Partie 1

# Etude du tri fusion sur la liste L = [1,10,8,4,3,6]

Le tri fusion présente l'avantage d'utiliser la méthode Diviser pour Regner.

Les étapes 1 et 2 de la méthode *Diviser pour Regner* consistent à diviser la liste en 2 sous-listes, de manière recursive, jusqu'à obtenir des listes de 1 élément. Lorsque la liste contient un nombre impairs d'éléments, la division va créer une sous liste *gauche* contenant un élément de moins que la sous-liste *droite*.

```
Question 1 : Compléter la séquence avec les sous-listes créées, jusqu'à ce que tout l'arbre soit "divisée" (sur le diagramme en annexe).
```

L'algorithme du tri-fusion est naturellement décrit de façon récursive (dans toute la suite, on supposera pour simplifier que le nombre d'éléments de la liste est une puissance de 2) :

- si la liste n'a qu'un ou aucun élément, elle est déjà triée,
- sinon:
  - on sépare la liste initiale en deux listes de même taille,
  - on applique récursivement l'algorithme sur ces deux listes,
  - on fusionne les deux listes triées obtenues en une seule liste triée.

Question 2 : Compléter le script de la fonction fusion qui trie une liste par fusion de manière recursive.

```
def fusion(L):
    if len(L) <= ...:
        return L
    m = len(L)//2
    gauche = ...
    droite = ...
    return interclassement(gauche, droite)</pre>
```

La **remontée** dans la pile d'appels commence lorsque l'on arrive à une sous-liste d'un seul élément pour *droite*.

La fonction interclassement prend deux listes en paramètres, L1 et L2, et retourne une seule liste avec les éléments de L1 et L2, mais classés.

Question 3 : Décrire les étapes de la remontée (interclassement), jusqu'à ce que la liste L soit triée, en complétant le diagramme en annexe.

La complexité de la fonction interclassement est O(n), où n est égal à la taille de chaque sous-liste.

Question 4 : Expliquer pour quoi, lors de la fusion, la complexité au rang n est donnée par la formule de recurence :

$$T(n) = T(\frac{n}{2}) + n$$

Question 5 : En déduire la complexité du tri fusion.

Question 6 : Donner les étapes successives du tri par insertion, puis du tri par selection pour cette même liste L = [1,10,8,4,3,6]. Quelle est la complexité algorithmique, dans le pire des cas, pour chacun de ces algorithmes de tri?

## Annexe

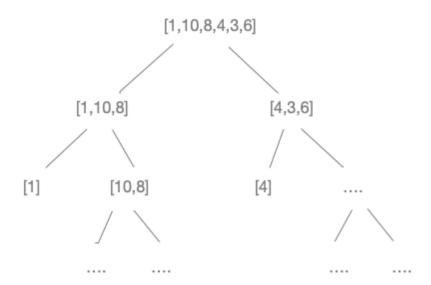


FIGURE 1 – les étapes du tri fusion

Partie 2 (artrait du quiat) : Bac 2022 Contras atrange

# (extrait du sujet): Bac 2023 Centres etrangers J4

L'exercice porte sur le tri de la fonction sommes = [140, 78, 115, 94, 46, 108, 55, 53]

On trouve ci-dessous un exemple de déroulement de cet algorithme pour la liste [140,78,115,94] de 4 éléments :

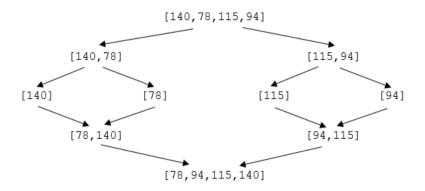


Figure 2 – division et tri fusion

a. Appliquer sur votre copie, de la même façon que dans l'exercice précédent, le déroulement de l'algorithme pour la liste suivante : [46, 108, 55, 53]

On rappelle que l'appel L.append(x) ajoute l'élément x à la fin de la liste L et que len(L) renvoie la taille de la liste L.

