

## Exercice 5

1

À l'indice 1 du tableau on trouve 8, à l'indice 3 on trouve 7.

Nous avons  $1 < 3$  alors que  $8 > 7$ , nous avons donc bien une inversion

2

À l'indice 2 du tableau on trouve 3, à l'indice 3 on trouve 7.

Nous avons  $2 < 3$  et  $3 < 7$ , nous n'avons donc pas d'inversion

## PARTIE A

1a

cas n°1 : 0

cas n°2 : 1

cas n°3 : 2

1b

Si on considère l'élément  $b$  situé à l'indice  $i$  dans le tableau  $tab$ . La fonction *fonction1* permet de déterminer le nombre d'éléments plus grands que  $b$  situés dans le tableau à un indice supérieur à  $i$ .

2

```
nombre_inversions(tab):
    nb_inv = 0
    n = len(tab)
    for i in range(n-1):
        nb_inv = nb_inv + fonction1(tab, i)
    return nb_inv
```

3

L'ordre de grandeur de la complexité en temps de l'algorithme est  $O(n^2)$

## Partie B

1

Le tri fusion a une complexité en  $O(n \cdot \log_2(n))$

2

```
def moitie_gauche(tab):
    n = len(tab)
    nvx_tab = []
    if n==0:
        return []
    mil = n//2
    if n%2 == 0:
        lim = mil
    else :
        lim =mil+1
    for i in range(lim):
        nvx_tab.append(tab[i])
    return nvx_tab
```

une autre possibilité un peu plus concise :

```
def moitie_gauche(tab):  
    return [tab[i] for i in range(len(tab)//2+len(tab)%2)]
```

3

```
def nb_inversions_rec(tab):  
    if len(tab) > 1:  
        tab_g = moitie_gauche(tab)  
        tab_d = moitie_droite(tab)  
        return nb_inv_tab(tri(tab_g),tri(tab_d)) + nb_inversions_rec(tab_g) \  
            + nb_inversions_rec(tab_d)  
    else:  
        return 0
```