

Théorie des modèles
Feuille 8.

Dans toute cette feuille I désigne un ensemble infini.

On dit qu'un ultrafiltre \mathcal{U} sur I est *régulier* s'il contient une famille d'ensembles $(X_j)_{j \in I}$ tels que pour tout $i \in I$ l'ensemble $\{j \in I : i \in X_j\}$ est fini.

Soit λ un cardinal; on dit qu'un ultrafiltre \mathcal{U} sur I est λ -*complet* si pour tout cardinal $\kappa < \lambda$ et toute famille $(X_\alpha)_{\alpha < \kappa}$ d'éléments de \mathcal{U} on a $\bigcap_{\alpha < \kappa} X_\alpha \in \mathcal{U}$.

I. Prise de contact.

Montrer que tout ultrafiltre est ω -complet, et que pour tout ensemble infini I il existe un ultrafiltre régulier sur I .

Remarque. Par contre, l'existence d'un ultrafiltre ω_1 -complet non principal est un énoncé indépendant de ZFC (qui implique par exemple l'existence de cardinaux inaccessibles).

II. Deux notions opposées.

Montrer qu'il n'existe pas d'ultrafiltre régulier et ω_1 -complet sur I .

III. Cardinaux d'ultraproduits, 1.

Montrer que si l'ultrafiltre \mathcal{U} n'est pas ω_1 -complet alors tout ultraproduit $\prod A_i/\mathcal{U}$ est fini ou de cardinal supérieur à 2^{\aleph_0} .

IV. Cardinaux d'ultraproduits, 2.

Montrer que si \mathcal{B} est un ultraproduit de structures finies alors B est soit fini soit de cardinal supérieur à 2^{\aleph_0} .

V. De drôles de types...

(a) On considère la théorie T dans le langage $\mathcal{L} = \{R\}$ dont les modèles sont des relations d'équivalence avec, pour tout $n \in \mathbb{N}$, une unique classe de cardinal n . En utilisant ce qui a été vu en DM sur cette théorie, décrire les 1-types de T .

(b) Même question pour la théorie T dans le langage $\mathcal{L} = \{E_i\}_{i < \omega}$ dont les modèles sont des relations d'équivalence "emboîtées" qui a été étudiée dans un TD précédent (rappelons que pour tout x, y on a $x E_0 y$, toutes les E_i -classes sont infinies, et chaque E_i -classe est la réunion disjointe de deux E_{i+1} -classes).

VI. Cardinal de $S_n(T)$.

Soit T une théorie complète dans un langage dénombrable \mathcal{L} , et n un entier naturel.

Montrer que si $|S_n(T)| > \aleph_0$ alors on a nécessairement $|S_n(T)| = 2^{\aleph_0}$.

VII. Types principaux.

Soit T une théorie complète dans un langage dénombrable \mathcal{L} . On dit qu'un k -type $p(x_1, \dots, x_k)$ est *principal* s'il existe une formule $\psi(x_1, \dots, x_n) \in p(x_1, \dots, x_k)$ telle que pour toute $\phi(x_1, \dots, x_n) \in p(x_1, \dots, x_n)$ on ait $T \vdash \forall x_1, \dots, x_n (\psi(x_1, \dots, x_n) \rightarrow \phi(x_1, \dots, x_n))$.

On fixe maintenant un entier naturel n et on suppose que $S_n(T)$ est au plus dénombrable; montrer que toute formule $\phi(x_1, \dots, x_n)$ consistante avec T est contenue dans un n -type principal.