

EA4 – Éléments d'algorithmique Contrôle du 16 mars 2023 – Sujet A

Durée : 1 heure 15

Nom:
Prénom :
Numéro :
Groupe :

Aucun document autorisé Appareils électroniques éteints et rangés

Exercice 1:	
On considère l'algorithme foo ci-contre.	<pre>def foo(T, deb, fin) :</pre>
Dessiner ci-dessous l'arbre des ap-	if fin-deb <=1 : return
pels récursifs provoqués par l'appel	m = (deb+fin)//2
foo([4, 3, 2, 1], 0, 4) : pour chaque	foo(T, deb, m)
appel, indiquer le contenu de \mathtt{T} au début et	foo(T, m, fin)
à la fin de l'appel (sauf s'il est inchangé),	if T[m-1] > T[fin-1] :
en encadrant le sous-tableau concerné.	
	T[m-1], T[fin-1] = T[fin-1], T[m-1]
En cas d'appels équivalents, vous pouvez ne	foo(T, deb, fin-1)
dérouler que le premier.	
Que fait foo? Justifier.	
Que lait 100 : Justinei.	
Soit $C(n)$ la nombre de comparaisons effectué	es par $foo(T)$ si T est un tableau de longueur n .
Quelle relation de récurrence $C(n)$ satisfait-ell	
where relation de recultence $C(n)$ satisfait-en	IC :

	Cette relation implique que, $\forall n \geqslant 2, C(n) \geqslant \sum_{i=1}^{\lfloor n/2 \rfloor} C(i)$. (inégalité très large, mais suffisante)
(hors- barème)	En déduire par récurrence sur k la propriété suivante : « pour tout entier $k \ge 0$, il existe $\alpha_k > 0$ tel que $\forall n \ge 2$, $C(n) \ge \alpha_k n^k$. »
	Que pensez-vous de l'efficacité de foo?
	Exercice 2: Soit T un tableau de n éléments comparables, par exemple des entiers positifs. On dit que T possède un minimum local en position i si $T[i] \le T[i-1]$ et $T[i] \le T[i+1]$ (donc en particulier, il faut que $n \ge 3$ et $0 < i < n-1$).
	Entourer les 5 minima locaux du tableau $T = \begin{bmatrix} 9 & 7 & 7 & 2 & 1 & 3 & 7 & 5 & 4 & 7 & 3 & 3 & 6 \end{bmatrix}$.
	Soit $n \geqslant 3$. Tout tableau T de longueur n possède-t-il un minimum local? Justifier.
	On suppose dorénavant que T satisfait la propriété : $T[0] \ge T[1]$ et $T[n-2] \le T[n-1]$. Justifier que sous cette hypothèse, T possède au moins un minimum local.

L2 Informatique

Année 2022-2023

Décrire un algorithme le plus efficace possible dans le pire cas pour déterminer un minimum local

d'un tel tableau.	o dans le pire eas pour deserminer un imminant leeur
Quelle est sa complexité?	
Exercice 3 : Dans cet exercice, on représente des ensemb la fonction foo suivante :	les par des tableaux $sans\ doublon$, et on considère
<pre>def foo(E, F) : res = E[:] for f in F :</pre>	Que calcule foo(E, F)?
<pre>if f not in E : res.append(f) return res</pre>	
Quelle est sa complexité dans le pire cas si I	${\tt E}$ et ${\tt F}$ sont supposés de même longueur $n?$ Justifier.
	ont représentés par des tableaux <i>triés</i> (et toujours us efficace possible pour effectuer le même calcul.

L2 Informatique Année 2022-202
Quelle est sa complexité?
Exercice 4:
On s'intéresse au problème suivant : étant donné une liste L de nombres (non nécessairement
entiers) de longueur n , déterminer le $vainqueur$ de L, $i.e.$ l'élément de L qui y apparaît le plus c fois (ou l'un quelconque d'entre eux, en cas d'égalité).
Décrire un algorithme naïf permettant de résoudre ce problème sans modifier la liste L, et avenémoire auxiliaire constante.
Quel est la complexité (en temps) de cet algorithme? Justifier.
Comment résoudre ce problème avec une complexité (dans le pire cas) strictement meilleure?
(
Quelle est la complexité de cette méthode?