

Prise de note lecture informatique

RACINE Florian

April 30, 2022

Prise de note lecture informatique



Contents

1	Algorithmie	3
1.1	Introduction à l'algorithmique	3
1.1.1	Introduction	3
1.1.2	Tri rapide	3
	Introduction	3
	Complexité	3
	Exemple	4
1.1.3	Tri linéaire	5
	Introduction	5
	Tri par denombrement (ou tri comptage)	5
	Tri Base	6

1 Algorithmie

1.1 Introduction à l'algorithmique

1.1.1 Introduction

Cet ouvrage sans équivalent, exhaustif et d'accès facile est une introduction complète à l'algorithmique et s'adresse aussi bien aux étudiants qu'aux professionnels en informatique.

L'éventail des algorithmes étudiés dans ce livre va des plus classiques, comme les algorithmes de tri et les fonctions de hachage, aux plus récents comme ceux de l'algorithmique parallèle, permettant ainsi de passer progressivement des notions élémentaires aux thèmes les plus pointus.

1.1.2 Tri rapide

Introduction Cet algorithme appelé ALGORITHME TRI RAPIDE(QuickSort) il s'agit d'ordonner le tableau à partir d'un pivot (valeur choisie dans le tableau (généralement la première valeur) Dans ce mêmetableau on classe à gauche les valeurs inférieurs et à droite les valeurs supérieurs. Ensuite on rappelle l'ALGORIHTME TRI RAPIDE, une fois pour la partie gauche, une fois pour la partie droite. Là est la récursivité.

Complexité En moyenne la complexité est de $n \log(n)$ ce qui en fait si on ne connaît aucune information sur la liste à trier le meilleur tri. Dans le pire des cas la complexité est de n^2 mais cela est très peu probable d'autant plus si le pivot est choisi aléatoirement.

