Informatique fondamentale Tris

R.Gosswiller

Tri à bulles

- Tri rapide
- 4 Tri fusion

Principe

Une grande quantité de problèmes d'informatique sont assimilables à une recherche d'éléments dans un tableau.

Exemples

Gestion d'inventaire, Publicité ciblée, Big Data, Anti-fraude...

Principe

Chercher un élément est plus rapide dans un tableau trié que dans un tableau désordonné

Parcours complet : C(n)Dichotomie : $C(\log(n))$

R.Gosswiller

Principe

Trier un tableau de plusieurs centaines de milliers de ligne est un problème qui peut vite se compliquer.

Exemples

Contrainte en temps, en mémoire, données fragmentées, ...

Principe

Différentes contraintes aboutissent à différents algorithmes. Il n'existe pas de méthode de tri 'parfaite'.

Principe

Trier un tableau en faisant remonter successivement chaque valeur la plus haute

Algorithme

```
Parcourir i allant de la derniere a la premiere case

Pour j allant de la case 0 a la case i

Si T[j+1] < T[j]

permuter(T[j+1],T[j])
```

Cas d'usage

Listes avec peu d'éléments non-triés Ajout d'un élément dans une liste déjà triée

Complexité

$$o(n^2)$$

.. avec un des deux n qui dépends du nombre d'éléments à trier

Tri rapide

Quicksort

Principe

Fonctionnement par pivot : placer tous les éléments inférieurs à gauche et supérieurs à droite

Quicksort

Algorithme

1

10 11

12 13

14

15

16

```
part(tableau tab, entier f, entier l, entier piv)
     permuter tab[piv] et tab[1]
     i := f
     pour i de f a l - 1
         si tab[i] <= tab[l] alors
             permuter tab[i] et tab[j]
             j := j + 1
     permuter tab[dernier] et tab[j]
     renvover j
qsort(tableau T, entier f, entier 1)
     si f < l alors
         piv := choix_pivot(T, f, 1)
         piv := part(T, f, l, piv)
         qsort(T, f, piv-1)
         qsort(T, piv+1, 1)
```

Quicksort

Cas d'usage

Contraintes de mémoire et de temps Option de repli

Complexité

 $o(n^2)$, o(n * log(n)) en cas moyen

Principe

Tout tableau trié peut être vu comme la fusion de 2 sous-tableaux triés Chaque sous-tableau peut être vu comme la fusion de deux sous-tableaux triés

Tout tableau à un seul élément est automatiquement trié

Algorithme

```
triFusion(T)
si n<= 1: renvoyer T

renvoyer fusion(triFusion(T[0...n/2],triFusion(T[n/2...n-1]))

fusion(Ta,Tb):
Si Ta est vide : renvoyer Tb
Si Tb est vide : renvoyer Ta
Si Ta[0] <= Tb[0] : renvoyer A[0] + fusion(Ta[1...],Tb)
Sinon renvoyer B[0] + fusion(Ta,Tb[1...])</pre>
```

Cas d'usage

Fusion de deux grandes listes triées - Multi-thread Besoin de gagner du temps plutôt que de la mémoire

Complexité

o(n * log(n))