

Les méthodes de tri et de recherche

A. Présentation des algorithmes de tri

Un **algorithme de tri** est une suite finie d'instructions servant à réordonner **une séquence d'éléments** suivant un critère fixé à priori.

Il existe plusieurs méthodes de tri, on cite par exemple :

- **La méthode de tri par sélection**
- **La méthode de tri à bulles**

Remarque : Dans tout ce qui suit, on suppose que l'on trie **des nombres entiers** par **ordre croissant** et que ceux-ci se trouvent dans **un tableau T**.

B. Les Méthodes de tri

1. Tri par sélection

o Principe

L'algorithme de **tri par sélection** consiste à :

- 1- Trouver la position **posmin** de l'élément le plus **petit** du tableau
- 2- Une fois cette position **posmin** trouvée, on compare les éléments **T[0]** et **T[posmin]**, s'ils sont différents on fait leur permutation.
- 3- On recommence ces opérations sur la suite (**T[1], T[2], ..., T[N-1]**), ainsi on recherche le plus petit élément de cette nouvelle suite et on l'échange avec **T[1]**. Et

ainsi de suite jusqu'au moment où on n'a plus qu'une suite composée d'un seul élément $T[N-1]$.

Exemple $n=6$

T

17	5	8	12	5	13
0	1	2	3	4	5

➤ $i=0$, $posmin=0$

17	5	8	12	5	13
0	1	2	3	4	5

← Chercher posmin (1..5) →

$T[0] \neq T[1]$ Permutation

Posmin=1

5	17	8	12	5	13
0	1	2	3	4	5

➤ $i=1$, $posmin=1$

5	17	8	12	5	13
0	1	2	3	4	5

← Chercher posmin (2..5) →

5	5	8	12	17	13
---	---	---	----	----	----

$T[1] \neq T[4]$ Permuter

Posmin=4

➤ $i=2$, $posmin=2$

5	5	8	12	17	13
0	1	2	3	4	5

← Chercher posmin (3..5) →

$T[2] = T[2]$ Pas de Permutation

Posmin=2

➤ $i=3$, $posmin=3$

5	5	8	12	17	13
0	1	2	3	4	5

← Chercher posmin (4..5) →

$T[3] = T[3]$ Pas de Permutation

Posmin=3

5	5	8	12	17	13
0	1	2	3	4	5

➤ $i=4$, $posmin=4$

5	5	8	12	17	13
0	1	2	3	4	5

Chercher posmin (5)

posmin=5

T[4] ≠ T[5] **Permutation**

5	5	8	12	13	17
0	1	2	3	4	5

Procédure tri_selection (n:entier, @ T:tab) TDOL

Debut

Pour i de 0 à n-2 faire

posmin ← i

pour j de i+1 à n-1 faire

si T[j] < T[posmin] alors

posmin ← j

fin si

fin pour

Si (T[posmin] ≠ T[i]) Alors

aux ← T[posmin]

T[posmin] ← T[i]

T[i] ← aux

Finsi

Fin Pour

Fin

O	T/N
i	Entier
j	Entier
posmin	Entier
aux	Entier

2. Tri à bulles

o Principe :

L'algorithme du **tri à bulles** consiste à comparer les différentes valeurs consécutives du tableau **T** et à les permuter s'ils ne sont pas dans le bon ordre.

1. **Comparer** les deux premiers éléments du tableau, si le premier est supérieur au second, **une permutation** est effectuée.
2. Ensuite, sont **comparées et éventuellement permutes** les valeurs d'indices 1 et 2, 2 et 3 jusqu'à (n-2) et (n-1)
3. Une fois cette étape achevée, il est certain que **le dernier élément** du tableau est **le plus grand**. L'algorithme reprend donc pour classer les (n-1) éléments qui précèdent.
4. L'algorithme se termine quand **il n'y a plus de permutations possibles**.

o Exemple n=6

Etape1 T

17	5	8	12	5	13
0	1	2	3	4	5

➤ **I=0,Permuter=faux**

17	5	8	12	5	13
0	1	2	3	4	5

T[0] > T[1] donc Permutation et Permuter=vrai

5	17	8	12	5	13
0	1	2	3	4	5

➤ **i=1,Permuter=vrai**

T[1] > T[2] donc Permutation et Permuter=vrai

5	8	17	12	5	13
0	1	2	3	4	5

➤ **i=2,Permuter=vrai**

T[2] > T[3] donc Permutation et Permuter=vrai

5	8	12	17	5	13
0	1	2	3	4	5

➤ **i=3,Permuter=vrai**

T[3] > T[4] donc Permutation et Permuter=vrai

5	8	12	5	17	13
0	1	2	3	4	5

➤ **i=4,Permuter=vrai**

T[4] > T[5] donc Permutation et Permuter=vrai

5	8	12	5	13	17
0	1	2	3	4	5

Remarque : Après le premier parcours, le plus grand élément étant à sa position définitive, il n'a plus à être traité.

