

MATHS-S1
CUPGE – ESIR
Calcul propositionnel, quantificateurs et
raisonnement

Ahmad Karfoul



Les grandes lignes

- ❑ Vocabulaires usuels
- ❑ Introduction au calcul propositionnel
- ❑ Quantificateurs
- ❑ Raisonnement

Vocabulaires usuels

- ❑ **Axiome** : un énoncé supposé évidemment vrai et que l'on ne cherche pas à démontrer (ex. les axiomes d'Euclid, les axiomes de Pano, etc.)
- ❑ **Proposition (assertion)**: un énoncé qui met en relation des objets mathématiques et on ne peut pas connaître à priori s'il est vraie ou faux.
- ❑ **Théorème** : une proposition vraie (connue dans le monde scientifique).

Remarque : Dans la pratique des mathématiques, le mot proposition est souvent utilisé, par abus de langage, pour désigner un théorème intermédiaire et parfois théorème.
- ❑ **Corollaire** : un corollaire à un théorème est une conséquence de ce théorème.

Vocabulaire usuel

- ❑ **Lemme** : un théorème préparatoire à l'établissement d'un théorème de plus grande importance.
- ❑ **Conjecture** : une proposition supposée vraie sans parvenir à la démontrer (ex. conjecture de Fermat, conjecture de Bertrand en 1845, etc.).
- ❑ **Définition** : un énoncé décrivant la particularité d'un objet (elle énonce comment l'objet est construit).
- ❑ **Syntaxe**: un langage non-ambigu pour écrire un énoncé ou une formule
- ❑ **Sémantique**: connaître ce qu'il signifie l'énoncé

Calcul propositionnel

❑ Le calcul propositionnel possède :

- **Une syntaxe** : ordre dans lequel les symboles apparaissent
- **Une sémantique** : interprétation du sens d'un ensemble

❑ **Proposition élémentaire (atomique)** : une phrase simple dont on peut déterminer dans un contexte si elle est vraie ou fausse

❑ **Variable propositionnelle** : une variable propositionnelle est représentée par une lettre (a, b, p, q, \dots) qui peut prendre l'une des deux valeurs : **vrai** ou **faux**

❑ **Connecteur logique**: Cinq connecteurs logiques de base sont définis :

- \vee : la disjonction (l'opérateur **ou**)
- \wedge : la conjonction (l'opérateur **et**)
- \neg (ou \neg) : la négation (l'opérateur **non**)
- \Rightarrow : l'implication (l'opérateur **si ... alors**)
- \Leftrightarrow : l'équivalence

Calcul propositionnel

- ❑ Le calcul propositionnel est formé de :
 - Variables propositionnelles (propositions)
 - Connecteurs logiques
 - Symboles auxiliaire (ex. parenthèses (,))
- ❑ Les propositions atomiques sont des propositions
- ❑ Si A est une proposition, alors \bar{A} (non A) est une proposition
- ❑ Si A et B sont des propositions, alors :
 - 1) $(A \wedge B)$ (cad. A et B) conjonction
 - 2) $(A \vee B)$ (cad. A ou B) disjonction
 - 3) $(A \Rightarrow B)$ (cad. Si A alors B) implication
 - 4) $(A \Leftrightarrow B)$ (cad. A si et seulement si B) équivalencesont aussi des propositions.

Calcul propositionnel

- Exemple :

P : S'il fait beau et qu'on n'a pas un examen à préparer alors on part à la plage

- La proposition peut être modélisée sous la forme suivante:
 - Variable propositionnelle A = il fait beau
 - Variable propositionnelle B = j'ai un examen
 - Variable propositionnelle C = je pars à la plage
- La proposition P s'écrit alors : $(A \wedge \bar{B}) \Rightarrow C$

- Exemple :

P : Si je fais du vélo alors c'est une journée sans pluie

- La proposition peut être modélisée sous la forme suivante:
 - Variable propositionnelle A = je fais du vélo
 - Variable propositionnelle B = journée sans pluie
- La proposition P s'écrit alors : $A \Rightarrow B$

