

## Logique et Programmation Logique

Contrôle Continu à 50%

*Durée : 1 heure 30 minutes*

Responsable : Prof. Christian RONSE

*Tous documents en papier autorisés mais non partagés*

*Calculatrices, téléphones et appareils électroniques éteints et rangés dans un sac fermé*

*Justifiez soigneusement vos réponses !*

### (1) Calcul propositionnel.

*La Guerre des Écoles (d'après Vincent Le Ligeour)* : Un polytechnicien, un normalien et un centralien prouvent leurs Écoles respectives.

Le polytechnicien dit : "Le normalien ment."

Le normalien dit : "Le centralien ment."

Le centralien dit : "Le polytechnicien et le normalien mentent tous les deux."

Lesquels des trois disent la vérité, et lesquels mentent ?

*Indication* : définir 3 symboles propositionnels correspondant au mensonge de chacun, et traduire les 3 phrases ci-dessus en formules liant ces symboles. Ensuite, la méthode utilisée pour déterminer lesquelles de ces propositions sont valides ou non est laissée au choix.

### (2) Expressions (in)valides ou (in)satisfaisables.

Soit  $f$  une formule bien formée du calcul propositionnel, composée uniquement d'atomes (littéraux), connecteurs  $\vee$  et  $\wedge$ , et parenthèses; en d'autres termes la négation  $\neg$  et l'implication  $\Rightarrow$  n'interviennent pas dans la formation de  $f$ ; par exemple:

$$\left( ((p \vee q) \wedge (r \vee p)) \wedge ((p \wedge s) \vee r) \right) .$$

Une telle formule  $f$  est-elle valide, invalide, satisfaisable, insatisfaisable? (Justifier en prouvant chaque affirmation).

### (3) Résolution avec variables.

On a les 3 axiomes suivants :

$$(A1) \exists X \forall Y [p(X, Y) \vee p(Y, X)].$$

$$(A2) \forall X (p(X, X) \Rightarrow [q(X) \vee r(X)]).$$

$$(A3) \forall Z [r(Z) \Rightarrow q(Z)].$$

Montrer qu'on peut en déduire la conséquence suivante :

$$(C) \exists U q(U).$$

*Indication* : Partant des axiomes et de la négation de la conséquence, les mettre sous forme prénexe, ensuite éliminer les quantificateurs, et enfin utiliser la méthode de résolution avec variables (avec les 2 règles d'inférence de résolution et diminution) pour aboutir à la clause vide.

**(4) Interprétation en CP1.**

On considère la formule suivante du calcul des prédicats :

$$\left( \forall x [A(x) \vee B(x)] \right) \implies \left( [\forall x A(x)] \vee [\forall x B(x)] \right)$$

Donner une interprétation pour laquelle elle a la valeur **vrai**, et une autre pour laquelle elle a la valeur **faux**.