# <u>Durée 2 heures</u> Tout document interdit

# Exercice 1 (10 points)

| <ol> <li>Rappelez la définition d'une interprétation pour un ensemble de formules Γ : {α<sub>1</sub>,, α<sub>n</sub></li> <li>Rappelez la définition d'un modèle pour un ensemble de formules Γ : {α<sub>1</sub>,, α<sub>n</sub>}</li> <li>Rappelez la définition d'une interprétation de Herbrand.</li> <li>Rappelez la définition d'un modèle de Herbrand.</li> <li>Donner le domaine de Herbrand de l'ensemble S de clauses obtenu à partir de l'ensemble S.</li> </ol> | 0.5 pt<br>0.5 pt               |
|--|--------------------------------|
| que :<br>$\Gamma : \{ \forall x \forall y ((P(x,y) \lor Q(y)) \land (P(x,y) \lor R(y)) \land (P(x,y) \lor \neg Q(x))), \exists x \exists y \neg P(x,y) \land \neg R(y) \}$   | 0.5 pt                         |
| <ul> <li>6. Enumérer tous les atomes de base de S.</li> <li>7. Enumérer toutes les instances de base de C<sub>1</sub>: P(x,y) v Q(y) (la 1<sup>ière</sup> clause de S).</li> <li>8. Donner, s'ils existent, deux modèles de Herbrand de C<sub>1</sub>.</li> </ul>  | 1 pt<br>1.5 pt<br>1 pt<br>1 pt |
| <ol> <li>Donner, si elles existent, deux interprétations de Herbrand qui falsifie C<sub>1</sub>.</li> <li>Dessiner s'il existe un arbre sémantique clos pour S.</li> <li>Donner s'ils existent deux sous-ensembles non satisfiables d'instances de base de S.</li> <li>Montrer sans utiliser la propriété de complétude de la résolution que S est inconsistant.</li> </ol>  | 1 pt<br>1 pt<br>1 pt<br>1 pt   |

### Exercice 2 (2 points : $0.5 \times 4$ )

Indiquer clairement laquelle ou lesquelles des clauses suivantes sont des instances de la clause  $P(x,y) \vee Q(f(y))$  et celles qui ne le sont pas ?

| $I_1$ . $P(a,y) \vee Q(f(a))$                 | $I_2. P(x,b) \vee Q(f(g(b)))$ |
|---|-------------------------------|
| I <sub>3</sub> . $P(x, g(u)) \vee Q(f(g(u)))$ | $I_4. P(x,y) \vee Q(u)$       |

#### Exercice 3(1-1)

1. Donner une instance  $\gamma_l$  de la formule valide telle que :

$$(\alpha \rightarrow \exists x \beta) \rightarrow \exists x (\alpha \rightarrow \beta)$$
 (Condition :  $x \ n' apparaît \ pas \ libre \ dans \ \alpha$ )

(! les formules mises à la place de  $\alpha$  et  $\beta$  doivent être différentes)

2. Montrer en utilisant la résolution que cette instance est valide.

# Exercice 4 (2)

Montrer la proposition suivante :

$$= \forall x P(x) \rightarrow \forall x \forall y P(f(x, y))$$

# Exercice 4 (1-0.5 - 1 - 1.5)

Les énoncés suivants décrivent un arbre binaire. Traduisez-les dans le langage des prédicats du premier ordre.

- La racine n'est le fils d'aucun autre nœud.
- Un nœud n'est pas le fils de lui-même.
- A l'exception de la racine, tout autre nœud est le fils d'un seul autre nœud exactement.
- Un nœud a exactement 0 fils ou exactement 2 fils.

# Bon Courage