

## Théorie des modèles TD1

Professor: T. Servi

Juan Ignacio Padilla, M2 LMFI

**Exercice 0.1.** Soit  $\mathcal{M}$  une  $\mathcal{L}$ -structure,  $m, n \in \mathbb{N}$  et  $A \subseteq M^{n+m}$  définissable dans  $\mathcal{M}$ . Pour  $\bar{b} \in M^m$ , soit  $A_{\bar{b}} = \{\bar{a} \in M^n, (\bar{a}, \bar{b}) \in A\}$  la fibre de  $A$  au-dessus de  $\bar{b}$ . Soit  $k \in \mathbb{N}$ . Montrer que l'ensemble  $\{\bar{b} \in M^m, |A_{\bar{b}}| < k\}$  est définissable. (\*) Est-ce que l'ensemble  $\{\bar{b} \in M^m, |A_{\bar{b}}| < \infty\}$  est définissable ?

**Solution 0.1.** Si  $A \subseteq M^{n+m}$  est définissable, alors il existe  $\bar{s} \in M$ , et une formule  $\phi(\bar{x}, \bar{y}, \bar{z})$  telle que  $A = \{(\bar{x}, \bar{y}) \in M^{n+m}, \mathcal{M} \models \phi(\bar{x}, \bar{y}, \bar{s})\}$ . La formule suivante exprime que la fibre  $A_{\bar{b}}$  a moins de  $k$  éléments.

$$\phi_k(y_1, \dots, y_m) = \forall \bar{x}_1 \dots \bar{x}_k \left( \bigwedge_{i=1}^k \phi(\bar{x}_i, \bar{y}) \Rightarrow \bigvee_{1 \leq i \neq j \leq k} \bar{x}_i = \bar{x}_j \right).$$

On voit que  $\mathcal{M} \models \phi_k(\bar{b})$  si et seulement si  $A_{\bar{b}}$  a moins de  $k$  éléments.

(\*) Considérons  $\mathcal{N} = (\mathbb{N}, <)$ , et soit  $\mathcal{U}$  un ultrafiltre non principal sur  $\mathbb{N}$ . Soit  $\mathcal{M} = \mathcal{N}^{\mathcal{U}}$ . On peut identifier chaque  $n \in \mathbb{N}$  avec  $[n, n, \dots]_{\mathcal{U}} \in \mathcal{M}$ . Remarquons que pour tout  $n \in \mathbb{N}$ ,

$$\omega = [0, 1, 2, \dots, n, n+1, \dots]_{\mathcal{U}} > n$$

On appelle les éléments plus grands que tout  $n$ , *infinis*. Supposons maintenant que l'ensemble  $\{\bar{b} \in M^m, |A_{\bar{b}}| < \infty\}$  est définissable par une formule  $\phi(x, \bar{m})$  avec paramètres  $\bar{m} \in \mathcal{M}$ . Autrement dit,  $\mathcal{M} \models \phi(x, \bar{m})$  si et seulement s'il y a un nombre fini d'éléments en dessous de  $x$  (au sens fini usuel), on montre que cela implique que  $x$  est nécessairement fini : supposons le contraire, alors pour tout  $n$ ,  $\mathcal{U}$ -presque partout,  $x_i \neq n$ . On veut prouver qu'en fait  $x_i \geq n$  : si ce n'était pas le cas, alors à nouveau,  $\mathcal{U}$ -presque partout  $x_i < n \Rightarrow x_i \in \{0, 1, \dots, n-1\} = \bigcup_{j=0}^{n-1} \{j\}$ . Autrement dit, cela signifie que

$$\bigcup_{j=0}^{n-1} \{i, x_i = j\} \in \mathcal{U}.$$

Par les propriétés des ultrafiltres, (si  $A \cup B \in \mathcal{U}$  alors soit  $A \in \mathcal{U}$  soit  $B \in \mathcal{U}$ ) on conclut que pour un certain  $k$ ,  $[x] = [k]$ , ce qui est une contradiction puisque  $x$  est infini. Considérons maintenant  $\Sigma(x, \bar{m}) =$

