```
// 1er appel: deb = 0, fin = taille-1
// algo récursif qui sit le paradigme diviser pour règner
Tri rapide(tab: tableau, deb: entier, fin: entier)
donnée ref : tab : tableau à trier
données : deb, fin : indice de debut et fin du tab à trier
Debut
       SI (deb<FIN) alors
               pivot <- partition (tab, deb, fin)
               Tri rapide(tab, deb, pivot-1)
               Tri rapide(tab, pivot+1, fin)
       FINSI
FIN
// 1er appel deb = 0, fin = taille-1
// algorithme itératif
partition (tab: tableau, deb: entier, fin: entier): entier
Donnée ref : tab : tableau à partitionner de telle sorte à placer tos les elms
                      inf au pivot à gche et tous elmts sup au pivot à dte
Données: deb, fin: indice debut et fin du tab a partitionner
Var loc:
               pivot :indice du pivot
                      indexG, indexD: les deux index qui vont faire le balayage
Résultat : lindice pivot une fois il est bien placé
Debut
       pivot <- fin
       indexG <- deb
       indexD <- fin - 1
       TANTQUE (indexG<indexD) FAIRE
               TANTQUE (indexG<indexD) et (tab[indexG]<=tab[pivot]) faire
                      indexG++
               FINTANQUE
               TANTQE (indexG<indexD) et (tab[indexD])>=tab[pivot]) FAIRE
                      indexD--
               FINTANTQUE
               SI (indexG<indexD) ALORS
                      permuter(tab, indexG, indexD)
               FINSI
       FINTANTQUE
       // cas particulier si l'elemt pivot est le plus grand elmt du tab
       SI(indexG=pivot-1)et (tab[indexG]<=tab[pivot]) ALORS
               retourner pivot
       FINSI
       permuter(tab, indexG, pivot)
       retourner indexG
FIN
```

```
// algorithme récursif
triFusion(tab: tableau, taille: entier)
Donnee ref: tab: tableau a trier
Donnee: taille: taille du tableau (en java on peut virer ce parametre et utiliser tab.e)
Var loc : tab_g : partie gauche de tab
                tab d : partie droite de tab
DEBUT
       SI (taille = 1) ALORS retourner
       FINSI
       // etape 1 : création de deux sous-tableaux
       tab q <- copie (tab, 0, taille/2)
       tab_d <- cope (tab, taille/2, taille)
       // Etape2 : appel récursif sur les sous-tab
       triFusion(tab g, taille/2)
       triFusion(tab d, taille -taille/2)
       fusion (tab g, tab d, tab)
FIN
// algorithme itératif qui va fusionner les deux sous-tab triés tabG et tabD dans le tableau tab
fusion (tabG, tabD, tab: tableaux)
Donnée ref: tab
Données: tabG, tabD
VAr loc: indexG, indexD: les index pour manipuler les deux sous-tab
DEBUT
       indexG <- 0
       indexD <- 0
       Pour i allant de 0 à tab.length-1 faire
       //cas extreme, quand un des deux sous-tab est déjà completement copié
              SI (indexD=tabD.length) OU ((indexG< tabG.length) ET (tabG[indexG]<
              tabD[indexD])) ALORS
                      tab[i]<- tabG[indexG]
                      indexG++
              SINON
                      tab[i]<- tabD[indexD]
                      indexD++
              FINSI
       FINPOUR
FIN
Copie(tab: tableau, deb, fin: entiers): tab
Données : tab : tableau origine
          Deb, fin: indice deb et fin de la copie
Var loc : tab copie : le nouveau tableau qui représente la copie
Resultat: tab copie
DEBUT
       Tab copie <- allouer(f-d)
       Pour i allant de deb à fin-1 faire
              Tab copie[i-d]<- tab[i]
       FinPour
       Retourner tab copie
FIN
```