TD : Arbre des suffixes

Sèverine Bérard - ISE-M, Faculté des Sciences, Université de Montpellier Severine.Berard@umontpellier.fr

Soit $\mathcal{T} = (X, U)$ un arbre des suffixes et \mathcal{A} un alphabet fini.

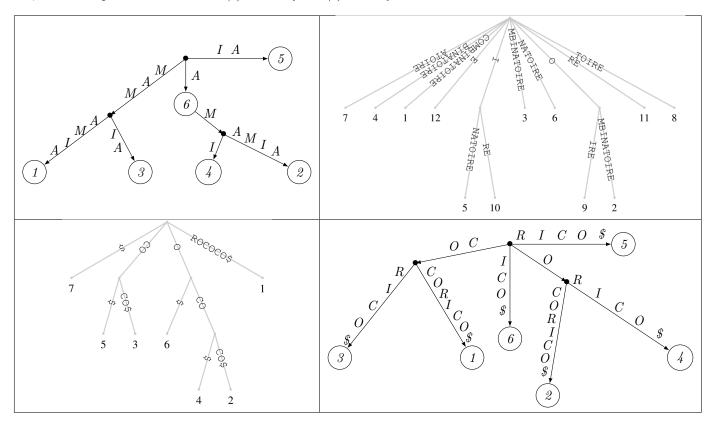
Exercice 1

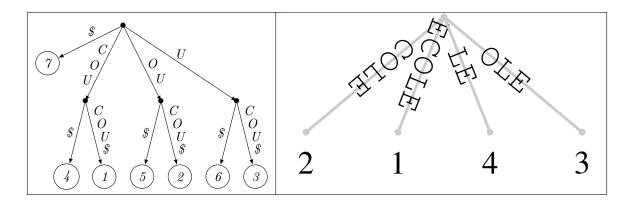
Donnez les ensembles de départ et d'arrivée des applications suivantes :

- 1. e l'application étiquette qui à tout sommet et à tout chemin de T associe son étiquette;
- 2. \mathbf{p} qui à tout nœud de \mathcal{T} associe sa profondeur;
- 3. $\mathbf{p_c}$ qui à tout nœud de \mathcal{T} associe sa profondeur de chaîne;
- 4. ch qui à toute chaîne a de A^* associe le nœud ou l'arc sur lequel se finit le chemin associé à a.

Exercice 2

Parmi les arborescences suivantes, indiquez si elles sont ou pas des arbres des suffixes. Si oui, précisez de quelle séquence, sinon indiquez le ou les élément(s) non conforme(s) à la définition vue en cours.





Exercice 3

Pour le dernier arbre des suffixes valide de l'exercice précédent, donnez des exemples de valeur pour les applications que vous avez définies à l'exercice 1.

Exercice 4

Construire un arbre des suffixes pour la chaîne S = ABBAABA. Est-ce le seul possible? Justifiez.

Exercice 5 (Répétitions)

Écrire un algorithme permettant de détecter toutes les répétitions de taille k > 0 dans une séquence S de longueur n > k.

Même question pour détecter les répétitions de taille maximale.

Exercice 6

Proposez une solution efficace pour réduire la taille des étiquettes des arcs dans l'arbre des suffixes.

Exercice 7 (Exact set matching problem)

On s'intéresse à nouveau au problème de recherche exacte d'un ensemble de motifs \mathcal{P} de longueurs cumulées m dans un texte T de longueur n.

- 1. Proposez un algorithme utilisant les arbres des suffixes (on supposera que l'on peut construire un arbre des suffixes d'une séquence S en temps linéaire en la longueur de S);
- 2. Calculez les complexités en temps et en espace de votre solution;
- 3. Comparez votre solution avec l'algorithme de Aho-Corasick vu en cours.

Exercice 8 (Longuest Common Substring)

Soient 2 chaînes de caractères S_1 et S_2 , proposez un algorithme permettant de donner une plus longue sous-chaîne (=facteur) commune aux 2 séquences. Calculez ses complexités en temps et en espace.