UNIVERSITE IBN TOFAIL Faculté des sciences Département d'Informatique Kenitra Année: 2018/2019 Filières : SMI Semestre : 3

Algorithmique II Examen de rattrapage

Durée : 1h 30mn

Exercice 1: (Sur 6 points)

On considère un tableau d'entiers T[1..n]. Ecrire une procédure PlusLongSousTabCroissant (T:Entier[1..n]) qui détermine le premier sous-tableau de T de <u>la plus grande taille constitué d'une suite croissante d'entiers</u>. La procédure affichera les indices du début et de fin de ce sous-tableau de T. Autrement dit, si i et j sont respectivement les indices du début et de fin du sous-tableau trouvé alors : T[i] <= T[i+1] <= ... <= T[j]. De plus le tableau T ne contient pas de suite croissante de taille strictement supérieur à (j-i+1).

```
Exercice 2: (Sur 7 points)
```

On considère A[1..m, 1..m] un tableau d'entiers de dimension (m,m). Soit la fonction Mystere(A : Entier[1..m, 1..m]) donnée par

```
Fonction Mystere( A: Entier[1..m, 1..m]): Booleen
       i, j, k : Entier
Var
Début
       Pour (i \leftarrow 1 à m-1) Faire
               Pour (j←i+1 à m) Faire
                      k \leftarrow 1
                      Tant que (k \le m Et A[i, k] = A[j, k]) Faire
                             Si (k = m) Alors
                                     Retourner VRAI
                              Sinon
                                     k \leftarrow k + 1
                             Fin Si
                      Fin Tant que
               Fin Pour
       Fin Pour
       Retourner FAUX
```

Fin

- 1. Quel est le but de la fonction Mystere ?
- 2. Calculer C1(m) la complexité temporelle dans les pires des cas de la fonction Mystere.
- 3. Calculer C2(m) la complexité temporelle dans les meilleurs des cas de la fonction Mystere.

Exercice 3 : (Sur 7 points)

Le trie stupide est l'algorithme de trie le plus simple à comprendre et à programmer. Il fonctionne de la manière suivante :

Soit Tab[1..n] un tableau d'entiers à trier par ordre croissant en utilisant cet algorithme. On procède de la manière suivante :

- a. Parcourir le tableau Tab du début jusqu'à rencontrer deux éléments successives qui ne sont pas dans l'ordre.
- b. Permuter les deux éléments trouvés.
- c. Si les deux éléments trouvés ne sont pas à la fin du tableau, aller vers l'étape 1.
- d. Sinon arrêter le processus, le tableau est trié
- 1. Ecrire en pseudo code l'algorithme ci-dessus
- 2. L'ordre de grandeur de la complexité temporelle <u>dans les meilleurs des cas</u> de cet algorithme est $\theta(n)$. Comment sont les éléments du tableau Tab dans ce cas-là ?
- 3. L'ordre de grandeur de la complexité temporelle <u>dans les pires des cas</u> de cet algorithme est $\theta(n^3)$. Comment sont les éléments du tableau Tab dans ce cas-là ?