# C7 Algorithmes de tri



# 1. Préambule

Pourquoi étudier des algorithmes de tri?

Autant ne pas le cacher, ces algorithmes sont déjà implémentés (quelque soit le langage) dans des fonctions très performantes.

En Python, on utilise la fonction | sort() :

```
Script Python

>>> tab = [4, 8, 1, 2, 6]
>>> tab.sort()
>>> tab
[1, 2, 4, 6, 8]
```

Le meilleur de nos futurs algorithmes de tri sera moins efficace que celui de cette fonction sort() ...

Malgré cela, il est essentiel de se confronter à l'élaboration manuelle d'un algorithme de tri.

Le tri par insertion est le premier des deux algorithmes de tri que nous allons étudier (nous étudierons aussi le tri par sélection).

Ces deux algorithmes ont pour particularité de :

- ne pas nécessiter la création d'une nouvelle liste. Ils modifient la liste à trier sur place.
- ne pas faire intervenir de fonctions complexes.

# Activités

#### 2.1.

Activité 1 : Tri par sélection

1. Commencer par télécharger une application Python :

•

Tri par sélection <u>◆</u>

- Copier ce fichier dans le répertoire de votre choix
- Faire un clic droit sur le fichier compressé et choisir Extraire ici
- Lancer le programme Python activite1.py.

- 2. Dans cette activité, on doit ranger des cartes par ordre croissant mais **sans les voir**, on dispose par contre de deux boutons :
  - Un bouton Trouver la plus petit carte depuis l'emplacement qui permet de savoir quelle carte est la plus petite à partir de l'emplacement qu'on sélectionne dans le menu déroulant à côté.
  - Un bouton Echanger les cartes situés aux emplacements qui permet d'échanger les cartes situés aux emplacements sélectionnés dans les menus déroulants.

Voici une capture d'écran de l'application dans laquelle on vient de sélectionner la plus petite carte depuis l'emplacement 0, elle est alors indiquée par une flèche rouge au-dessus (emplacement 6) :



- Proposer un algorithme permettant à un ordinateur de ranger une suite de nombres par ordre croissant.
- 4. Implémentation en python
  - a. Ecrire une fonction echange(liste,i,j) qui échange les éléments d'indice i et j de la liste liste par exemple si liste=[12,17,10,11,32] alors après echange(liste,0,2) le contenu de liste sera [10,17,12,11,32].
  - b. Ecrire une fonction min\_depuis(liste,i) qui renvoie le minimum de la liste liste à partir de l'indice i par exemple min depuis([10,17,12,11,32],2) renvoie 11.
  - c. En utilisant ces deux fonctions, proposer une implémentation en Python de l'algorithme du tri par sélection.

#### 2.2.

#### Activité 2 : Tri par insertion

1. De même que dans l'activité précédente, commencer par télécharger une application Python :



- Copier ce fichier dans le répertoire de votre choix
- Faire un clic droit sur le fichier compressé et choisir Extraire ici
- Lancer le programme Python activite2.py.

- 2. De même que dans l'activité précédente, il faut ranger les cartes dans l'ordre sans les voir, on dispose d'un unique bouton permettant d'échanger une carte dont on donne le numéro avec sa voisine si elles ne sont pas dans le bon ordre
- 3. Proposer un algorithme permettant de ranger une liste par ordre croissant en utilisant comme seul "ingrédient" l'échange de deux cartes dont on donne les emplacements.



Bien évidemment, des boucles et des tests seront aussi nécessaires

4. Proposer une implémentation en Python de cet algorithme



On pourra utiliser la fonction echange définie dans l'activité précédente.

5. Tester cette fonction

# 3. Cours

Vous pouvez télécharger une copie au format pdf du diaporama de synthèse de cours présenté en classe :

Diaporama de cours



# Attention

Ce diaporama ne vous donne que quelques points de repères lors de vos révisions. Il devrait être complété par la relecture attentive de vos **propres** notes de cours et par une révision approfondie des exercices.

