

Partiel

Vendredi 28 Novembre 2003

Ce texte est assez long, le but n'est pas de tout faire. L'exercice IV est "en plus"(il n'est pas vraiment très difficile mais nécessite d'être à l'aise avec la manipulation des groupes libres). L'exercice I peut sembler long, mais c'est parcequ'il est très décomposé!

CALCUL PROPOSITIONNEL

Exercice I. On considère un ensemble infini de variables propositionnelles

$$\mathcal{P} = \{P_i; i \geq 0\} \cup \{Q_i; i \geq 0\},$$

et l'ensemble des formules propositionnelles à variables dans \mathcal{P} , $\mathcal{F}(\mathcal{P})$, avec connecteurs $\{\neg, \wedge, \vee, \rightarrow, \leftrightarrow\}$.

1. On définit la relation d'équivalence \sim par $A \sim B$ ssi $(A \leftrightarrow B)$ est une tautologie et on considère l'ensemble quotient $\mathcal{F}(\mathcal{P})/\sim$, ensemble des classes d'équivalence. On notera \tilde{A} la classe de la formule A . Montrer que la relation \leq :

$$\tilde{A} \leq \tilde{B} \text{ ssi } (A \rightarrow B) \text{ est une tautologie}$$

est bien définie et est une relation d'ordre sur $\mathcal{F}(\mathcal{P})/\sim$.

2. On considère l'ensemble ordonné $(\mathcal{F}(\mathcal{P})/\sim, \leq)$. Est-ce un ensemble totalement ordonné? Montrer que $\mathcal{F}(\mathcal{P})$ a un plus petit élément et un plus grand élément. Montrer que tout sous-ensemble fini non vide de $\mathcal{F}(\mathcal{P})$ admet une borne inférieure et une borne supérieure.

3. A) Soit $\{G_n; n \geq 0\}$ la famille de formules de \mathcal{F} définie par:

$$G_0 = Q_0 \text{ et } G_{n+1} = (G_n \vee (Q_{n+1} \wedge P_0 \wedge \dots \wedge P_n)).$$

Montrer que pour tout n , $(G_n \rightarrow G_{n+1})$ est une tautologie mais $(G_{n+1} \rightarrow G_n)$ n'est pas une tautologie.

B) Soit $\{F_n; n \geq 0\}$ la famille de formules définie par :

$$F_0 = (P_0 \vee Q_0) \text{ et } F_n = (P_n \vee Q_0 \vee \dots \vee Q_n).$$

Montrer que pour tous les entiers m, n , $(G_n \rightarrow F_m)$ est une tautologie.

C) Soit A une formule dont les variables sont parmi $\{P_0, \dots, P_n, Q_0, \dots, Q_n\}$. Trouver δ_1 et δ_2 deux distributions de valeur de vérité sur \mathcal{P} telles que :

- $\delta_1(A) = \delta_2(A)$
- $\delta_1(F_{n+1}) = 0$ et $\delta_2(G_{n+1}) = 1$.

D) Dédire de la question précédente qu'il y un sous-ensemble (infini) de $\mathcal{F}(\mathcal{P})$ qui n'admet pas de borne inférieure.

CALCUL DES PRÉDICATS On ne considère que des langages et des structures **égalitaires**.

Exercice II.

Soient \mathcal{L} un langage, T une théorie de \mathcal{L} et \mathcal{M} une \mathcal{L} -structure.

On dit qu'un énoncé σ de \mathcal{L} est *universel* si σ est de la forme $\forall v_1 \dots \forall v_n \phi(v_1, \dots, v_n)$, pour

$\phi(v_1, \dots, v_n)$ une formule sans quantificateurs de \mathcal{L} .

Soit $\Gamma = \{\sigma; \sigma \text{ énoncé universel de } \mathcal{L} \text{ tel que } T \vdash \sigma\}$.

Montrer qu'il existe un \mathcal{L} -plongement de \mathcal{M} dans un modèle de T si et seulement si \mathcal{M} est modèle de Γ . (Indication : utiliser le diagramme (= diagramme simple) de \mathcal{M})

Exercice III

Soit \mathcal{L} un langage dénombrable et T une théorie dans le langage \mathcal{L} . Si $\phi(v)$ est une formule de \mathcal{L} à une variable libre, et $\mathcal{M} = \langle M, \dots \rangle$ un modèle de T , on désigne par $\|\phi(M)\|$ le cardinal de l'ensemble définissable $\{a \in M; \mathcal{M} \models \phi(a)\}$.

