

Support de cours

Module : ASD1

Chapitre 7: Les algorithmes de tri et de recherche

Partie ½ : Les algorithmes élémentaires

Réalisé par:
Dr. Sakka Rouis Taoufik

1

Chapitre 7: Les algorithmes de tri et de recherche

I. Introduction

- Le problème de tri consiste à trier (où à ranger) dans un ordre croissant au sens large une suite d'éléments comparables (dotés d'une relation d'ordre total).
- Le problème de recherche consiste à examiner une suite d'éléments(élément par élément) et voir si **info** appartient ou non à la suite,
- Il existe plusieurs algorithmes permettant de réaliser l'opération de tri et de recherche.
- Ces algorithmes sont classés en deux catégories :
 - ❖ **Algorithmes élémentaires** : tri par sélection, tri par insertion, recherche séquentielle sans sentinelle, recherche séquentielle avec sentinelle, etc.
 - ❖ **Algorithmes évolués** : tri par tas, tri rapide, recherche dichotomique, etc.

2

Chapitre 7 : Les algorithmes de tri et de recherche

II. Le tri par sélection

1) Présentation informelle (ou principe)

Cet algorithme consiste à trouver l'emplacement de l'élément le plus petit du tableau. C'est-à-dire un entier « m » telle que $a_i \geq a_m$ pour tout i appartenant à $\langle a_1, a_2, \dots, a_{n-1}, a_n \rangle$, avec n est la taille du tableau à trier.

Une fois m est trouvé on échange a_i et a_m ;

On recommence ces deux opérations (emplacement de l'élément le plus petit et échange) sur la nouvelle suite jusqu'à la suite $\langle a_2, \dots, a_{n-1}, a_n \rangle$ soit formée d'un seul élément $\langle a_n \rangle$

3

Chapitre 7 : Les algorithmes de tri et de recherche

II. Le tri par sélection

2) Réalisation:

```
Const n100
Type Tab : Tableau [1..n] d'entiers
proc tri_selection ( var a: Tab; n: entier )
var
  /* variables locales*/
  i: entier /*varie entre 1 et n-1. Elle indique l'avancement dans le tri*/
  j: entier /*varie entre i+1 et n. Elle permet de calculer m*/
  m: entier /*emplacement de l'élément le plus petit entre i et n */
  aux: entier /*pour l'échange a[i] et a[m]*/
  /*****partie executive*****/
debut
pour i de 1 à n-1 faire
  /*recherche de m*/
  m ← i;
  pour j de i+1 à n faire
    si (a[j] < a[m]) alors
      m ← j;
  fin pour
  /*échange entre a[i] et a[m]*/
  aux=a[i] ;
  a[i]=a[m] ;
  a[m]=aux ;
fin pour
fin proc.
```

4

Chapitre 7 : Les algorithmes de tri et de recherche

II. Le tri par sélection

3) Réalisation en C:

```
void tri_selection ( int a [ ], int n) {

    /* variables locales*/
    unsigned i ; /*varie entre 0 et n-2. Elle indique l'avancement dans le tri*/
    unsigned j ; /*varie entre i+1 et n-1. Elle permet de calculer m*/
    unsigned m ; /*emplacement de l'élément le plus petit entre i et n-1 */
    int t /*pour l'échange a[i] et a[m]*/
    /*****partie executive*****/
    for (i=0 ;i<n-1 ;i++) { /*recherche de m*/
        m=i;
        for (j=i+1 ;j<n ;j++)
            if (a[j] < a[m])
                m=j;
        /*échange entre a[i] et a[m]*/
        t=a[i] ;
        a[i]=a[m] ;
        a[m]=t ;
    }/*fin for i*/
}/*fin tri_selection*/
```

5

Chapitre 7 : Les algorithmes de tri et de recherche

II. Le tri par sélection

4) Complexité:

Un algorithme a un coût Spatiale : espace mémoire nécessaire

complexité temporelle : temps exigé

La complexité est exprimée par rapport à la taille du problème résolu par l'algorithme concerné. Pour le problème de tri, la taille est le nombre d'éléments à trier : **n** éléments.

- **Complexité spatiale** : La complexité spatiale est de l'ordre de n . On note $O(n)$: en effet le tri se fait dans le même tableau.
- **Complexité temporelle** : Le tri par sélection comporte deux types d'opérations élémentaires :
 - recherche de m entre $a[i]$ et $a[n]$
 - l'échange entre $a[i]$ et $a[m]$

6

Chapitre 7 : Les algorithmes de tri et de recherche

II. Le tri par sélection

4) Complexité:

- **Pour l'échange:** L'échange a lieu systématiquement dans la boucle principale " pour i de 1 à n-1 faire" qui s'exécute n-1 fois. Sachant que l'opération d'échange exige 3 affectations. On peut conclure que la complexité en transfert est $O(3n) = O(n)$

➔ La complexité en nombre d'échange est de l'ordre de n, que l'on écrit $O(n)$.

