

Introduction à la logique

TD 4 : déduction naturelle, calcul des prédicats

Pierre Hyvernât
Institut mathématique de Luminy
bureau 230
téléphone : 04 91 26 96 59
email : hyvernât@iml.univ-mrs.fr
<http://iml.univ-mrs.fr/~hyvernât/enseignement.html>

Exercice 1 : montrer que l'égalité est une relation symétrique et transitive :

- $u = v \vdash v = u$
- $u = v, v = t \vdash u = t$.

Exercice 2 : de Morgan :

- a) $\forall x \neg F \rightarrow \neg \exists x F$;
- b) $\neg \exists x F \rightarrow \forall x \neg F$;
- c) $\exists x \neg F \rightarrow \neg \forall x F$;
- d) $\neg \forall x F \rightarrow \exists x \neg F$.

Le raisonnement par l'absurde n'est nécessaire que pour d .

Exercice 3 : quantificateurs et connecteurs. Prouvez quelques unes des formules suivantes :

- a) $\forall x (A \wedge B) \leftrightarrow (\forall x A) \wedge (\forall x B)$;
- b) $\exists x (A \vee B) \leftrightarrow (\exists x A) \vee (\exists x B)$;
- c) $\forall x (A \vee B) \leftrightarrow (\forall x A) \vee B$ si x n'est pas libre dans B ;
- d) $\exists x (A \wedge B) \leftrightarrow (\exists x A) \wedge B$ si x n'est pas libre dans B ;
- e) $\exists x (A \rightarrow B) \leftrightarrow (\forall x A) \rightarrow (\exists x B)$;
- f) $\forall x (A \rightarrow B) \leftrightarrow A \rightarrow (\forall x B)$ si x n'est pas libre dans A ;
- g) $\forall x (A \rightarrow B) \leftrightarrow (\exists x A) \rightarrow B$ si x n'est pas libre dans B ;
- h) $(\forall x A) \vee (\forall x B) \rightarrow \forall x (A \vee B)$;
- i) $\exists x (A \wedge B) \rightarrow (\exists x A) \wedge (\exists x B)$.

Les réciproques de h et i sont fausses...

Exercice 4 : prouvez la formule $(\forall x F) \rightarrow (\exists x F)$; discutez...

Exercice 5 : le paradoxe du buveur. « Dans chaque bar, il y a quelqu'un qui, s'il boit, tout le monde boit. » Soit \mathcal{L} le langage qui ne comporte qu'un seul symbole de relation unaire : B . Prouver $\vdash \exists x (B(x) \rightarrow \forall y B(y))$.

Exercice 6 : soit les formules suivantes :

- $F_1 \equiv \forall x (\exists y R(x, y) \rightarrow R(x, f(x)))$;
- $F_2 \equiv \forall x \exists y R(x, y)$;
- $F_3 \equiv \exists x R(f(f(x)), x)$;
- $F \equiv \exists x, y, z (R(x, y) \wedge R(y, z) \wedge R(z, x))$.

Prouver $F_1, F_2, F_3 \vdash F$.