Tris par Insertion

1 Introduction

Le tri par insertion est un algorithme de tri classique. La plupart des personnes l'utilisent naturellement pour trier des cartes à jouer.

Cet algorithme est simple, mais considéré comme inefficace seul, sauf si les données sont déjà presque triées. Il est utilisé en pratique en combinaison avec d'autres méthodes comme le tri rapide. Il s'exécute en temps quadratique (voir Fig. 1) par rapport au nombre d'éléments à trier (n): $O(n^2)$. C'est-à-dire que le temps de calcul est lié au carré du nombre d'élément à trier n .

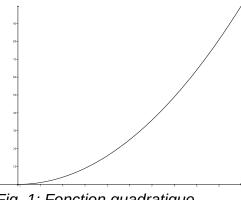


Fig. 1: Fonction quadratique $f(x)=x^2$

2 Le concept

On parcourt les éléments à trier du début à la fin. À chaque étape, on considère une case d'indice i

du tableau, tous les éléments précédents l'indice i sont déjà triés. L'objectif de l'étape est d'insérer la valeur de la case i à sa place parmi les éléments précédents. Il faut trouver où l'élément doit être inséré en le comparant aux autres puis décaler les éléments pour pouvoir l'insérer. En pratique, on effectue les deux étapes en une passe, on dit que l'on faire remonter l'élément petit à petit jusqu'à rencontrer un élément plus petit (voir Fig. 2). Afin de trier tout le tableau, le premier indice i sera la seconde case du tableau. 1

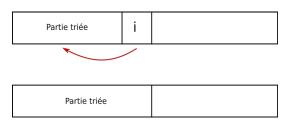


Fig. 2: schéma de la remontée d'une valeur

3 Exemple

Tableau à trier : tab = [6,5,3,1,8,7,2,4]

```
i = 1: | 6 | 5 | 3 | 1 | 8 | 7 | 2 | 4 | \rightarrow | 5 | 6 | 3 | 1 | 8 | 7 | 2 | 4 | tab[i] = 5
                                                                               5<6
                                                                                             ⇒ 5 remonte à l'indice 0
                                                                                             \Rightarrow 3 remonte à l'indice 0
                       7 2 4 \rightarrow 3 5 6 1 8 7 2 4 tab[i] = 3
                                                                               3<5<6
                 1 8 7 2 4 \rightarrow 1 3
                                              5 6 8 7 2 4 tab[i] = 1
                                                                              1<3<...<6
                                                                                             ⇒ 1 remonte à l'indice 0
           3 5 6 8 7 2 4 \rightarrow 1 3 5 6 8 7 2 4 tab[i] = 8
                                                                              1<...<6<8
                                                                                             \Rightarrow 8 reste à l'indice i (=4)
              5 6 8 7 2 4 \rightarrow 1 3 5 6 7 8 2 4 tab[i] = 7
                                                                               ...<6<7<8
                                                                                             ⇒ 7 remonte à l'indice 4
                        8 2 4 \rightarrow 1 2
                                              3
                                                     6 7 8 4 tab[i] = 2
                                                                              1<2<3<...
                                                                                             \Rightarrow 2 remonte à l'indice 1
                                                               8 tab[i] = 4
                                                                               ...<3<4<5<... \Rightarrow 4 remonte à l'indice 3
```

4 Algorithme

L'algorithme du tris par insertion peut-être décomposé en deux parties : Une fonction qui effectue la remonté, c'est à dire qui *insère* au bon emplacement une valeur dans un tableau déjà trié. Le bon emplacement étant choisi de façon à ce que le tableau reste trié. Et une fonction qui permet de repéter cette opération sur tout le tableau, ce sera la fonction principale de *tri par insertion*.

```
Variables :
                                          Variables :
tab : tableau d'entiers
                                          tab : tableau d'entiers
tab len : entier
                                          i ins, tmp : entiers
i trie : entier
                                          Algorithme :
                                                            fonction insere(tab, i trie)
Algorithme :
                  Tri par insertion
                                          i ins= i trie;
i trie = 0;
                                         tmp = tab[i trie];
tab len = taille(tab);
                                          Tant que i ins > 0 et tmp < tab[i ins - 1]:</pre>
Pour i trie=1; i trie<tab len; i trie++:
                                                tab[i ins] = tab[i ins - 1];
      insere(tab,i trie);
                                                i ins = i ins - 1;
Fin Pour:
                                         Fin Tant que;
                                         tab[i ins] = tmp;
Fin Algorithme;
                                         Fin Algorithme;
```

5 Exercice(s)

- Coder en python l'algorythme de tri par insertion. Il sera codé sous la forme de deux fonctions python : tri_insert(tab) et insere(tab,i_trie) pour, respectivement, l'algorithme de tri et la fonction de remonter.
- 2. Tester l'algorythme pour des tableaux contenant 10, 50, 100, 500, 1000 et 5000 valeurs entières aléatoires.
- 3. Relever le temps d'exécution des exécutions précédentes. Utiliser la fonction *time()* du module *time*.
- 4. Tracer un graphique qui représente les temps d'exécutions par rapport au nombre d'éléments.
- 5. Tracer un graphique qui représente les temps d'exécutions des algorithmes de tri par insertion et par selection par rapport au nombre d'éléments. Que pouvez-vous conclure ?