(1) On suppose qu'il existe un cardinal β tel que, dans tout modèle \mathcal{M} de T , $\|\phi(M)\| < \beta$. Montrer qu'il existe un entier n tel que dans tout modèle \mathcal{M} de T , $\|\phi(M)\| \leq n$.

(2) Soient $\phi_1(v)$ et $\phi_2(v)$ deux formules de \mathcal{L} , à une variable libre, et $\mathcal{M}_0 = \langle M_0, \dots \rangle$ un modèle de T tel que $\|\phi_1(M_0)\|$ et $\|\phi_2(M_0)\|$ sont tous deux infinis. Montrer que, pour tout cardinal infini β , il existe un modèle \mathcal{M} de T tel que $\|\phi_1(M)\| = \|\phi_2(M)\| = \beta$.

(Indication : Ajouter à \mathcal{L} deux ensembles de constantes de cardinal β).

(3) On suppose maintenant que, pour tout modèle \mathcal{M} de T , $\|\phi_1(M)\|$ et $\|\phi_2(M)\|$ sont infinis et qu'il existe un cardinal β tel que tous les modèles \mathcal{M} de T dans lesquels $\|\phi_1(M)\| = \|\phi_2(M)\| = \beta$ sont \mathcal{L} -isomorphes. Montrer que la théorie T est complète.

(4) On prend $\mathcal{L} = \{c_0, \dots, c_n, \dots, P\}$, les c_n étant des symboles de constantes, et P un symbole de relation unaire. Ecrire un ensemble d'énoncés T tel que, pour toute \mathcal{L} -structure \mathcal{M} , on ait $\mathcal{M} \models T$ si et seulement si $P^{\mathcal{M}}$ est infini et les constantes $(c_n^{\mathcal{M}})_{n \in \mathbb{N}}$ ont des valeurs distinctes et n'appartiennent pas à $P^{\mathcal{M}}$.

Montrer que la théorie T est complète.

Montrer que T n'est β -catégorique¹ pour aucun cardinal β infini.

Exercice IV - Exercice supplémentaire

On considère $\mathcal{L} = \{.,^{-1}, 1\}$, le langage habituel des groupes.

A) 1. Existe-t-il dans le langage \mathcal{L} une théorie dont les modèles sont exactement tous les groupes commutatifs finiment engendrés?

2. Si β est un cardinal supérieur ou égal à 1, on considère $G(\beta)$, le groupe libre commutatif sur β générateurs.

Montrer que si $\beta < \gamma$ sont des cardinaux infinis, alors il existe un \mathcal{L} -plongement de $G(\beta)$ dans $G(\gamma)$. On suppose dorénavant que ce plongement est l'inclusion, c'est-à-dire $G(\beta) \subset_{\mathcal{L}} G(\gamma)$.

3. Montrer que pour tous $a_1, \dots, a_n \in G(\beta)$ et pour tout $b \in G(\gamma)$, il existe un \mathcal{L} -automorphisme h de $G(\gamma)$ tel que $h(a_i) = a_i$, pour $1 \leq i \leq n$ et $h(b) \in G(\beta)$. En déduire que $G(\beta)$ est une \mathcal{L} -sous-structure élémentaire de $G(\gamma)$. (Indication: utiliser le critère de Tarski-Vaught pour les sous-structures élémentaires)

B) On considère maintenant les groupes non commutatifs. Si β est un cardinal supérieur ou égal à 2, F_β est le groupe (non commutatif) libre sur β générateurs. On admet le résultat suivant (Z.Sela):

Si n, m sont des entiers, $2 \leq n \leq m$, le plongement canonique de F_n dans F_m est un \mathcal{L} -plongement élémentaire.

Montrer que pour tous cardinaux β, γ , si $2 \leq \beta \leq \gamma$, alors le plongement canonique de F_β dans F_γ est \mathcal{L} -élémentaire.

¹On rappelle qu'une théorie d'un langage \mathcal{L} est β -catégorique si tous ses modèles de cardinalité β sont \mathcal{L} -isomorphes