

**Exercice 1.** On s'intéresse à l'algorithme ci-dessous, qui prend en entrée un entier naturel  $n$  et retourne  $\sum_{k=0}^n k$  :

```
def somme(n):  
    s=0  
    for i in range(n+1):  
        s=s+i  
    return(s)
```

1. Déterminer une précondition et une postcondition appropriées.
2. Montrer que l'algorithme termine.
3. Étudier la correction de l'algorithme.

**Exercice 2.** On s'intéresse à l'algorithme suivant, qui prend en entrée une liste d'entiers  $T$  et un entier  $elt$  et teste si  $elt$  appartient à  $T$  (en s'arrêtant dès que  $elt$  a été trouvé) :

```
def recherche(T,elt):  
    i=0  
    n=len(T)  
    trouve=False  
    while i<n and not trouve:  
        trouve= T[i]==elt  
        i=i+1  
    return(trouve)
```

1. Déterminer une précondition et une postcondition appropriées.
2. Montrer que l'algorithme termine.
3. Étudier la correction de l'algorithme.

**Exercice 3.** On donne ci-dessous un algorithme de recherche d'un maximum dans un tableau de nombres flottants  $T$ , en utilisant la méthode du candidat :

```
def maximum(T):  
    max=T[0]  
    n=len(T)  
    for i in range(1,n):  
        if T[i]>max:  
            max=T[i]  
    return(max)
```

Proposer des spécifications d'entrée et de sortie, puis étudier la terminaison et la correction de cet algorithme.

**Exercice 4.** On considère l'algorithme de tri bulle, qui prend en entrée un tableau  $T$  :

```
def tribulle(T):  
    n=len(T)  
    for i in range(0,n-1):  
        for j in range(0,n-1-i):  
            if T[j] > T[j+1]:  
                T[j],T[j+1]=T[j+1],T[j]  
    return(T)
```

Soit  $n$  la taille du tableau  $T$  et  $t_n$  le tests effectués par l'algorithme dans le pire des cas. Déterminer une majoration asymptotique de  $t_n$ .

**Exercice 5.** On rappelle le principe de l'algorithme de tri fusion : soit  $T$  un tableau à trier de taille  $n$ . Si  $n = 0$  ou  $n = 1$ ,  $T$  est déjà trié. Sinon, on partage le tableau en deux sous-tableaux de tailles environ égales. On trie récursivement chaque sous-tableau, puis on fusionne les sous-tableaux triés obtenus.

L'algorithme de fusion associé prend en paramètres deux tableaux de nombres (déjà triés)  $T_1$  et  $T_2$  et retourne un tableau  $T$  contenant les éléments de  $T_1$  et  $T_2$  triés.

On propose les implémentations suivantes de ces deux algorithmes :

```
def fusion(T1,T2):
    T=[]
    while not(T1==[]) and not(T2==[]):
        if T1[0]<=T2[0]:
            T=T+[T1[0]]
            T1=T1[1:]
        else:
            T=T+[T2[0]]
            T2=T2[1:]
    if T1==[]:
        T=T+T2
    else:
        T=T+T1
    return(T)

def trifusion(T):
    if len(T)<=1:
        return(T)
    else:
        n=len(T)
        p=int(n/2)
        T1=T[:p]
        T2=T[p:]
        return(fusion(trifusion(T1),trifusion(T2)))
```

On note  $N(n)$  le nombre de tests effectué par `trifusion(T)` dans le pire des cas.

1. On note  $n_1$  et  $n_2$  les tailles respectives des tableaux  $T_1$  et  $T_2$ . Dans le pire des cas, quel est le nombre de tests effectué par `fusion(T1,T2)` ?
2. (a) Que valent  $N(0)$  et  $N(1)$  ?  
 (b) Soit  $p \in \mathbb{N}^*$ , justifier qu'on a  $N(2^p) \leq 2N(2^{p-1}) + 4 \times 2^p$ .  
 (c) Soit  $p \in \mathbb{N}$ , déterminer un majorant de  $\frac{N(2^p)}{2^p}$  ne dépendant que de  $p$ .  
 (d) Pour  $n \in \mathbb{N}^*$  quelconque, en déduire une majoration asymptotique de  $N(n)$ .