Structures de données et algorithmes

Correction d'examen

Jean-Michel Begon

17 mai 2019

1 Structure

L'examen se compose en général comme suit :

- 1. Vrai ou faux (et justification) sur toute la matière.
- 2. Le tri
 - Question théorique (pseudo-code, complexité, stabilité, etc.).
 - Question pratique : modification de l'algorithme.
- 3. Structures de données (arbre, tas, file à priorités, dictionnaires, union-find, etc.)
- 4. Graphe
 - Question théorique : pseudo-code et illustration d'un algorithme.
 - Question pratique : modification de l'algorithme.
- 5. Résolution de problème (programmation dynamique)

2 Vrai ou faux

- **PA Sept. 2015** $7^{\log_2 N}$ est $O(N^3 + N^2)$.
- PA Sept. 2015 Pour un ensemble donné de valeurs, on ne peut construire qu'un seul et unique tas-max.
- **Janvier 2015** Pour toutes fonctions croissantes et positives f(n), g(n) et h(n), si f(n) = O(g(n)) et $f(n) = \Omega(h(n))$, alors $g(n) + h(n) = \Omega(f(n))$.
- SDA Aout 2015 Il est impossible de construire un arbre binaire de recherche à partir d'un tableau quelconque contenant N clés en $\Theta(N)$ opérations.
- **PA Janv. 2015** Si le facteur de charge d'une table de hachage est plus petit que 1, alors il n'y a pas de collisions.

3 Tri (Mai 2014)

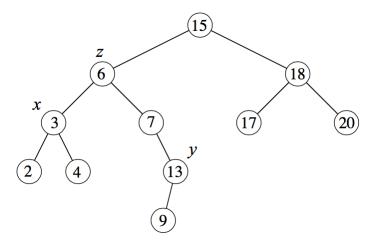
- 1. Décrivez l'algorithme de tri rapide dans le formalisme de votre choix.
- 2. Implémentez une fonction Select(A, K) permettant de trouver la k-ième plus petite valeur d'un tableau d'entiers A, sans qu'il soit nécessaire de trier A. Cette fonction peut modifier l'ordre des éléments du tableau A.
 - Suggestion: Inspirez vous de l'algorithme du tri rapide.
- 3. Analysez la complexité de votre algorithme dans le pire et le meilleur cas. Justifiez.
- 4. Que pensez-vous de la complexité du cas moyen?

4 Arbre binaire de recherche (Janvier 2015)

- 1. Qu'est-ce qu'un arbre binaire de recherche?
- 2. Le parcours préfixe d'un arbre binaire de recherche donne la s séquence suivante :

Dessinez un arbre correspondant à ce parcours. Cet arbre est-il unique?

3. Ecrivez une fonction getCCA(T,x,y) renvoyant l'ancêtre commun le plus proche des deux nœuds x et y dans un arbre binaire de recherche T. L'ancêtre commun le plus proche de deux nœuds x et y est l'ancêtre z de x et y qui est le plus profond dans l'arbre. Pour cette définition, on considérera un nœud comme un ancêtre de lui-même. Par exemple, pour l'arbre ci-dessous, les deux appels getCCA(T,x,y) et getCCA(T,z,y) doivent renvoyer le nœud z. (suggestion : tirez profit de la propriété d'arbre binaire de recherche)



4. Analysez la complexité de votre algorithme au pire et au meilleur cas.

5 Résolution de problèmes (Janvier 2015)

A partir d'un nombre n, on génère une séquence en enlevant un chiffre soit au début, soit à la fin de ce nombre, jusqu'à ce qu'il ne reste plus qu'un seul chiffe. La profondeur carrée S(n) de n est définie comme le nombre maximum de carrés parfaits qu'on peut obtenir au long d'une séquence à partir de n (y compris n). Par exemple, S(32492) = 3 car :

$$32492 \rightarrow \textbf{3249} \rightarrow \textbf{324} \rightarrow 24 \rightarrow \textbf{4}$$

où 3249, 324, et 4 sont des carrés parfaits et il n'y a pas d'autres séquences partant de 32492 contenant plus de carrés parfaits.

1. Décrivez un algorithme efficace basé sur la programmation dynamque pour calculer la profondeur S(n) d'un nombre n de d chiffres $a_1a_2\ldots a_d$. Précisez les équations de récurrences correspondant à votre solution (en ce compris le(s) cas de base). Analysez la complexité de votre algorithme au pire et au meilleur cas.