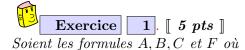
Année 2018-2019 Logique mathématique Durée: 02 h

Examen 2: Corrigé



•
$$F = \exists x \Big(\forall y P(x, y) \Leftrightarrow \forall y Q(y, x) \Big).$$

- $A = \exists x \forall y (P(x, y) \Rightarrow R(y, f(x)))$
- $B = \forall y \exists x (R(x, y) \Rightarrow P(y, a))$
- $C = \exists x \forall y \forall z \exists w (\neg R(x, y) \lor Q(z, w, y) \land P(z, y))$
- 1. Donner une forme prénexe de la formule F.

 - 3/Donner la forme clausale de l'ensemble $\{A, B, C\}$.



1.

$$F \equiv \exists x \bigg((\forall y P(x, y) \Rightarrow \forall y Q(y, x)) \land (\forall y Q(y, x) \Rightarrow \forall y P(x, y)) \bigg)$$

$$\equiv \exists x \bigg((\forall y P(x, y) \Rightarrow \forall z Q(z, x)) \land (\forall w Q(w, x) \Rightarrow \forall s P(x, s)) \bigg)$$

$$\equiv \exists x \bigg(\exists y \forall z \bigg(P(x, y) \Rightarrow Q(z, x) \bigg) \land \exists w \forall s \bigg(Q(w, x) \Rightarrow P(x, s) \bigg) \bigg)$$

$$\equiv \exists x \exists y \exists w \forall s \forall z \bigg(\bigg(P(x, y) \Rightarrow Q(z, x) \bigg) \land \bigg(Q(w, x) \Rightarrow P(x, s) \bigg) \bigg)$$

$$\boxed{\textbf{1,5 pt}}$$

2

$$\Sigma = \left\{ a^{f_0}, f^{f_1}, P^{r_2}, Q^{r_3}, R^{r_2} \right\}.$$
 1 pt

3 Les clauses

$$C_1 = \neg P(b, y) \lor R(y, f(b))$$

$$C_2 = \neg R(g(y), y) \lor P(y, a)$$

$$C_3 = \neg R(c, y) \lor Q(z, h(z, y), y)$$

$$C_4 = \neg R(c, y) \lor P(z, y)$$
2,5 pt



Soient les formules suivantes

$$\alpha = \exists z P(z)$$

$$\beta = \exists x P(x) \Rightarrow \forall y R(y, b)$$

$$\gamma = \forall x \forall y (R(x, y) \Rightarrow R(y, x))$$

$$\delta = \exists x R(x, a)$$

Montrer par résolution que $\{\alpha, \beta, \gamma\} \vDash \delta$



1.

 $\{\alpha, \beta, \gamma\} \models \delta$ ssi l'ensemble des clauses obtenu à partir de $\{\alpha, \beta, \gamma, \neg \delta\}$ est inconsistant.

Mise sous forme prénexe

$\alpha_p = \exists z P(z)$ $\beta_p = \forall x \forall y (P(x) \Rightarrow R(y, b))$ $\gamma_p = \forall x \forall y (R(x, y) \Rightarrow R(y, x))$ $(\neg \delta)_p = \forall x \neg R(x, a)$

Mise sous forme de Skolem

$$\alpha_s = P(c)$$

$$\beta_s = \forall x \forall y (P(x) \Rightarrow R(y, b))$$

$$\gamma_s = \forall x \forall y (R(x, y) \Rightarrow R(y, x))$$

$$(\neg \delta)_s = \forall x \neg R(x, a)$$

Résolution 2 pt

$$C_1: P(c)$$

$$C_2: \neg P(x_2) \lor R(y_2, b)$$

$$C_3: \neg R(x_3, y_3) \lor R(y_3, x_3))$$

$$C_4: \neg R(x_4, a)$$

$$C_5: R(y_2, b)$$

$$C_6: R(b, y_2)$$

$$C_7: \bot$$

Mise sous forme clausale

2 pt

$$C_1: P(c)$$

$$C_2: \neg P(x) \lor R(y,b)$$

$$C_3: \neg R(x,y) \lor R(y,x))$$

$$C_4: \neg R(x,a)$$

Renommer les variables

$$C_1: P(c)$$
 $C_2: \neg P(x_2) \lor R(y_2, b)$
 $C_3: \neg R(x_3, y_3) \lor R(y_3, x_3))$
 $C_4: \neg R(x_4, a)$

$$ext{Res}(C_1, C_2) \qquad ext{MGU} = [c/x_2] \ ext{Res}(C_5, C_3) \qquad ext{MGU} = [y_2/x_3, b/y_3] \ ext{Res}(C_4, C_6) \qquad ext{MGU} = [b/x_4, a/y_2] \ ext{MGU}$$



Exercice $\boxed{3}$. $\boxed{5pts}$

Étudier la satisfaisabilité, en utilisant la résolution, des ensembles de clauses suivants.



$$S_1 = \{ \neg P(b, f(y)) , R(x) \lor P(x, f(y)) \lor Q(y) , \neg R(x) \lor P(x, f(a)) , \neg Q(a) \lor P(x, f(x)) \}$$



$$S_2 = \{Q(x, f(x)), \neg Q(f(x), x) \lor P(x), \neg P(b) \lor \neg Q(y, z)\}$$



$$S_3 = \{ \neg P(x) \lor P(f(x)), P(y) \}$$



1.