$\{\neg\phi_k(x, \bar{m})\}_{k \in \mathbb{N}} \cup \{\phi(x, \bar{m})\}$ . Elle est finiment consistante, puisque si  $\Sigma_N(x, \bar{m}) = \{\neg\phi_k(x, \bar{m})\}_{k < N} \cup \{\phi(x, \bar{m})\}$  est une partie finie de  $\Sigma$ , alors  $\mathcal{M} \models \Sigma_N(N, \bar{m})$  ( $N$  a au moins  $k$  éléments en dessous pour tout  $k > N$ , et a aussi un nombre fini d'éléments en dessous puisqu'il est fini). Par compacité, il existe  $N' \in \mathcal{M}$  tel que  $\mathcal{M} \models \Sigma_N(N', \bar{m})$ . On conclut que  $N'$  a au moins  $k$  éléments en dessous pour tout  $k$ , et que  $N$  est fini par ce qui précède. C'est une contradiction, donc  $\{\bar{b} \in M^n, |A_{\bar{b}}| < \infty\}$  n'est pas définissable.

**Exercice 2.** Soit  $M$  un ensemble et  $\mathcal{D} = \bigcup_n D_n$  une collection de sous-ensembles de  $\bigcup_n M^n$  contenant  $\emptyset$ ,  $M^n$  pour tout  $n$ , les diagonales, et close par permutation des coordonnées, produits cartésiens, les opérations booléennes sur les ensembles et les projections linéaires. Montrer que  $\mathcal{D} = \text{Def}(\mathcal{M}, \emptyset)$ , pour un certain langage  $\mathcal{L}$  et une certaine  $\mathcal{L}$ -structure  $\mathcal{M}$ .

**Solution 0.2.** Prendre  $\mathcal{C} = \emptyset$ , et  $\mathcal{R} = \bigcup_{n \in \mathbb{N}} \{(x_1, \dots, x_n), (x_1, \dots, x_n) \in D_n\}$ . Autrement dit, ne prendre aucune constante et définir chacun des  $D_n$  comme un prédicat. Pour chaque  $n$ , si pour tout  $(x_1, \dots, x_n) \in M^n$ , il existe  $y \in M$  tel que  $(x_1, \dots, x_n, y) \in D_{n+1}$ , on définit  $f : M^n \rightarrow M$  qui envoie  $(x_1, \dots, x_n)$  sur  $y$ . On peut avoir à faire cela (possiblement une infinité de) fois puisqu'un tel  $y$  peut ne pas être unique.

**Exercice 0.3.** Soit  $\mathcal{M}$  une expansion d'un ordre total muni de la *topologie de l'ordre*. Soit  $A \subseteq M^n$  et  $f : A \rightarrow M$  tous deux définissables.

- (1) Montrer que  $A^\circ, \bar{A}$  et  $\text{bd}(A)$  sont tous définissables.
- (2) Montrer que l'ensemble des points de discontinuité de  $f$  est définissable.
- (3) Montrer que les propriétés suivantes sont définissables :  $A$  est discret,  $A$  est borné.
- (4) Qu'en est-il de  $A$  est compact et connexe ?

**Solution 0.3.** On utilise les abréviations suivantes :  $\bar{x} < \bar{y}$  pour  $x_i < y_i$  pour chaque  $i$  et si  $\phi$  est une formule alors  $Qx \in A(\phi)$  (où  $Q$  est un quantificateur) pour  $Qx(x \in A \Rightarrow \phi)$ .

