



Licence
Sciences et Technologies

ANNEE : 2006/2007

SESSION DE JUIN 2007

ETAPE : INF2 MAT2 MAI4

UE : INF102

Epreuve : Initiation à l'algorithmique

Date : 29 Juin 2007

Heure : 11 H 00

Durée : 1 H 30

Documents : Tous documents interdits

Vous devez répondre directement sur le sujet qui comporte 4 pages.

Insérez ensuite votre réponse dans une copie d'examen comportant tous les renseignements administratifs

Epreuve de M^{me} Delest.

Indiquez votre code **d'anonymat** :

La notation tiendra compte de la clarté de l'écriture des réponses.

Barème

- Question 1 – Connaissances générales : 4 points
- Question 2 – Compréhension d'algorithme : 3 points
- Question 3 – Compréhension d'algorithme récursif : 4.5 points
- Question 4 – Ecriture de fonctions : 4 points
- Question 5 – Manipulation de listes : 4.5 Points

Question 1. Cochez les affirmations qui sont correctes :

- Le corps d'une boucle *tantque* est toujours exécuté une fois.
- L'*indice de boucle* peut-être une variable de type structure.
- Une variable passée par *référence* à une fonction est recopiée dans l'environnement de la fonction.
- La récursivité est un mécanisme qui peut conduire à une complexité en mémoire très pénalisante.
- La complexité minimale des algorithmes de tri vu en cours est $O(n)$
- La complexité minimale du tri rapide est $O(n)$
- Les listes simplement chaînées ont une complexité mémoire moins élevée que les listes doublement chaînées.
- Dans le tri à sélection, les k premiers éléments du tableau ne sont pas à leur place définitive après k itérations.

Question 2. Soit la fonction suivante :

```
fonction mystere(ref T:tableau[1..NMAX] d'entier, val clé :entier) : entier
    var d,f :entier ;
    début
        d:=1 ;f:=NMAX ;
        répéter
            tant que d<=NMAX et T[d]=<clé faire
                d=d+1 ;
            fintantque
            tantque f>=1 et T[f]>clé faire
                f=f-1 ;
            fintantque
            si d<f alors
                echange(T,d,f) ;
                d=d+1 ;
                f=f-1 ;
            finsi
        jusqu'à d>f ;
    retourner(f) ;
fin ;
finfonction
```

où la fonction *echange* est la fonction vue en cours qui échange deux éléments du tableau.

- On considère le tableau A de dimension 8 contenant la séquence 2,8,7,4,3,6,5,1. Quel est l'effet de l'appel mystere(A, 6) sur le tableau A? Quelle est la valeur retournée par la fonction ?
On a dans A la séquence 2, 1, 5, 4, 3, 6, 7, 8 et l'algorithme retourne la valeur 6. Pour information, l'algorithme range en début de tableau les valeurs inférieures ou égales à la clé et en fin de tableau les valeurs supérieures à la clé. La valeur renvoyée est la position de fin de la première zone.
- Quel est la valeur retournée par la fonction si tous les nombres contenus dans le tableau sont inférieurs à la clé ? même question si tous les nombres sont supérieurs à la clé ?
Si tous les nombres sont inférieurs à la clé, la valeur retournée est N. Si tous les nombres sont supérieurs à la clé, la valeur retournée est 0,
- Expliquez et donnez la complexité maximale de cette fonction en nombre de tests.
*La complexité maximale est O(n). En effet, il y a bien deux boucles imbriquées mais d (resp. f) est croissant (resp. décroissant). La boucle externe contrôle d et f, plus précisément si d>f la boucle s'arrête donc le nombre de test de cette boucle ne peut dépasser N. Au total, il y aura donc 2*N tests d'où la complexité annoncée.*

Question 3. Soit la fonction suivante :

```

fonction recurse(ref T:tableau[1..NMAX] d'entier, val clé :entier, val p :entier) : entier ;
début
  si (p>NMAX) alors
    retourner(0) ;
  sinon
    si T[p]<=clé alors
      retourner(1+recurse(T,clé,p+1))
    sinon
      retourner(recurse(T,clé,p+1));
  finsi
fin
finfonction

```

- On considère le tableau A de dimension 4 contenant la séquence 2,8,7,4. Quel est le résultat de l'appel recurse(T,6,1) ? ...2.....
- Donner la suite des appels récursifs provoqués par l'appel de la question précédente ainsi que l'état du contexte de la fonction à chaque appel.