7

Chapitre 7 : Les algorithmes de tri et de recherche

II. Le tri par sélection

4) Complexité:

- **Pour la recherche de m :** On mesure cette complexité par rapport au nombre de comparaisons de l'opération élémentaire : $a[j] < a[m]$? ;

Pour chaque itération (boucle externe) on démarre avec l'élément de position a_i et on le compare avec $a_{i+1} + a_{i+2} + \dots + a_n$

Donc le nombre de comparaison est **(n-i)**

On commence avec $i=1$ et on termine avec $i=n-1$, ainsi, le nombre de comparaisons total est =

$$(n-1) + (n-2) + \dots + 2 + 1 = (n-1) * (n-1 + 1) / 2 = (n-1) * n / 2$$

➔ La complexité en nombre de comparaison est de l'ordre de n^2 , que l'on écrit $O(n^2)$.

8

Chapitre 7 : Les algorithmes de tri et de recherche

II. Le tri par sélection

4) Complexité:

- Toutefois cette complexité en nombre d'échanges de cellules n'apparaît pas comme significative du tri, outre le nombre de comparaison, c'est le nombre d'affectations d'indice qui représente une opération fondamentale.

Conclusion : la complexité est de l'ordre $O(n^2)$. On dit que son temps est quadratique par rapport à n (taille du problème).

9

Chapitre 7 : Les algorithmes de tri et de recherche

III. Le tri par insertion

1) Présentation informelle (ou principe)

On suppose que les $(i-1)$ premiers éléments sont triés.

On essaye de trouver la place de l'élément de position i par rapport aux $(i-1)$ éléments déjà triés.

Et ainsi de suite jusqu'à $i=n$.

10

Chapitre 7 : Les algorithmes de tri et de recherche

III. Le tri par insertion

2) Réalisation: Proposer un algorithme pour cette procédure

11

Chapitre 7 : Les algorithmes de tri et de recherche

III. Le tri par insertion

3) Réalisation en c

```
void tri_insertion( int a[ ], int n) {
    unsigned i ; /* niveau d'avancement dans le tri*/
    unsigned j ; /*pour le décalage*/
    int v ; /*élément à insérer*/
    for (i=1 ; i<n ; i++) {
        /*insertion de a[i]*/
        v=a[i];
        j=i;
        while(j>0 && a[j-1]>v) {
            a [ j ]=a [ j-1];
            j--;/*passer à l'élément précédent*/
        }
        a[ j ] = v ;
    }
}
```

12

Chapitre 7 : Les algorithmes de tri et de recherche

III. Le tri par insertion

4) Complexité

Complexité spatiale : La complexité spatiale est de l'ordre de n . On note $O(n)$: en effet le tri se fait dans le même tableau.

Complexité temporelle :

On identifie l'opération atomique (ou élémentaire) à comptabiliser. On s'intéresse à la boucle interne (**tant que**) et plus précisément, on s'intéresse à l'expression qui gouverne **tant que** à savoir **$j > 0$ et $a[j-1] > v$**

→ ou va comptabiliser le nombre de comparaisons $a[j-1] > v$ pour une itération donnée.

Le nombre de comparaisons ($a[j-1] > v$) n'est pas connu.

Il dépend de la configuration initiale du tableau a.

13

Chapitre 7 : Les algorithmes de tri et de recherche

III. Le tri par insertion

4) Complexité

Complexité temporelle : On distingue les 3 cas suivants :

A) Cas minimum Ou favorable ou encore optimiste.

Pour chaque élément à insérer on fait une comparaison :

$a[j-1] > v$?

Un tel cas traduit un tableau trié dans le bon ordre.

a 11 12 20 40 60

→ $C_{\min} = n-1$ comparaison. Elle est en $O(n)$.

B) Cas maximum ou défavorable ou encore pessimiste

Pour l'insertion d'un élément de position i , on fait $i-1$ comparaisons de l'expression $a[j-1] > v$. On commence par $i=2$ et on finit avec $i=n$.

→ $C_{\max} = 1+2+\dots+(n-1) = n(n-1)/2$. Elle est en $o(n^2)$.

Un tel cas traduit un tableau trié dans l'ordre inverse.

a 60 40 20 12 11

14

Chapitre 7 : Les algorithmes de tri et de recherche

III. Le tri par insertion

4) Complexité

Cas moyen :

Configuration aléatoires C_{moy} est compris entre $O(n)$ et $O(n^2)$.

Hypothèse : pour insérer un élément de position i , on fait en moyenne $i/2$ comparaisons ($a[j-1] > v$). Il suffit de diviser C_{max} sur 2.

$$C_{\text{moy}} = n(n-1)/4 : \text{ elle est en } O(n^2).$$

Conclusion: NOMBRE GLOBAL DE COMPARAISON

Cas minimum : $C_{\text{min}} = n-1 \Rightarrow O(n)$

Cas maximum : $C_{\text{max}} = 1+2+3+\dots+n-1 = n(n-1)/2 \Rightarrow O(n^2)$

Cas moyen : $C_{\text{moy}} =$ de l'ordre de $O(n^2)$

15

Chapitre 7 : Les algorithmes de tri et de recherche

IV. Comparaison entre tri par insertion et tri par sélection

Complexité spatiale : elle est en $O(n)$ pour les deux algorithmes.

