

Année 2016-2017 Logique mathématique Durée: 02 h

Examen 1

ightharpoonup Exercice 1. [2,5 pts]

Soit nv[F] le nombre de variables propositionnelles distinctes dans F. Soit nc[F] le nombre d'occurrences de connecteurs binaires dans F. Montrer par récurrence structurelle que pour toute formule F on a:

$$nv[F] \leq nc[F] + 1. \\$$

Exercice 2. [4 pts] Soit la formule à priorité

$$\mathbf{F} = \mathbf{x} \wedge (\mathbf{y} \vee \mathbf{z} \Rightarrow \neg \mathbf{x}) \Rightarrow \mathbf{y} \Rightarrow \neg \mathbf{z}.$$

- 1. Donner la forme complètement parenthésée de F.
- 2. Transformer la formule F en une somme de monômes(FND).
- 3. La formule F est-elle satisfaisable? La formule F est-elle valide ? Justifier.
- 4. Déduire que $\{\mathbf{A}, \mathbf{B} \lor \mathbf{C} \Rightarrow \neg \mathbf{A}\} \models \mathbf{B} \Rightarrow \neg \mathbf{C}$ pour toutes formules A, B et C.
- Exercice 3. [3 pts]
 - 1. Soient Γ un ensemble de formules et A et B des formules. Montrer que

$$si \ \Gamma, A \vDash B \ et \ \Gamma, B \vDash A \ alors \ \Gamma \vDash A \Leftrightarrow B.$$

- 2. Soient F et G deux formules et x une variable qui ne figure pas dans G. Montrer que $(\mathbf{F} \vee \neg \mathbf{x}) \wedge \mathbf{G}$ est satisfaisable ssi \mathbf{G} est satisfaisable.
- Exercice 4. 2,5 pts
 - 1. Transformer $\neg F$ en forme normale conjonctive où

$$\mathbf{F} = \mathbf{p} \wedge (\mathbf{q} \Rightarrow \neg \mathbf{p}) \Rightarrow (\mathbf{p} \wedge \mathbf{r} \Rightarrow \mathbf{q}) \Rightarrow (\mathbf{p} \Rightarrow \mathbf{s}) \Rightarrow \mathbf{s} \Rightarrow \mathbf{q}.$$

- 2. En utilisant l'arbre sémantique, étudier la validité de F.
- Exercice 5. 3 pts

En utilisant la méthode de résolution, montrer que

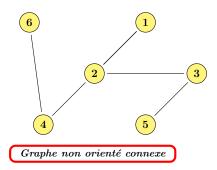
$$\{\mathbf{a}\Rightarrow\mathbf{b},\mathbf{b}\Rightarrow\mathbf{c},\mathbf{a}\vee\neg\mathbf{c}\}\vDash(\mathbf{a}\wedge\mathbf{b}\wedge\mathbf{c})\vee(\neg\mathbf{a}\wedge\neg\mathbf{b}\wedge\neg\mathbf{c}).$$

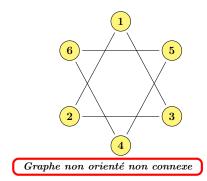
Exercice 6. [4 pts] Rappelons les résultats vus dans le cours: le système $\{\neg, \land, \lor\}$ est un système complet et le système $\{0, 1, \Leftrightarrow, \neg\}$ est incomplet.

Le connecteur binaire ou exclusif est défini par $x \oplus y \equiv (x \land \neg y) \lor (\neg x \land y)$.

- 1. Que vaut $0 \oplus 0$? Déduire que le système $\{\oplus\}$ est incomplet.
- 2. Exprimer $\neg x$ et $x \lor y$ dans le système $\{1, \land, \oplus\}$. Que peut-on déduire?
- 3. Le système $\{1, \wedge, \oplus\}$ est-il minimal ? Justifier.

Exercice 7. [3 pts] Formalisez le problème de déterminer si un graphe non orienté avec n sommets est connexe ou non avec la logique propositionnelle.





PS.

- Un graphe non orienté est caractérisé par l'ensemble de ses sommets et l'ensemble de ses arrêtes. Par exemple le graphe de gauche est donné par: {{1,2,3,4,5,6},{(6,4),(2,4),(2,1),(2,3),(3,5)}}.
- Un graphe non orienté est connexe si pour touts sommets a et b il existe une chaîne(chemin) entre a et b. (voir figures).

Bon courage

Le barème est donné à titre indicatif