

1 Problématique

Lors du cours précédent nous sommes revenus sur plusieurs algorithmes de tris étudiés en Première et nous avons étudié leurs performances. Python fournit une fonction native *sorted* et la méthode de liste équivalente *sort*. Nous constatons que cette fonction propose des performances bien meilleures que celles des algorithmes que nous connaissons.

Quel algorithme de tri est implémenté dans la fonction *sorted* ?

2 Nouvelle approche

2.1 Résoudre des petits problèmes...

La propriété triviale suivante va nous permettre de construire une nouvelle méthode de tri :

« Une liste qui contient 0 ou 1 élément est triée. »



FIGURE 1 – Deux listes triées

Ainsi deux listes de un élément chacune peuvent être fusionnées en une liste triée de deux éléments.

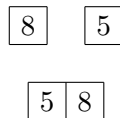


FIGURE 2 – Fusionner 2 listes de 1 élément

En résolvant des petits problèmes, nous pouvons remonter à des problèmes plus importants en appliquant le même principe.

2.2 ...pour solutionner un gros problème

Essayons de nous ramener à de petits problèmes. Considérons une liste non triée :

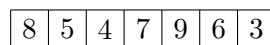


FIGURE 3 – Un gros problème

Pour se ramener à un problème plus petit, séparons la liste en deux listes :

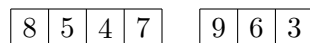


FIGURE 4 – Liste gauche et liste droite

Il suffit de répéter notre étape de séparation sur les sous-listes engendrées, jusqu'à obtenir des listes de un élément maximum.

2.3 Diviser pour régner : un algorithme récursif

Séparer un problème en sous-problèmes se construit très facilement de manière récursive en appelant la fonction de tri sur chaque sous-liste créée.

$$\text{tri}(\text{liste}) = \begin{cases} \text{liste} & \text{si la taille de liste} \leq 1 \\ \text{fusionner}(\text{tri}(\text{liste gauche}), \text{tri}(\text{liste droite})) & \text{sinon} \end{cases}$$

Cet algorithme est celui du *tri fusion*.

Nous avons déjà utilisé ce type de technique sans le savoir : exponentiation.

2.4 L'étape de fusion

Il est aisé de construire une liste triée à partir de deux listes déjà triées. Il suffit de prendre le plus petits éléments parmi nos deux listes et l'ajouter à la liste finale, et ce jusqu'à épuisement des listes.

Activité 1 : Écrire une fonction **fusionner(gauche : list, droite : list) → list** qui renvoie une liste triée composée des éléments de *gauche* et *droite* déjà triées.

2.5 Le code complet du tri fusion

Activité 2 : En s'appuyant sur la description récursive de l'algorithme au paragraphe 2.3, écrire une fonction **tri_fusion(l : list) → list** qui renvoie la liste *l* triée.

3 Performances du tri fusion

3.1 Comparaison

Activité 3 :

1. Créer un tuple *l* de 10000 entiers compris entre 0 et 1000.
2. En utilisant la fonction (*duree_tri*) créée précédemment, effectuer une mesure de la durée d'exécution du tri fusion sur une liste dérivant du tuple *l*.
3. Effectuer la même mesure avec la fonction *sorted*.
4. Proposer plusieurs explications quant à la différence constatée.

La fonction *fusionner* n'est pas optimisée : elle utilise `pop(0)` qui reconstruit une liste à chaque fois.

tri_fusion copie également des listes
langage C

3.2 Complexité

3.2.1 Découper en sous-listes

À chaque appel de la fonction *tri_fusion* nous divisons la liste en deux. La question à se poser est de savoir combien de fois faut-il couper la liste en deux pour obtenir des listes de un élément. Mathématiquement nous cherchons *a* tel que :

$$\frac{n}{2^a} = 1$$

Le logarithme base 2 noté \log_2 se définit : $\log_2(2^x) = x$.

■ Activité 4 : Déterminer la valeur de a en fonction de n .

La complexité de la fonction *tri_fusion* est en $O(\log_2(n))$. Et on ne peut pas faire mieux !

3.2.2 Fusionner deux listes

La fonction *fusionner* réalise n comparaisons pour assembler deux listes de taille $\frac{n}{2}$.

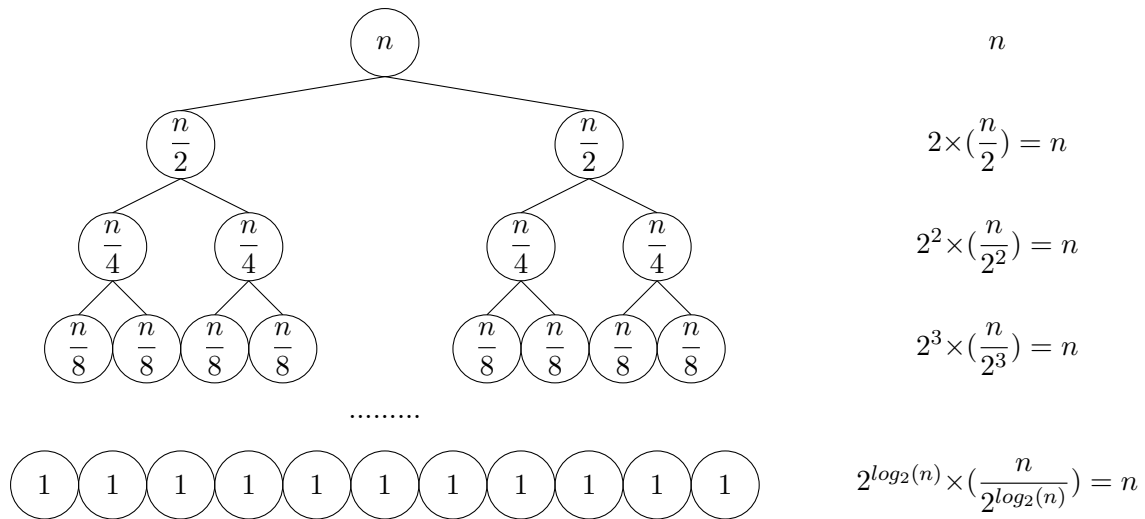


FIGURE 5 – Nombre de comparaisons

3.2.3 Complexité du tri fusion

Chaque niveau de fusion a un coup de n et il y a $\log_2(n)$ niveaux.

La complexité du tri fusion est en $O(n \times \log_2(n))$.

3.3 Stabilité

On dit qu'un algorithme de tri est stable s'il ne modifie pas l'ordre initial des clés identiques.

■ Activité 5 :

1. À la main sur quelques exemples, vérifier si le tris par sélection et par insertion sont stables.
2. Vérifier la stabilité du tri fusion.

4 La fonction native *sorted*

Elle implémente l'algorithme *Timsort* mis au point par Tim Peters en 2002. C'est un algorithme hybride de plusieurs tris.

■ **Activité 6 :** Réaliser une présentation de l'algorithme *Timsort*. Il n'est pas demandé d'effectuer une étude théorique précise mais d'expliquer le fonctionnement général et les choix de Tim Peters.