

Solution Partie Logique: 19/06/2017: 20h55



Exercice 1. Soient α, β et γ trois formules telles que:

$$\alpha : \forall x \forall y (P(x, y) \rightarrow Q(x) \wedge R(y))$$

$$\beta : \forall x R(x) \rightarrow \exists x \neg Q(x)$$

$$\gamma : \exists x \exists y \neg P(x, y)$$

1. Montrer en utilisant la méthode de résolution que $\alpha, \beta \models \gamma$.

2. Retrouver le résultat à l'aide d'un arbre sémantique.

1. $\alpha, \beta \models \gamma$ ssi $\{\alpha, \beta, \neg\gamma\}$ est inconsistant si et seulement si de l'ensemble de clauses issu de Γ on peut déduire la clause vide.

Etape 1: On renomme les variables: 0.25 point

$$\alpha : \forall x \forall y (P(x, y) \rightarrow Q(x) \wedge R(y))$$

$$\beta : \forall u R(u) \rightarrow \exists v \neg Q(v)$$

$$\neg\gamma : \forall w \forall z P(w, z)$$

Etape 2: Mise sous forme prenex de α, β et $\neg\gamma$: 0.25 point

$$\alpha_p : \forall x \forall y (P(x, y) \rightarrow Q(x) \wedge R(y))$$

$$\beta_p : \exists u \exists v (R(u) \rightarrow \neg Q(v))$$

$$(\neg\gamma)_p : \forall w \forall z P(w, z)$$

Etape 3: Mise sous forme de Skolem : 0.5 point

$$\alpha_{ps} : \forall x \forall y (P(x, y) \rightarrow Q(x) \wedge R(y))$$

$$\beta_{ps} : (R(a) \rightarrow \neg Q(b))$$

$$(\neg\gamma)_{ps} : \forall w \forall z P(w, z)$$

Etape 4: Mise sous forme clausale : 0.5 point

$$S = \{\neg P(x, y) \vee Q(x), \neg P(u, v) \vee R(v), \neg R(a) \vee \neg Q(b), P(w, z)\}$$

Etape 5: Dédution de la clause vide à partir de S : 1.25 point

	$C_5 : \neg P(b, a) \vee Q(b)$	$C_1[b/x, a/y]$
	$C_6 : \neg P(b, a) \vee R(a)$	$C_2[b/u, a/v]$
	$C_7 : P(b, a)$	$C_4[b/w, a/z]$
$C_1 : \neg P(x, y) \vee Q(x)$	$C_8 : Q(b)$	Résolvante(C_5, C_7)
$C_2 : \neg P(u, v) \vee R(v)$	$C_9 : R(a)$	Résolvante(C_6, C_7)
$C_3 : \neg R(a) \vee \neg Q(b)$	$C_{10} : \neg Q(b)$	Résolvante(C_9, C_3)
$C_4 : P(w, z)$	$C_{11} : \square$	Résolvante(C_8, C_{10})

$S \vdash \square$ donc par le théorème de correction $\Gamma = \{\alpha, \beta, \neg\gamma\}$ inconsistant donc $\alpha, \beta \models \gamma$.

Etape 5: Dédution de la clause vide à partir de S : 1.25 point Deuxième solution.

$$C_1 : \neg P(x, y) \vee Q(x)$$

$$C_2 : \neg P(u, v) \vee R(v)$$

$$C_3 : \neg R(a) \vee \neg Q(b)$$

$$C_4 : P(w, z)$$

$$C_5 : Q(x)$$

$$C_6 : R(v)$$

$$C_7 : \neg R(a)$$

$$C_8 : \perp$$

$$\text{Res}(C_1, C_4) \quad MGU = \{w \leftarrow x, z \leftarrow y\}$$

$$\text{Res}(C_2, C_4) \quad MGU = \{w \leftarrow u, z \leftarrow v\}$$

$$\text{Res}(C_3, C_5) \quad MGU = \{x \leftarrow b\}$$

$$\text{Res}(C_6, C_7) \quad MGU = \{v \leftarrow a\}$$

2. Arbre sémantique 1.25 pts

