

# Introduction à la Calculabilité

Examen du 5 septembre 2012

*Livres fermés. Durée : 3h30.*

*Répondez à chaque question sur une feuille séparée sur laquelle figurent votre nom et votre section. Soyez bref et concis, mais précis.*

1. Soit  $\Sigma = \{a, b, c\}$  et soit  $L$  le langage des mots  $w$  construits sur l'alphabet  $\Sigma$  qui respectent au moins une des deux conditions suivantes:
  - $w$  se termine par  $ab$ ;
  - chaque symbole  $a$  de  $w$  est directement suivi par une occurrence du symbole  $b$ .
  - (a) Construire un automate fini non déterministe acceptant  $L$ .
  - (b) Construire un automate fini déterministe acceptant  $L$ .
  - (c) Construire un automate fini déterministe acceptant  $L \cap L'$ , où  $L'$  est le langage généré par la grammaire suivante:

$$\begin{aligned} S &\rightarrow aS \mid bS \mid cT \mid \varepsilon \\ T &\rightarrow aT \mid bT \mid \varepsilon \end{aligned}$$

2.
  - (a) Enoncer et démontrer un théorème du gonflement pour les langages réguliers.
  - (b) Enoncer le théorème du gonflement pour les langages hors-contexte.
3.
  - (a) Construire un automate à pile acceptant le langage des mots  $w$  construits sur l'alphabet  $\{a, b\}$  tels que le nombre de fois où le symbole  $a$  apparaît dans  $w$  est à la fois pair et égal au nombre de fois où le symbole  $b$  apparaît dans  $w$ .
  - (b) Donner les définitions des notions suivantes :
    - i. transitions compatibles dans un automate à pile;
    - ii. automate à pile déterministe.
4. Le problème consistant à déterminer si le langage représenté par une expression régulière est vide est-il décidable? Si oui, décrire brièvement une procédure effective résolvant le problème. Si non, le démontrer.

5. (a) Définir formellement la notion de machine de Turing ainsi que les notions suivantes s'y rapportant: configuration, dérivation de configurations, exécution, langage accepté, langage décidé.
- (b) Donner un langage qui ne peut être décidé par aucune machine de Turing, mais tel qu'il existe une machine de Turing qui l'accepte.
6. (a) Le nombre d'arrangements de  $k$  objets parmi  $n$ , c'est-à-dire le nombre de possibilités de sélectionner  $k$  objets parmi  $n$  objets discernables lorsque l'ordre dans lequel les objets sont sélectionnés revêt de l'importance, peut être calculé par la fonction suivante:

$$A(k, n) = \frac{n!}{(n - k)!}.$$

La fonction  $A(k, n)$  est-elle  $\mu$ -récursive et/ou primitive réursive ? Justifier brièvement.

- (b) Démontrer qu'il existe des fonctions calculables qui ne sont pas primitives récursives.
7. Soient une machine de Turing  $M$  et  $q$  un de ses états. Démontrer par la technique de la réduction que le problème consistant à déterminer si la machine  $M$  s'arrête pour au moins un mot d'entrée sur l'état  $q$  est indécidable.  
*Suggestion* : utiliser le problème de l'arrêt existentiel.
8. (a) Énoncer le théorème de Cook et expliquer son rôle dans la théorie de la NP-complétude.
- (b) Dans la démonstration du théorème de Cook, quel problème encode-t-on par une formule booléenne ?