

TD7

Exercice 1.

On considère la théorie \mathcal{T} dont le langage est formé à partir d'un unique symbole de relation binaire r et dont les axiomes sont :

- (A1) $\exists x \exists y \ r(x, y)$
- (A2) $\forall x \neg r(x, x)$
- (A3) $\forall x \forall y \forall z \ (r(x, y) \wedge r(y, z) \rightarrow r(x, z))$
- (A4) $\forall x \forall y \ (r(x, y) \rightarrow \exists z \ (r(x, z) \wedge r(z, y)))$

1. Donner 2 modèles non-isomorphes de \mathcal{T} . Justifier pourquoi ils ne sont pas isomorphes.
2. Montrer que la théorie n'est pas complète, en exhibant une formule close F telle que $\mathcal{T} \not\vdash F$ et $\mathcal{T} \not\vdash \neg F$.
3. Montrer que tout modèle de \mathcal{T} est infini mais que pour tout $i \in \{1, 2, 3, 4\}$, la théorie $\mathcal{T}_i = \mathcal{T} \setminus (A_i)$ admet un modèle fini.


Exercice 2.

Soit \mathcal{M} l'interprétation du langage de l'arithmétique dont l'ensemble de base est

$$|\mathcal{M}| = (\{0\} \times \mathbb{N}) \cup (\{1, 2\} \times \mathbb{Z}).$$

L'interprétation des symboles est la suivante :

$$\begin{aligned} 0_{\mathcal{M}} &= (0, 0) \\ \mathcal{S}_{\mathcal{M}}((i, n)) &= (i, n + 1) \quad \text{pour } i = 0, 1, 2. \\ \\ (0, n) +_{\mathcal{M}} (i, m) &= (i, m) +_{\mathcal{M}} (0, n) = (i, m + n) \quad \text{pour } i = 0, 1, 2 \text{ et} \\ (i, n) +_{\mathcal{M}} (j, m) &= (i, n + m) \quad \text{pour } i, j = 1, 2 \\ \\ (0, 0) \times_{\mathcal{M}} (i, m) &= (i, m) \times_{\mathcal{M}} (0, 0) = (0, 0) \quad \text{pour tous } i, m \\ (0, n) \times_{\mathcal{M}} (i, m) &= (i, m) \times_{\mathcal{M}} (0, n) = (i, n \cdot m) \quad \text{pour } i = 0, 1, 2 \text{ si } n \neq 0 \text{ et} \\ (i, n) \times_{\mathcal{M}} (j, m) &= (i, n \cdot m) \quad \text{pour } i, j = 1, 2 \end{aligned}$$

 Montrer que $\mathcal{M} \models P_0$ et que $\mathcal{M} \not\models \forall x, y \ \{x + y = y + x\}$. Que peut-on en déduire à propos de P_0 ?

Exercice 3.

Montrer les assertions suivantes :

1. Pour tout entier n , $P_0 \vdash S^{n+1}0 \neq S^n 0$.
2. $PA \vdash \forall x \ \{Sx \neq x\}$.
3. $P_0 \not\vdash \forall x \ \{Sx \neq x\}$.
4. Pour tous entiers n, m , on a $P_0 \vdash S^n 0 \times S^m 0 = S^m 0 \times S^n 0$.
5. $PA \vdash \forall x, y \ \{x \times y = y \times x\}$.

6. $P_0 \not\models \forall x, y \{x \times y = y \times x\}$.

Exercice 4.

1. Pour chaque ensemble S suivant, trouver un langage L et une formule F sur ce langage telle que l'ensemble des cardinaux des modèles finis satisfaisant F soit l'ensemble S .

a. $S = \mathbb{N} \setminus \{0\}$

b. $S = \{0, 1, \dots, k\}$

c. $S = \{2k : k \in \mathbb{N}\}$

2. Pour chaque formule F suivante, trouver l'ensemble $S \subset \mathbb{N}$ des cardinalités des modèles finis satisfaisant F .

a. Sur le langage $L = \{=\}$,

$$F \equiv \exists x_1, \dots, \exists x_k, \bigwedge_{1 \leq i \neq j \leq k} x_i \neq x_j.$$

b. Sur le langage $L = \{f^1\}$,

$$F \equiv \exists x_1, \exists x_2, \bigwedge \begin{matrix} x_1 = f(x_1) \wedge x_2 = f(x_2) \\ \forall x, (x \neq x_1 \wedge x \neq x_2) \longrightarrow (f(x) \neq x \wedge f(f(x)) \neq x \wedge f(f(f(x))) = x) \end{matrix}$$

c. Sur le langage $L = \{f^2, R^1\}$,

$$F = \forall x \exists x_1, x_2, R(x_1) \wedge R(x_2) \wedge x = f(x_1, x_2) \wedge \forall x_1, x_2, y_1, y_2, \\ [R(x_1) \wedge R(x_2) \wedge R(y_1) \wedge R(y_2) \wedge f(x_1, x_2) = f(y_1, y_2)] \longrightarrow x_1 = y_1 \wedge x_2 = y_2$$

Rappel : l'ensemble PA des axiomes de Peano est le suivant

(A1) $\forall x \neg (sx = 0)$

(A2) $\forall x \exists y (\neg x = 0 \rightarrow sy = x)$

(A3) $\forall x \forall y (sx = sy \rightarrow x = y)$

(A4) $\forall x (x + 0 = x)$

(A5) $\forall x \forall y (x + sy = s(x + y))$

(A6) $\forall x (x \times 0 = 0)$

(A7) $\forall x \forall y (x \times sy = (x \times y) + x)$

(SI) Pour toute formule F de variables libres x_0, \dots, x_n , on a l'axiome :

$$\forall x_1, \dots, \forall x_n, F(0, x_1, \dots, x_n) \wedge [\forall x, F(x, x_1, \dots, x_n) \rightarrow F(sx, x_1, \dots, x_n)] \rightarrow \forall x F(x, x_1, \dots, x_n)$$

On note P_0 le sous-ensemble de PA privé de (SI).