Algorithmique et programmation 3 EXERCICES

1-Complexité des programmes

Exercice 1-1 : complexité asympotique du test de présence dans un tableau

La fonction de test de présence d'une valeur dans un tableau de N éléments est la suivante :

- Déterminer la taille du problème.
- Déterminer le pire des cas.
- Exprimer le nombre d'instructions dans le pire des cas en fonction de la taille.
- Donner la complexité asymptotique (avec preuve à l'appui) du pire des cas.
- Proposer une fonction de test de présence d'une valeur dans un tableau **trié**. Répondre aux mêmes questions que pour la fonction Presence. On attend une complexité asymptotiqué strictement inférieur à celle de Presence.

Exercice 1-2 : complexité asymptotique de l'inversion d'un tableau

- Ecrire l'algorithme qui permet d'inverser les éléments d'un tableau.
- Déterminer la taille.
- Déterminer le pire des cas.
- Exprimer le nombre d'instructions dans le pire des cas en fonction de la taille.
- Donner la complexité asymptotique (avec preuve à l'appui).

Exercice 1-3: complexité asymptotique de la somme dans un tableau

- Ecrire l'algorithme qui calcule la somme de tous les éléments positifs d'un tableau.
- Déterminer la taille.
- Déterminer le pire des cas.
- Exprimer le nombre d'instructions dans le pire des cas en fonction de la taille.
- Donner la complexité asymptotique (avec preuve à l'appui).

Exercice 1-4 : complexité asymptotique d'un algorithme simple

- Ecrire l'algorithme qui affiche les entiers N, N/2, N/4, ... 0 pour un N donné.
- Déterminer la taille.
- Déterminer le pire des cas.
- Exprimer le nombre d'instructions dans le pire des cas en fonction de la taille.
- Donner la complexité asymptotique

Remarque: on considère que la division entière (m/n) a un coût 1.

Exercice 1-5 : complexité asymptotique dans le pire des cas du tri par insertion

Le tri par insertion d'un tableau de N éléments consiste, pour i allant de 1 à N-1, à insérer le ième élément à la position qu'il doit occuper dans la partie [0,i] du tableau pour que cette partie soit triée → après une itération, le tableau est trié de 0 à 1 et, après N-1 itérations, il l'est de 0 à N-1. En voici **une** implémentation :

```
fonction tri(

tab : tableau d'entiers[N]; N : entier)
début
    pour i de 1 à N-1 faire
         // On cherche la position de tab[i] dans tab[0..i]
         pos \leftarrow 0
         tant que (tab[i] > tab[pos]) faire
              pos ← pos+1
         ftq
         temp \leftarrow tab[i]
         // On décale à droite les éléments de pos à i-1
         pour j décroissant de i à pos+1 faire
               tab[j] \leftarrow tab[j-1]
         fpour
         tab[pos] \leftarrow temp
    fpour
fin
```

- Déterminer la taille du problème.
- Déterminer le pire des cas.
- Exprimer le nombre d'instructions exécutées dans le pire des cas en fonction de la taille.
- Donner la complexité asymptotique (avec preuve à l'appui).
- Comment améliorer l'algo ? Cela change-t-il la complexité asymptotique ?

Exercice 1-6 : complexité asymptotique du produit de deux matrices

- Ecrire l'algorithme.
- Déterminer la taille.
- Déterminer le pire des cas.
- Exprimer le nombre d'instructions dans le pire des cas en fonction de la taille.
- Donner la complexité asymptotique (avec preuve à l'appui).