

Correction TD Algorithmique

5.2 Tableaux

Utilisation des tableaux

Exercice 36

Exécuter l'algorithme suivant :

Algo Exercice1

var carre : Tableau <entier>

var i : entier

Début

carre ← **nouveau** Tableau<entier>(4)

carre[0] ← 2

carre[1] ← 5

carre[2] ← 3

carre[3] ← 10

Pour i **de** 1 **à** carre.longueur()-1 **Faire**

 carre[i] ← carre[i] * carre[i]

Fin Pour

Pour i **de** 0 **à** carre.longueur()-1 **Faire**

 Ecrire(carre[i])

Fin Pour

Fin

Variables			
carre			
2	25	9	100
carre[0]	carre[1]	carre[2]	carre[3]
i 4			
Affichage			
2			
25			
9			
100			

Exercice 37

Exécuter l'algorithme suivant :

Algo Exercice2

var nb : Tableau <entier>

var i : entier

Début

nb ← **nouveau** Tableau<entier>(6)

nb[0] ← 1

Pour i **de** 1 **à** nb.longueur()-1 **Faire**

nb[i] ← nb[i-1] + 2

Fin Pour

Pour i **de** 0 **à** nb.longueur()-1 **Faire**

Ecrire(nb[i])

Fin Pour

Fin

Variables					
nb					
1	3	5	7	9	11
nb[0]	nb[1]	nb[2]	nb[3]	nb[4]	nb[5]
i 6					
Affichage					
1					
3					
5					
7					
9					
11					

Exercice 38

Exécuter l'algorithme suivant :

Algo Fibonacci

var suite : Tableau <entier>

var i : entier

Début

suite ← **nouveau** Tableau<entier>(6)

suite[0] ← 1

suite[1] ← 1

Pour i **de** 2 **à** suite.longueur()-1 **Faire**

 suite[i] ← suite[i-1] + suite[i-2]

Fin Pour

Pour i **de** 0 **à** suite.longueur()-1 **Faire**

 Ecrire(suite[i])

Fin Pour

Fin

Variables					
suite					
1	1	2	3	5	8
suite[0]	suite[1]	suite[2]	suite[3]	suite[4]	suite[5]
i 6					
Affichage					
1					
1					
2					
3					
5					
8					

Exercice 39

Écrire un algorithme permettant d'obtenir la somme des éléments d'un tableau tab.

Algo sommeTab

var tab : Tableau <entier>

var i : entier

var somme : entier

Début

 //declaration + instanciation de tab

 //initialisation de tab

 somme ← 0

Pour i **de** 0 **à** tab.longueur()-1 **Faire**

 somme ← somme + tab[i]

Fin Pour

 Ecrire(somme)

Fin

Exercice 40

Même exercice, mais sous forme d'une fonction prenant un tableau d'entiers en paramètre et renvoyant un entier.

```
Function sommeTab(tab : Tableau <entier>) : entier
  var i : entier
  var somme : entier

  somme ← 0
  Pour i de 0 à tab.longueur()-1 Faire
    somme ← somme + tab[i]
  Fin Pour
  Renvoie(somme)
Fin
```

Exercice 41 (Maximum)

Écrire une fonction qui prend un tableau d'entiers en paramètre et détermine le plus grand élément de celui-ci.

```
Function maxTab(tab : Tableau <entier>) : entier
  var i : entier
  var max : entier

  max ← tab[0]

  Pour i de 1 à tab.longueur()-1 Faire
    Si (max < tab[i]) Alors
      max ← tab[i]
    Finsi
  Fin Pour
  Renvoie(max)
Fin
```

Exercice 42 (Position du maximum)

Écrire une fonction qui prend un tableau d'entiers en paramètre et détermine la position du plus grand élément de celui-ci.

```
Function posMaxTab(tab : Tableau <entier>) : entier
  var i : entier
  var posMax : entier

  posMax ← 0

  Pour i de 1 à tab.longueur()-1 Faire
    Si (tab[posMax] < tab[i]) Alors
      posMax ← i
    Finsi
  Fin Pour
  Renvoie(posMax)
```