# 4. Cours : tri par insertion

# 4.1. Principe et algorithme

Considérons la liste [5,4,9,7,2,1,8,0,6,3] Voici le fonctionnement de l'algorithme :



Tri par insertion

#### **Explications:**

- On traite successivement toutes les valeurs à trier, en commençant par celle en deuxième position.
- Traitement : tant que la valeur à traiter est inférieure à celle située à sa gauche, on échange ces deux valeurs.

#### 4.2. Codage de l'algorithme

#### **Algorithme:**

Pour toutes les valeurs, en commençant par la deuxième :

• Tant qu'on trouve à gauche une valeur supérieure et qu'on n'est pas revenu à la première valeur, on échange ces deux valeurs.

# Tri par insertion (version simple)

•

#### **%** Script Python

- 1. On commence à 0 et on finit à longueur -1.
- 2. On «duplique» la variable ind en une variable pos.
  On se positionne sur l'élément d'indice pos. On va faire «reculer» cet élément tant que c'est possible. On ne touche pas à ind.
- 3. Tant qu'on n'est pas revenu au début de la liste et qu'il y a une valeur plus grande à gauche.
- 4. On échange de place avec l'élément précédent.
- 5. Notre élément est maintenant à l'indice pos 1 . La boucle peut continuer.

#### Application:

# **&** Script Python

```
>>> maliste = [7, 5, 2, 8, 1, 4]
>>> tri_insertion1(maliste)
>>> maliste
[1, 2, 4, 5, 7, 8]
```

# A vous

Réaliser le tri par insertion de la liste suivante : [27,10,12,8,11] Ecrire toutes les étapes.



Réaliser le tri par insertion de la liste suivante : [9,6,1,4,8] Ecrire toutes les étapes.

#### 4.3. Complexité de l'algorithme

- 1. On commence à 1 et non pas à 0.
- 2. On «duplique» la variable ind en une variable pos.
  On se positionne sur l'élément d'indice pos. On va faire «reculer» cet élément tant que c'est possible. On ne touche pas à ind.
- 3. Tant qu'on n'est pas revenu au début de la liste et qu'il y a une valeur plus grande à gauche.
- 4. On échange de place avec l'élément précédent.
- Notre élément est maintenant à l'indice pos 1.
   La boucle peut continuer.

#### 4.3.1. Démonstration

Dénombrons le nombre d'opérations dans le pire des cas, pour une liste de taille \(n\).

- boucle for : elle s'exécute \(n-1\) fois.
- boucle while : dans le pire des cas, elle exécute d'abord 1 opération, puis 2, puis 3... jusqu'à \(n-1\). Or

```
[1+2+3+\dots+n-1=\dfrac{n \times (n-1)}{2}]
```

Le terme de plus haut degré de l'expression  $(\frac{n-1}{2})$  est de degré 2 : le nombre d'opérations effectuées est donc proportionnel au **carré** de la taille des données d'entrée. Ceci démontre que le tri par insertion est de complexité **quadratique** noté  $(O(n^2))$ .

Dans le cas (rare, mais il faut l'envisager) où la liste est déjà triée, on ne rentre jamais dans la boucle while : le nombre d'opérations est dans ce cas égal à \(n-1\), ce qui caractérise une complexité linéaire.

#### 4.4. Résumé de la complexité

• dans le meilleur des cas (liste déjà triée) : complexité linéaire

• dans le pire des cas (liste triée dans l'ordre décroissant) : complexité quadratique

#### 4.5. Preuve de la terminaison de l'algorithme

Est-on sûr que notre algorithme va s'arrêter?

Le programme est constitué d'une boucle while imbriquée dans une boucle for . Seule la boucle while peut provoquer une non-terminaison de l'algorithme. Observons donc ses conditions de sortie :

#### **& Script Python**

while  $pos \ge 0$  and liste[pos+1] < liste[pos] :

La condition liste[pos+1] < liste[pos] ne peut pas être rendue fausse avec certitude. Par contre, la condition pos >= 0 sera fausse dès que la variable pos deviendra négative. Or la ligne pos = pos - 1 nous assure que la variable pos diminuera à chaque tour de boucle. La condition pos >= 0 deviendra alors forcément fausse au bout d'un certain temps.

Nous avonc donc prouvé la **terminaison** de l'algorithme.

#### **Vocabulaire**

On dit que la valeur pos est un variant de boucle.

