

# 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 ?
-