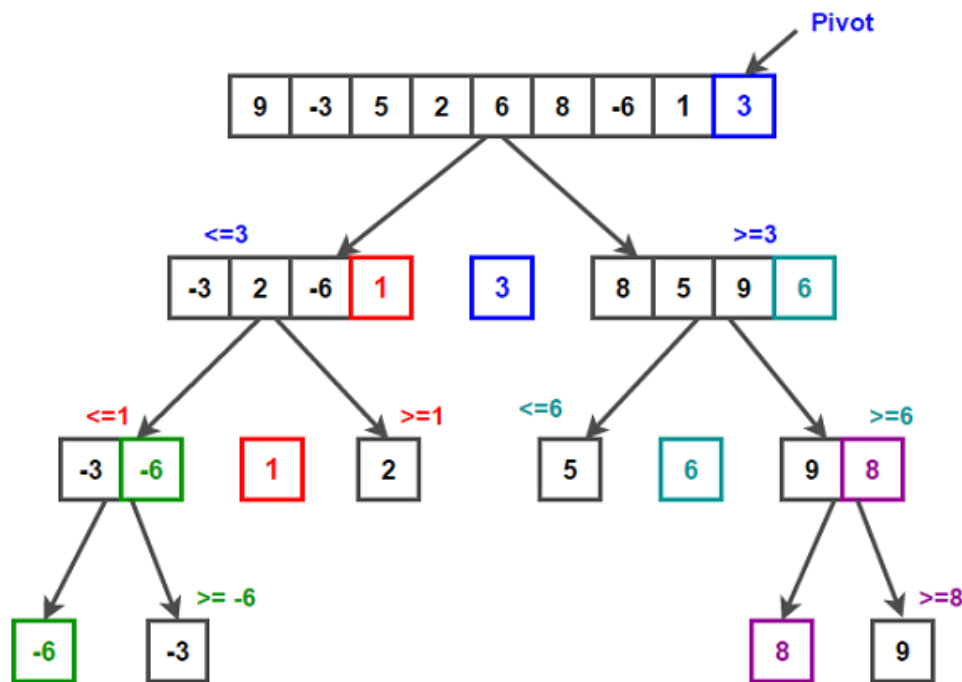


Figure 1: shemaTriRapide

Exemple Proposition d'implémentation d'ALGORITHME TRI RAPIDE:

```
1 #include <stdio.h>
2 #include <stdlib.h>
3 #include <time.h>
4 /* Programme principal
5 */
6 int main()
7 {
8     int taille_1=10;
9     int tableau[taille_1];
10    int i;
11    /* Saisie par l'opérateur des valeurs entieres dans le tableau */
12    init_tab(tableau,0,taille_1);
13    /* Tri du tableau */
14    tri_tab_recuratif(tableau,0,taille_1);
15    /* Affichage du tableau trie */
16    for(i=0;i<taille_1;i++) {printf("%d ",tableau[i]);}
17    putchar('\n');
18 }
19 /* fonction qui permet l'opérateur de saisir sa liste de nombres
20 */
21 void init_tab(int tab[], int deb, int taille)
22 {
23     int i;
24     for(i=deb; i < taille; i++)
25     {
26         printf("valeur %d : ",i);
27         scanf("%d", &tab[i]);
28     }
29 }
30 /* fonction de tri RECURSIF
31 */
32 void tri_tab_recuratif(int tab[],int deb,int fin)
33 {
34     const int pivot = tab[deb];
35     int pos=deb;
36     int i;
37     if (deb>=fin)
38         return;
39     /* cette boucle permet de placer le pivot (debut du tableau trier)
40     au bon endroit dans le tableau
41     avec toutes les valeurs plus petites avant
42     et les valeurs plus grandes apres
43     la fin, la valeur pivot se trouve dans le tableau tab[pos]
44     */
45     for (i=deb; i<fin ; i++)
46     {
47         if (tab[i]<pivot)
48         {
49             tab[pos]=tab[i];
50             pos++;
51             tab[i]=tab[pos];
52             tab[pos]=pivot;
53         }
54     }
55     /* Il ne reste plus qu'a rappeler la procedure de tri
56     sur le debut du tableau jusqu pos (exclu) : tab[pos-1]
57     */
58     tri_tab_recuratif(tab,deb,pos);
59     /* et de rappeler la procedure de tri
60     sur la fin du tableau partir de la premiere valeur apres le pivot
61     tab[pos+1]
62     */
63     tri_tab_recuratif(tab,pos+1,fin);
64 }
```

1.1.3 Tri linéaire

Introduction Dans un tri comparatif, on se sert uniquement de comparaisons entre les éléments pour obtenir des informations sur l'ordre d'une séquence d'entrée. Ces type de tris sont contraint à une complexité d'au moins $n \cdot \log(n)$. Les tris linéaires sont des tris faisant appel à d'autre opération que les comparaisons. Par exemple, le tri par base, le tri par paquets, le tri par dénombrement...

Tri par dénombrement (ou tri comptage) Ce tri troc de la complexité contre de l'espace mémoire. Complexité moyenne : $O(n)$

Le tri par dénombrement suppose que chacun des n éléments d'entrée est un entier de l'intervalle 1 à k , pour un entier k donné. Lorsque $k = O(n)$, le trie s'exécute en $O(n)$.

Le principe du tri par dénombrement est de déterminer pour chaque élément de l'entrée, le nombre d'élément inférieurs à x . Cette information peut servir à placer l'élément x directement à sa position dans le tableau de sortie. Par exemple, s'il existe 17 éléments inférieurs à x , alors x se trouvera en sortie à la position 18.

```

1 public class CountingSort
2 {
3     public static void SortCounting(int[] input, int min, int max)
4     {
5         var count = new int[max - min + 1];
6         var z = 0;
7
8         for (var i = 0; i < count.Length; i++)
9             count[i] = 0;
10
11         foreach (int i in input)
12             count[i - min]++;
13
14         for (var i = min; i <= max; i++)
15         {
16             while (count[i - min]-- > 0)
17             {
18                 input[z] = i;
19                 ++z;
20             }
21         }
22     }
23
24     public static int[] Main(int[] input)
25     {
26         SortCounting(input, input.Min(), input.Max());
27         return input;
28     }
29 }

```

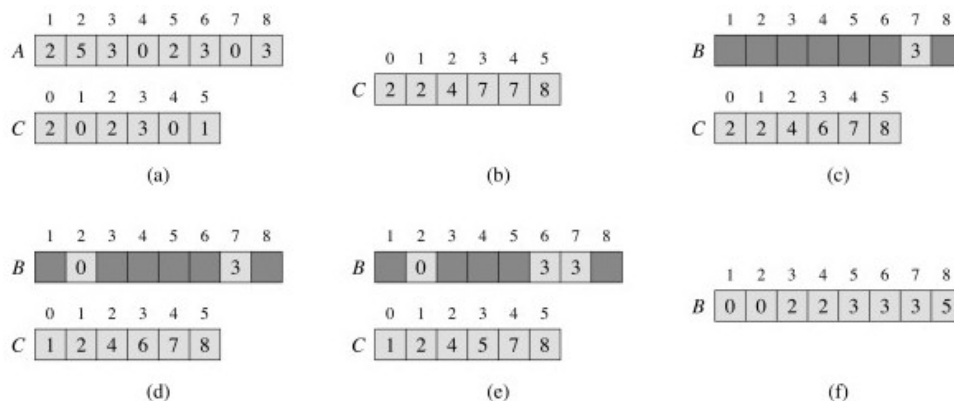


Figure 2: graphTriComptage

Tri Base Le principe du Tri base est de classer successivement les nombres à trier par chiffre les moins significatifs (pas très intuitif). Il repose donc sur un autre algorithme de trie pour trier les nombres par chiffre.

In input array A , each element is a number of d digit.

Radix - Sort(A, d)

for $i \leftarrow 1$ to d

do "use a stable sort to sort array A on digit i ;



Figure 3: graphTriBase