	<i>T</i>	<i>clé</i>	<i>P</i>	<i>Val.Fonc</i>
<i>recurse(T,6,1)</i>	@ <i>T</i>	6	1	
<i>recurse(T,6,2)</i>	@ <i>T</i> ,@ <i>T</i>	6,6	1,2	
<i>recurse(T,6,3)</i>	@ <i>T</i> ,@ <i>T</i> ,@ <i>T</i>	6,6,6	1,2,3	
<i>recurse(T,6,4)</i>	@ <i>T</i> ,@ <i>T</i> ,@ <i>T</i> ,@ <i>T</i>	6,6,6,6	1,2,3,4	
<i>recurse(T,6,5)</i>	@ <i>T</i> ,@ <i>T</i> ,@ <i>T</i> ,@ <i>T</i> ,@ <i>T</i>	6,6,6,6,6	1,2,3,4,5	
->0				0
	@ <i>T</i> ,@ <i>T</i> ,@ <i>T</i> ,@ <i>T</i>	6,6,6,6	1,2,3,4	
->0				0
	@ <i>T</i> ,@ <i>T</i> ,@ <i>T</i>	6,6,6	1,2,3	
->1+0				1
	@ <i>T</i> ,@ <i>T</i>	6,6	1,2	
->1+1				2
	@ <i>T</i>	6	1	
->2				2

3. Réécrire cette fonction de manière itérative.

```

fonction recuserter(ref T:tableau[1..NMAX] d'entier, val clé :entier) : vide ;
  var p,tmp :entier ;
  début
    tmp=0 ;
    pour p allant de 1 à NMAX faire
      si T[p]<=clé alors
        tmp=tmp+1 ;
      finsi ;
    finpour ;
    retourner(tmp) ;
  fin ;
finfonction

```

4. Comparer la complexité en mémoire de cette nouvelle fonction par rapport à la fonction récursive? Justifiez. Comparer la complexité en nombre de tests de cette nouvelle fonction par rapport à la fonction récursive? Justifiez.

La complexité en mémoire est plus élevée dans la fonction récursive puisque chaque appel récursif donne lieu à la création d'un environnement. La complexité en nombre de tests est inchangée car si la boucle pour fait k tours dans la fonction itérative, il y aura aussi k appels récursifs et donc k tests dans la fonction récursive.

Question 4.

Soit T un tableau de dimension N contenant des points en mouvement dans \mathbb{R}^3 décrits par leur coordonnées et leur vitesse exprimée par un nombre réel (on considère que les points se déplacent tous dans la même direction). Donnez une définition du type *pointEnMouvement* qui permet de décrire ces points. Ecrire une fonction *tropLoinTropVite* qui modifie le tableau T en supprimant les points qui sont à une distance supérieure à d de l'origine ou à une vitesse supérieure à v . Cette fonction retournera le nombre d'éléments ayant cette propriété.

On choisit la représentation d'un point vue en TD à laquelle on ajoute un champs vitesse.

```

type pointEnMouvement =structure
  x,y,z,vitesse:réel
finstructure
fonction tropLoinTropVite(ref T:tableau[1..NMAX] de pointEnMouvement, val d,v :réel) : entier ;
  var iT,cpt, :entier ;
  fonction distanceCarre(p :pointEnMouvement):reel;
    début
      retourner(p.x*p.x+p.y*p.y+p.z*p.z) ;
    fin
  finfonction
  début
    cpt=0 ;j=1 ;
    pour iT allant de 1 à NMAX faire
      si distanceCarre(T[iT])<=d*d ou T[iT].vitesse>v alors
        cpt=cpt+1 ;
      sinon
        T[j]=T[i] ;
        j=j+1 ;
      finsi
    finpour
    retourner(cpt) ;
  fin ;
finfonction

```

Question 5.

1. Il est possible de gérer des listes simplement chaînées en utilisant un tableau de dimension fixe ? Justifiez et donnez les inconvénients

Voir cours Implémentation d'une liste par un tableau

2. Soit L une liste doublement chaînée d'entiers.
 - Que contient L et P après la séquence d'instructions suivante

```
var L : listeDC d'entier ;
var P : ^entier ;
creerListe(L) ;
insérerEnTête(7,L) ;
insérerEnTête(4,L) ;
P=dernier(L) ;
insérerAvant (6,L,P) ;
P=precedent(L,P) ;
insérerAprès(12,L,P) ;
supprimerAprès(L,P) ;
P=premier(L) ;
supprimerAprès(L,P) ;
P=suivant(L,P) ;
```

P=..... adresse du second (@7)....

Contenu(P)= 7.....

L=...4, 7.....

3. Ecrire une fonction *puissanceDeux* dont le résultat est une liste contenant les puissances de deux dans l'ordre croissant et inférieures à un entier x.

fonction puissanceDeux (val x : entier) : listeSC d'entiers ;

var L : listeSC d'entier ;

var p : entier ;

var a : ^entier ;

début

creerListe(L) ;

si x >= 1 alors

insérerEnTête(1,L) ;

a=premier(L) ;

p=1 ;

tantque p < x faire

*p=2*p ;*

insérerAprès(p,L,a) ;

p=suivant(L,p) ;

fin tantque ;

finsi ;

retourner(L) ;

fin ;

fin fonction

4. Quel est le nombre d'éléments de la liste construite à la question 3 pour un entier x?

...partie entière de $\log_2(x)$... ($\lfloor \log_2(x) \rfloor$).....

FIN