

### Feuille 4 - Formules - Compacité : les premiers pas.

**Exercice 1.** Montrer que toute formule est équivalente à une formule ne contenant ni le connecteur booléen  $\vee$ , ni le quantificateur  $\forall$ .

**Exercice 2.** Montrer que toute formule est équivalente à une formule *préfixe*, c'est-à-dire à une formule de la forme  $Q_1x_1Q_2x_2 \dots Q_nx_n\varphi(\bar{x}, \bar{y})$  où les  $Q_i$  sont des quantificateurs et  $\varphi(\bar{x}, \bar{y})$  est une formule sans quantificateurs.

**Exercice 3.** 1. Soit  $T$  une théorie et  $\varphi$  un énoncé tel que  $T \vdash \varphi$ . Montrer qu'il existe une partie finie  $T' \subseteq T$  telle que  $T' \vdash \varphi$ .

2. Montrer que si  $T$  est une théorie finiment axiomatisable, alors de toute axiomatisation de  $T$ , on peut extraire une axiomatisation finie.

**Exercice 4.** Montrer qu'une théorie  $T$  qui a des modèles finis de cardinal arbitrairement grand a un modèle infini.

**Exercice 5.** Montrer qu'il n'existe pas d'ensemble de formules  $\Phi(x)$  dans le langage des groupes tel que pour tout groupe  $G$  et tout  $g \in G$ ,  $g$  satisfait  $\Phi(x)$  si et seulement si l'ordre de  $g$  est fini.

**Exercice 6.** Soit  $\mathcal{L}$  un langage,  $\theta$  un énoncé de ce langage et  $T_1, T_2$  deux théories dans ce langage qui contiennent  $\theta$ . On suppose que tout modèle de  $\theta$  est soit modèle de  $T_1$  soit modèle de  $T_2$  mais jamais des deux. Montrer que  $T_1$  et  $T_2$  sont finiment axiomatisables.

**Exercice 7.** Soit  $\mathcal{L}$  un langage fini, et  $T$  une théorie dans le langage  $\mathcal{L}$ . On suppose que, dans tout modèle de  $T$ , les sous-structures engendrées par un nombre fini d'éléments sont finies. Montrer qu'il existe une fonction  $f: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$  telle que, pour tout  $n$ , une sous-structure engendrée par  $n$  éléments d'un modèle de  $T$  est de cardinal inférieur à  $f(n)$ .