

Informatique
TP 8
Quelques tris

1 Algorithmes de tri

1.1 Tri par propagation (tri « à bulles »)

Le « tri à bulles » est un algorithme de tri relativement naïf. Son principe est le suivant. On se donne une liste x . En utilisant la fonction « `liste_triee` » du TP 07, on peut déterminer si x est triée. Si ce n'est pas le cas, il existe un indice i de x tel que $x[i] > x[i + 1]$. Si on échange les éléments d'indices i et $i + 1$ de x , alors on obtient une liste qui est « mieux triée ». On peut à nouveau tester si cette liste « mieux triée » est réellement triée, et si ce n'est pas le cas, répéter le même processus.

Question 1.1. *Écrire une fonction Python qui prend argument une liste d'entiers x et qui renvoie une liste triée par ordre croissant en utilisant le principe ci-dessus. On pourra utiliser la fonction « `liste_triee` » du TP 07.*

Il existe un moyen d'améliorer le principe ci-dessus. Notons que chaque appel à la fonction « `liste_triee` » sur une liste x coûte de l'ordre de $\text{len}(x)$ opérations. De plus, lorsque la liste n'est pas triée, la recherche d'un indice i tel que $x[i] > x[i + 1]$ peut coûter de l'ordre de $\text{len}(x)$ opérations. Au lieu d'utiliser explicitement la fonction « `liste_triee` », on peut en un seul parcours à la fois tester si la liste est triée, et effectuer les permutations des $x[i]$ et $x[i + 1]$ tels que $x[i] > x[i + 1]$.

D'autre part, l'ordre de parcours de x peut permettre d'économiser un certain nombre d'opérations.

Question 1.2. *Considérons la fonction suivante :*

```
def f(x):
    i = 0
    while (i < len(x)-1):
        if (x[i+1] < x[i]) :
            tmp = x[i]
            x[i] = x[i+1]
            x[i+1] = tmp
        i = i+1
```

Après l'exécution de `f` sur une liste y , que contient $y[\text{len}(y) - 1]$?

Question* 1.3. *Écrire une fonction Python qui prend argument une liste d'entiers x et qui renvoie une liste triée par ordre croissant en utilisant le principe ci-dessus, et qui n'utilise pas la fonction « `liste_triee` » du TP 07.*

1.2 Tri par sélection

L'idée du tri par sélection est la suivante. Soit v un élément maximal d'une liste x . Alors la liste obtenue en échangeant v avec le dernier élément de x est « mieux triée » que x . On peut répéter le même procédé sur cette nouvelle liste. Mais attention, v étant l'élément maximal de x , une fois placé à la fin, on sait qu'il est à la bonne position. On ne doit donc pas chercher l'élément maximal de la nouvelle liste, mais l'élément maximal de la nouvelle liste **privée de son dernier élément**.

Il est utile de se donner la variante suivante de la recherche d'élément maximal :

Question 1.4. *Écrire une fonction qui prend en arguments une liste x et un entier n et qui cherche l'indice du plus grand élément de la liste $[x[0], \dots, x[m-1]]$ où $m = \min(n, \text{len}(x))$.*

Considérons une application de l'idée ci-dessus sur la liste

[9 , 4 , 7 , 2 , 0]

On a, au départ :

[9 , 4 , 7 , 2 , 0]
↑
 i_max

ce qui nous amène à la liste

[0 , 4 , 7 , 2 , 9]
↑
 i_max

Dans cette nouvelle liste, i_max est l'indice de l'élément maximal de la liste $[0, 4, 7, 2]$ (qui correspond à la partie de la liste ci-dessus strictement à gauche de la flèche ↓).

En itérant, on obtient :

[0 , 4 , 2 , 7 , 9]
↑
 i_max

L'étape suivante nous donne

[0 , 2 , 4 , 7 , 9]
↑
 i_max

et enfin

[0 , 2 , 4 , 7 , 9]
↑
 i_max

Question 1.5. *Écrire une fonction Python qui implémente un algorithme de tri selon le principe ci-dessus.*

1.3 Tri par insertion

L'idée du tri par insertion est de parcourir la liste à trier, et de la modifier au fur et à mesure, de telle sorte que la partie à gauche de la position courante soit toujours triée. Pour cela, en parcourant la liste, on insère l'élément courant à sa bonne place dans la partie gauche de la liste.

Cette insertion est réalisée au moyen d'une boucle. Supposons que i est la position courante dans \mathbf{x} et que v est l'élément de \mathbf{x} à la position i . Pour $j < i$, si $v < \mathbf{x}[j]$ alors v doit être placé à gauche de la position d'indice j , et on continue à parcourir \mathbf{x} vers la gauche, jusqu'à arriver soit à $j = 0$, soit à un j tel que $\mathbf{x}[j] \leq v$. Dans les deux cas, on a trouvé la bonne place pour v .

Question* 1.6. *Écrire une fonction Python qui implémente un algorithme de tri selon le principe ci-dessus.*