Renommer les variables

Résolution 3 pt

 $C_1: \neg P(b, f(y_1))$ $C_5: \neg Q(a)$ $\mathbf{RES}(C_1, C_4)$ **MGU**[$b/x_4, b/y_1$] $C_6: \neg R(b)$ $\mathbf{RES}(C_1,C_3)$ **MGU**[$b/x_3, a/y_1$] $C_2: R(x_2) \vee P(x_2, f(y_2)) \vee Q(y_2)$ $\mathbf{MGU}[b/x_2]$ $C_7: P(b, f(y_2)) \vee Q(y_2)$ **RES** (C_2, C_6) $C_3: \neg R(x_3) \vee P(x_3, f(a))$ $MGU[y_1/y_2]$ $C_8:Q(y_1)$ $\mathbf{RES}(C_1,C_7)$ $C_4: \neg Q(a) \vee P(x_4, f(x_4))$ $C_9:\bot$ $\mathbf{RES}(C_8,C_5)$ $\mathbf{MGU}[a/y_1]$

2

$$C_1: Q(x_1, f(x_1))$$
 $C_6: \neg Q(f(b), b) \mathbf{RES}(C_1, C_5) \ \mathbf{MGU}[x_1/y_3, f(x_1)/z_3]$

$$C_2: \neg Q(f(x_2), x_2) \vee P(x_2)$$

$$C_3: \neg P(b) \lor \neg Q(y_3, z_3)$$

$$C_4: \neg P(b) \textbf{RES}(C_1, C_3) \ \textbf{MGU}[x_1/y_3, x_1/z_3] \\ \text{de résolution (Résolution+Factorisation+Renommage+Unification)} \quad \text{on conclut que}$$

$$C_5: \neg Q(f(b),b) \lor \neg Q(y_3,z_3) \mathbf{RES}(C_2,C_3)$$
 MGU $[b/x_2]$ 'ensemble S_2 est satisfaisable.

3.

$$C_1 : \neg P(x) \lor P(f(x))$$

$$C_2:P(y)$$

$$C_3:P(f(y))$$
 RES (C_1,C_2) **MGU** $[y/x]$

$$C_4:P(f(f(y)))$$
 RES (C_1,C_3) **MGU** $[f(y)/x]$

$$C_5:P(f(f(f(y))))$$
 RES (C_1, C_4) **MGU** $[f(f(y))/x]$

 $C_6:\ldots$

La méthode de résolution échoue dans cet exemple pour nous donner la réponse. On voit que la résolution ne s'arrêtera jamais. Voir le cours 12.

Par le théorème de complétude de la méthode



Exercice 4. [4 pts] Soit l'ensemble des clauses suivant :

$$S = \{ \neg P(b, f(y)), R(x) \lor R(x, f(y)) \lor Q(y), \neg R(x) \lor P(x, f(a)), \neg Q(a) \lor P(x, f(x)) \}$$

- 1. Donner H_0 et H_1 .
- 2. Définir par induction H_{∞} de S.
- 3. Vérifier avec un arbre sémantique que S est insatisfaisable.
- 4. Donner un sous-ensemble non satisfiable d'instances de base de S.



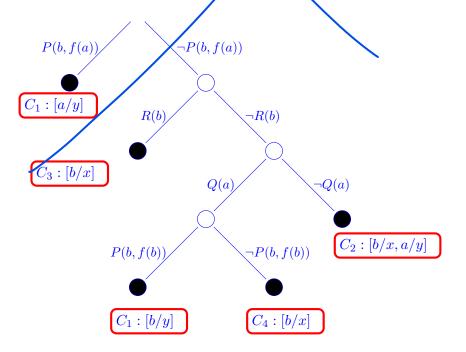
1. $H_0 = \{a, b\}. H_1 = \{a, b, f(a), f(b)\}.$ **0.5 pt.**

2. 1 $a \in H_{\infty}$. 2 $b \in H_{\infty}$. 3. Si $t \in H_{\infty}$ alors $f(t) \in H_{\infty}$. 4. H_{∞} est le plus petit ensemble vérifiant 1,2, et 3. 0.5 pt.

3. Les clauses :

 $C_1: \neg P(b, f(y))$ $C_2: R(x) \lor P(x, f(y)) \lor Q(y)$ $C_3: \neg R(x) \lor P(x, f(a))$ $C_4: \neg Q(a) \lor P(x, f(x))$

Arbre sémantique 2 pts



4.

 $S_B = \{ \neg P(b, f(a)), \neg P(b, f(b)), R(b) \lor P(b, f(a)) \lor Q(a), \neg R(b) \lor P(b, f(a)), \neg Q(a) \lor P(b, f(b)) \}$ 1 pt

Exercice 5. [4 pts] On se situe dans le domaine des matrices. On définit les prédicats et fonctions suivantes:

- I(x): x est inversible. f(x,y): la matrice produit des deux matrice.
- g(x): la transposée de la matrice x. O(x): x est orthogonale.
- d: La matrice identité. =: L'égalité. Formalisez ses phrases dans le langage de la logique des prédicats.
 - 1. Certaines matrices ne sont pas inversibles.

$$\exists x \neg I(x)$$
 1 pt

2. Une matrice est inversible s'il existe une matrice telles que leur produit est égal à la matrice identité.

$$\forall x (\exists y (f(x,y) = d) \Rightarrow I(x))$$
 1pt

3. La transposée d'une matrice inversible est inversible.

$$\forall x (I(x) \Rightarrow I(g(x)))$$
 1 pt

4. Une matrice est orthogonale si le produit avec sa matrice transposée est égal à la matrice identité.

$$\forall x (O(x) \Leftrightarrow f(x, g(x)) = d)$$
 1 pt

Bon courage

Le barème est donné à titre indicatif