

## Corrigé du Devoir n°2

Démontrer que:

### 1. $M \models \text{walked}(\text{John})$

*Solution:*

-  $\text{Val}(\text{John}) = a$  et  $\text{Val}(\text{walked}) = \{a, b\}$  or,  $\text{Val}(\text{John}) = a$  et  $\text{Val}(\text{walked}) = \{a, b\}$   
donc  $\text{Val}(\text{John}) \in \text{Val}(\text{walked})$  donc  $[[\text{walked}(\text{John})]]^M = 1$  d'où  $M \models \text{walked}(\text{John})$ .

### 2. $M \models (\exists x) (\text{walked}(x) \wedge \text{talked}(x))$

*Solution :*

La question ici est de savoir s'il existe une assignation d'une constante  $v$  à  $x$  telle que, sous cette assignation (qu'on notera  $[x \leftarrow v]$ ),  $[[\text{walked}(x) \wedge \text{talked}(x)]]^M = 1$ , ce qu'on notera  $[[\text{walked}(x) \wedge \text{talked}(x)]]^{M, [x \leftarrow v]} = 1$ . Or la réponse est *oui*, puisqu'il suffit de choisir  $v = b$ . En ce cas, on obtient :

$[[\text{walked}(x)]]^{M, [x \leftarrow b]} = 1$  puisque  $[[x]]^{M, [x \leftarrow b]} = b \in \text{Val}(\text{walked}) = \{a, b\}$  et  
 $[[\text{talked}(x)]]^{M, [x \leftarrow b]} = 1$  puisque  $b \in \text{Val}(\text{talked}) = \{b\}$  donc  
 $[[\text{walked}(x) \wedge \text{talked}(x)]]^{M, [x \leftarrow b]} = 1$ .

### 3. $M \not\models (\forall x) (\forall y) \text{saw}(x, y)$

*Solution:*

Soit  $g$  l'assignation qui à  $x$  assigne  $a$  et à  $y$  assigne  $b$ . On a :

$[[\text{saw}(x, y)]]^{M, g} = 0$  puisque  $([[x]]^{M, g}, [[y]]^{M, g}) = (a, b) \notin \text{Val}(\text{saw})$ , donc :

$[[\text{saw}(x, y)]]^{M, g} = 0$  puisqu'il est faux que pour toute assignation  $g$  d'une valeur  $v$  à  $x$  et d'une valeur  $v'$  à  $y$ , on ait  $[[\text{saw}(x, y)]]^{M, g} = 1$  :  $g$  ci-dessus en est un contre-exemple.

### 4. $M \models (\forall x) (\exists y) \text{saw}(x, y)$

*Solution :*

Il faut passer en revue toutes les assignations possibles d'une valeur à  $x$ . On a :

a.  $x := a$  : alors soit  $g$  l'assignation qui à  $y$  assigne la valeur  $c$  (et à  $x$  la valeur  $a$ ), on a :

$([[x]]^{M, g}, [[y]]^{M, g}) = (a, c) \in \text{Val}(\text{saw})$ , donc  $[[\text{saw}(x, y)]]^{M, g} = 1$ , donc :  
 $[[\text{saw}(x, y)]]^{M, [x \leftarrow a]} = 1$ ,

b.  $x := b$  : alors soit  $g'$  l'assignation qui à  $y$  assigne la valeur  $c$  (et à  $x$  la valeur  $b$ ), on a :

$([[x]]^{M, g'}, [[y]]^{M, g'}) = (b, c) \in \text{Val}(\text{saw})$ , donc  $[[\text{saw}(x, y)]]^{M, g'} = 1$ , donc  $[[\text{saw}(x, y)]]^{M, [x \leftarrow b]} = 1$ ,

c.  $x := c$  : alors soit  $g''$  l'assignation qui à  $y$  assigne la valeur  $b$  (et à  $x$  la valeur  $c$ ), on a :

$([[x]]^{M, g''}, [[y]]^{M, g''}) = (c, b) \in \text{Val}(\text{saw})$ , donc  $[[\text{saw}(x, y)]]^{M, g''} = 1$ , donc  $[[\text{saw}(x, y)]]^{M, [x \leftarrow c]} = 1$ ,

Donc, pour toute assignation d'une valeur  $v$  à  $x$ , on a :  $[[\text{saw}(x, y)]]^{M, [x \leftarrow v]} = 1$ , donc  
 $[[\text{saw}(x, y)]]^{M, [x \leftarrow v]} = 1$  d'où  $M \models (\forall x) (\exists y) \text{saw}(x, y)$

### 5. $M \not\models (\exists x) (\forall y) \text{saw}(y, x)$

*Solution :*

Cherchons là encore toutes les différentes assignations d'une valeur à  $x$ .