Calcul propositionnel

Remarque : les symboles auxiliaires (parenthèses et espace) sont utilisés pour lever les éventuelles ambiguïtés

Remarque : on convient de l'ordre de priorité suivant entre les connecteurs :

\neg (ou $\bar{}$) précède \wedge précède \vee précède \Rightarrow

- **Exemple :** la proposition $\bar{A} \vee B \wedge \bar{C}$ signifie $(\bar{A}) \vee (B \wedge \bar{C})$

Remarque : Parfois les symboles \perp et \top désignant respectivement **faux** et **vrai** sont utilisés (mais il ne sont pas indispensables).

Calcul propositionnel

- **Sous-formule** : une proposition atomique de la formule considérée; ou une formule allant d'une parenthèse ouvrante à la fermante qui lui correspond.
 - Les sous-formules immédiates de $(X \wedge Y)$, $(X \vee Y)$, $(X \Rightarrow Y)$ et $(X \Leftrightarrow Y)$ sont X et Y
 - La seule sous-formule immédiate de \bar{X} est X
- **Exemple** : Quelles sont les sous-formules de la proposition suivante

$$F = (p \vee \bar{q}) \wedge \top$$

Solution: $\{F, (p \vee \bar{q}), \top, p, q, \bar{q}\}$

Calcul propositionnel

- ❑ **Valuation** : Une manière de déterminer la valeur de vérité (vrai ou faux) des variables propositionnelles
 - La valeur de vérité d'une formule complexe n'est fonction que des valeurs de vérités de ses sous-formules
 - La **table de vérité** est un moyen efficace pour calculer la vérité d'une proposition considérée.
 - **La négation** (*non* (\neg (ou $\bar{}$))) :

Exemple : la proposition $P: \bar{A}$

A	\bar{A}
0	1
1	0

Vrai = 1
Faux = 0

Remarque : $\bar{\bar{A}} \equiv A$ (la double négation)

Calcul propositionnel

➤ **La jonction** (*et* (\wedge)) :

Exemple : la proposition $P: A \wedge B$

A	B	$A \wedge B$
0	0	0
0	1	0
1	0	0
1	1	1

➤ **La disjonction** (*ou* (\vee)) :

Exemple : la proposition $P: A \vee B$

A	B	$A \vee B$
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	1

Calcul propositionnel

❖ Propriétés des connecteurs \vee et \wedge : Prenons trois propositions A, B et C quelconques

○ Idempotence :

$$A \vee A \equiv A$$

$$A \wedge A \equiv A$$

○ Associativité :

$$(A \vee B) \vee C \equiv A \vee (B \vee C)$$

$$(A \wedge B) \wedge C \equiv A \wedge (B \wedge C)$$

○ Commutativité :

$$A \vee B \equiv B \vee A$$

$$A \wedge B \equiv B \wedge A$$

○ Distributivité :

$$A \wedge (B \vee C) \equiv (A \wedge B) \vee (A \wedge C)$$

$$A \vee (B \wedge C) \equiv (A \vee B) \wedge (A \vee C)$$

○ Lois de De Morgan :

$$\overline{(A \vee B)} \equiv \bar{A} \wedge \bar{B}$$

$$\overline{(A \wedge B)} \equiv \bar{A} \vee \bar{B}$$

Calcul propositionnel

➤ **L'implication** (\Rightarrow) : l'implication signifie que si A (l'hypothèse) alors B (la conclusion).

Exemple : la proposition $P: A \Rightarrow B$

A	B	$A \Rightarrow B$
0	0	1
0	1	1
1	0	0
1	1	1

Remarque : l'implication n'est fausse que à la condition : la proposition A (l'hypothèse) est vraie et la proposition B (la conclusion) est fausse.

- **Exemple** : l'énoncé « si tu gagnes le tournoi alors j'arrête mon entraînement » n'est faux que si tu gagnes le tournoi et que je n'arrête pas mon entraînement (c'est-à-dire si $A \wedge \bar{B}$)
- **Exemple** : l'énoncé « si $1 + 0 = 2$ alors la terre est plate » est naturellement vrai puisqu'il faut que $1 + 0 = 2$.

