# Algorithmie Epreuve pratique Tri fusion

# 1 Spécifications

## 1.1 Spécifications du programme Python

Ecrire en langage Python une fonction nommée **tri\_ fusion(T)** qui prend en argument une liste Python et renvoie une nouvelle liste triée, en utilisant la méthode du tri fusion.

Le tri fusion repose sur le principe de **Diviser pour régner**; Il faudra bien mettre en évidence les 3 principales étapes :

- DIVISER : le problème d'origine est divisé en un certain nombre de sous-problèmes
- RÉGNER : on résout les sous-problèmes (les sous-problèmes sont plus faciles à résoudre que le problème d'origine)
- COMBINER : les solutions des sous-problèmes sont combinées afin d'obtenir la solution du problème d'origine.

# 2 Résolution

# 2.1 Des algorithmes de tri-fusion

### 2.1.1 Algorithme permettant la fusion

NSI, Première 2020-2021

### 2.1.2 Algoritme de tri fusion

```
1 VARIABLE
2 T: liste d'entiers
3 \log(T) : longueur de T
4 DEBUT
5 Fonction TRI FUSION(T)
      SI long(T) \le 1 ALORS
         Retourner T
7
      milieu = long(T) // 2
8
      T1 = T[0 : milieu] \# slicing
9
      T2 = T[milieu :] \#slicing
10
      Retourner fusion_iteratif (tri_fusion(T1),tri_fusion(T2))
11
12 end
```

Le slicing, bien que très pratique, n'est pas explicitement dans les programmes de NSI. Il peut être du coup très intéressant de trouver une solution alternative aux lignes 10 et 11.

```
1 VARIABLE
2 T: liste d'entiers
3 \log(T) : \text{longueur de } T
4 DEBUT
5 Fonction tri\_fusion(T)
      SI long(T) \le 1 ALORS
6
          Retourner T
7
      n = len(T)
8
      milieu = long(T) // 2
9
      q = n - milieu
10
      T1 = [0]*milieu
11
      T2 = [0]*q
12
      POUR i DE 0 À (milieu-1) FAIRE
13
          T1[i] \leftarrow T[i]
14
      POUR i DE 0 \mathring{A} (q-1) FAIRE
15
          T2[i] \leftarrow T[i+q]
      Retourner fusion_iteratif (tri_fusion(T1),tri_fusion(T2))
17
18 end
```

NSI, Première 2020-2021

### ou bien encore:

```
1 VARIABLE
2 T: liste d'entiers
3 \log(T) : \text{longueur de } T
4 DEBUT
5 Fonction tri\_fusion(T)
      SI long(T) \le 1 ALORS
6
         Retourner T
7
     n = len(T)
8
      milieu = long(T) // 2
9
      T1 = []
10
      T2 = []
11
      POUR i DE 0 À n-1 FAIRE
12
         SI i < milieu ALORS
13
            T1.append(T[i])
14
         SINON
15
            T2.append(T[i])
16
      Retourner fusion_iteratif (tri_fusion(T1),tri_fusion(T2))
17
18 end
```

# 2.2 Implémentation en Python

### 2.2.1 Une implémentation de la fusion

```
def fusion_iteratif(11,12):
    for i in range(len(11)-1):
        assert l1[i] < l1[i + 1]
    for i in range(len(12)-1):
        assert l2[i] < l2[i + 1]
    l = []
    while l1 != [] and l2 != []:
        if l1[0] < l2[0]:
            l.append(l1[0])
            l1.pop(0)
        else:
            l.append(l2[0])
            return l + l1 + l2</pre>
```

### 2.2.2 Une implémentation du tri fusion

```
def tri_fusion(T):
    if len(T) <= 1:
        Return T
    n = len(T)
    milieu = len(T) // 2
    T1 = []
    T2 = []
    for i in range(0,n):
        if i < milieu :</pre>
```

NSI, Première 2020-2021

```
T1.append(T[i])
else:
    T2.append(T[i])
return fusion_iteratif(tri_fusion(T1),tri_fusion(T2))
```

# 2.3 Complexité

# Propriété 0.1

La complexité de l'algorithme de tri fusion est en  $\mathcal{O}(nlog_2(n))$ .

# 3 Questions possibles

- ← Créer une fonction fusion\_ recursif qui produit le même résultat que fusion\_ iteratif, mais en utilisant la récursivité.
- ➡ Bien savoir que le slicing n'est pas au programme de NSI, et savoir trouver une solution pour contourner ce problème.