• Soit  $x := a$ , alors il existe une assignation de valeur  $v$  à  $y$  qui est telle que :

$[[\text{saw}(y, x)]]^{M, [x \leftarrow a, y \leftarrow v]} = 0$ , il suffit de prendre  $v = b$ , car  $(b, a) \notin \text{Val}(\text{saw})$ , donc  $[[\text{saw}(y, x)]]^{M, [x \leftarrow a, y \leftarrow b]} = 0$

- **Soit  $x := b$** , alors il existe une assignation de valeur  $v'$  à  $y$  qui est telle que :  $[[\text{saw}(y, x)]]^{M, [x \leftarrow b, y \leftarrow v']} = 0$ , il suffit de prendre  $v' = a$ , (car  $(a, b) \notin \text{Val}(\text{saw})$ ), donc  $[[(\forall y) \text{saw}(y, x)]]^{M, [x \leftarrow b, y \leftarrow a]} = 0$
- **Soit  $x := c$** , alors il existe une assignation de valeur  $v''$  à  $y$  qui est telle que :  $[[\text{saw}(y, x)]]^{M, [x \leftarrow c, y \leftarrow v'']} = 0$ , il suffit de prendre  $v'' = c$  (car  $(c, c) \notin \text{Val}(\text{saw})$ ), donc  $[[(\forall y) \text{saw}(y, x)]]^{M, [x \leftarrow c, y \leftarrow c]} = 0$

Donc finalement,  $[[(\exists x)(\forall y) \text{saw}(y, x)]]^{M, g} = 0$  (il n'existe aucune assignation  $g$  de valeur à  $x$  telle que  $[[(\forall y) \text{saw}(y, x)]]^{M, g} = 1$ ).

2 - Exprimer par des formules de logique du premier ordre les phrases suivantes :

**1. Exactement un étudiant a ri**

$(\exists x)((\text{etudiant}(x) \wedge a\_ri(x)) \wedge (\forall y)((\text{etudiant}(y) \wedge a\_ri(y)) \Rightarrow (y = x)))$

**2. Tous les étudiants ont ri sauf un**

$(\exists y)(\text{etudiant}(y) \wedge (\forall x)((\text{etudiant}(x) \wedge (x \neq y)) \Rightarrow a\_ri(x)) \wedge ((\forall x)((\text{etudiant}(x) \wedge \neg a\_ri(x)) \Rightarrow (x = y))))$

**3. Tous les étudiants ont lu une pièce de théâtre**

$(\forall x)(\text{etudiant}(x) \Rightarrow (\exists y)(\text{piece}(y) \wedge a\_lu(x, y)))$  ou  
 $(\exists y)(\text{piece}(y) \wedge (\forall x)(\text{etudiant}(x) \Rightarrow a\_lu(x, y)))$

**4. Tout étudiant aime sa mère**

On peut utiliser un foncteur mere, de sorte que mere(x) soit un terme. En ce cas :

$(\forall x)(\text{etudiant}(x) \Rightarrow \text{aime}(x, \text{mere}(x)))$  ou  
 $(\forall x)(\text{etudiant}(x) \Rightarrow \text{aime}(x, \text{mere}(y)))$

Sans foncteur :

$(\forall x)(\text{etudiant}(x) \Rightarrow (\exists y)(\text{mere}(y, x) \wedge \text{aime}(x, y)))$  ou  
 $(\forall x)(\text{etudiant}(x) \Rightarrow (\exists y)(\text{mere}(y, z) \wedge \text{aime}(x, y)))$