

Bases de logique

Cadre

- Cette fiche est le **B-A BA** du cours de première année.
- Elle n'est pas exhaustive.
- La logique est la base du raisonnement. Sans raisonnement, pas de mathématiques sérieuses, ni de science!

I GÉNÉRALITÉS

- Une assertion est un énoncé qui est soit vrai, soit faux.
 - Exple.1** |
 - a. «Michael Jackson est mort» est une assertion.
 - b. «Asseyez-vous!» n'en est pas une.
- La valeur logique d'une assertion est «vrai» ou «faux».
 - Exple.2** |
 - a. «Michael Jackson est mort» : vrai.
 - b. « $1+1 = 10$ » : faux.
- En **Python**, les instructions booléennes jouent le rôle des assertions.
- True et False sont les valeurs des instructions booléennes.

```

In [1]: 1+1==10
Out[1]: False
console
```

- Les règles de logique permettent de calculer la valeur logique d'une assertion fabriquée à partir d'assertions dont la valeur logique est connue et coordonnées par des opérateurs logiques.
 - Exple.3** |
 - a. «Paris est la capitale de la France» est une assertion vraie.
 - b. «Rennes est en Île-de-France» est une assertion fausse.
 - c. Si on coordonne ces deux assertions par l'opérateur «et», on obtient l'assertion : «Paris est la capitale de la France et Rennes est en Île-de-France », qui est fausse d'après les règles logiques sur le «et».
 - d. Si on coordonne ces deux assertions par le «ou» logique, on obtient l'assertion : «Paris est la capitale de la France, ou Rennes est en Île-de-France », qui est vraie d'après les règles logiques sur le «ou».

II ÉNONCÉ À VARIABLES

A) DÉFINITION

Voir la fiche Révisions 2 pour la définition de variable.

[Énoncé à variables]

Déf. 1

C'est une assertion \mathcal{A} dans laquelle apparaît au moins une variable (on peut alors indiquer la dépendance de l'assertion par le nom des variables).

Intérêt : permet d'écrire en peu de mots une grande quantité (parfois même une infinité) d'énoncés!

Exple.4 |

- a. $\mathcal{A}(x, y)$: « $x - y$ est positif.».
- b. $\mathcal{A}(f)$: « f est continue.».
- c. $\mathcal{A}(A)$: « A est de probabilité au plus $1/2$ ».

B) QUANTIFICATION

- **Règle.** Dans un énoncé à variables, toute variable doit être quantifiée. Les énoncés de l'exemple **Exple.4** sont donc incomplets.
- **Quantificateurs.** Il n'existe que deux quantificateurs :
 - a. Le quantificateur universel \forall .
 - b. Le quantificateur existentiel \exists .
- **Usage.** Il n'y a que deux syntaxes possibles

Énoncé	Traduction en français
$\forall x \in E \quad \mathcal{A}(x)$	Chaque fois qu'on remplace x par un élément de E , il est vrai que $\mathcal{A}(x)$.
$\exists x \in E \quad \mathcal{A}(x)$	Pour au moins une valeur de x dans E , $\mathcal{A}(x)$ est vrai (mais l'énoncé ne dit ni combien de valeurs ni lesquelles).

Exple.5 |

- a. $\forall x \in \mathbf{N} \quad \underbrace{x^2 - 2x + 1}_{\mathcal{A}(x)} \geq 0$. Cela veut dire : tous les énoncés suivants sont vrais :
 - 1) $(\mathcal{A}(0)) : 0^2 - 2 \times 0 + 1 \geq 0$.
 - 2) $(\mathcal{A}(1)) : 1^2 - 2 \times 1 + 1 \geq 0$.
 - 3) $(\mathcal{A}(2)) : 2^2 - 2 \times 2 + 1 \geq 0$.
 - 4) ...

- b. $\exists x \in \{0, 1, 2, 3, 4\} \underbrace{x^2 - 3x + 2 \geq 0}_{\mathcal{A}(x)}$. Cette phrase signifie : au moins un des énoncés suivants est vrai (mais pour savoir le(s)quel(s), il faut les vérifier un par un) :
- 1) $(\mathcal{A}(0)) : 0^2 - 3 \times 1 + 2 = 0$.
 - 2) $(\mathcal{A}(1)) : 1^2 - 3 \times 2 + 2 = 0$.
 - 3) $(\mathcal{A}(2)) : 2^2 - 3 \times 3 + 2 = 0$.
 - 4) $(\mathcal{A}(3)) : 3^2 - 3 \times 3 + 2 = 0$.
 - 5) $(\mathcal{A}(4)) : 4^2 - 3 \times 3 + 2 = 0$.

