Université de Rouen	Année 2010–2011
UFR Sc. & Tech.	Master GIL 1 <sup>re</sup> année
Algorithmique du texte	Examen

Durée : 2 heures

Documents, calculatrices, téléphones mobiles, ordinateurs portables interdits (liste non exhaustive)

**Exercice 1.** (1 point) Soit x = ababbabc. Donner:

a. un trie contenant l'ensemble des facteurs de x.

**Exercice 2.** (6 points) Effectuer la recherche de x = ababbabc dans y = ababbabcaba avec :

- **a.** un automate de recherche (donner l'automate reconnaissant  $A^*x$  et les états atteints lors de l'examen de chaque lettre de y);
- **b.** l'algorithme de Knuth, Morris et Pratt (donner la table *meil-préf* et les comparaisons effectuées lors de chaque tentative);
- **c.** l'algorithme de Boyer-Moore (donner les tables *suff* et *bon-suff* et les comparaisons effectuées lors de chaque tentative).

**Exercice 3.** (3 points) Effectuer la recherche exacte de x = abc dans y = ababbabc avec l'algorithme Shift-Or.

Donner les vecteurs S sur 3 bits pour les lettres a, b et c. Donner les vecteurs R sur 3 bits pour chaque position sur y.

**Exercice 4.** (3 points) Construire la machine de Aho-Corasick pour l'ensemble fini de mots  $X = \{abba, bba, aba\}$ .

Utiliser cette machine pour rechercher les occurences des mots de X dans  $y = \mathtt{ababbabc}$  (donner les états atteints lors de l'examen de chaque lettre de y).

Exercice 5. (3 points) Compression

Rappel : les codes ASCII de  ${\tt a}, {\tt c}, {\tt g}$  et  ${\tt t}$  sont respectivement 97, 99, 103 et 116.

a. Coder acagactaca avec la méthode de Huffman.

Rappels : on code à la fois l'arbre et le texte à coder.

b. Décoder la suite d'octets

00111001 10000101 11001010 01000011 10101000

avec la méthode de Huffman.

**Exercice 6.** (4 points) L'algorithme de recherche exacte d'un mot x de longueur m dans un mot y de longueur n de Horspool consiste à décaler la fenêtre après chaque tentative à l'aide de la table de la dernière occurrence dern-occ définie pour toute lettre  $a \in A$  par

$$dern-occ[a] = min(\{m\} \cup \{m-1-k \mid 0 \le k \le m-2 \text{ et } x[k] = a\})$$

appliquée à la lettre le plus à droite de la fenêtre.

L'algorithme de Zhu et Takaoka est une modification de l'algorithme de Horspool et consiste à étendre la table dern-occ à deux lettres pour effectuer les décalages à l'aide des deux lettres les plus à droite de la fenêtre.

- a. Donner la définition de la table dern-occ2 nécessaire pour l'algorithme de Zhu et Takaoka et définie pour tout couple de lettres de l'alphabet.
- **b.** Donner l'algorithme de recherche de Zhu et Takaoka utilisant la table dern-occ2 pour calculer la longueur des décalages.