Calcul propositionnel

➤ Un zoom sur implication

A	B	$A \Rightarrow B$	$\overline{A} \Rightarrow \overline{B}$	
0	0	1	0	
0	1	1	0	
1	0	0	1	$A \wedge \overline{B}$
1	1	1	0	

$\overline{\overline{A} \Rightarrow \overline{B}} \equiv A \wedge \overline{B}$ alors, $\overline{\overline{\overline{A} \Rightarrow \overline{B}}} \equiv \overline{A \wedge \overline{B}}$, alors $A \Rightarrow B \equiv \overline{A} \vee B$

A	B	\overline{A}	$A \vee B$
0	0	1	1
0	1	1	1
1	0	0	0
1	1	0	1

Calcul propositionnel

- **L'équivalence** (\Leftrightarrow) : la proposition A équivaut à B , cad. $A \Leftrightarrow B$ (ou A si et seulement si B), est vraie lorsque les deux propositions A et B sont vraies ou fausses simultanément.

Exemple : La proposition $P: A \Leftrightarrow B$

A	B	$A \Leftrightarrow B$
0	0	1
0	1	0
1	0	0
1	1	1

- **Exercice :** Montrer que $A \Leftrightarrow B \equiv (A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow A)$

- La contraposition : $A \Rightarrow B \equiv \bar{B} \Rightarrow \bar{A}$ (Démonstration???)

Calcul propositionnel

Remarque : Quand la proposition " $P \Rightarrow Q$ " est vraie, on dit que P est une condition suffisante pour Q (il suffit que P soit vraie pour que Q soit vraie). On dit aussi que Q est une condition nécessaire pour P (il faut que Q soit vraie pour que P soit vraie).

Remarque : Quand la proposition " $P \Leftrightarrow Q$ " est vraie, on dit que P est une condition nécessaire et suffisante pour Q soit vraie.

- **Exemple :** le quadrilatère ABCD est un losange \Rightarrow le quadrilatère ABCD est un parallélogramme

□ **Modèle d'une proposition :** un modèle d'une proposition P est une valuation notée v telle que $v(P) = \text{vrai}$ (ou $v \models P$). La notation $\text{mod}(P)$ désignera l'ensemble des modèles de P .

- **Exercice :** Soient p, q et s trois variables propositionnelles. Trouver l'ensemble $\text{mod}((p \vee s) \wedge (q \vee \bar{s}))$

Remarque : les formules A et B sont équivalentes, ($A \equiv B$), lorsqu'ils ont les mêmes modèles, $\text{mod}(A) = \text{mod}(B)$.

Calcul propositionnel

❑ **Une tautologie** : La tautologie est une proposition composée (formule) qui est vraie quelles que soient les valeurs de vérité des propositions simples qui la composent. La notation $\models P$ signifie que la proposition P est une tautologie.

- **Exemple** : les propositions suivantes sont des tautologies:

$$\overline{\overline{A}} = A, \quad \overline{(A \wedge \overline{A})}, \quad (A \wedge B) \Leftrightarrow (B \wedge A), \quad (A \vee B) \Leftrightarrow (B \vee A)$$

- ❑ Une formule P est dite **satisfaisable** s'il existe une valuation, v , qui le rend vraie. On note $v \models P$.
- ❑ Une formule P est dite **falsifiable** s'il existe une valuation, v , qui le rend fausse.
- ❑ Une formule P est dite **valide** s'il existe une valuation, v , qui satisfait P .
- ❑ Une formule P est dite **contradictoire** s'elle n'est pas satisfaisable.

Calcul propositionnel

- Exemple :

Formule	Satisfaisable	Valide	Falsifiable	Contradictoire
$A \vee B$	Oui	Non	Oui	Non
$A \vee \bar{A}$	Oui	Oui	Non	Non
$A \wedge \bar{A}$	Non	Non	Oui	Oui