C'est une notion théorique (ici illustrée de manière simple par la valeur pos) qui permet de prouver *la bonne sortie d'une boucle* et donc la terminaison d'un algorithme.

#### 4.5.1. Pour aller plus loin : Preuve de la correction de l'algorithme

Les preuves de correction sont des preuves théoriques. La preuve ici s'appuie sur le concept mathématique de **récurrence**. Principe du raisonnement par récurrence : une propriété (P(n)) est vraie si :

- \(P(0)\) (par exemple) est vraie

Ici, la propriété serait : « Quand  $\k \$  varie entre 0 et longueur(liste) -1 , la sous-liste de longueur  $\k \$  est triée dans l'ordre croissant.»



#### Aide

On appelle cette propriété un **invariant de boucle**. *Invariant* siginifie qu'elle reste vraie pour chaque boucle.

• quand \(k\) vaut 0, on place le minimum de la liste en l[0], la sous-liste l[0] est donc triée.

• si la sous-liste de \((k\)) éléments est triée, l'algorithme rajoute en dernière position de la liste le minimum de la sous-liste restante, dont tous les éléments sont supérieurs au maximum de la sous-liste de \((k\)) éléments. La sous-liste de \((k+1\)) éléments est donc aussi triée.

# 5. Cours : tri par sélection

#### 5.1. Animation

Considérons la liste [8,5,2,6,9,3,1,4,8,7] Voici le fonctionnement de l'algorithme :

Vidéo Tri par sélection

Tri par sélection

#### 5.2. Principe

# description de l'algorithme

Le travail se fait essentiellement sur les **indices**.

- du premier élément jusqu'à l'avant-dernier :
  - on considère que cet élément est l'élément minimum, on stocke donc son indice dans une variable *indice du minimum*.
  - on parcourt les éléments suivants, et si on repère un élémént plus petit que notre mininum on met à jour notre *indice du minimum*.
  - une fois le parcours fini, on échange l'élément de travail avec l'élément minimum qui a été trouvé.

### 5.3. Implémentation de l'algorithme

# Tri par sélection Script Python def tri\_selection(lst): for k in range(len(lst)-1): indice\_min = k for i in range(k+1, len(lst)): if lst[i] < lst[indice\_min]: indice\_min = i lst[k], lst[indice\_min] = lst[indice\_min], lst[k]

#### Vérification:

```
Script Python

>>> ma_liste = [7, 5, 2, 8, 1, 4]
>>> tri_selection(ma_liste)
>>> ma_liste
[1, 2, 4, 5, 7, 8]
```

# 5.4. Complexité de l'algorithme

#### 5.4.1. Calcul du nombre d'opérations

Dénombrons le nombre d'opérations, pour une liste de taille  $\(n\)$ .

- boucle for : elle s'exécute \(n-1\) fois.
- deuxième boucle for imbriquée : elle exécute d'abord 1 opération, puis 2, puis 3... jusqu'à \(n-1\).

 $Or \ \ (1+2+3+\ dots+n-1=\ \ (n-1)) \ \ \{2\} \ \ )$ 

Ceci est bien un polynôme du second degré, ce qui confirme que la complexité de ce tri est quadratique.

# 6. QCM

1. On applique l'algorithme du tri par sélection à la liste [9,11,7,16], après la première étape, le contenu de la liste sera :

Réponses Correction

a)
[11,9,7,16]
b)
[7,11,9,16]
c)
[16,11,7,9]
d) Aucune
des
propositions
ci-dessus

a)

[11,9,7,16]

b)

[7,11,9,16]

c)

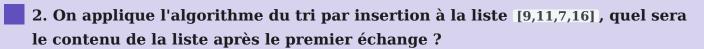
[16,11,7,9]

d) Aucune

des

propositions

ci-dessus



Réponses Correction

a)
[11,9,7,16]
b)
[9,11,16,7]
c)
[9,7,11,16]
d) Aucune
des
propositions
ci-dessus

