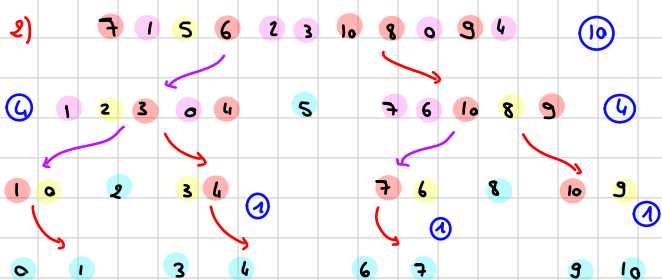
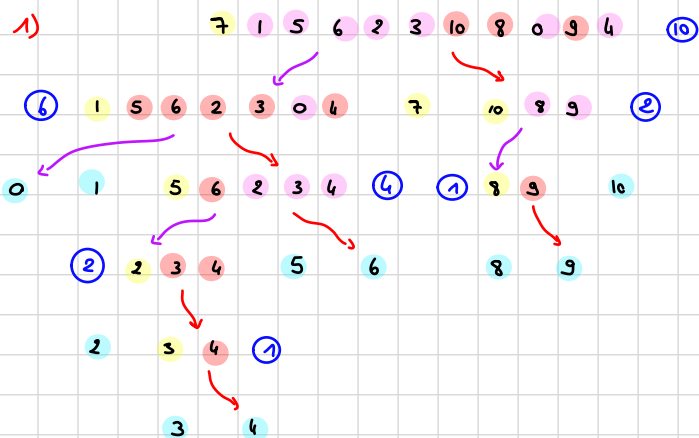


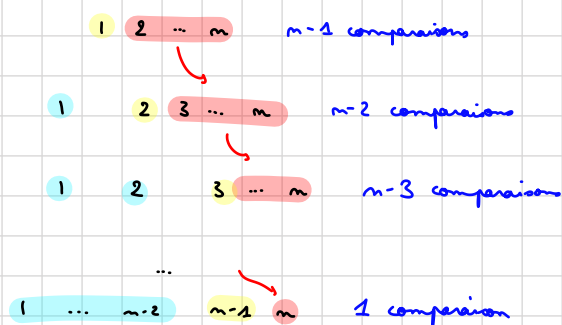
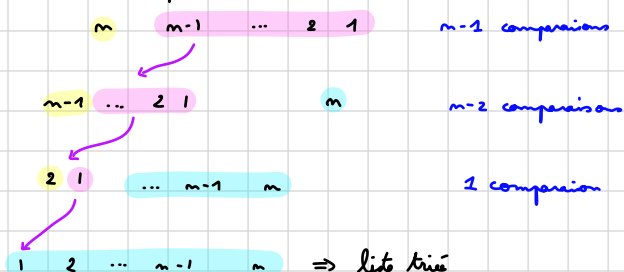
Exercice 1trouver la médiane se fait en $\Theta(n)$

$$c(n) = 2 \underbrace{c\left(\frac{n}{2}\right)}_{\text{tri des sous-tableaux}} + \underbrace{\Theta(n)}_{\text{partition}} = \Theta(n \log(n))$$

tri des sous-tableaux

Exercice 2

1) $C[n] = [1, 2, \dots, n-1, n] \Rightarrow \sum_{i=0}^{n-1} i = \frac{(n-2)(n-1)}{2} = \frac{1}{2}(n^2 - 3n + 2) = O(n^2)$ comparaisons.

 $D[n] : n^e$ chose que $C[n]$ 

$$\Pi[k] = [2^{**k}] + \Pi[k-1] + [i + 2^{**k} \text{ for } i \in \Pi[k-1]] \quad \text{avec } \Pi[0] = 1$$

$$2^{**k} = 2^k$$

ex:

$$\begin{aligned} \Pi[0] &= [1] \\ \Pi[1] &= [2, 1, 3] \\ \Pi[2] &= [4, 2, 1, 3, 6, 5, 7] \\ \Pi[3] &= [8, 4, 2, 1, 3, 6, 5, 7, 12, 10, 9, 11, 14, 13, 15] \end{aligned}$$

3) hauteur max: $n \rightarrow$ si le tableau est déjà trié

hauteur min: $\log(n) \rightarrow$ si on tombe sur l'élément médian pour chaque pivot.

4)

meilleur cas:

Pour un étage e donné, $c(n) = 2^e \times \left(\frac{n}{2^e} - 1\right) = n - 2^e$

Donc pour une profondeur p : $c(n) = n - 2^1 + n - 2^2 + \dots + n - 1$

$$= \sum_{i=0}^p n - 2^i = p \cdot n - \sum_{i=0}^p 2^i = p \cdot n - (2^{p+1} - 1) = p \cdot n - 2^{p+1} + 1$$

Exercice 4

1) def tri-table (T):
 bleu = []
 rouge = []
 blanc = []
 for x in T:
 if estBleu(x):
 bleu += [x]
 else if estBlanc(x):
 blanc += [x]
 else if estRouge(x):
 rouge += [x]
 return bleu + blanc + rouge

2) def tri-linéaire (T):
 i = 0
 j = T.length - 1
 while i <= j:
 if estBlanc(T[i]):
 i++
 else:
 T[i], T[j] = T[j], T[i]
 j--

3) l'algo fonctionne s'il n'y a qu'un seul élément de couleur blanc.

4) def tri-3-couleurs (T):
 i = 0
 j = 0
 k = T.length - 1
 while j <= k:
 if isBlanc(T[j]):
 echange(T[i], T[j])
 i++
 j++
 if isBlanc(T[j]):
 j++
 if isRouge(T[j]):
 echange(T[j], T[k])
 k--

BLEU	BLANC	NON-EXPLORE	ROUGE
0	i	j	k
			T.length