- (1)  $\bar{x} \in A^\circ$  si et seulement si  $\exists \bar{y}, \bar{z} \in A (\bar{z} < \bar{x} < \bar{y})$ .  
 $\bar{x} \in \bar{A}$  si et seulement si  $\forall \bar{y}, \bar{z} ((\bar{z} < \bar{x} < \bar{y}) \Rightarrow \exists \bar{w} \in A (\bar{z} < \bar{w} < \bar{y}))$   
 $\bar{x} \in \text{bd}(A)$  si et seulement si  $\bar{x} \notin A^\circ \wedge \bar{x} \in \bar{A}$ .
- (2)  $\bar{x}$  est un point de discontinuité de  $f$  si et seulement si

$$\exists r \exists s ((r < f(\bar{x}) < s) \wedge \forall \bar{y}, \bar{z} \in A ((\bar{z} < \bar{x} < \bar{y}) \Rightarrow \exists \bar{w} ((\bar{z} < \bar{w} < \bar{y}) \wedge (f(\bar{w}) < r \vee f(\bar{w}) > s)))$$

- (3) On dit que  $A$  est discret si  $\forall \bar{x} \in A \exists \bar{y} \in A (\bar{x} < \bar{y} \Rightarrow \nexists \bar{z} \in A (\bar{x} < \bar{z} < \bar{y}))$ . On dit que  $A$  est borné si  $\forall \bar{x} \in A \exists \bar{y}, \bar{z} (\bar{x} < \bar{y} \wedge \bar{x} > \bar{z})$ .

- (4) Considérons  $\mathcal{U}$  un ultrafiltre non principal sur  $\mathcal{N}$  et soit  $\mathbb{R}^* = \mathbb{R}^{\mathcal{U}}$ . Considérons

$$\varepsilon = [1, 1/2, 1/3, \dots, 1/n, \dots]_{\mathcal{U}}.$$

Remarquons que pour  $i \geq n$ ,  $\varepsilon_i < 1/n$ , et puisque  $\{n, n+1, \dots\} \in \mathcal{U}$  (il est cofini), on conclut que pour tout  $n$ ,  $\varepsilon < 1/n$ . Cela prouve que  $\mathbb{R}^*$  n'est pas archimédien, et en particulier cela prouve aussi que l'archimédianité pour un corps n'est pas axiomatisable, car si elle l'était par, disons, une théorie  $T$ , on aurait  $\mathbb{R} \models T$  et  $\mathbb{R}^* \not\models T$ , contredisant le théorème de Łos. On va montrer que la connexité et la compacité ne sont pas exprimables au premier ordre : considérons  $E$  l'ensemble des éléments *infinitésimaux* dans  $\mathbb{R}^*$ , i.e l'ensemble des éléments plus petits que tout  $1/n$ .

$E$  est fermé : Soit  $\varepsilon \in \bar{E}$ , alors pour tout  $x, y \in \mathbb{R}^*$  tels que  $x < \varepsilon < y$  il existe  $\epsilon \in E$  tel que  $x < \epsilon < y$ . Si  $\varepsilon \geq 1/n$  pour un certain  $n$ , alors on peut trouver un infinitésimal  $1/n < \epsilon < 1$ , une contradiction.

$E$  est ouvert : Pour tout  $\varepsilon \in E$  on a  $\varepsilon/2 < \varepsilon < 2\varepsilon$ . On doit montrer que ceux-ci sont infinitésimaux : pour  $\varepsilon/2$  c'est trivial puisqu'il est en dessous d'un infinitésimal. Maintenant si  $2\varepsilon \notin E$ , on peut trouver  $n$  tel que  $1/n < 2\varepsilon \Rightarrow 1/2n < \varepsilon$ , ce qui est impossible.

$E$  n'a pas de supremum : Soit  $r = \sup E$ . On a que  $r \notin E$  (sinon  $r < 2r \in E$ ), maintenant soit  $\epsilon \in E$ , et on affirme que  $r - \epsilon$  borne  $E$  : supposons le contraire, alors il existe  $\varepsilon \in E$  tel que

$$r - \epsilon < \varepsilon < r \Rightarrow r < \varepsilon + \epsilon < r + \epsilon.$$

Remarquons aussi que  $\epsilon + \varepsilon \in E$  car, pour tout  $n \in \mathbb{N}$  puisque  $\epsilon, \varepsilon < 1/2n$ , alors  $\epsilon + \varepsilon < 1/n$ . On a que  $r \leq$  un infinitésimal, une contradiction.  $E$  ne peut pas avoir de supremum.

