

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 récursive, 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 récursive.

```

1 def fusion(L):
2     if len(L) <= ... :
3         return L
4     m = len(L)//2
5     gauche = ...
6     droite = ...
7     return interclassement(gauche, droite)

```

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 pourquoi, lors de la fusion, la complexité au rang n est donnée par la formule de recurrence :

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

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

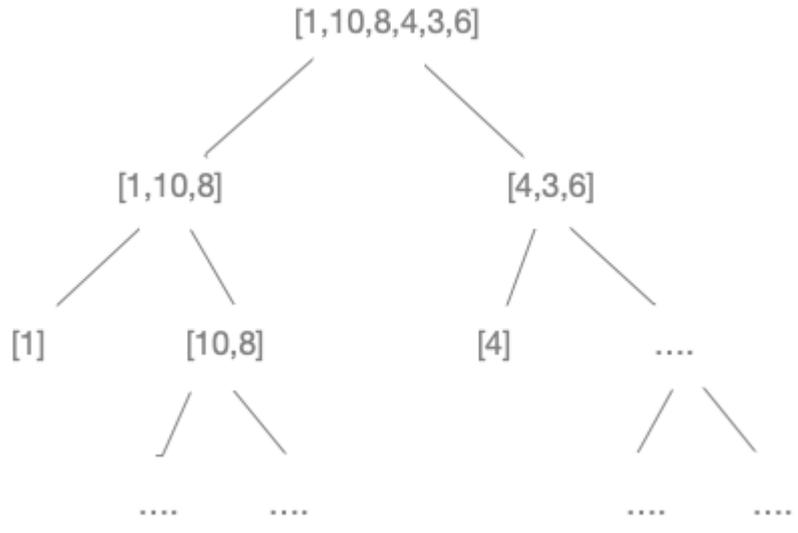


FIGURE 1 – les étapes du tri fusion

(extrait du sujet) : Bac 2023 Centres étrangers 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 :

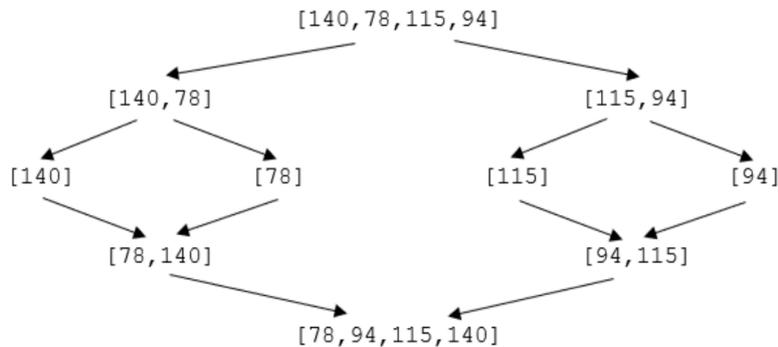


FIGURE 2 – division et tri fusion

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, i2 = 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])
10        i2 = i2 + 1
11    while i1 < len(liste1):
12        liste_finale.append(liste1[i1])
13        i1 = i1 + 1
14    while i2 < len(liste2):
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 :

- 1 `while i1 < len(liste1) and i2 < len(liste2):`
- 2 `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 $[8,7]$

```
1 def tri_fusion(liste):
2     if len(liste) <= 1:
3         return liste
4     # a completer
```

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 rapprocher 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

```

1 def exp1(n, x):
2     """
3     n : entier
4     x : reel
5     exp1 : reel
6     """
7     if n==0 : return 1
8     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 récursifs. Mais à la différence du précédent, l'appel récursif 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`.

```

1 def exp2(n, x):
2     """
3     programme plus efficace que le precedent car
4     le nombre d'operations est log2(n)
5     """
6     if n== 0 : return 1
7     else :
8         y = exp2(n//2, x) # on prend la valeur inferieure de n/2
9         if n%2==0:
10            return y*y
11        else : return x*y*y

```

Prenons pour exemple $n = 8$:

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

- $\text{exp2}(2,x)$ retourne ...
- $\text{exp2}(4,x)$ retourne ...
- $\text{exp2}(8,x)$ retourne ...

Questions :

- a. Lorsque l'on exécute $\text{exp2}(8, x)$, dans la phase de descente, combien y-a-t-il d'appels récursifs?
- b. Compléter 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?