

Examen de logique. L2 Informatique. Janvier 2008
Le seul document autorisé est le formulaire distribué en TD

Pour chaque couple d'entiers i, j on considère la proposition notée « $\text{Inf}(i, j)$ », et soit PROP l'ensemble de toutes les propositions $\text{Inf}(i, j)$, donc

$$\text{PROP} = \{\text{Inf}(0,0), \text{Inf}(0,1), \text{Inf}(0,2), \dots, \text{Inf}(1,0), \text{Inf}(1,1), \text{Inf}(1,2), \dots\}.$$

Soit maintenant H l'ensemble infini de formules défini par :

$$H = \{\text{Inf}(i, i+1) \mid i \text{ entier}\} \cup \{(\text{Inf}(i, j) \wedge \text{Inf}(j, k)) \rightarrow \text{Inf}(i, k) \mid i, j, k \text{ entiers}\}$$

Ainsi dans H on trouve les formules : $\text{Inf}(0,1)$, $\text{Inf}(1,2)$, ... mais pas $\text{Inf}(0,3)$, aussi dans H il y a la formule $(\text{Inf}(1,2) \wedge \text{Inf}(2,3)) \rightarrow \text{Inf}(1,3)$ et aussi $(\text{Inf}(2,1) \wedge \text{Inf}(1,3)) \rightarrow \text{Inf}(2,3)$.

A. Induction

Q1. Donnez une preuve en déduction naturelle que $\text{Inf}(0,3)$ est déductible de H (c'est-à-dire que $H \vdash \text{Inf}(0,3)$).

Q2. On va montrer par induction (ou ici récurrence) que pour tout entier n non nul on a : $H \vdash \text{Inf}(0, n)$.

- Initialisation : $n=1$. Montrez que $H \vdash \text{Inf}(0,1)$.
- Etape de récurrence : Quelle est votre hypothèse d'induction/récurrence ? Que faut-il démontrer ? Démontrez-le et concluez.

B. Théorie des modèles

Soit v la valuation définie par $v(\text{Inf}(i, j)) = 1$ si $i < j$ et 0 sinon, c'est-à-dire que $v(\text{Inf}(i, j))$ vaut 1 si et seulement si i est effectivement strictement plus petit que j .

Q3. Vérifiez que v est un modèle de H .

Q4. Vérifiez que le tableau de $H \cup \{\neg \text{Inf}(0,2)\}$ est fermé.

C. Théorie de la preuve (déduction naturelle)

Q5. Donnez une preuve en déduction naturelle des affirmations a. à e. en précisant bien les règles et les hypothèses que vous utilisez :

- $r \rightarrow (p \rightarrow q) \quad \vdash (r \wedge p) \rightarrow q$
- $(a \vee b) \leftrightarrow c \quad \vdash a \rightarrow c$
- $p \rightarrow (q \rightarrow r) \quad \vdash (p \wedge \neg r) \rightarrow \neg q$
- $p \rightarrow (q \vee (r \rightarrow s)) \quad \vdash (p \wedge r) \rightarrow (q \vee s)$
- (question plus difficile) : $\neg(p \vee (q \rightarrow r)) \vdash q$

D. Logique des prédicats

Dans une réunion mondaine on remarque les faits suivants :

- Ana est impresario et apprécie Bob
- Ana apprécie au moins un musicien.
- Bob n'apprécie aucun musicien mais s'apprécie lui-même.
- Tous les invités sont impresarios et/ou musiciens.
- Tout musicien apprécie au moins un impresario autre que lui-même.
- Au moins un impresario apprécie tous les musiciens.
- Tout impresario appréciant un musicien est lui-même musicien.
- Tout musicien qui apprécie un musicien appréciant un impresario apprécie les impresarios.
- Les impresarios sont tous radins et les musiciens tous généreux.

Q6. Formalisez les énoncés a. à i. ci-dessus en utilisant exclusivement : les constantes **Ana** et **Bob**, et les prédicats: $I(x)$: « x est impresario », $M(x)$: « x est musicien », $A(x,y)$: « x apprécie y », $R(x)$: « x est radin » (on suppose que généreux est la négation de radin), et le prédicat « = » dans son sens habituel.

Q7. (Question supplémentaire) L'énoncé « Il n'y a aucun invité qui soit à la fois musicien et impresario » peut se formaliser par la formule $\neg \exists x (M(x) \wedge I(x))$, donnez une preuve en déduction naturelle que cette formule est déductible de l'ensemble des formules formalisant les énoncés a. à i.