$E$  n'est pas compact : la suite

$$\varepsilon < 2\varepsilon < \dots < n\varepsilon < \dots$$

est contenue dans  $E$  (par l'argument précédent), elle est strictement croissante et est bornée supérieurement par 1. L'argument précédent peut être utilisé pour montrer qu'elle n'a pas de point limite. Cela prouve que  $E$  n'est pas compact. Si la compacité d'un ensemble  $A$  était donnée par une phrase  $\phi_A$ , alors on aurait  $\mathbb{R} \models \phi_{[0,1]}$  mais  $\mathbb{R}^* \not\models \phi_{[0,1]}$ , contredisant le théorème de Łos.

Finalement, puisque  $E$  est ouvert-fermé et n'est ni  $\emptyset$  ni  $[0, 1]$ , on conclut que  $[0, 1]$  n'est pas connexe dans  $\mathbb{R}^*$ , et on peut en déduire que la connexité n'est pas non plus exprimable au premier ordre.

**Exercice 1.** Soit  $\mathcal{L} = \emptyset$  et  $\mathcal{M}$  une  $\mathcal{L}$ -structure. Montrer que  $A \subseteq M$  est définissable dans  $\mathcal{M}$  si et seulement si  $A$  est soit fini soit cofini.

**Solution 1.**

**Lemma 0.1.** *Si  $A$  est  $S$ -définissable, alors tout automorphisme  $\sigma$  qui fixe  $S$  point par point fixe  $A$  point par point.*

*Démonstration.* Soit  $\psi(x, \bar{s})$  une formule définissant  $A$ , puisque les automorphismes préservent les formules, on a

$$\mathcal{M} \models \psi(x, \bar{s}) \iff \mathcal{M} \models \psi(\sigma(x), \sigma(\bar{s})) \iff \mathcal{M} \models \psi(\sigma(x), s)$$

de sorte que  $\sigma(X) = X$ . □

S'il existait un  $A$  définissable qui n'est ni fini ni cofini, alors on pourrait choisir des ensembles infinis

$$\{a_0, a_1, \dots, a_n, \dots\} \in A \setminus S$$

$$\{b_0, b_1, \dots, b_n, \dots\} \in (M \setminus A) \setminus S$$

Alors la bijection qui envoie  $a_i$  sur  $b_i$  et fixe tout le reste (en particulier  $S$ ) est un automorphisme qui ne fixe pas  $A$ , une contradiction. Réciproquement, si  $A = \{a_0, \dots, a_n\}$  est fini, la formule

$$\phi(x, \bar{a}) = \bigvee_{i=0}^n x = a_i$$

définit  $A$ . Si  $A$  est cofini on répète cet argument pour  $M \setminus A$ .

**Exercice 2.** Soit  $\mathcal{M}$  une  $\mathcal{L}$ -structure, soit  $m, n \in \mathbb{N}$ . Une collection  $\mathcal{A} = \{A_{\bar{b}}\}_{\bar{b} \in M^m}$  de sous-ensembles de  $M^n$  est une *famille définissable* s'il existe  $S \subseteq M$  et une formule  $\phi \in \mathcal{F}_{n+m}(\mathcal{L}_S)$  telle que  $A_{\bar{b}} = \{\bar{a} \in M^n, \mathcal{M}_S \models \phi(\bar{a}, \bar{b})\}$ . Soit  $D \subseteq M$  un ensemble fini. Étant donné une famille  $D$ -définissable  $\mathcal{A} = \{A_{\bar{b}}\}_{\bar{b} \in M^m}$ , soit  $A = \cup \mathcal{A}$  et soit  $f : A \rightarrow M$  une fonction.

(1) Montrer que  $f$  est  $D$ -définissable si et seulement si toutes les restrictions  $f \upharpoonright A_{\bar{b}}$  sont  $D$ -définissables.

(2) Que peut-on dire si  $D$  est infini?

