

Introduction à la logique

Examen

Jeudi 3 juin 2004

Durée : 3 heures, documents non-autorisés.

Un barème approximatif est donné dans la marge.

LE LOGICIEU

Voici donc un syllogisme exemplaire. Le chat a quatre pattes. Isodore et Fricot on chacun quatre pattes. Donc Isodore et Fricot sont des chats.

LE VIEUX MONSIEUR

Mon chien aussi a quatre pattes.

LE LOGICIEU

Alors, c'est un chat.

LE VIEUX MONSIEUR

Donc logiquement, mon chien serait un chat.

LE LOGICIEU

Logiquement, oui. Mais le contraire est aussi vrai.

Eugène Ionesco, « Rhinocéros », acte premier.

Exercice 1 : Dédution naturelle

- (2) *Question 1* : démontrez en déduction naturelle (sans raisonnement par l'absurde) la formule suivante : $(F \rightarrow (G \rightarrow H)) \leftrightarrow ((F \wedge G) \rightarrow H)$.
- (2) *Question 2* : démontrez en déduction naturelle la formule $(\forall x F \vee G) \leftrightarrow (\forall x F) \vee G$ sous l'hypothèse que x n'est pas libre dans G . (Vous pourrez utiliser le tiers exclu « $\vdash G \vee \neg G$ » pour prouver la direction \rightarrow .)
- (1) *Question 3* : on ajoute une nouvelle règle à la déduction naturelle appelée « double négation » :

$$\frac{}{\Gamma, \neg\neg F \vdash F} \text{ double négation}$$

Démontrer que cette règle est dérivable en déduction naturelle classique (avec raisonnement par l'absurde).

- (1) *Question 4* : montrer que la règle du raisonnement par l'absurde est une règle dérivée dans le système « déduction naturelle sans raisonnement par l'absurde + règle de la double négation ».
- (1) Qu'en déduisez-vous sur les deux règles « raisonnement par l'absurde » et « double négation » ?

Exercice 2 : valuations.

- (2) *Question 1* : soit $\mathcal{L} = \{e, {}^{-1}, \times\}$ le langage de la théorie des groupes ; soit \mathcal{M} l'interprétation suivante :

- $|\mathcal{M}| = \mathbf{R}$;
- $e_{\mathcal{M}} = 1$;
- $x \times_{\mathcal{M}} y = x \times y$ (multiplication) ;
- $x^{-1}_{\mathcal{M}} = \begin{cases} 1/x & \text{si } x \neq 0 \\ 0 & \text{sinon} \end{cases}$.

Donnez la valuation de la formule suivante : $\forall x x \times (x \times x^{-1}) = x$.

- (2) *Question 2* : rappelez les axiomes de la théorie des groupes (sous forme de formules closes).
- (1) *Question 3* : est-ce que cette structure satisfait les axiomes des groupes ?
-

Exercice 3 : théorèmes.

On se place dans un langage avec un seul symbole de relation unaire P .

- (2) *Question 1* : est-ce que la formule $(\forall x P(x)) \rightarrow (\exists x P(x))$ est un théorème ? Justifiez.
- (2) *Question 2* : donnez une autre justification pour la question précédente.
-

Exercice 4 : modèles.

On note \mathbf{R} l'ensemble des nombres réels et \mathbf{R}^+ l'ensemble des nombres réels positifs.

- (2) *Question 1* : soit \mathcal{L} le langage ne contenant qu'une relation binaire R . On définit deux structures pour \mathcal{L} :
- \mathcal{M} avec $|\mathcal{M}| = \mathbf{R}$ et $R_{\mathcal{M}}$ est la relation \leq ;
 - \mathcal{N} avec $|\mathcal{N}| =]0, 1[$ et $R_{\mathcal{N}}$ est la relation \leq .

Montrez que les deux structures sont isomorphes.

- (2) *Question 2* : on définit une nouvelle structure \mathcal{S} pour ce langage :
- $|\mathcal{S}| = \mathbf{R}^+$ et $R_{\mathcal{S}}$ est la relation \leq .

Est-ce que cette structure est isomorphe à \mathcal{M} ?

(bonus) **Exercice : (difficile)** on a vu en TD qu'il y avait une formule F sur le langage $\{e, \times, _{-}^{-1}, S\}$ (e symbole de constante, \times et $_{-}^{-1}$ symboles de fonctions binaire et unaire et S symbole de relation unaire) qui vérifie :

- « F a un modèle fini de cardinal n ssi n est un nombre composé (non-premier) ».

La formule F était « axiomes des groupes » + « S est un sous-groupe non-trivial ». Le théorème de Lagrange (l'ordre d'un sous-groupe divise l'ordre du groupe) permettait de vérifier que F satisfaisait bien la propriété voulue.

Redonnez cette formule.

Peut-on en déduire une formule G vérifiant :

- tout modèle fini de F est de cardinal premier ?
-