3111031gorithme du tri par insertion a une complexité :

b) Réponses [9,11,16,7] Correction

**a**)

logarithmique

a) <del>kinéaire</del>

erguadratique propositions d) ci-dessus exponentielle

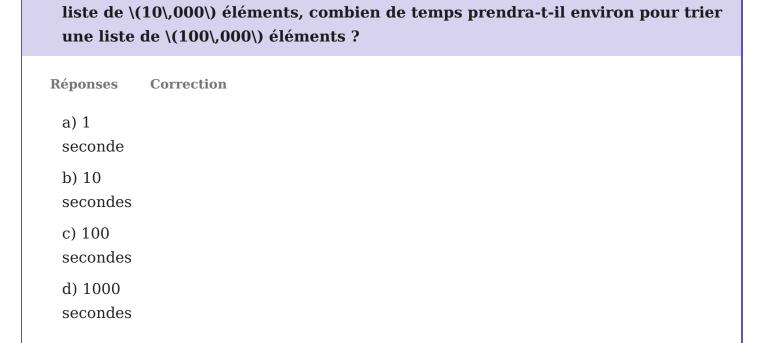
a)

logarithmique

- b) linéaire
- c) quadratique

d)

exponentielle



4. Un programme de tri par insertion prend environ 1 seconde pour trier une

#### seconde

a) 1

b) <del>10</del>

secondes

c) 100

secondes

d) <del>1000</del>

secondes

5. Quelles sont les deux lignes manquantes dans la fonction ci-dessus qui renvoie le minimum d'une liste non vide :

#### **Réponses** Correction

- a) La ligne 2 est
  elt\_min=liste[1] et
  la ligne 5 est
  elt\_min=elt
- b) La ligne 2 est
  elt\_min=liste[1] et
  la ligne 5 est
  elt=elt\_min
- c) La ligne 2 est
  elt\_min=liste[0] et
  la ligne 5 est
  elt=elt\_min
- d) La ligne 2 est
  elt\_min=liste[0] et
  la ligne 5 est
  elt\_min=elt
- a) La ligne 2 est
  elt\_min=liste[1] et
  la ligne 5 est
  elt\_min=elt
- b) La ligne 2 est
  elt\_min=liste[1] et
  la ligne 5 est
  elt=elt\_min
- c) La ligne 2 est
  elt\_min=liste[0] -et

la ligne 5 est
elt=elt\_min

d) La ligne 2 est

elt\_min=liste[0] et

# 7. Ekdignecest

elt\_min=elt

Fonction echange(liste,i,j)

& Script Python

def echange(liste,i,j):
 liste[i],liste[j] = liste[j],liste[i]

#### Fonctionnement du tri par sélection

#### **Enoncé** Correction

- 1. Ecrire les étapes du tri par sélection pour la liste [12,19,10,13,11,15,9,14]
- 2. Même question pour la liste

  ["P","R","O","G","R","A","M","M","E"]

[F, K, O, G, K, A, M, M, E

1.