Complexité temporelle :

- l'algorithme de tri par sélection ne prend pas en compte la configuration initiale du tableau à trier. Ceci explique $C_{\text{min}} = C_{\text{moy}} = C_{\text{max}} = O(n^2)$.
- L'algorithme de tri par insertion est sensible à la configuration initiale du tableau à trier. On a tendance à comparer les algorithmes résolvant le même problème sur la complexité au pire des cas.
- ❖ Les deux algorithmes (tri par sélection et tri par insertion) présentent la même tendance $O(n^2)$. Dans le cas pessimiste.
- ❖ En moyenne (en multipliant l'exécution sur des configurations différentes), le tri par insertion est plus efficace que le tri par sélection, car prend en compte la configuration initiale du tableau à trier.

16

Chapitre 7 : Les algorithmes de tri et de recherche

V. La recherche séquentielle

1) Présentation informelle

Un problème de recherche est un problème ayant deux issues :

Echec : info se trouve dans la table

Succès : info ne se trouve pas dans la table

Soient une table a et une information « info » traduisant une caractéristique relative aux éléments stockés dans la table.

L'algorithme de recherche séquentielle (ou linéaire) consiste à examiner la table éléments par éléments et voir si « info » appartient ou non à la table a .

17

Chapitre 7 : Les algorithmes de tri et de recherche

V. La recherche séquentielle

2) Solution 1 (sans sentinelle): proposer un algorithme pour cette procédure

18

Chapitre 7 : Les algorithmes de tri et de recherche

V. La recherche séquentielle

3) Solution 1 en C:

```
int recherche (int T[], int n, int info) {
    /* rend -1 si info n'appartient pas à T
    sinon la position correspondante*/

    unsigned i ;/*pour parcourir le tableau*/

    for(i=0 ;i<n ;i++) {
        if (T[i] == info) /*issue positive*/
            return( i );
    }
    /*issue négative*/
    return -1 ;
}
```

19

Chapitre 7 : Les algorithmes de tri et de recherche

VI. La recherche séquentielle

4) **Solution 2** : proposer un algorithme basé sur le schéma
Tant Que

20

Chapitre 7 : Les algorithmes de tri et de recherche

VI. La recherche séquentielle

5) Solution 2 en C : (basée sur le schéma while)

```
int recherche (int t [ ], int n, int info) {
    unsigned i ; /* pour parcourir le tableau */
    i=0 ;
    while (i<n && T[i] !=info)
        i++; /*pour passer à l'élément suivant*/

    /*à la sortie de la boucle while :
        i>=n      => échec ou
        T[i]==info => succès et  forcement i<n  */
    if(i<n)
        return i ;
    else
        return -1 ;
}
```

21

Chapitre 7 : Les algorithmes de tri et de recherche

VI. La recherche séquentielle

6) Solution 3 : (en utilisant une sentinelle)

L'idée consiste à utiliser $n+1$ cases et on insère dans la dernière case l'élément à recherché.

22

Chapitre 7 : Les algorithmes de tri et de recherche

VI. La recherche séquentielle

6) Solution 3 en C : (en utilisant une sentinelle)

/*on utilise n+1 cases et on insère dans la dernière case l'élément à recherché*/

```
int recherche (int t[], int n1; int info)  {
/* rend -1 si info n'appartient pas au tableau sinon la position
correspondante*/
unsigned i ;/*pour parcourir nom*/
T[n1]=info ; /*garantir le non dépassement du tableau */
while(T[i] != info)
    i++;
if( i==n1)
    return( -1 ) ;
else
    return( i ) ;
}
```

23

Chapitre 7 : Les algorithmes de tri et de recherche

VI. La recherche séquentielle

7) Comparaison solution2/solution3 :

complexité spatiale :

solution 2 → n éléments → $O(n)$

solution 3 → (n+1) éléments → $O(n)$

complexité temporelle :

solution 2 : à chaque itération, 3 évaluations

solution 3 : à chaque itération, 1 évaluation

On a amélioré le temps de la solution 2 moyennant un espace supplémentaire (1 seul élément)

On ne recommande pas la solution 1.

Remarque : Dans une structure linéaire ici les tableaux on peut placer moyennement un espace supplémentaire soit une sentinelle à droite soit à gauche.

24

Chapitre 7 : Les algorithmes de tri et de recherche

VI. La recherche séquentielle

7) Comparaison solution2/solution3 :

-complexité temporelle : l'opération à comptabiliser est la comparaison entre x et l'élément courant : `strcmp(x, nom[i])`

On distingue :

-Cas minimum : une seule comparaison, un tel cas traduit que x coïncide avec le premier élément du tableau.

-Cas maximum : n comparaisons x coïncide avec le dernier élément ou x n'appartient pas à `nom[i]` :

- sans sentinelle $\rightarrow n$ comparaisons
- avec sentinelle $\rightarrow n+1$ comparaisons

Elle est en $O(n)$

-Cas moyen : $n/2$ comparaisons.