b. La fonction fusion ci-dessous renvoie une liste de valeurs triées à partir des deux listes liste1 et liste2 préalablement triées. Ecrire sur la copie l'instruction à placer à la ligne 4 du code de la fonction fusion :

```
1
    def fusion(liste1, liste2):
 2
        liste finale = []
 3
        i1, i\overline{2} = 0, 0
 4
        à compléter
 5
             if liste1[i1] <= liste2[i2]:
 6
                 liste finale.append(liste1[i1])
 7
                 i1 = i1 + 1
 8
             else:
 9
                 liste finale.append(liste2[i2])
                 i2 = \overline{i2} + 1
10
11
        while i1 < len(liste1):
12
             liste finale.append(liste1[i1])
13
             i1 = i1 + 1
        while i2 < len(liste2):
14
15
             liste finale.append(liste2[i2])
16
             i2 = i2 + 1
17
        return liste finale
```

FIGURE 3 – script de la fonction fusion

Choisir parmi les propositions :

```
while i1 < len(liste1) and i2 < len(liste2):
while i1 < len(liste1) or i2 < len(liste2):
```

Justifiez votre choix.

c. Recopier et compléter sur la copie la fonction récursive tri\_fusion suivante, qui prend en paramètre une liste non triée et la renvoie sous la forme d'une nouvelle liste triée.

On utilisera la fonction fusion de la question précédente.

```
Exemple: tri_fusion([140,115,78,94]) doit renvoyer [78,94,115,140]
```

Aide Python : si L est une liste, l'instruction L[i:j] renvoie la liste constituée des éléments de L indexés de i à j-1. Par exemple, si L=[5,4,8,7,3], L[2:4] vaut [8,7]

```
def tri_fusion(liste):
   if len(liste) <= 1:
      return liste
   # a completer</pre>
```

Partie 3

# Diviser pour regner : l'algorithme d'exponentiation

$$y = x^n$$

L'exponentiation consiste à trouver une méthode pour calculer x à la puissance n, SANS utiliser l'opérateur *puissance*. L'idée est de se rappocher de l'algorithme utilisé par le processeur d'un ordinateur, qui n'utilise que les 3 opérateurs de base pour effectuer les calculs (+,-,\*).

#### 3.1 Programme récursif

```
def exp1(n,x):
    """
    n : entier
    x : reel
    exp1 : reel
    """
    if n==0 : return 1
    else : return exp1(n-1,x)*x
```

```
Question : montrer que la complexité est en O(n).
```

## 3.2 Exponentiation rapide : application de la méthode diviser pour regner

Comme de nombreux algorithmes utilisant cette méthode, celui-ci fait des appels recursifs. Mais à la différence du précédent, l'appel recursif se fait avec un paramètre que l'on divise par 2 (le paramètre n). C'est ce qui fait que le nombre d'appels récursifs est plus réduit.

On retrouve l'étape 3 évoquée en introduction (la combinaison des sous problèmes) lorsque l'on réalise l'opération : return y\*y ou bien return x\*y\*y.

```
def exp2(n,x):
    """

programme plus efficace que le precedent car
le nombre d'operations est log2(n)

"""

if n== 0 : return 1

else :
    y = exp2(n//2,x) # on prend la valeur inferieure de n/2
    if n%2==0:
        return y*y
    else : return x*y*y
```

#### Prenons pour exemple n = 8:

- Dans la phase de descente :  $\exp 2(8,x)$  appelle  $\exp 2(4,x)$  appelle  $\exp 2(2,x)$  qui appelle  $\exp 2(1,x)$  puis  $\exp 2(0,x)$ .
- Puis dans la phase de remontée :
  - $-\exp 2(0,x)$  retourne 1
  - exp2(1,x) retourne ...

- exp2(2,x) retourne ...
- exp2(4,x) retourne ...
- exp2(8,x) retourne ...

## ${\bf Questions}:$

- a. Lorsque l'on execute exp2(8,x), dans la phase de descente, combien y-a-t-il d'appels recursifs?
- b. Completer les fonctions de x pour les étapes proposées ci-dessus.
- c. Comment calculer  $12^8$  à l'aide de cette fonction exp2?
- d. Quelle est la complexité temporelle de l'algorithme de l'exponentiation rapide?