

TD Tas

CERI - Licence 2 Informatique - Année Académique 2022-2023

29 septembre 2024

Exercice 1 On considère la procédure suivante d'insertion d'entiers dans un tas de n éléments

Algorithme : Insertion(x, T, n)
 $n = n + 1$;
 $T[n] = x$;
 $i = n$;
tant que $i \geq 1$ *et* $T[i] < T[\lfloor \frac{i}{2} \rfloor]$ **faire**
 echanger($T[i], T[\lfloor \frac{i}{2} \rfloor]$);
 $i = \lfloor \frac{i}{2} \rfloor$
fin

1/ Donner le contenu de T après insertion dans l'ordre des valeurs suivantes : 7, 6, 5, 2, 12, 4, 3, 8, 11, 1, 9.

$T =$

1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11
1	2	3	7	5	6	4	8	11	12	9

2/ Donner le contenu de T après suppression du minimum et réorganisation du tas.

$T =$

1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
2	5	3	7	9	6	4	8	11	12

Exercice 2. Soit T le tableau suivant :

2, 6, 10, 8, 9, 11, 12, 9, 13, 14

1/ T est-il un tas ?

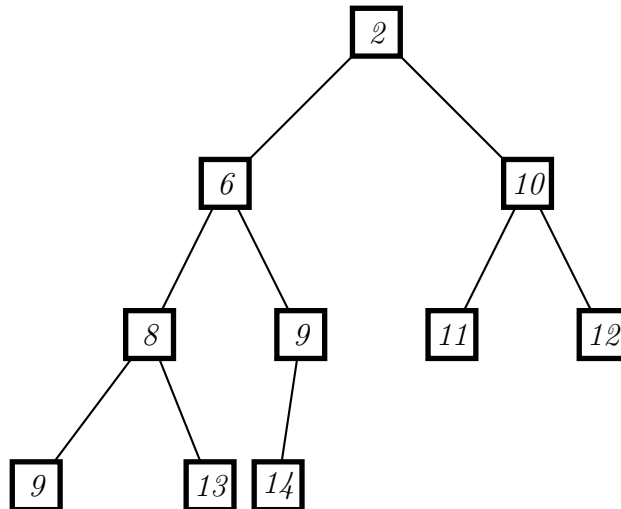
2/ Ecrire le pseudo-code d'une méthode " $Test(T)$ ", de complexité $\Theta(n)$, renvoyant vraie si T est un tas et faux sinon.

3/ Illustrer le fonctionnement de l'algorithme du tri par tas sur T (voir pseudo-codes cours).

4/ Illustrer le fonctionnement de l'algorithme du tri par tas sur le tableau suivant (voir pseudo-codes cours)

5, 13, 2, 25, 7, 17, 20, 8, 4

1/ *Oui c'est un tas l'arbre correspondant est le suivant. Chaque noeud a bien une valeur inférieure à ses fils.*



2/

Algorithme : $Test(T, n)$

```

pour  $i$  allant de 1 à  $\lfloor \frac{n}{2} \rfloor$  faire
    si  $T[i] > \min(T[2i], T[2i + 1])$  alors
        retourner(faux);
    fin
fin
retourner(vrai);

```

3/ Le contenu de T à chaque itération est indiqué dans le tableau ci-dessous. T est déjà un tas à chaque itération la méthode suppression/réorganisation vue en cours est appliquée.

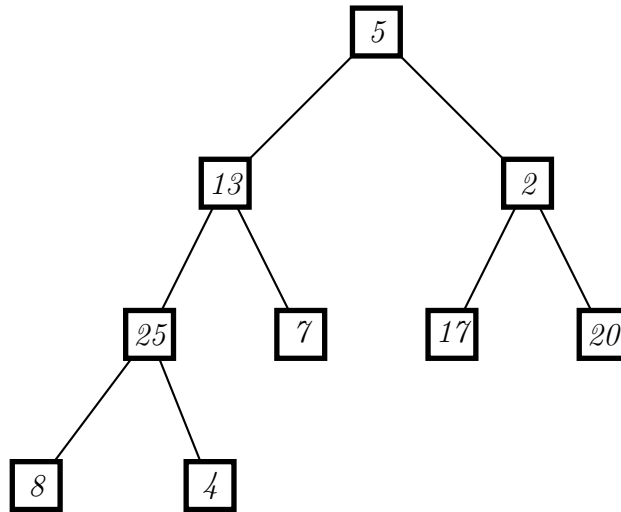
it	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
0	2	6	10	8	9	11	12	9	13	14
1	6	8	10	9	9	11	12	14	13	2
2	8	9	10	13	9	11	12	14	6	2
3	9	9	10	13	14	11	12	8	6	2
4	9	12	10	13	14	11	9	8	6	2
5	10	12	11	13	14	9	9	8	6	2
6	11	12	14	13	10	9	9	8	6	2
7	12	13	14	11	10	9	9	8	6	2
8	13	14	12	11	10	9	9	8	6	2
9	14	13	12	11	10	9	9	8	6	2

4/

L'arbre correspondant à la séquence est :

5, 13, 2, 25, 7, 17, 20, 8, 4

est le suivant



Ce n'est pas un tas. Son tri nécessite d'abord une réorganisation en tas dont les effets seront les suivants (voir cours).

<i>it</i>	1	2	3	4	5	6	7	8	9
0	5	13	2	25	7	17	20	8	4
1	5	13	2	4	7	17	20	8	25
2	5	4	2	13	7	17	20	8	25
3	2	4	5	13	7	17	20	8	25

A l'itération 3 on obtient un tas sur lequel la méthode utilisée à la question peut s'appliquer.

<i>it</i>	1	2	3	4	5	6	7	8	9
0	2	4	5	13	7	17	20	8	25
1	4	7	5	13	25	17	20	8	2
2	5	7	8	13	25	17	20	4	2
3	7	13	8	20	25	17	5	4	2
4	8	13	17	20	25	7	5	4	2
5	13	20	17	25	8	7	5	4	2
6	17	20	25	13	8	7	5	4	2
7	20	25	17	13	8	7	5	4	2
8	25	20	17	13	8	7	5	4	2

Exercice 4. On considère un arbre **ternaire** parfait partiellement ordonné. C'est à dire un arbre dont tous les noeuds ont au plus trois fils, et dont tous les niveaux remplis sauf éventuellement le dernier et dans ce cas les feuilles sont groupés à gauche. Un exemple d'arbre ternaire partiellement ordonné est donné ci-dessous.

1/ Montrer comment représenter un tel arbre par un tableau appelé “tas ternaire” indicé de 1 à n où n est le nombre de noeuds de l'arbre. Donner le tableau correspondant à l'exemple. Indiquer pour chaque indice i du tableau les indices du père, des fils et des frères de $T[i]$.

resp : On range les noeuds de l'arbre dans un tableau T de n éléments en le parcourant en largeur de haut en bas. Chaque élément $T[i]$ est un neud de l'arbre, les fils de $T[i]$ se situeront aux indices $3i - 1, 3i, 3i + 1$. Le père de $T[i]$ est situé à l'indice $\lfloor \frac{i}{3} \rfloor$.

2/ Généraliser aux tas ternaires l'algorithme de suppression du plus petit élément vu en cours par les tas (binaires). Donner le contenu de T après suppression du minimum avec cet algorithme.

resp : il suffit de reprendre chaque algorithme du cours en tenant compte du fait qu'il y a maintenant trois fils au lieu de 2.