

TD n° 6

Premier-Ordre - Sémantique

SÉMANTIQUE

Exercice 6.1. On donne $\mathcal{S} = (\mathcal{S}_f, \mathcal{S}_r)$, où $\mathcal{S}_f = \{(f, 1), (a, 0)\}$ et $\mathcal{S}_r = \{(p, 2)\}$ et les formules :

$$\varphi_1 = p(a, f(f(a)))$$

$$\varphi_2 = \forall x (p(x, x) \Rightarrow \exists y p(x, y))$$

$$\varphi_3 = \forall x (\exists y (p(x, y) \wedge p(y, a)) \Rightarrow \neg p(x, a))$$

1. En supposant que le domaine d'interprétation D est l'ensemble des êtres humains, que a est interprétée par *Adèle*, $f(x)$ est le père de x , que $p(x, y)$ signifie x aime y , interprétez (en langue française) les trois formules.
2. On considère maintenant la \mathcal{S} -structure $\mathcal{M} = \langle D, p^{\mathcal{M}}, a^{\mathcal{M}}, f^{\mathcal{M}} \rangle$, où :
 - $D = \{\text{Alma, Max, Dan}\}$
 - $p^{\mathcal{M}} = \{(\text{Alma, Alma}), (\text{Alma, Dan}), (\text{Max, Alma}), (\text{Max, Dan})\}$
 - $a^{\mathcal{M}} = \text{Alma}$
 - $f^{\mathcal{M}} : \text{Alma} \mapsto \text{Max}, \text{Max} \mapsto \text{Dan}, \text{Dan} \mapsto \text{Dan}$,
 Les formules $\varphi_1, \varphi_2, \varphi_3$ sont-elles vraies dans cette structure (ou, autrement dit, interprétation) ?

Exercice 6.2. Considérons le langage \mathcal{S} avec un symbole de relation R binaire et un symbole de fonction f unaire, et la \mathcal{S} -structure suivante :

$$D^{\mathcal{M}} = \{a, b, c, d\}, \quad R^{\mathcal{M}} = \{(a, b), (b, c), (c, d), (d, a)\},$$

$$f^{\mathcal{M}}(a) = c, \quad f^{\mathcal{M}}(c) = a, \quad f^{\mathcal{M}}(b) = d, \quad f^{\mathcal{M}}(d) = b.$$

1. Représentez la structure \mathcal{M} sous la forme de graphe étiqueté (des arcs étiquetés par R et des arcs étiquetés par f).
2. En regardant le (dessin du) graphe, évaluez les formules suivantes (utilisez votre intuition) :
 - $\varphi_1 \equiv \forall x \exists y (R(x, y) \wedge R(f(y), x))$
 - $\varphi_2 \equiv \exists x \forall y (R(x, y) \vee R(f(y), x))$
 - $\varphi_3 \equiv \forall x \exists y (R(x, y) \Rightarrow \exists z R(f(z), x))$
3. Évaluez ces formules dans \mathcal{M} , en utilisant maintenant la définition formelle de l'évaluation : appliquez, une par une, toutes les étapes.

Exercice 6.3. A l'aide d'un raisonnement sémantique déterminer si les formules suivantes sont des tautologies :

$$\psi_1 \equiv \exists x (A(x) \wedge B(x)) \Rightarrow \exists x A(x) \wedge \exists x B(x)$$

$$\psi_2 \equiv \exists x A(x) \wedge \exists x B(x) \Rightarrow \exists x (A(x) \wedge B(x))$$

$$\psi_3 \equiv \exists x (A(x) \vee B(x)) \Leftrightarrow \exists x A(x) \vee \exists x B(x)$$

Exercice 6.4. Soit \mathcal{S} un langage contenant le symbole de relation unaire P . Montrez que

$$\mathcal{M} \models \forall x P(x) \text{ implique } \mathcal{M}, \mathcal{V} \models P(t), \text{ pour tout terme } t \text{ et valuation } \mathcal{V}.$$

Exercice 6.5. Supposons que x ne soit pas liée dans φ , et que y n'a aucune occurrence dans φ . Soit $\varphi[y/x]$ la formule obtenue de φ en remplaçant toute occurrence de x par y . Demontrez que

$$\mathcal{M}, \mathcal{V} \models \forall x \varphi \quad \text{si et seulement si} \quad \mathcal{M}, \mathcal{V} \models \forall y \varphi[y/x],$$

pour toute structure \mathcal{M} et valuation \mathcal{V} .

Exercice 6.6. Soit \mathcal{S} la signature constituée d'un symbole de constante 0, d'un symbole de fonction unaire s , et d'un symbole de relation binaire \geq que l'on notera de manière infixé. On considère la formule :

$$\varphi : \forall x(x \geq 0) \wedge \forall x(x \geq x) \wedge \forall x, y(x \geq y \Rightarrow s(x) \geq s(y)).$$

1. La \mathcal{S} -structure $\mathcal{M} = \langle \mathbb{N}, 0^{\mathcal{M}}, \geq^{\mathcal{M}}, s^{\mathcal{M}} \rangle$ où $0^{\mathcal{M}} = 0$, $\geq^{\mathcal{M}}$ est l'ordre naturel sur les entiers et $s^{\mathcal{M}}$ est le successeur associé, est-elle un modèle de φ ?
2. Quels sont tous les modèles de cette formule, si on ne modifie que l'interprétation de \geq ?

I ORDRE : FRANÇAIS ET ARGOT MATHÉMATIQUE

Exercice 6.7. Considérez l'ensemble de phrases en langue française suivantes :

1. Marseille est une ville qui se trouve au PACA.
2. Martigues est une ville qui se trouve au PACA.
3. Le Havre est une ville qui se trouve en Haute-Normandie.
4. Le Havre a un port.
5. Marseille est la ville plus grande du PACA.
6. Le PACA est un région de France.
7. Haute-Normandie est une région de France.
8. Haute-Normandie est éloignée du PACA.

Traduisez chaque phrase en logique du premier ordre. (Choisir d'abord le langage).

Exercice 6.8. Soit le langage $\mathcal{S} = (\mathcal{S}_f, \mathcal{S}_r)$, où $\mathcal{S}_f = \{(f, 1), (g, 1)\}$ et $\mathcal{S}_r = \{(p, 1), (q, 1), (r, 2)\}$. Modélisez en logique du premier ordre les propriétés suivantes :

1. La relation r est (le graphe d') une fonction totale ;
2. Le prédicat r contient le produit cartésien de p et q ;
3. le prédicat r est égal au produit cartésien de q et p ;
4. La fonction f est surjective ;
5. La fonction g est injective.

Exercice 6.9. Soit le langage $\mathcal{S} = (\emptyset, \mathcal{S}_r)$, où $\mathcal{S}_r = \{(\sqsubseteq, 2)\}$ (vous pouvez écrire $\sqsubseteq(x, y)$ en notation infixé : $x \sqsubseteq y$). Modélisez en logique du premier ordre les propriétés suivantes :

1. Le prédicat \sqsubseteq est une relation d'ordre partiel (réflexive, transitive et antisymétrique) ;
2. x est une borne inférieure de y et z ;
3. x est la plus grande borne inférieure de y et z ;
4. x est plus grande borne inférieure de S ;
5. S est fermé par le bas pour \sqsubseteq .