

Introduction à la Calculabilité

Examen du 26 août 2004

Livres fermés. Durée : 3h30.

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

1. (a) Soit CF , l'ensemble des langages hors-contextes. Démontrez que l'ensemble 2^{CF} (où 2^{CF} est l'ensemble des sous-ensembles de CF) n'est pas dénombrable. Justifiez.
- (b) L'égalité suivante est-elle vérifiée? Justifiez brièvement.

$$[(a \cup b)^* a \cup (a \cup b)^* b]^* = (a \cup b)^*$$

2. (a) Soit l'alphabet $\Sigma = \{a, b, c\}$, construisez un automate fini déterministe complet qui accepte les mots qui ne comportent pas deux occurrences successives de b ainsi que les mots qui contiennent un nombre impair d'occurrences de c . Explicitez la démarche que vous avez suivie pour obtenir cet automate.
 - (b) Soit A , l'automate obtenu au point précédent. Le mot $w = aaabcbababcbcb$ est-il accepté par A ? Justifiez en donnant la liste des états rencontrés lors de l'exécution de A sur w .
 - (c) Soient L_1 et L_2 , deux langages réguliers. Démontrez que les langages $L_1^R = \{w \mid w^R \in L_1\}$ (où w^R dénote l'inverse du mot w) et $L_1 \cap L_2$ sont réguliers.
 - (d) Soient L_1 et L_2 , deux langages réguliers. Donnez schématiquement une procédure effective pour tester si $L_1 \subseteq L_2$ et si $L_1 = L_2$.
3. (a) Soient l'alphabet $\Sigma = \{a, b, c\}$ et le langage $L = \{a^n b^{n-k} c^{n+2k} \mid n > 0, k \geq 0, n > k\}$. Démontrez que L n'est pas régulier en utilisant la deuxième version du théorème du gonflement pour les langages réguliers.
 - (b) Soient L_1 et L_2 , deux langages hors-contexte déterministes. Les langages $L_1 \cap L_2$ et $L_1 \cup L_2$ sont-ils toujours hors-contexte déterministes?
4. (a) Soit M une machine de Turing dont les transitions déplacent toujours la tête de lecture vers la droite. Le langage accepté par M est-il régulier? Justifiez brièvement votre réponse.
 - (b) Un langage accepté par un automate à pile peut-il toujours être décidé par une machine de Turing? Justifiez brièvement votre réponse.

5. (a) Donnez la définition des fonctions μ -récurives.
(b) Démontrez que toute fonction calculable par une machine de Turing est μ -réursive.
(c) Soit F une fonction qui prend en argument deux naturels x et y et qui renvoie x si $x < y$ et y sinon. Démontrez que F est primitive réursive. Vous pouvez utiliser toutes les fonctions primitives récurives vues au cours.
6. (a) Soit L , un langage appartenant à la classe **R**. Le complément de L appartient-il à la classe **R**? Justifiez votre réponse.
(b) Démontrez que le problème de déterminer si le langage accepté par une machine de Turing est vide est indécidable.
7. (a) Soit X un problème et L_X un langage qui l'encode. Un résultat de complexité polynomiale pour L_X est aussi applicable à X lui-même pour autant que l'encodage soit *raisonnable*. Qu'entend-on par encodage *raisonnable*? Citez certaines pratiques à proscrire dans un encodage pour qu'il soit *raisonnable*.
(b) La classe de complexité **NP** est-elle incluse dans la classe de décidabilité **R**. La classe **NP** est-elle incluse dans la classe **RE**?
(c) Donnez en quelques lignes la démarche à suivre pour montrer qu'un problème est NP-complet.