

Examen de Logique 1 – FLIN406 – session 1

17 Mai 2011

Durée : 2h. Tout document autorisé. Pas de calculatrice.

La note tiendra le plus grand compte de la manière dont vous aurez rédigé vos démonstrations et vos explications.

Question 1 (2 points) Soit la formule :

$$((\neg A \rightarrow B) \leftrightarrow (B \wedge (C \vee \neg D)))$$

- Dessinez l'arborescence de cette formule.
- Montrez qu'elle est contingente.

Question 2 (2 points) Parmi les formules suivantes :

- $(A \rightarrow B)$
- $(\neg A \rightarrow B)$
- $(B \rightarrow A)$
- $(\neg B \rightarrow A)$
- $(A \leftrightarrow B)$
- \top
- $(B \rightarrow (A \rightarrow B))$
- $(\neg C \wedge (A \vee B))$

Quelles sont celles qui sont conséquence logique de $((A \rightarrow B) \wedge (\neg B \vee (A \vee C))) \wedge \neg C$?

Question 3 (3 points) On suspecte Elise, Fred et Gaétan d'avoir commis un vol. Nous avons à leur sujet les informations suivantes :

- Si Gaétan n'est pas coupable alors Fred est coupable
- Gaétan est forcément coupable dès lors qu'Élise ne l'est pas.
- Si Gaétan est coupable alors Elise l'est aussi
- Si Elise est coupable alors Fred ne l'est pas.

Déterminez (grâce à la méthode de votre choix), qui est coupable et qui est innocent ?

Vous séparerez bien dans votre réponse :

- Modélisation des énoncés
- Formalisation du problème posé
- Justification de votre réponse en détaillant le raisonnement utilisé.

Question 4 (2,5 points) Montrez à l'aide de la méthode de résolution que la formule suivante est valide :

$$(((P \wedge Q) \rightarrow R) \wedge (P \rightarrow Q)) \rightarrow (P \rightarrow R)$$

Question 5 (2,5 points) Montrez à l'aide de la méthode des tableaux sémantiques que la formule suivante est satisfiable :

$$(((S \rightarrow Q) \wedge (S \vee \neg Q)) \wedge (S \leftrightarrow \neg Q)) \vee (P \wedge (\neg P \vee S))$$

Question 6 (3 points) Soit $\{F, G, H_1, \dots, H_n\}$ un ensemble de formules bien formées de la logique des propositions telles que pour tout $i \in [1, n]$ on ait $F, H_i \models G$; montrez que si la formule $(H_1 \vee H_2 \vee \dots \vee H_n)$ est valide alors $F \models G$.

Question 7 (3 points) Soit les prédicats

- $Chat(x)$: x est un chat
- $Chien(x)$: x est un chien
- $Q(x)$: x habite dans mon quartier
- $Apprecie(x, y)$: x apprécie y
- $Roux(x)$: x est roux
- $BP(x)$: x a un beau panier

Modélisez en logique des prédicats les énoncés suivants :

- Les chats de mon quartier n'apprécient pas les chiens.
- Certains chats roux apprécient les chiens.
- Aucun chat roux n'habite dans mon quartier
- Les chats qui n'ont pas de beau panier sont roux.

Donnez une phrase en langage naturel correspondant aux formules suivantes :

- $\forall x (BP(x) \rightarrow \neg Roux(x))$
- $\neg \exists x (Roux(x) \wedge Chat(x))$

Question 8 (2 points + 2 points bonus sur la question c.) Soit la propriété suivante :

« Soit A une fbf sans quantificateur, ni constante ayant $\{x_1, x_2, \dots, x_n\}$ pour ensemble de variables. La fermeture universelle de A notée A^* (i.e. $A^* = \forall x_1 \forall x_2 \dots \forall x_n (A)$) est satisfiable si et seulement si elle est satisfiable sur un domaine à un seul élément. »

Soit $A_1 = ((P(x, y) \wedge P(y, x)) \rightarrow \neg(Q(y) \vee P(x, x)))$

- Donnez une interprétation I sur le domaine $D = \{a, b\}$ telle que $v(A_1^*, I) = 1$.
- Définissez à partir de l'interprétation I précédente, une interprétation J sur le domaine $D' = \{a\}$ telle que $v(A_1^*, J) = 1$.
- Finalement, démontrez la propriété.