

## TP6 Python

### TRIS DE LISTES

## 1 Tris naïfs

Dans toute la suite,  $L$  désigne une liste de nombres réels que l'on souhaite trier (par ordre croissant).

Comme on souhaite garder en mémoire la liste initiale, on **commencera toujours** par dupliquer la liste  $L$  dans une nouvelle variable.

### 1.1 Le tri comptage

Le tri par comptage est une méthode plutôt simple à mettre en œuvre.

**Pour une liste sans répétition.** Si on note  $C$  une copie de la liste  $L$  à trier, cette méthode consiste à parcourir  $L$  et à compter pour chaque élément  $L[i]$  le nombre d'éléments  $n_i$  de  $L$  qui sont strictement plus petits.

On place alors dans  $C$  la valeur  $L[i]$  en position  $n_i$  :  $C[n_i]=L[i]$ .

**Exemple.** On considère la liste  $L=[12, -3, 17, 9, 1]$ .

On commence par créer une liste  $C$  de la même taille que  $L$  qui contiendra à terme les éléments de  $L$  triés :

```
1 C = [0 for i in range(len(L))]
```

— On place  $L[0]=12$  :  $n_0 = 3$  donc  $C[3]=L[0]$  :

```
1 C = [0, 0, 0, 12, 0]
```

— On place  $L[1]=-3$  :  $n_1 = 0$  donc  $C[0]=L[1]$  :

```
1 C = [-3, 0, 0, 12, 0]
```

— On place  $L[2]=17$  :  $n_2 = 4$  donc  $C[4]=L[2]$  :

```
1 C = [-3, 0, 0, 12, 17]
```

— ...

### Travail demandé

1. Écrire une fonction `Tri_comptage1(L)` qui prend en entrée une liste  $L$  sans répétition et renvoie la liste obtenue en triant  $L$ .
2. Adapter la tri comptage pour les listes avec répétition et écrire une fonction `Tri_comptage2(L)` qui prend en entrée une liste  $L$  avec répétitions et renvoie la liste obtenue en triant  $L$ .
3. Tester avec la liste  $[3.5, -2.1, 4, -2.1, 0, 1, 1, 9, 8, 4, -2]$ .

## 1.2 Tri par insertion

Le tri par insertion est généralement le tri que l'on utilise instinctivement pour classer des documents *etc.*

On note  $C$  une liste vide dans laquelle on mettra les éléments de  $L$  que l'on a trier.

1. On commence par regarder le premier élément de  $L$  qu'on place temporairement en position 0 dans  $C$ .
2. Ensuite, on considère le deuxième élément  $L[1]$  de  $L$ . S'il est inférieur à  $C[0]$ , on l'insère juste avant. S'il est supérieur, on l'insère juste après.
3. On considère ensuite le troisième élément de  $L$  et on cherche à le placer en parcourant à nouveau les deux éléments déjà triés. S'il est inférieur à  $C[0]$ , on l'insère juste avant ; sinon s'il est inférieur à  $C[1]$ , on l'insère juste avant ; sinon on l'insère juste après.
4. ...

**Exemple.** On considère la liste  $L=[12, -3, 17, 9, 1]$ .

On commence par créer une liste  $C$  de la même taille que  $L$  qui contiendra à terme les éléments de  $L$  triés :

1  $C = []$

— On place temporairement  $C[0]=12$  à sa place :

1  $C = [12]$

— On compare  $L[1]=-3$  à  $L[0]$ . Comme  $L[1]<L[0]$ , on l'insère avant :

1  $C = [-3, 12]$

— On place  $L[2]=17$  en le comparant à  $L[0]$  et  $L[1]$ . Comme  $L[2]>L[1]$ , on l'insère juste après :

1  $C = [-3, 12, 17]$

— ...

### Travail demandé

1. Écrire une fonction `Tri_insertion(L)` qui prend en entrée une liste  $L$  sans répétition et renvoie la liste obtenue en triant  $L$  avec le tri par insertion.