#### 🐍 Script Python

```
[12, 19, 10, 13, 11, 15, 9, 14]

[9, 19, 10, 13, 11, 15, 12, 14]

[9, 10, 19, 13, 11, 15, 12, 14]

[9, 10, 11, 13, 19, 15, 12, 14]

[9, 10, 11, 12, 19, 15, 13, 14]

[9, 10, 11, 12, 13, 15, 19, 14]

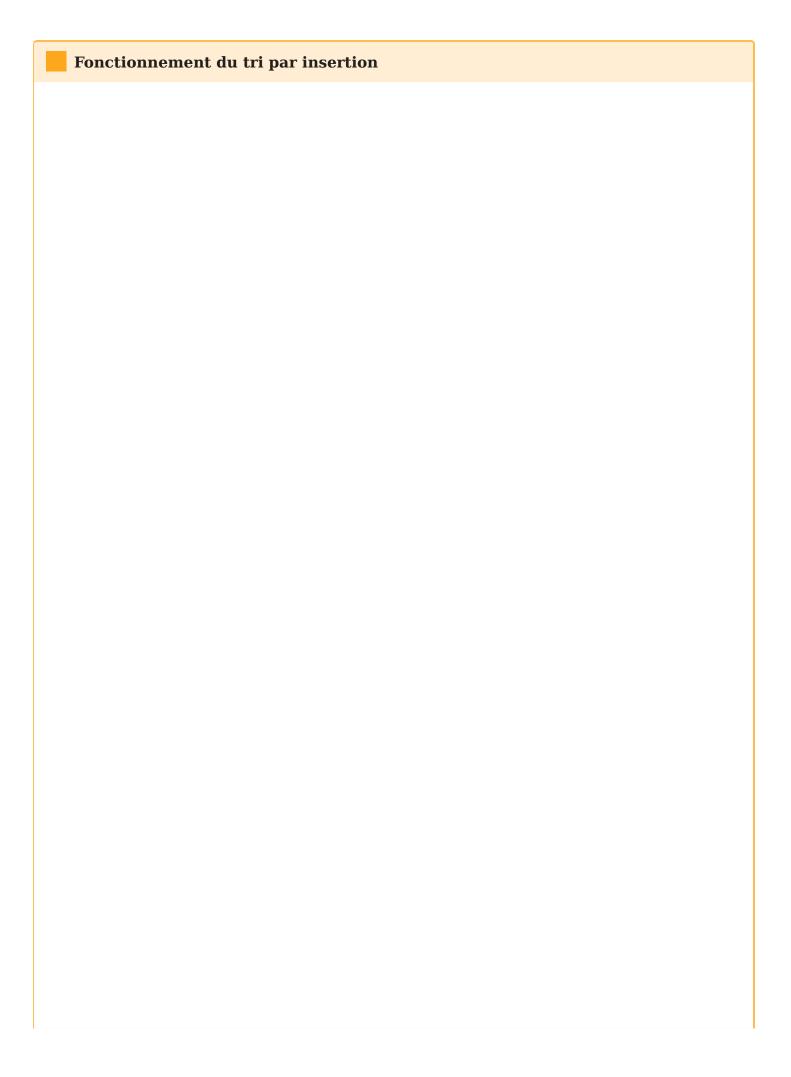
[9, 10, 11, 12, 13, 14, 19, 15]

[9, 10, 11, 12, 13, 14, 15, 19]

[9, 10, 11, 12, 13, 14, 15, 19]
```

# 2. & Script Python

```
['P', 'R', 'O', 'G', 'R', 'A', 'M', 'M', 'E']
['A', 'R', 'O', 'G', 'R', 'P', 'M', 'M', 'E']
['A', 'E', 'O', 'G', 'R', 'P', 'M', 'M', 'R']
['A', 'E', 'G', 'O', 'R', 'P', 'M', 'M', 'R']
['A', 'E', 'G', 'M', 'R', 'P', 'O', 'M', 'R']
['A', 'E', 'G', 'M', 'M', 'P', 'O', 'R', 'R']
['A', 'E', 'G', 'M', 'M', 'O', 'P', 'R', 'R']
['A', 'E', 'G', 'M', 'M', 'O', 'P', 'R', 'R']
['A', 'E', 'G', 'M', 'M', 'O', 'P', 'R', 'R']
['A', 'E', 'G', 'M', 'M', 'O', 'P', 'R', 'R']
```



#### **Enoncé** Correction

- 1. Ecrire les étapes du tri par insertion pour la liste [12,19,10,13,11,15,9,14]
- 2. Même question pour la liste

["P","R","O","G","R","A","M","M","E"]

1.

