

Table des matières	
<b>2</b>	<b>Logique des prédicats</b> <span style="float: right;"><b>1</b></span>
2.1	Prédicats <span style="float: right;">1</span>
2.1.1	Limites de la logique propositionnelle <span style="float: right;">1</span>
2.1.2	Phrases catégoriques <span style="float: right;">2</span>
2.1.3	Généralisation : prédicats $n$ -aires <span style="float: right;">3</span>
2.2	Quantificateurs <span style="float: right;">4</span>
2.2.1	Notion de quantificateur <span style="float: right;">4</span>
2.2.2	Quantification non restreinte <span style="float: right;">5</span>
2.2.3	Quantification restreinte <span style="float: right;">7</span>
2.3	Syntaxe <span style="float: right;">10</span>
2.3.1	Formules bien formées <span style="float: right;">10</span>
2.3.2	Portée et variables libres/liées <span style="float: right;">12</span>
2.4	Sémantique <span style="float: right;">14</span>
2.4.1	Mondes possibles <span style="float: right;">14</span>
2.4.2	Modèles extensionnel <span style="float: right;">14</span>
2.5	Propriétés <span style="float: right;">14</span>

## 2.3 Syntaxe

### 2.3.1 Formules bien formées

#### Définition 1

- (i) Si  $A$  est un nom de prédicat du vocabulaire de  $L$ , d'arité  $n$ , et chacun des  $t_1 \dots t_n$  une constante ou une variable du vocabulaire de  $L$ , alors  $A(t_1, \dots, t_n)$  est une formule.
- (ii) Si  $\varphi$  est une formule dans  $L$ , alors  $\neg\varphi$  l'est aussi.
- (iii) Si  $\varphi$  et  $\psi$  sont des formules dans  $L$ , alors  $(\varphi \wedge \psi)$ ,  $(\varphi \vee \psi)$ ,  $(\varphi \rightarrow \psi)$ , et  $(\varphi \leftrightarrow \psi)$  sont des formules de  $L$ .
- (iv) Si  $\varphi$  est une formule et  $x$  une variable, alors  $\forall x\varphi$  et  $\exists x\varphi$  sont des formules de  $L$ .
- (v) Rien d'autre n'est une formule

- (i) On appelle « arité » d'un prédicat le nombre d'arguments qu'il prend.

Exemple :  $A(j,s)$        $P(k)$        $D(j,c,k)$

La règle (i) permet de construire des formules « atomiques ».

- (ii) Exemple :  $\neg A(j,s)$

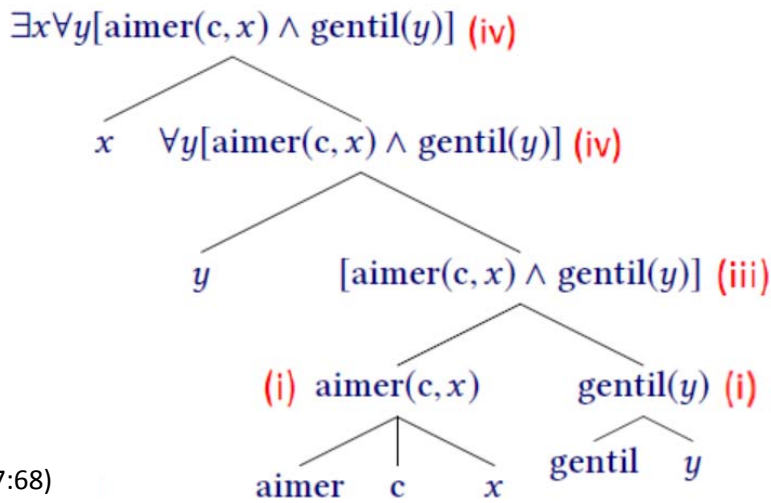
- (iii) Exemple :  $(A(j,s) \wedge P(s,a))$

- (iv) Exemple :  $\forall x A(j,s)$

- (v) « règle de clôture »

**Illustration**

$$\exists x \forall y [\text{aimer}(c, x) \wedge \text{gentil}(y)]$$



Roussarie (2017:68)

Sous-formule :

On dit que  $\psi$  est une SOUS-FORMULE de la formule  $\varphi$  si et seulement si  $\psi$  est une formule qui apparaît dans l'arbre de construction de  $\varphi$ .

**2.3.2 Portée et variables libres/liées**

**Définition 2**

Si  $\forall x \psi$  est une sous-formule de  $\varphi$ , alors  $\psi$  est appelé la **portée** de cette occurrence du quantificateur  $\forall x$  dans  $\varphi$ . Même définition pour  $\exists x$ .

