

Documents Interdits - Rédigez sur une copie séparée

Les exercices sont indépendants

EXERCICE 1 Montrer que $\{p, p \supset q\} \vdash q$ (i) par le calcul des séquents, (ii) par résolution. \diamond

EXERCICE 2 Soit E un ensemble muni de 2 relations (prédicats) binaires *arc*, *chem* et 3 constantes a, b, c . On considère l'ensemble P de formules :

$$\begin{aligned} & arc(a, b) \\ & arc(b, c) \\ & arc(a, d) \\ & arc(d, c) \\ \forall x, y & \quad chem(x, y) \vee \neg arc(x, y) \\ \forall x, y, z & \quad chem(x, y) \vee \neg arc(x, z) \vee \neg chem(z, y) \end{aligned}$$

- 1) Trouver 2 modèles non isomorphes de P .
- 2) Prouvez par résolution que :

$$P \vdash \exists x chem(x, c) \tag{1}$$

(Rappel : on mettra $P \cup \{\neg \exists x chem(x, c)\}$ sous forme clausale, puis on en donnera une réfutation.)

Existe-t-il une autre réfutation de (1) ? Si oui, donnez-la. \diamond

EXERCICE 3 Soit F la formule $(\forall x R(x, y)) \supset \forall y R(x, y)$.

1. $f(x, z)$ est-il substituable à x ? Donner le résultat de la substitution si oui, et justifier la réponse si non.

2. $f(x, y)$ est-il substituable à x ? Donner le résultat de la substitution si oui, et justifier la réponse si non.

3. Trouver deux formules prénexes (différentes) équivalentes à F .

4. Skolemiser les formules prénexes obtenues à la question 3. \diamond

EXERCICE 4 Soit L un alphabet contenant la constante a , la fonction unaire s et les prédicats unaires P et Q . On définit une interprétation I de domaine $E = \mathbb{N}$, avec :

- $a_I = 0$,
- s_I est défini par $s_I(n) = n + 1$ et
- $P_I(n) = vrai$ si et seulement si n est impair,
- $Q_I(n) = faux$ pour tout n .

Soient les formules $F_1 = Q(a)$, $F_2 = \forall x (P(x) \supset P(s(s(x))))$ et $F_3 = Q(x) \supset P(a)$.

1. I est-elle modèle de F_j pour $j = 1, 2, 3$? I est-elle modèle de $\{F_1, F_2, F_3\}$?

2. Donnez deux modèles de $\{F_1, F_2, F_3\}$. \diamond

EXERCICE 5 1) Traduire les énoncés suivants en formules closes de Tarski's world.

1. *Tout cube est à gauche de tout tétraèdre.*
2. *Il y a exactement deux cubes.*
3. *Aucun tétraèdre n'est grand.*
4. *Aucun objet n'est plus grand que tous les objets à sa droite.*

2) Pouvez-vous dessiner un monde qui soit modèle de ces quatre formules ? \diamond

donne q (puisque $p \supset q$ en forme clausale est $\neg p \supset q$).

2. 1. Un graphe avec 4 sommets a, b, c, d , la relation $arc = \{(a, b), (b, c), (a, d), (d, c)\}$, et la relation $chemin$ formée de $arc \cup \{(a, c)\}$.

Les entiers avec $arc(n, m)$ ssi $m = n + 1$, et $chem(n, m)$ ssi $m > n$ et $a_I = 0, b_I = d_I = 1$ et $c_I = 2$.

2. Numérotons les clauses

$$1 arc(a, b)$$

$$2 arc(b, c)$$

$$3 arc(a, d)$$

$$4 arc(d, c)$$

$$5 \quad \forall x, y \quad chem(x, y) \vee \neg arc(x, y)$$

$$6 \quad \forall x, y, z \quad chem(x, y) \vee \neg arc(x, z) \vee \neg chem(z, y)$$

$\neg \exists x chem(x, c)$ est la clause 7. $\forall x \neg chem(x, c)$.

de 7 et 6 on déduit : $\neg arc(x, z) \vee \neg chem(z, c)$, avec 5, on déduit : $\neg arc(x, z) \vee \neg arc(z, c)$ puis avec 4, on déduit : $\neg arc(x, d)$ et avec 3, on obtient la clause vide. on peut changer et utiliser 2 au lieu de 4, d'où $\neg arc(x, b)$ et avec 1, on obtient la clause vide.

3. 1. et 2. On renomme les variables liées : $F = (\forall x' R(x', y)) \supset \forall y' R(x, y')$. oui Remarquer qu'on ne substitue que les occurrences libres, donc résultat $(\forall x' R(x', y)) \supset \forall y' R(f(x, z), y')$.

2. non : capture de la variable y qui est libre dans $f(x, y)$.

3. $\forall x' \exists y' (R(x', y) \supset R(x, y'))$ et $\exists y' \forall x' (R(x', y) \supset R(x, y'))$.

4. $\forall x' \exists y' (R(x', y) \supset R(x, f(x')))$ et $\forall x' (R(x', y) \supset R(x, a))$.

4. 1. I n'est pas modèle de F_1 , est modèle de F_2 (car x impair implique $s^2(x)$ impair) et F_3 (car Q toujours faux), et donc I n'est pas modèle de $\{F_1, F_2, F_3\}$.

2. un modèle : $a_I = 0$, et $s_I(n) = n + 1$, et

- $P_I(n) = vrai$ si et seulement si n est pair,
- $Q_I(n) = vrai$ si et seulement si n est impair ou $n = 0$.

un autre modèle : $a_I = 1$, et $s_I(n) = n + 1$, et

- $P_I(n) = vrai$ pour tout n ,
- $Q_I(n) = vrai$ si et seulement si n est impair.

5. 1)

1. Tout cube est à gauche de tout tétraèdre. $\forall x \forall y [(Cube(x) \wedge Tet(y)) \supset LeftOf(x, y)]$
2. Il y a exactement deux cubes. $\exists x \exists y [(Cube(x) \wedge Cube(y) \wedge x \neq y) \wedge \forall z (Cube(z) \supset ((z = x) \vee (z = y)))]$
3. Aucun tétraèdre n'est grand. $\forall x (Tet(x) \supset \neg Large(x))$
4. Aucun objet n'est plus grand que tous les objets à sa droite. $\neg \exists x [\forall y (RightOf(y, x) \supset Larger(x, y))]$

2) Un monde avec deux cubes est modèle des 3 premières, mais on ne peut pas avoir de modèle de 4, puisque l'objet le plus à droite est plus grand que tous les objets à sa droite.