

## Examen

### Jeudi 4 janvier, de 08h30 à 11h30

---

*Les notes du cours sont autorisées.*

**Exercice 1** Soit  $G$  un groupe de rang de Morley fini. Supposons que  $G$  a un sous-groupe définissable infini et de type fini. Montrer que  $G$  a un sous-groupe  $H$  vérifiant les propriétés suivantes :

- (1)  $H$  est définissable et connexe,
- (2)  $H$  est normal et de type fini,
- (3) tout sous-groupe de  $G$  définissable connexe et de type fini est contenu dans  $H$ .

[Indication : utiliser le théorème des indécomposables. On admet le fait suivant : un sous-groupe d'indice fini dans un groupe de type fini est de type fini. ]

**Exercice 2** Rappelons qu'une formule  $\phi(\bar{x})$  est dite universelle si elle est de la forme

$$\forall \bar{y} \varphi(\bar{x}, \bar{y}),$$

où  $\varphi(\bar{x}, \bar{y})$  est une formule sans quanteurs. Si  $G$  et  $H$  sont deux groupes qui satisfont les mêmes énoncés universels, on écrit  $G \equiv_{\forall} H$ . Montrer que si  $A, B, C, D$  sont des groupes tels que  $A \equiv_{\forall} C$  et  $B \equiv_{\forall} D$  alors  $A \times B \equiv_{\forall} C \times D$ .

**Exercice 3** Soit  $\mathcal{L}$  un langage contenant au moins un symbole de constante  $c$ . Soient  $T$  une théorie (consistante) de  $\mathcal{L}$  et  $\phi(\bar{x})$  une formule de  $\mathcal{L}$ . On considère les propriétés suivantes :

- (i) Il existe une formule sans quanteurs  $\varphi(\bar{x})$  telle que  $T \vdash \forall \bar{x}(\phi(\bar{x}) \Leftrightarrow \varphi(\bar{x}))$ .
- (ii) Si  $\mathcal{M}$  et  $\mathcal{N}$  sont deux modèles de  $T$ ,  $\mathcal{K}$  est une  $\mathcal{L}$ -structure telle que  $\mathcal{K} \subseteq \mathcal{M}$ ,  $\mathcal{K} \subseteq \mathcal{N}$  alors pour tout  $\bar{a} \in \mathcal{K}$ ,  $\mathcal{M} \models \phi(\bar{a}) \Leftrightarrow \mathcal{N} \models \phi(\bar{a})$ .

1. Montrer que (i)  $\Rightarrow$  (ii).

2. Supposons que  $T \cup \{\exists \bar{x} \phi(\bar{x})\}$  et  $T \cup \{\exists \bar{x} \neg \phi(\bar{x})\}$  sont consistantes. Soit

$$\Gamma(\bar{x}) = \{\psi(\bar{x}) \mid \psi(\bar{x}) \text{ est sans quanteurs, } T \vdash \forall \bar{x}(\phi(\bar{x}) \Rightarrow \psi(\bar{x}))\}$$

Supposons que (ii) est satisfaite. Montrer que  $T \cup \Gamma(\bar{d}) \vdash \phi(\bar{d})$  où  $\bar{d}$  est une suite de nouveaux symboles de constantes.

3. Montrer que (ii)  $\Rightarrow$  (i).

**Exercice 4** On désigne par  $T$  la théorie des groupes abéliens divisibles sans torsion dans le langage  $\mathcal{L} = \{+, -, 0\}$ .

1. Soient  $G$  et  $H$  deux modèles de  $T$  tels que  $G \subseteq H$  et  $\phi(\bar{x}, y)$  une formule sans quanteurs. Montrer que pour tout  $\bar{a} \in G$ , si  $H \models \exists y \phi(\bar{a}, y)$  alors  $G \models \exists y \phi(\bar{a}, y)$ .

2. On admet la propriété suivante : si  $A$  est un groupe abélien sans torsion, alors il existe un groupe abélien divisible sans torsion et un plongement  $f : A \rightarrow H$  tels que

pour tout groupe abélien divisible sans torsion  $H'$  et pour tout plongement  $f' : A \rightarrow H'$  il existe un plongement  $g : H \rightarrow H'$  tel que  $g \circ f = f'$ .

Montrer que pour toute formule existentielle  $\psi(\bar{x})$ , il existe une formule  $\varphi(\bar{x})$  sans quanteurs telle que  $T \vdash \forall \bar{x}(\psi(\bar{x}) \Leftrightarrow \varphi(\bar{x}))$  [Indication : utiliser la question 1 et l'exercices 3].

**3.** Montrer que  $T$  a l'élimination des quanteurs.