**Solution 2.** Supposons qu'il existe  $\phi \in \mathcal{F}_{n+1}(\mathcal{L}_D)$  tel que  $f(a_1, \dots, a_n) = y$  si et seulement si  $\mathcal{M}_D \models \phi(\bar{a}, y)$ . Alors  $f \upharpoonright_{A_{\bar{b}}}(\bar{a}) = y$  si et seulement si  $\mathcal{M}_D \models \varphi(\bar{a}, \bar{b}) \wedge \phi(\bar{a}, y)$ , où  $\varphi$  est la formule qui définit la famille  $\{A_{\bar{b}}\}_{\bar{b} \in D^m}$ . Réciproquement, s'il existe  $\phi_{\bar{b}}$  qui définit chaque  $f \upharpoonright_{A_{\bar{b}}}$ , on a que  $f(\bar{a}) = y$  si et seulement si

$$\mathcal{M}_D \models \bigvee_{\bar{b} \in D^m} \varphi(\bar{a}, \bar{b}) \wedge \phi_{\bar{b}}(\bar{a}, y).$$

Dans le cas où  $D$  est infini, la première direction est vraie, mais la réciproque peut ne pas l'être, par exemple prendre  $\mathcal{M} = \langle \mathbb{C}, +, -, \times, 0, 1 \rangle$  et  $D = \mathbb{R}$ . Prendre  $A_b = \{a \in \mathbb{R}, a = b\} = \{b\}$ , et  $f : A_b \rightarrow \mathbb{C}$  comme l'identité. Puisque  $A = \mathbb{R}$ , et l'inclusion  $\mathbb{R} \subseteq \mathbb{C}$  n'est pas définissable, même si ses restrictions le sont.

**Exercice 3.** Soit  $\bar{\mathbb{R}} = \langle \mathbb{R}, 0, 1, -, +, \cdot, < \rangle$  le corps ordonné des réels. Soit  $f$  un symbole unaire et  $\mathcal{L} = \mathcal{L}_{OR} \cup \{f\}$ .

- (1) Montrer que les  $\mathcal{L}$ -structures  $\langle \bar{\mathbb{R}}, \sin\left(\frac{1}{1+x^2}\right) \rangle$  et  $\langle \bar{\mathbb{R}}, \arctan x \rangle$  sont interdéfinissables.
- (2) Montrer que  $\bar{\mathbb{R}}$  est définissable dans la structure  $\langle \mathbb{R}, +, \exp(x) \rangle$ .
- (3) Soit  $\mathbb{R}_{\exp} = \langle \bar{\mathbb{R}}, \exp \rangle$  le corps ordonné exponentiel réel. Un *polynôme exponentiel* est une fonction  $F : \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}$  telle qu'il existe un polynôme  $P \in \mathbb{R}[X_1, \dots, X_n, Y_1, \dots, Y_m]$  tel que  $F(x_1, \dots, x_n) = P(x_1, \dots, x_n, e^{x_1}, \dots, e^{x_n})$ . Montrer que tout ensemble  $A \in \mathbb{R}^m$  existentiellement définissable dans  $\mathbb{R}_{\exp}$  est une projection linéaire de l'ensemble des zéros d'un certain polynôme exponentiel  $F_A$ .

**Solution 3.**

- (1) On définit d'abord  $\sin(x) \upharpoonright_{[0,1]}$  à partir de  $\sin\left(\frac{1}{1+x^2}\right)$  :

$$\text{graph } \sin(x) \upharpoonright_{[0,1]} = \left\{ (x, y), (x = 0 \wedge y = 0) \vee \exists z (x(1 + x^2) = 1 \wedge y = \sin\left(\frac{1}{1 + z^2}\right)) \right\}.$$

On peut maintenant définir

$$x = \frac{\pi}{2} \iff 2 \sin^2 \upharpoonright_{[0,1]} (x/2) = 2$$

Et définir pour  $0 < x < \pi/2$ ,

$$\tan(x) = \frac{2 \sin \upharpoonright_{[0,1]} (x/2) \sqrt{1 - \sin^2 \upharpoonright_{[0,1]} (x/2)}}{1 - 2 \sin^2 \upharpoonright_{[0,1]} (x/2)}.$$

