

# EXAMEN Seconde session INF242, 2012-2013

Benjamin Wack

juin 2013

Total : 120 points

Durée : 2h00

Documents autorisés : une feuille recto verso de notes manuscrites format A4.

Le barème est *indicatif*, les points correspondent au nombre de minutes nécessaires pour réaliser les exercices.

## IMPORTANT :

- Le soin de la copie et la qualité de la rédaction seront pris en compte dans la notation. Nous nous autoriserons à enlever des points le cas échéant.
- De manière générale toute réponse non justifiée sera créditée de zéro point (par exemple indiquer les règles utilisées dans l'algorithme d'unification, dans la déduction naturelle ...).

L'ensemble de cet examen consiste à utiliser différentes techniques pour étudier une même formule. Sauf indication contraire, à chaque question, on repartira de la formule initiale donnée dans l'énoncé.

### Exercice 1 (Logique propositionnelle) (60 points)

1. Soit la formule  $A = ((q \Rightarrow r) \vee \neg p \wedge q) \wedge (r \Leftrightarrow s) \wedge (q \Leftrightarrow s)$ .

- Réécrire  $A$  sous forme stricte et donner également sa représentation sous forme d'arbre. (5 points)
- Construire la table de vérité de  $A$  et de toutes ses sous-formules. (5 points)
- Transformer la formule  $A$  en somme de monômes. (5 points)
- Peut-on en déduire que  $A$  est valide ? satisfaisable ? contradictoire ? Admet-elle un contre-modèle ? (5 points)
- Transformer  $A$  en produit de clauses et appliquer l'algorithme DPLL sur cet ensemble de clauses. (8 points)
- Quel monôme obtenu à la question (c) correspond au modèle obtenu à la question (e) ? (2 points)

2. Appliquer l'algorithme DPLL sur l'ensemble de clauses  $\{a + b + c + d + e + f, \bar{a} + b, \bar{b} + a, \bar{c} + d, \bar{d} + c, \bar{b} + \bar{c}, \bar{b} + c, b + \bar{c}, \bar{e}, f\}$ .

Vous fournirez une trace de l'algorithme. Que peut-on en déduire quant à cet ensemble de clauses ? (10 points)

3. Soit la formule  $B = (p \vee q) \wedge (p \Rightarrow r) \Rightarrow q \vee r$ .

- Transformer  $\neg B$  en produit de clauses. (5 points)
- Montrer par résolution sur cet ensemble de clauses que  $\neg B$  est contradictoire. (5 points)
- Construire une preuve de  $B$  en déduction naturelle. (10 points)

□

### Exercice 2 (Unification) (10 points)

Donner les unificateurs les plus généraux des termes suivants s'ils existent :

- $q(f(a), g(x)) = q(y, y)$
- $p(a, x, f(g(y))) = p(z, f(z), f(u))$
- $p(f(x), x) = p(y, g(y))$

□

**Exercice 3 (Formalisation au premier ordre)** (5 points) Modéliser les affirmations suivantes en logique du premier ordre en utilisant uniquement les prédicats suivants d'arité 1 : ticket, gagnant, vendu.

- Il reste des tickets invendus.
- Tous les tickets gagnants ont été vendus.
- Les tickets invendus sont tous perdants.

□

**Exercice 4 (Logique du premier ordre)** (45 points)

Considérons la formule suivante :  $C = \forall x \forall y \forall z (e(x, y) \wedge e(y, z) \Rightarrow \neg e(x, z)) \Rightarrow \neg \exists x \forall y e(x, y)$

1. Donner la 1-expansion de la formule  $C$  et simplifier la formule obtenue. Cette méthode suffit-elle à montrer que  $C$  est une formule valide ? (10 points)
2. Preuve par résolution :
  - (a) Skolémiser  $\neg C$  puis donner sa forme clausale. (10 points)
  - (b) Trouver des instances contradictoires des clauses obtenues et montrer par résolution propositionnelle que ces instances sont contradictoires. (5 points)
  - (c) Donner une preuve directe par factorisation, copie et résolution binaire que la forme de Skolem de  $\neg C$  est contradictoire. (5 points)
3. Montrer par Dédution Naturelle du premier ordre que  $C$  est une formule valide. (15 points)

□