

# Partiel INF242

Stéphane Devismes

Martin Gagné

Pascal Lafourcade

mars 2012

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.

**Exercice 1 (Définitions (16 points))** Soit la formule  $A = (\bar{x} \Rightarrow (y \vee z) \Rightarrow ((z \wedge y) \Rightarrow x))$

1. (2 points) Donner un modèle de  $A$ .
2. (2 points) Donner un contre-modèle de  $A$ .
3. (6 points) Mettre  $A$  en forme normale conjonctive.
4. (6 points) Mettre  $A$  en forme normale disjonctive.

□

**Exercice 2 (Exercice du Poly : Dédution naturelle (30 points))** Donner une preuve en déduction naturelle des formules suivantes :

- (10 points)  $\neg(a \vee b) \Rightarrow (\neg a \wedge \neg b)$ .
- (10 points)  $(\neg a \vee \neg b) \Rightarrow \neg(a \wedge b)$ .
- (\*) (10 points)  $\neg(a \Rightarrow b) \Rightarrow a$ .

□

**Exercice 3 (Formalisation et simplification : élection présidentielle (22 points))** Un politologue « averti » vous fournit les informations suivantes :

1. François se présentera.
2. Si François se présente, c'est qu'il aura obtenu les 500 signatures.
3. Si Jean-Pierre se présente, c'est qu'il aura obtenu les 500 signatures.
4. Si Hervé se présente, c'est qu'il aura obtenu les 500 signatures.
5. Si François et Hervé obtiennent 500 signatures, alors Jean-Pierre ne pourra pas les avoir.
6. Parmi Hervé et Jean-Pierre, au moins l'un des deux se présentera.

Pouvez-vous déduire que soit Hervé, soit Jean-Pierre se présentera, mais pas les deux ?

Questions :

- (7 points) Formaliser ce raisonnement en logique propositionnelle en utilisant les notations suivantes :
  - $sh$  : Hervé obtiendra les 500 signatures.
  - $sf$  : François obtiendra les 500 signatures.
  - $sjp$  : Jean-Pierre obtiendra les 500 signatures.
  - $ph$  : Hervé se présentera.
  - $pf$  : François se présentera.
  - $pjp$  : Jean-Pierre se présentera.
- (7 points) Mettre la conjonction des énoncés et la négation de la conclusion en forme normale conjonctive.
- (8 points) Montrer que le raisonnement est correct par résolution.

□

**Exercice 4 (DPLL : (20 points))** *Considérons l'ensemble de clauses*

$$\Gamma = \{a + \bar{b} + c + \bar{a} + c, a + b + \bar{c}, c, c + b, d + \bar{b}, \bar{g} + d + \bar{a}, \bar{g} + e + f, \bar{a} + g + \bar{b}, \bar{a} + \bar{e} + \bar{f}\}$$

*Questions : Appliquer l'algorithme de DPLL, afin de montrer que cet ensemble de clauses possède un modèle (vous donnerez aussi le modèle obtenu avec DPLL).*

□

**Exercice 5 (Raisonnement : Incomplétude du Xor et de la négation (32 points))** *Nous rappelons la table de vérité de l'opérateur Xor, noté  $\oplus$ .*

$x$	$y$	$x \oplus y$
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	0

*L'objectif de cet exercice est de démontrer l'incomplétude de l'ensemble  $\{0, 1, \oplus, -\}$ .*

- (10 points) Soient  $A, B$  et  $C$  des formules.
  - (1 point) Montrer que 0 est l'élément neutre du  $\oplus$ .
  - (1 point) Montrer que  $\oplus$  est commutatif :  $A \oplus B \equiv B \oplus A$ .
  - (2 point) Montrer que  $\oplus$  est associatif :  $(A \oplus B) \oplus C \equiv A \oplus (B \oplus C)$ .
  - (2 points) Montrer que  $A \oplus \bar{B} \equiv \bar{A} \oplus B$ .
  - (2 points) Montrer que  $A \oplus \bar{B} \equiv \overline{A \oplus B}$ .
  - (2 points) Exprimer la négation de  $A$  en utilisant l'opérateur  $\oplus$  et la constante 1.
- Une formule  $F$  est en X-Forme normale (XFN) si et seulement si  $F$  est soit 0, soit 1, soit une formule utilisant uniquement les opérateurs  $-$  et  $\oplus$ , et dont les négations portent uniquement sur des variables.

(10 points) Soit  $A$  une formule (stricte) écrite sur  $\{0, 1, \oplus, -\}$ . Montrer par récurrence qu'après un nombre fini d'application des règles de transformation données ci-dessous, nous obtenons une formule en X-Forme normale équivalente à  $A$ .

- $\overline{(A \oplus B)}$  se transforme en  $(A \oplus \bar{B})$ .
- $\bar{\bar{A}}$  se transforme en  $A$ .
- $(0 \oplus A)$  se transforme en  $A$ .
- $(A \oplus 0)$  se transforme en  $A$ .
- $(1 \oplus A)$  se transforme en  $\bar{A}$ .
- $(A \oplus 1)$  se transforme en  $\bar{A}$ .

*Indice : la preuve par récurrence utilisera la mesure  $m$  définie comme suit :*

- $m(0) = 1$
- $m(1) = 1$
- $m(x) = 1$
- $m((A \oplus B)) = 2 * (m(A) + m(B))$
- $m(\bar{A}) = 2 * m(A)$

*L'opérateur  $\oplus$  étant associatif, toute formule en X-Forme normale peut être transformée en une formule en X-Forme normale équivalente non parenthésée. Ainsi, nous considérerons maintenant uniquement des formules en X-Forme normale non parenthésées.*

- (10 points) Propriété de la X-Forme normale : montrer par récurrence sur le nombre d'opérateurs  $\oplus$  que toute formule en XFN a une table de vérité de la forme suivante :
  - elle ne contient que des 1,
  - elle ne contient que des 0,
  - elle contient autant de 1 que de 0.

*Indice : si une formule en XFN est de la forme  $A \oplus L$  où  $L$  est un littéral, alors trois cas sont possible :  $L$  est un littéral de  $A$ ,  $L^c$  est un littéral de  $A$ , ou ni  $L$ , ni  $L^c$  n'est un littéral de  $A$ .*
- (2 points) Dédurre que l'ensemble  $\{0, 1, \oplus, -\}$  n'est pas complet.

□