$  et de  $Q$  est l'assertion qui est vraie lorsque  $P$  et  $Q$  sont simultanément vraies ou fausses et fausse dans tous les autres cas.

## Remarque 4

L'assertion " $P \Leftrightarrow Q$ " se lit " $P$  est équivalent à  $Q$ " ou encore " $P$  si et seulement si  $Q$ ".

## Théorème 1 (Lois de Morgan)

Soient  $P$  et  $Q$  deux assertions. Nous avons les équivalences logiques suivantes :

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

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

## Théorème 2

*Soient  $P$  et  $Q$  deux assertions. Nous avons les équivalences logiques suivantes :*

$$(non(non(P))) \Leftrightarrow P$$

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

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

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

## Définition 8 (Contraposée d'une implication)

Soient  $P$  et  $Q$  deux assertions. L'implication  $\text{non}(Q) \Rightarrow \text{non}(P)$  est la contraposée de  $P \Rightarrow Q$ .

## Théorème 3

Soient  $P$  et  $Q$  deux assertions. L'implication  $P \Rightarrow Q$  et sa contraposée sont équivalentes.

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

Nous utilisons la logique pour démontrer qu'une assertion est vraie.  
Les principaux types de raisonnement sont :

- Raisonnement par contraposition
- Raisonnement par l'absurde
- Raisonnement par double implication
- Raisonnement par analyse-synthèse
- Raisonnement par disjonction des cas

En supposant que  $\text{non}(Q)$  est vraie, nous démontrons que  $\text{non}(P)$  est vraie. Ce raisonnement permet de démontrer que l'implication  $P \Rightarrow Q$  est vraie.

## Exemple 3

*Soit  $n$  un entier naturel. Montrons que si  $n^2$  est pair alors  $n$  est pair.*

En supposant que  $\text{non}(P)$  est vraie, nous démontrons que  $Q$  et  $\text{non}(Q)$  sont vraies. Nous disons alors que nous avons obtenu une contradiction. Ce raisonnement permet de démontrer que  $P$  est vraie.

## Exemple 4

*Montrons que  $\sqrt{2}$  est un nombre irrationnel.*

Le raisonnement par analyse-synthèse est une méthode qui permet d'établir les solutions d'un problème en deux étapes.

**Phase d'analyse** : on suppose le problème résolu et on en déduit des conditions nécessaires sur les solutions.

**Phase de synthèse** : on détermine les solutions.

## Exemple 5

Résoudre l'équation  $\sqrt{x+2} = x$ .

On est parfois amené à distinguer plusieurs cas pour démontrer qu'une assertion est vraie (ou fausse). On dit alors qu'on fait une démonstration par disjonction des cas.

## Exemple 6

*Soit  $n$  un entier naturel. A quelle condition  $n^2 + 3n + 2$  est-il divisible par 3?*