

Exercice 1.

A. Soit la fonction récursive F d'un paramètre entier n suivante :

```
entier F(n:entier)
  si n=0
    retourner 2
  sinon
    retourner F(n-1)*F(n-1)
```

- i) Que calcule cette fonction ? Le prouver.
- ii) Déterminer la complexité de la fonction F . Comment améliorer cette complexité ?

B. Soit la fonction G suivante :

```
entier G(n:entier)
R=cste
Pour i=1 à n faire
  R=R*R
Finpour
retourner R
```

- i) Que calcule cette fonction ? Le prouver.
- ii) Déterminer la complexité de la fonction G .

Exercice 2.

On considère un tableau A de n entiers. Soit k un entier donné qui n'appartient pas au tableau A .

A. Ecrire en C les fonctions $\text{minimum}(A)$, $\text{maximum}(A)$, $\text{successeur}(A, k)$ et $\text{predecesseur}(A, k)$. La fonction $\text{successeur}(A, k)$ retournera l'indice de la case de A qui suit la première occurrence de k .

B. Reprendre la question précédente en supposant que le tableau A est trié en ordre croissant.

Exercice 3.

On considère un tableau A de n éléments, que l'on suppose trié en ordre croissant. On cherche à construire un algorithme permettant de savoir à quel endroit du tableau se trouve une valeur cle . On supposera que cle est bien dans le tableau et on recherchera la première occurrence de cette valeur.

- A. Donner un algorithme itératif qui résout ce problème. Indiquer un invariant de boucle pour cet algorithme.
- B. Donner les complexités O et Ω de cet algorithme.
- C. Ecrire cet algorithme sous forme récursive et le prouver.
- D. Comment modifier ces deux versions si l'on est pas sûr que cle appartienne au tableau ?

Exercice 4.

On suppose que A est un tableau trié de n éléments. On considère l'algorithme suivant :

```
entier Cherche_Dich_it(A: tableau, n:entier, clé: entier)
d=1
f=n
trouve=FAUX
Répéter
```

```

i=(d+f)/2
Si A[i]=clé
    trouve=VRAI
Si A[i]<clé
    d=i+1
Si A[i]>clé
    f=i-1
Tantque trouve=FAUX
retourner i

```

A. Développer cet algorithme sur le tableau suivant avec clé=30

$$T = [1, 7, 8, 9, 12, 15, 18, 22, 30, 31]$$

B. Indiquer un invariant de boucle pour cet algorithme.

C. On suppose que le tableau $[1 \dots n]$ contient $n = 2^k$ éléments, où k est un entier positif. Combien d'itérations l'algorithme effectuera-t-il au maximum ? En déduire la complexité O de cet algorithme.

D. Pour $k = 100$, comparer les complexités des algorithmes de recherche séquentielle et dichotomique.

E. Ecrire l'algorithme sous forme récursive et l'exécuter sur l'exemple.

F. Prouver la validité de la version récursive et donner sa complexité en O . Comment modifier ces versions de l'algorithme si l'on est pas sûr que cl appartienne au tableau ?