

Algo & prog

Classe: 4ème sciences de l'informatique

Résumé

Chapitre: Les algorithmes de tri

Sousse (Khezama - Sahloul) Nabeul / Sfax / Bardo / Menzah El Aouina / Ezzahra / CUN / Bizerte / Gafsa / Kairouan / Medenine / Kébili / Monastir / Gabes / Djerba





Les algorithmes de tri

1- Définition :











Exemples:

• <u>Séquence triée</u>: 12 - 15 - 88 - 121 - 122 - 714 - 901 - 2510

• Séquence non triée : 15.5 - 19 - 10 - 201 - 3 - 155



Nombreux algorithmes de tri existent voici quelques exemples : Tri à bulles, Tri par sélection, Tri par insertion, Tri Shell, Tri rapide, Tri à peigne, Tri fusion, Tri comptage, Tri Gnome, Tri stupide, ...





2- Tri à bulles :

2.1/ Principe (tri croissant d'un tableau T de N cases) :

Cette méthode consiste à faire remonter le plus grand élément du tableau en comparant les éléments successifs, elle fonctionne comme suit :

- 1- On compare le premier pair d'éléments T[0] et T[1].
- 2- Si T[0] > T[1] alors on permute T[0] et T[1], aller au pair suivant et répéter les étapes 1 et 2 jusqu'à comparer le dernier pair T[N-2] et T[N-1]. A la fin de ce premier parcours on aura passé le plus grand élément du tableau vers sa place finale qui est le (N-1)^{ième} case du tableau.
- 3- On recommence cette opération en parcourant de 0 à N-2 puis de 0 à N-3 et ainsi de suite.
- 4- On arrête le traitement si on arrive au dernier élément du tableau ou le tableau devient trié.

TAB = Tableau de N entier2.2/ Algorithme de tri à bulles : Procédure Tri bulles (@ T:TAB, N: entier) **DEBUT** Répéter test ← Faux Pour i de 0 à N-2 faire TDOL: Si T[i] > T[i+1] alors Objet Type / Nature $aux \leftarrow T[i]$ Entier aux, i $T[i] \leftarrow T[i+1]$ test Booléen $T[i+1] \leftarrow aux$ test ← Vari Fin pour $N \leftarrow N-1$ Jusqu'a (N = 1) ou (test = Faux)

2.3/ Autre version de tri à bulles :

FIN

```
Procédure Tri_bulles (@T: TAB , N : entier) DEBUT
```

```
Pour i de 0 à N-1 Faire

Pour j de 0 à N-i-2 Faire

Si T[j] > T[j+1] Alors

aux \leftarrow T[j]

T[j] \leftarrow T[j+1]

T[j+1] \leftarrow aux

Fin Si

Fin Pour

Fin Pour
```

TUUL		
	Objet	Type / nature
	i,j, aux	Entier



FIN



3- Tri par sélection:

3.1/ Principe (tri croissant d'un tableau T de N cases) :

Cette méthode consiste à :

- 1- Trouver l'indice ou la position (pm) du plus petit élément du tableau.
- 2- Placer le plus petit élément (T[pm]) à sa position finale (la première position)
- 3- Rechercher l'indice du second plus petit élément
- 4- Le placer à sa position finale (deuxième position)
- 5- Répéter le traitement précédent (3 et 4) jusqu'à ce que le tableau soit trié.

```
TAB = Tableau de N entier
3.2/ Algorithme de tri par sélection :
Procédure Tri_selection (@T: TAB, N: entier)
DEBUT
  Pour i de 0 à N-2 faire
       #on commence par chercher la position du minimum
         pm ← i
        Pour j de i+1 à N-1 faire
             Si(T[j] < T[pm]) alors
                pm ← j
                                                  TDOL
             Finsi
                                                   Objet
                                                                   Type / nature
        Fin pour
                                                   i,j,pm, aux
                                                                   entier
         Si (pm \neq i) Alors
              aux \leftarrow T[i]
              T[i] \leftarrow T[pm]
              T[pm] \leftarrow aux
         Fin si
  Fin Pour
FIN
```





4- Tri par insertion:

4.1/ Principe (tri croissant d'un tableau T de N cases) :

- 1- On commence par le deuxième élément du tableau c'est-à-dire T[1].
- 2- On compare l'élément choisi (v) avec tous ses précédents dans la liste (la partie gauche du tableau) afin de <u>l'insérer dans la bonne position après avoir décalé tous les éléments</u> qui sont supérieurs à (v) vers la droite.
- 3- Répéter l'étape 2 pour l'élément suivant jusqu'à arriver au dernier élément du tableau.

TAB = Tableau de N entier4.2/ Algorithme de tri par insertion Procédure Tri insertion (@T: TAB, N: entier) **DEBUT** Pour i de 1 à N-1 faire $v \leftarrow T[i]$ i←i **TDOL** Type / Nature Objet Tant que (T[j-1]>v) et (j>0) faire i,j,v Entier $T[j] \leftarrow T[j-1]$ j← j-1 Fin tant que $T[j] \leftarrow v$ Fin pour **FIN**

5- Tri shell:

5.1/ Présentation :

Le tri par shell est une amélioration de <u>tri par insertion</u> proposée par **Donald L.Shell** en 1959. Le tri par shell se base sur le calcul de **pas** (gap).

Question: Mais qu'est-ce que le pas et comment le calculer?

Réponse : Donald Shell a proposé la formule (suite) suivante pour calculer le pas : (avec N est la taille du tableau)

$$\begin{cases} U_0=1\\ U_{n+1}=3*U_n+1 \end{cases}$$





5.2/ Exemple de calcul de pas pour un tableau de 100 éléments :

```
Pour calculer le pas d'un tableau de taille N=100 on procède comme suit :
```

```
Etape1: déterminer la valeur maximale du pas U_0=1
U_1=3*\ U_0+1=3*1+1=4
U_2=3*\ U_1+1=3*4+1=13
U_3=3*\ U_2+1=3*13+1=40
U_4=3*\ U_3+1=3*40+1=121 \text{ (stop car on dépasse la taille du tableau)}
Etape2: Les valeurs du pas pour trier le tableau sont: Pas1=121 div 3 = 40
Pas2=40 div 3 = 13
Pas3=13 div 3 = 4
Pas4=4 div 3 = 1 (stop car on ne peut pas faire un pas moins que 1)
```

TAB = Tableau de N entier

5.3/ Algorithme de tri Shell:

Procédure Tri_Shell (@ T :TAB, N :entier)

Début p←0

Tant que (p<N) faire ◀

p← (3*p+1)

Fin tant que

Calcul de pas maximal



Tant que $(p\neq 0)$ faire

```
Pour i de p à N-1 faire

v \leftarrow T[i]

j \leftarrow i

Tant que (j>p-1) et (T[j-p]>v) faire

T[j] \leftarrow T[j-p]

j \leftarrow j-p

Fin tant que

T[j] \leftarrow v

Fin pour

Fin tant que
```

TDOL

1001		
	Objet	Type / Nature
	v,i,i,q	entier

Remarque

Le tri par insertion est un cas particulier du tri Shell où le pas = 1



Fin







Sousse (Khezama - Sahloul) Nabeul / Sfax / Bardo / Menzah El Aouina / Ezzahra / CUN / Bizerte / Gafsa / Kairouan / Medenine / Kébili / Monastir / Gabes / Djerba



www.takiacademy.com



73.832.000