*Indication : on pourra utiliser la commande `L.insert(i, x)` qui insère la valeur  $x$  à la position  $i$  dans la liste  $L$ .*

2. Tester avec la liste  $L$  de l'exemple et la liste  $[3.5, -2.1, 4, -2.1, 0, 1, 1, 9, 8, 4, -2]$ .

## 1.3 Le tri par sélection

Le tri par sélection est une méthode passe cette fois-ci par la recherche d'un élément maximum. Elle se fait directement par échanges à l'intérieur de la liste  $L$  (ou d'une copie  $C$ ).

En notant  $n$  la longueur de  $L$ .

1. On commence par chercher le plus grand élément de la liste  $C$  qu'on échange avec le dernier élément.

2. On cherche le maximum des  $n-1$  premiers éléments de  $C$  et on l'échange avec l'avant dernier élément de  $C$ .
3. ...

**Exemple.** On considère la liste  $L=[12, -3, 17, 9, 1]$ .

On commence par créer une copie  $C$  de  $L$  :

— On cherche le plus grand élément de  $C$  et on l'échange avec le dernier élément :

1  $C = [12, -3, 1, 9, 17]$

— On cherche le maximum des  $n-1$  premiers termes et on l'échange avec l'avant dernier :

1  $C = [9, -3, 1, 12, 17]$

— On cherche le maximum des  $n-2$  premiers termes et on l'échange avec le terme d'indice  $n-3$  :

1  $C = [1, -3, 9, 12, 17]$

— ...

### Travail demandé

1. Écrire une fonction `ind_max(L,n)` qui renvoie l'indice du plus grand élément parmi les  $n$  premiers éléments de la liste  $L$ .
2. En déduire une fonction `Tri_selection(L)`.

## 2 Tri rapide

Le tri rapide ou tri fusion est une méthode de tri plus rapide que les précédentes.

L'idée est de prendre un élément de la liste (pour faire simple : le premier) que l'on appelle pivot et de le mettre à sa place définitive en plaçant à gauche tous les éléments qui sont plus petits et à droite tous ceux qui sont plus grands.

On recommence ensuite le tri de la même façon sur les deux sous-listes obtenues.

**Exemple.** On considère la liste  $L=[10, 1, 5, 19, 3, 3, 2, 17]$ .

1. On choisit 10 comme premier pivot.
2. On construit la liste des éléments plus petits (strictement) que 10 et de ceux plus grands que 10, ici :  $[1, 5, 3, 3, 2]$  et  $[19, 17]$ .
3. On recommence par récursivité le classement sur les sous-listes  $[1, 5, 3, 3, 2]$  et  $[19, 17]$ , ce qui donne  $[1, 2, 3, 3, 5]$  et  $[17, 19]$ .
4. On remet les listes classées dans le bon ordre :  $[1, 2, 3, 3, 5, 10, 17, 19]$ .

### Travail demandé

1. Écrire une fonction qui prend en entrée une liste  $L$  et qui construit les parties gauche et droite de  $L$  avec  $L[0]$  comme pivot.
2. En déduire une fonction triant une liste par la méthode de tri rapide. On utilisera le principe de récursivité.

### 3 Comparaison des vitesses

Avec la fonction `time()` du module `time`, on peut déterminer le temps d'exécution d'un programme :

```
1 from time import time
2
3 def vitesse(f,L):
4     debut = time()
5     f(L)
6     fin = time()
7     return fin-debut
```

#### Travail demandé

1. Écrire une fonction liste `liste_alea(n)` qui construit une liste aléatoire de  $n$  nombres entiers compris dans  $[[0, 5n]]$ .
2. Écrire une fonction `Temps_moyen(tri,n)` qui prend en entrée l'une des fonctions de tri définies précédemment et un entier  $n$  et qui renvoie le temps moyen mis pour trier 10 listes de  $n$  nombres.
3. Pour chacune des méthodes de tri, créer une liste contenant les temps moyens pour trier une liste de  $n$  nombres pour  $n \in \{10, 50, 100, 500, 1000, 2000\}$ .
4. Pour chacune des méthodes de tri, tracer le graphique représentant le temps d'exécution en fonction de la taille de la liste.  
Quelles sont les méthodes qui semblent le plus efficace ?