

Partiel

Mardi 6 Novembre 2007

Merci de rédiger chaque exercice sur une feuille séparée, et de noter votre nom sur chaque feuille.

Motivez bien vos réponses. On recommande de *bien lire* l'énoncé d'un exercice avant de commencer à le résoudre. A côté de chaque exercice on donne, à titre indicatif, un barème.

Tout document est autorisé. Les téléphones portables, comme tout autre moyen de communication vers l'extérieur, doivent être éteints. Le temps à disposition est de 2 heures.

Exercice 1 (6 points)

Soit ϕ une formule de la logique propositionnelle. On rappelle les définitions suivantes :

- $length(\phi)$ dénote le nombre de caractères qui apparaissent dans ϕ (une définition par récurrence a également été donnée en cours),
- $|\phi|_)$ dénote le nombre de parenthèses fermantes qui apparaissent dans ϕ ,
- $|\phi|_{\neg}$ dénote le nombre de symboles de négation qui apparaissent dans ϕ .

Montrer, par induction, que pour toute formule ϕ , on a

$$length(\phi) = 4 \times |\phi|_ + |\phi|_{\neg} + 1 .$$

Exercice 2 (3 points) Soient

$$\begin{aligned} w_1 &= ((x \vee y) \rightarrow z) \wedge (x \rightarrow \neg y) \\ w_2 &= x \rightarrow z \end{aligned}$$

Montrer que $w_1 \models w_2$ mais que $w_2 \not\models w_1$.

Exercice 3 (5 points)

1. Montrer que $\{\rightarrow, \oplus\}$ est fonctionnellement complet.
2. En sachant que $\{\neg, \leftrightarrow\}$ n'est pas fonctionnellement complet, montrer que $\{\neg, \oplus\}$ n'est pas fonctionnellement complet.

Exercice 4 (6 points)

Nous disons (pour cet exercice) qu'une formule propositionnelle est en *forme anormale* quand elle ne contient ni une sous-formule de la forme $\neg\neg p$, ni de la forme $(\neg p \vee \neg q)$, ni $(\neg p \wedge \neg q)$.

1. Donner des règles de réécriture qui permettent de transformer toute formule donnée en une formule équivalente en forme anormale. Expliquer, en quelques lignes (pas de preuve formelle),
 - (a) pourquoi le processus de réécriture termine toujours,
 - (b) pourquoi la formule obtenue à la fin est équivalente à la formule de départ,
 - (c) pourquoi la formule obtenue à la fin est en forme anormale.
2. Est-ce qu'il y a deux formules en forme anormale qui sont logiquement équivalentes mais qui diffèrent par plus que seulement les lois de commutativité, d'associativité, et d'idempotence?