III BASE DE LA DÉDUCTION

A) IMPLICATION

[Implication] Déf. 2

Si (\mathcal{P}) et (\mathcal{Q}) sont deux assertions, l'assertion $[(\mathcal{P}) \text{ implique } (\mathcal{Q})]$ est l'assertion : \mathcal{Q} ou $\overline{\mathcal{P}}$. Elle se note :

$$\begin{array}{ccc} (\mathcal{P}) & \Rightarrow & (\mathcal{Q}) \\ \uparrow & & \uparrow \\ \text{la prémisses} & & \text{la conclusion} \end{array}$$

Valeur logique de $(\mathcal{P}) \Rightarrow (\mathcal{Q})$ en fonction de celles de (\mathcal{P}) et (\mathcal{Q})

$(\mathcal{Q}) \backslash (\mathcal{P})$	Vrai	Faux
Vrai	Vrai	Vrai
Faux	Faux	Vrai

Ainsi, une implication est toujours vraie sauf si la prémisses est vraie et sa conclusion fausse

Rem. 1

- a. C'est logique (!) : le seul cas où une déduction est fausse est celui où l'on affirme quelque chose de faux à partir de quelque chose de vrai.
- b. Ne pas confondre la valeur de vérité d'une implication avec celle de sa conclusion !

Exple. 6

- a. Si Rome est la capitale de la France alors Rome est la capitale de l'Italie : déduction **vraie**
- b. Si Paris est la capitale de la France alors Rome est la capitale de l'Italie : déduction **vraie**
- c. Si Rome est la capitale de la France alors Paris est la capitale de l'Italie : déduction **vraie**
- d. Si Paris est la capitale de la France alors Paris est la capitale de l'Italie : déduction **fausse**

B) CONTRAPOSITION

[Contraposée d'une assertion] Déf. 3

La contraposée de l'assertion $(\mathcal{P}) \Rightarrow (\mathcal{Q})$ est l'assertion $(\overline{\mathcal{Q}}) \Rightarrow (\overline{\mathcal{P}})$.

Rem. 2

- a. Ce sont deux assertions synonymes. Elles ont donc la même valeur logique.
- b. T1> Il est parfois plus facile de prouver la contraposée d'une implication que l'implication elle-même.

Exple. 7

- Considérons l'énoncé à variable $\mathcal{A}(x)$: « Si x est un corbeau alors x est noir. » La contraposée de $\mathcal{A}(x)$ est : « Si x n'est pas noir, x n'est pas un corbeau. » Il est donc logiquement équivalent de prouver que tous les corbeaux sont noirs que de prouver que tout ce qui n'est pas noir n'est pas un corbeau.
- **Application statistique** : (paradoxe de l'ornithologue de chambre) Chaque fois que l'ornithologue de chambre trouve un objet non-noir qui est un non-corbeau, il est de plus en plus fondé à penser que tous les corbeaux sont noirs (alors qu'il n'a même pas examiné le moindre corbeau en restant chez lui).

IV LOIS DE MORGAN

[Lois de Morgan] Prop. 1

Comportement des assertions vis-à-vis de la négation :

- a. $\overline{\overline{\mathcal{A}}} = \mathcal{A}$ ou $\overline{\overline{\mathcal{B}}}$
- b. $\overline{\mathcal{A} \text{ ou } \mathcal{B}} = \overline{\mathcal{A}} \text{ et } \overline{\mathcal{B}}$
- c. $\overline{\overline{\mathcal{A}}} = \mathcal{A}$
- d. $\overline{[\forall x \in E \ \mathcal{A}(x)]} = [\exists x \in E \ \overline{\mathcal{A}(x)}]$.
- e. $\overline{[\exists x \in E \ \mathcal{A}(x)]} = [\forall x \in E \ \overline{\mathcal{A}(x)}]$.
- f. $\overline{[\mathcal{A} \Rightarrow \mathcal{B}]} = [\mathcal{A} \text{ et } \overline{\mathcal{B}}]$.

Exple. 8

- a. La négation logique de « tous les jours de l'année il pleut » est : « il y a au moins un jour de l'année où il ne pleut pas. »
- b. La négation logique de « Un des élèves de la classe est une fille » est : « Tous les élèves de la classe sont des non-filles. »
- c. La négation de « Si Alice est en prépa, alors elle a son bac » est : « Alice est en prépa, et [pourtant] elle n'a pas son bac. »