Etape2

➤ **i=0,Permuter=faux**

T[0] < T[1] donc pas de Permutation

5	8	12	5	13	17
0	1	2	3	4	5

➤ **i=1,Permuter=faux**

T[1] < T[2] donc pas de Permutation

5	8	12	5	13	17
0	1	2	3	4	5

➤ **i=2,Permuter=faux**

T[2] > T[3] donc Permutation ,permuter=vrai

5	8	5	12	13	17
0	1	2	3	4	5

➤ **i=3,Permuter=vrai**

T[3] < T[4] donc pas de Permutation

5	8	5	12	13	17
0	1	2	3	4	5

➤ **i=4,Permuter=vrai**

$T[4] < T[5]$ donc pas de Permutation

5	8	5	12	13	17
0	1	2	3	4	5

Etape3

➤ **$i=0$, Permuter=faux**

$T[0] < T[1]$ donc Pas de Permutation

5	8	5	12	13	17
0	1	2	3	4	5

➤ **$i=1$, Permuter=faux**

$T[1] > T[2]$ donc Permutation ,permuter=vrai

5	5	8	12	13	17
0	1	2	3	4	5

➤ **$i=2$, Permuter=vrai**

$T[2] < T[3]$ donc Pas de Permutation

➤ **$i=3$, Permuter=vrai**

$T[3] < T[4]$ donc Pas de Permutation

➤ **$i=4$, Permuter=vrai**

$T[4] < T[5]$ donc Pas de Permutation

Etape4

➤ **$i=0$, Permuter=faux**

$T[0] = T[1]$ donc Pas de Permutation

5	5	8	12	13	17
0	1	2	3	4	5

➤ **$i=1,2,3,4$ Permuter=faux on sort avec un tableau trié**

○ Algorithme de la procédure Tri_bulles dans un tableau T

Procédure tri_bulles (n:entier, @ T : Tab)

TDOL

Début

répéter

permuter $\leftarrow$ faux

```

    Pour i de 0 à n -2 faire
        si (T[i] > T[i+1]) alors
            aux ← T[i]
            T[i] ← T[i+1]
            T[i+1] ← aux
            permuter ← vrai
        Finsi
    Fin pour
    Jusqu'à (permuter = faux)
Fin

```

O	T/N
permuter	Booleen
i	Entier
aux	Entier

C. Les algorithmes de recherche

Un **algorithme de Recherche** revient à vérifier l'existence d'un élément **E** dans un ensemble. Il existe deux méthodes de recherche :

- La méthode de recherche séquentielle
- La méthode de recherche dichotomique

1. La méthode de recherche séquentielle

o Principe

La méthode de **recherche séquentielle** d'un élément dans un ensemble consiste à parcourir l'ensemble **élément** par **élément** en les **comparant** avec l'**élément à chercher** jusqu'à **trouver** ce dernier ou **achever** l'ensemble.

- o Algorithme de la fonction recherche_sequentielle d'un entier x dans un tableau t (méthode 1)

Fonction recherche_sequentielle (x : entier ; n : entier ; t : tab) : booléen
Fonction recherche_dichotomique (x :entier ;n :entier;t:tab) :booléen

Debut
 trouve ← faux
 d ← 0
 f ← n-1
 repéter
 si t[i] = x alors
 repéter trouve ← vrai
 milieu ← (d+f) div 2
 sinon
 Si x < t[milieu] alors
 f ← milieu
 fin si trouve ← vrai
 Sinon si x > t[milieu] alors
 d ← milieu + 1
 fin si
 jusqu'à (trouve=vrai) ou (i=n)
 retourner trouve
Fin

O	T/N
trouve	Booléen
i	Entier

o Algorithme de la fonction recherche séquentielle d'un entier x dans un tableau t (méthode 2)

Fonction recherche_sequentielle (x : entier ; n : entier ; t : tab) : booléen

Début

trouve ← faux

i ← 0

répéter

trouve ← t[i] = x

i ← i+1

jusqu'à (trouve=vrai) ou (i=n)

retourner trouve

Fin

TDOL

O	T/N
trouve	Booléen
i	Entier

Activité3

29

Ecrire l'algorithme principal d'un programme qui permet de chercher un entier x par saisie par l'utilisateur dans un tableau

- Algorithme de la procédure tri_selection dans un tableau T