Fin

Exercice 43 (Position du maximum (2))

Même exercice, mais en indiquant les bornes min et max de recherche du maximum.

```
Function posMaxTab(tab : Tableau <entier>, int min, int max) : entier
  var i : entier
  var posMax : entier

  posMax ← min

  Pour i de min+1 à max Faire
    Si (tab[posMax]) < tab[i] Alors
      posMax ← i
    Finsi
  Fin Pour
  Renvoie(posMax)

Fin
```

Exercice 44 (Inversion)

Écrire une procédure qui permet d'inverser un tableau.

```
Function inversionTab(tab : Tableau <E>) : vide
  var i : entier
  var n : entier
  var temp : E

  n ← tab.longueur()-1

  Pour i de 0 à n/2 Faire
    temp ← tab[i]
    tab[i] ← tab[n-i]
    tab[n-i] ← temp
  Fin Pour

Fin
```

Exercice 45 (Suppression)

Écrire une fonction qui supprime l'élément à la position pos dans un tableau tab de E.

```
Function suppressionTab(tab : Tableau <E>, pos : entier) : vide
  var i : entier
  var n : entier
  Pour i de pos à tab.longueur()-2 Faire
    tab[i] ← tab[i+1]
  Fin Pour

Fin
```

Exercice 46 (Insertion)

Écrire une fonction qui insère un élément *elt* de type *E* dans un tableau *tab* de *E* à une position donnée. On suppose que :

- soit il reste une position de libre dans le tableau (à la fin)
- soit on perd le dernier élément

```
Function insertionTab(tab : Tableau <E>, elt : E, pos : entier) : vide
  var i : entier

  Pour i de tab.longueur()-2 à pos pas -1 Faire
    tab[i+1] ← tab[i]
  Fin Pour
  Tab[pos] ← elt
Fin
```

Exercice 47 (Fusion)

Écrire une fonction qui prend en paramètre deux tableaux et renvoie le tableau résultant de leur concaténation.

```
Function fusionTab(tab1 : Tableau <E>, tab2 : Tableau <E>) : Tableau <E>
  var i : entier
  var j : entier
  var tabRes : Tableau <E>

  tabRes ← nouveau Tableau <E> (tab1.longueur() + tab2.longueur())
  j ← 0
  Pour i de 0 à tab1.longueur()-1 Faire
    tabRes[j] ← tab1[i]
    j ← j + 1
  Fin Pour
  Pour i de 0 à tab2.longueur()-1 Faire
    tabRes[j] ← tab2[i]
    j ← j + 1
  Fin Pour
  Renvoie(tabRes)
Fin
```

Exercice 48 (Recherche séquentielle dans un tableau non trié)

Écrire une fonction qui prend en paramètre un tableau et une valeur et qui renvoie la position (première trouvée) de la valeur ou -1 si cette valeur n'a pas été trouvée dans le tableau.

```
Function rechSeqTab(tab : Tableau <entier>, elt : entier) : entier
  var i : entier
  var position : entier
  var trouve : booleen

  trouve ← faux
  position ← -1
  i ← 0
```

```
Tantque non trouve et  $i < \text{tab.l longueur}()$  faire  
  Si ( $\text{tab}[i]=\text{elt}$ ) Alors  
    trouve  $\leftarrow$  vrai  
    position  $\leftarrow$   $i$   
  Sinon  
     $i \leftarrow i + 1$   
  Fin Si  
Fin Tant que  
Renvoie(position)  
Fin
```

Exercice 49 (Recherche séquentielle dans un tableau trié)

