UNIVERSITE DE CERGY-PONTOISE DEPARTEMENT D'INFORMATIQUE Algorithmique III- L3I-S5, 2019-20 © B. Derdouri Lundi 4 Novembre 2019
DUREE 2h00 HEURES
DOCUMENTS NON AUTORISES

Partiel D'ALGORITHMIQUE III L31

EXERCICE 1 (6.0PTS)

- 1) Soient un algorithme A et D(n) l'ensemble des jeux possibles de données de taille n. Notons par Coût(A(d)) la complexité en temps de l'algorithme A sur la donnée d $(d \in D(n))$.
 - a) Définir les complexités suivantes :
 - Complexité dans le meilleur des cas
 - Complexité dans le pire des cas
 - Complexité dans les moyenne des
 - b) Donner un exemple d'algorithme où les trois cas de complexités sont **différents** (Justifier votre réponse).
- 2) Décrire le principe de partitionnement d'un tableau donné.
- 3) Ecrire en langage algorithmique ou C, un algorithme **récursif** de partitionnement d'un tableau donné composé de n éléments (des entiers par exemple).
- 4) Proposer en C, un programme principal qui fait appel à l'algorithme de partitionnement.
- 5) Illustrer graphiquement le déroulement du tri rapide au tableau suivant : [3, 2, 7, 8, 1, 5, 4, 9, 0].

EXERCICE 2 (3PTS)

Notes: Pour chaque équation de la complexité, vous devriez expliquer la démarche suivie et de justifier les termes qui la composent.

1) En ne comptabilisant que **les additions (lignes I et II)**, trouver et analyser en fonction de **n** l'équation de la complexité en temps de la fonction suivante :

```
Fonction tata(n) > Entier
                                              Paramètres Formels
Début
    Si n < 0 alors
                                              n : entier. Paramètre en entré
          renvoyer 1
    Sinon
        som \leftarrow 0
                                              Variables intermédiaires :
        Pour i variant de 0 à n faire
             Som ← som + i
                                              i, som: Entier.
        FinPour
        renvoyer som + tata(n-1) (II)
    FinSi
FIN
```

2) En ne comptabilisant que **les multiplications (lignes I et II)** ; trouver puis résoudre en fonction de n l'équation de la complexité de la fonction toto.

| Fonction toto(n, m) → Entier | Paramètres Formels |
|--------------------------------|----------------------------|
| Début | |
| Si n = 0 alors | n, m: entier. Paramètre en |
| renvoyer 1 | entré |
| Sinon | Chic |
| Si estPair(n) alors | |
| renvoyer toto(n/2, m*m) (I) | |
| Sinon | |
| renvoyer m*toto(n/2, m*m) (II) | |
| FinSi | |
| FinSi | |
| FIN | |

EXERCICE 3 (1.5 PTS)

1) Traduire en C l'algorithme ci-dessous d'insertion en queue d'un élément donné dans une liste simplement chaînée donnée. La liste chaînée est définie par l'adresse de sa première cellule.

| simplement change domice. Za note change est delime par i adresse de sa premiere cenar | | |
|--|--------------------|--|
| procédure inserQueue(elt, l) | Paramètres Formels | |
| Début | elt : TElement (E) | |
| Si estVide(l) alors | 1 : Liste (E/S) | |
| inserTete(elt, l) | | |
| Sinon | | |
| <pre>inserQueue(elt, suivant(l))</pre> | | |
| Fsi | | |
| Fin | | |

Note : On suppose connue la fonction estVide et la procédure inserTete.

2) Ecrire en C. l'algorithme d'insertion en queue sous forme de fonction.

PROBLÈME (9.5 PTS)

Un multi-ensemble est constitué d'un ensemble de couples : (valeur, occurrence). Chaque couple sera représenté par une structure composée de deux membres : valeur (un entier) et son occurrence (un entier positif non nul).

On suppose que les couples seront représentés par une <u>liste linéaire simplement chaînée</u> et classée dans un ordre croissant suivant la valeur de l'élément (couple).

On souhaite construire un multi-ensemble à partir d'une suite d'entiers où certaines valeurs peuvent se répéter. La suite d'entiers sera représentée également par une <u>liste linéaire simplement chaînée.</u>

Exemple: à partir de la liste L d'entiers suivante : $\{13, 4, 1, 2, 13, 1, 0, 9, 0, 19, 12, 13, 1, 13\}$, on obtient le multi-ensemble ME suivant : $\{(0, 2), (1, 3), (2, 1), (4, 1), (9, 1), (12, 1), (13, 4), (19, 1)\}$

1) Ecrire en C les structures données nécessaires pour résoudre le problème ci-dessus.

Ecrire en langage algorithmique (ou C), les algorithmes suivants :

- 2) Construction d'un multi-ensemble à partir d'une liste chaînée d'entiers donnée.
- 3) A Partir d'un multi-ensemble donné, déterminer les valeurs qui possèdent une occurrence donné. Pour répondre à cette question, il faut justifier le choix de la structure qui mémorise les valeurs.

Dans ce qui suit, nous souhaitons représenter le multi-ensemble par une liste linéaire doublement chaînée caractérisée avec deux adresses : l'adresse de la tête et l'adresse de la queue.

Dans l'écriture des algorithmes ci-dessous ; vous devriez profiter pleinement des avantages des deux adresses. Par exemple :

- -on utilise l'adresse de la queue de la liste pour effectuer les insertions en queue.
- -on utilise les deux adresses pour parcourir simultanément dans les deux sens une liste doublement chainée.

-etc

4) Ecrire en C les structures de données nécessaires pour représenter le multi-ensemble.

Ecrire en langage algorithmique (ou C), les algorithmes suivants :

- 5) Construction d'un multi-ensemble à partir d'une liste chaînée d'entiers donnée.
- 6) A Partir d'un multi-ensemble donné, déterminer l'adresse d'un couple donné s'il existe et null s'il n'existe pas.