Et pour  $-\pi/2 < x < 0$

$$\tan(x) = -\tan(-x).$$

Puis finalement poser

$$y = \arctan(x) \iff \tan(x) = y.$$

Pour l'autre direction, on peut définir  $\tan x$  à partir de  $\arctan x$  et poser

$$\sin \upharpoonright_{[0,1]} x = \frac{\tan x}{\sqrt{1 + \tan^2 x}}$$

définir  $\sin(1/(1+x^2))$  comme ci-dessus.

$$(2) \quad (a) \quad x = 0 \iff x + x = x$$

$$(b) \quad 1 = e^0$$

$$(c) \quad y = -x \iff x + y = 0$$

$$(d) \quad x > 0 \iff \exists y e^y = x$$

$$(e) \quad xy = \exp(\log x + \log y)$$

- (3) Soit  $\varphi(\bar{x}, \bar{c})$  une formule existentielle dans  $\mathcal{L}_{\exp}$  avec paramètres  $\bar{c} \in \mathbb{R}$ . On peut supposer que  $\varphi$  a la forme

$$\varphi(\bar{x}, \bar{c}) = \exists z_1, \dots, \exists z_n \bigvee_{i=1}^l \bigwedge_{j=1}^s \theta_{ij}(\bar{x}, \bar{z}, \bar{c})$$

où  $\theta_{ij}$  est atomique ou  $\neg$ -atomique. On sait que les formules atomiques ont la forme  $t_1 = t_2$ ,  $t_1 < t_2$ ,  $t_1 = 0$  ou  $t_1 < 0$  pour  $t_1, t_2$  des termes avec paramètres  $\bar{c}$ . On peut remplacer dans  $\theta_{ij}$ ,  $t \neq 0$  par  $t < 0 \wedge -t < 0$  et  $t < 0$  par  $\exists y t y^2 + 1 = 0$   $t \neq 0$ , et  $t_1 = t_2$  par  $t_1 - t_2 = 0$ . Autrement dit, on peut supposer que  $\theta_{ij}$  est de la forme  $t = 0$ . On montre maintenant par récurrence sur  $t(\bar{x}, \bar{c})$  que tout terme peut être remplacé par une conjonction de formules existentielles ne contenant que des termes de la forme  $F(\bar{x}, \bar{y}, \bar{c})$ , où  $F$  est un polynôme exponentiel et  $\bar{y}$  sont de nouvelles variables. Autrement dit,  $t(\bar{x}, \bar{c}) = 0$  devient un système d'équations polynomiales exponentielles sur les variables  $\bar{y}$ .

Si  $t = c$  alors  $c = 0$  est déjà de la forme voulue.

Si  $t = t_1 + t_2$  alors, puisque la somme de polynômes exponentiels est aussi un polynôme exponentiel, on peut simplement additionner chacune des lignes de chaque système d'équations pour en obtenir un pour  $t = 0$ .

Le cas  $t_1 t_2$  est similaire.

Si  $t(\bar{x}, \bar{c}) = e^{t_1(\bar{x}, \bar{c})}$ , alors on peut remplacer

$$t(\bar{x}, \bar{c}) = 0 \iff \exists w e^w = 0 \wedge w = t_1(\bar{x}, \bar{c})$$

et ensuite on peut appliquer la récurrence sur  $t_1$ , en ajoutant la variable  $w$  à notre polynôme exponentiel.

On peut alors supposer (en renommant les variables et réindexant) que  $\theta_{ij}$  a la forme  $F_{ij}(\bar{x}, \bar{z}, \bar{c}) = 0$  pour un certain polynôme exponentiel. De sorte que

$$\varphi(\bar{x}, \bar{c}) = \exists z_1, \dots, \exists z_n \bigvee_{i=1}^l \bigwedge_{j=1}^s F_{ij}(\bar{x}, \bar{z}, \bar{c}) = 0.$$

Il est clair que l'ensemble des zéros de

$$F = \sum_{i=1}^l \left( \prod_{j=1}^s F_{ij}(\bar{x}, \bar{c}) \right)^2$$

définit le même ensemble que  $\varphi(\bar{x}, \bar{c})$ .