**Exemples**

1.  $\exists x (Px \wedge Qx)$  : la portée de  $\exists x$  est  $(Px \wedge Qx)$
2.  $(\exists x Px \wedge Qx)$  : la portée de  $\exists x$  est  $Px$
3.  $(\forall x Ax \wedge \forall x Bx)$  : la portée du premier  $\forall x$  est  $Ax$ , celle du second  $\forall x$  est  $Bx$
4.  $\neg \exists x \exists y (\forall z (\exists w A(z, w) \rightarrow A(y, z)) \wedge A(x, y))$

(Gamut 1991:76 ; Roussarie 2017:92)

Quantificateur	Portée
$\exists w$	$A(z, w)$
$\forall z$	$(\exists w A(z, w) \rightarrow A(y, z))$
$\exists y$	$(\forall z (\exists w A(z, w) \rightarrow A(y, z)) \wedge A(x, y))$
$\exists x$	$\exists y (\forall z (\exists w A(z, w) \rightarrow A(y, z)) \wedge A(x, y))$

**Définition 3**

- (a) Une occurrence d'une variable  $x$  dans la formule  $\phi$  (qui n'est pas une partie d'un quantificateur) est dite **libre** si cette occurrence de  $x$  ne tombe pas dans la portée d'un quantificateur  $\forall x$  ou  $\exists x$  apparaissant dans  $\phi$ .
- (b) Si  $\forall x\psi$  (ou  $\exists x\psi$ ) est une sous-formule de  $\phi$  et  $x$  est libre dans  $\psi$ , alors cette occurrence de  $x$  est dite **liée** par le quantificateur  $\forall x$  (ou  $\exists x$ ).

**Exemples**

- $\forall y A(x,y)$  :  $x$  est libre,  $y$  est liée
- $(\exists x Px \wedge Qx)$  :  $x$  dans  $Px$  est liée,  $x$  dans  $Qx$  est libre
- $\forall x (Ax \wedge \exists x Bx)$  :  $x$  dans  $Ax$  est lié par  $\forall x$  ;  $x$  dans  $Bx$  est lié par  $\exists x$ , **mais pas par  $\forall x$** , car il n'est pas libre dans la portée de  $\forall x$ . (Gamut 1991:77)

**Définition 4**

Une **phrase** est une formule sans variable libre.

Exemples :

Phrases (« formules fermées »)	Non phrases (« formules ouvertes »)
$\forall x (Ax \wedge \exists x Bx)$	$(Ax \wedge \exists x Bx)$
$M(s)$	$M(x)$
$\forall x Ax$	$\forall x Ay$

Une fbf (formule bien formée) contenant une variable libre n'est pas évaluable.

**2.4 Sémantique****2.4.1 Mondes possibles****2.4.2 Modèle extensionnel****Dénotation des expressions de base de L**

Expression	Dénotation
constante d'individu ( $c, p, m, g$ )	individu
prédicat à une place (dormir, être médecin)	ensemble de tous les individus qui le vérifient

Comment effectuer le calcul de la valeur de vérité de la formule atomique  $M(g)$  ? (Guillaume est médecin)

$g$  dénote un individu ;  $M$  dénote un ensemble d'individus

$M(g)$  est vraie si l'individu dénoté par  $g$  appartient à l'ensemble dénoté par  $M$ .

La dénotation d'un prédicat binaire (aimer, être le frère de) est un ensemble de couples d'individus (= une collection de deux objets dans un ordre précis) : tous les couples tels que leur premier membre vérifie vis-à-vis de leur second membre la relation exprimée par le prédicat. (Roussarie 2017:73)

Exemple :

La formule  $A(s,i)$ , traduction de *Suzanne aime Isabelle*, est vraie si le couple constitué de la dénotation de  $s$  et de  $i$  appartient à la dénotation de  $A$ , qui est l'ensemble de tous les couples dont le premier individu aime le second.  $\langle s,i \rangle \neq \langle i,s \rangle$

### Généralisation

Dénotation d'un prédicat à  $n$  arguments (avec  $n \geq 2$ ) : un ensemble de  $n$ -uplets d'individus (couples, triplets, quadruplets, etc.).

L'interprétation d'une phrase dépend de l'état du monde par rapport auquel on l'évalue → notion de « mondes possibles ».

## 2.5 Propriétés

### Equivalences remarquables