On peut arrêter la recherche quand la valeur recherchée ne peut plus être trouvée. On suppose le tableau trié de manière croissante. le type des éléments du tableau doit être doté d'un ordre total (i.e. $\forall \text{elt1, elt2} : \text{type elt1} \geq \text{elt2}$ ou $\text{elt1} < \text{elt2}$)

```
Function rechSeqTab( $\text{tab} : \text{Tableau} <\text{entier}>$ ,  $\text{elt} : \text{entier}$ ) : entier  
  var  $i : \text{entier}$   
  var position : entier  
  var arret : booleen  
  
  arret  $\leftarrow$  faux  
  position  $\leftarrow$  -1  
   $i \leftarrow 0$   
  
  Tantque non arret et  $i < \text{tab.l longueur}()$  faire  
    Si ( $\text{tab}[i]=\text{elt}$ ) Alors  
      arret  $\leftarrow$  vrai  
      position  $\leftarrow$   $i$   
    Sinon  
      Si ( $\text{tab}[i] > \text{elt}$ ) Alors  
        arret  $\leftarrow$  vrai  
      Sinon  
         $i \leftarrow i + 1$   
      Fin Si  
    Fin Si  
  Fin Tant que  
  Renvoie(position)  
Fin
```

Exercice 50 (Recherche dichotomique dans un tableau trié)

Le principe de cette recherche est très astucieux (et économique).
Algo en $\log(n)$.

```
Function rechDicoTab( $\text{tab} : \text{Tableau} <\text{entier}>$ ,  $\text{elt} : \text{entier}$ ) : entier  
  var inf : entier  
  var sup : entier  
  var milieu : entier
```

```
var position : entier
var trouve : booleen

trouve ← faux
position ← -1
inf ← 0
sup ← tab.longueur()-1

Tantque non trouve et  $inf \leq sup$  faire
    milieu ← (inf+sup)/2

    Si (tab[milieu]=elt) Alors
        trouve ← vrai
        position ← milieu

    Sinon
        Si (tab[milieu] > elt) Alors
            sup ← milieu - 1

        Sinon
            inf ← milieu + 1

        Fin Si

    Fin Si
Fin Tant que
Renvoie(position)

Fin
```

Exercice 51 (Tri par échange)

Écrire une fonction qui trie un tableau (d'entier) donné en paramètre. Le principe de l'algorithme est :

- de rechercher la position du maximum sur les cases de 0 à n (n initialement à longueur-1)
- d'échanger le maximum et la case n
- de diminuer n et recommencer jusqu'à ce que n soit égal à 1.

Tri en n^2 .

```
Function triEchangeTab(tab : Tableau <entier>) : vide
    var temp : entier
    var limite : entier
    var posMax : entier

    temp ← 0

    Pour limite de tab.longueur()-1 à 1 pas -1 Faire
        posMax ← 0
        Pour i de 1 à limite Faire
            Si (tab[posMax] < tab[i]) Alors
                posMax ← i
            Fin Si
```



```
    Fin Pour  
    temp ← tab[posMax]  
    tab[posMax] ← tab[limite]  
    tab[limite] ← temp  
Fin Pour  
Fin
```

Exercice 52 (Tri rapide)

Le principe est de séparer le tableau en deux parties. La séparation est effectuée en choisissant une valeur pivot. Les valeurs sont réparties en deux ensembles suivant qu'elles sont plus grandes ou plus petites que le pivot. Ensuite, les deux ensembles sont triés séparément, suivant la même méthode. L'algorithme est donc récursif. Algorithme en $n \log(n)$ (sauf dans le cas d'un tableau trié ☺ mais pas le dire).

Fonction quickSort(tab : tableau<entier>, p : entier, r: entier):vide

var entier q;

Si (p<r) **Alors**

 q = partitionner(tableau, p, r)

 quickSort(tableau, p, q)

 quickSort(tableau, q+1, r)

Fin Si

Fin Fonction

Fonction partitionner(tab: tableau<entier>, p: entier, r:entier): entier

var pivot : entier

var i : entier

var j : entier

var temp : entier

var ok: booleen

 pivot = tab[pivot]

 i = pivot -1

 j = r+1

 ok ← vrai

Tant que (ok) **Faire**

 j ← j - 1

Tant que (tab[j] > pivot) **Faire**

 i ← i +1

Tant que (tab[i] < pivot) **Faire**

Si (i<j) **Alors**

 temp = tab[i]

 tab[i] = tab[j]

 tab[j] = temp

Sinon

 ok ← faux

Fin Si

Renvoie(j)

Fin Fonction