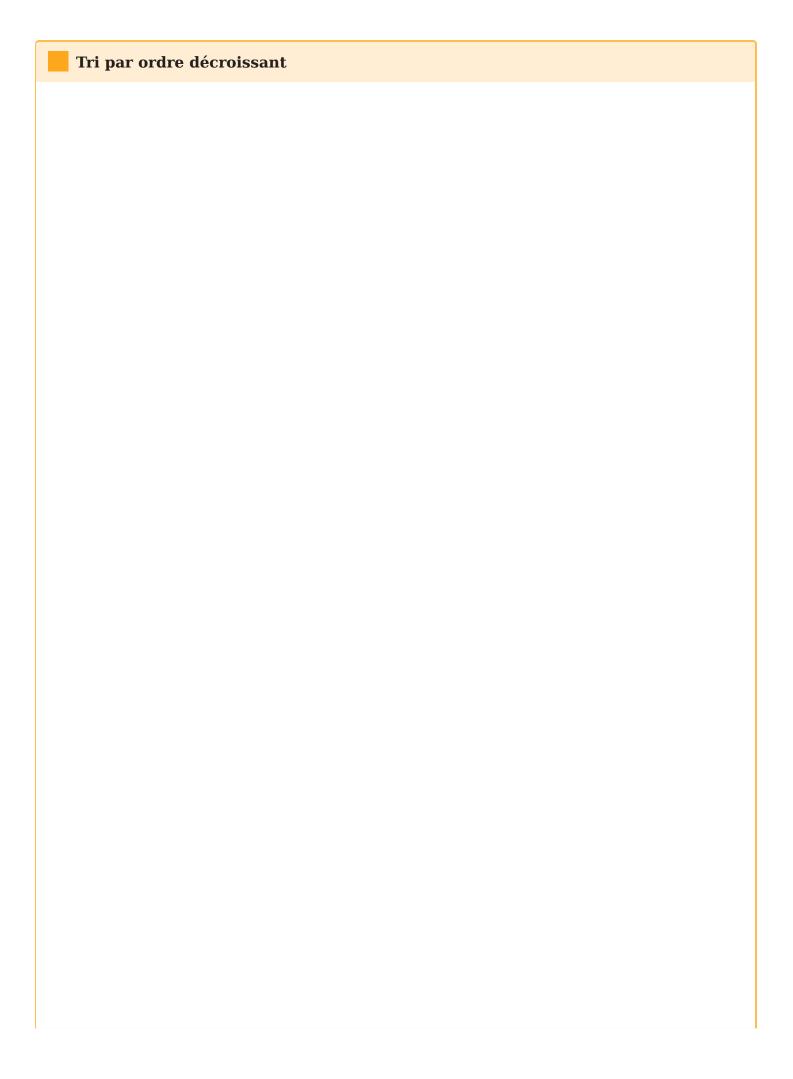
```
🐍 Script Python
[12, 19, 10, 13, 11, 15, 9, 14]
[12, 19, 10, 13, 11, 15, 9, 14]
[12, 10, 19, 13, 11, 15, 9, 14]
[10, 12, 19, 13, 11, 15, 9, 14]
[10, 12, 13, 19, 11, 15, 9, 14]
[10, 12, 13, 11, 19, 15, 9, 14]
[10, 12, 11, 13, 19, 15, 9, 14]
[10, 11, 12, 13, 19, 15, 9, 14]
[10, 11, 12, 13, 15, 19, 9, 14]
[10, 11, 12, 13, 15, 9, 19, 14]
[10, 11, 12, 13, 9, 15, 19, 14]
[10, 11, 12, 9, 13, 15, 19, 14]
[10, 11, 9, 12, 13, 15, 19, 14]
[10, 9, 11, 12, 13, 15, 19, 14]
[9, 10, 11, 12, 13, 15, 19, 14]
[9, 10, 11, 12, 13, 15, 14, 19]
[9, 10, 11, 12, 13, 14, 15, 19]
```

2.

# **& Script Python**

```
['P', 'R', 'O', 'G', 'R', 'A', 'M', 'M', 'E']
['P', 'O', 'R', 'G', 'R', 'A', 'M', 'M', 'E']
['O', 'P', 'R', 'G', 'R', 'A', 'M', 'M', 'E']
['O', 'P', 'G', 'R', 'R', 'A', 'M', 'M', 'E']
['O', 'G', 'P', 'R', 'R', 'A', 'M', 'M', 'E']
['G', 'O', 'P', 'R', 'R', 'A', 'M', 'M', 'E']
['G', 'O', 'P', 'R', 'A', 'R', 'M', 'M', 'E']
['G', 'O', 'P', 'A', 'R', 'R', 'M', 'M', 'E']
['G', 'O', 'A', 'P', 'R', 'R', 'M', 'M', 'E']
['G', 'A', 'O', 'P', 'R', 'R', 'M', 'M', 'E']
['A', 'G', 'O', 'P', 'R', 'R', 'M', 'M', 'E']
['A', 'G', 'O', 'P', 'R', 'M', 'R', 'M', 'E']
['A', 'G', 'O', 'P', 'M', 'R', 'R', 'M', 'E']
['A', 'G', 'O', 'M', 'P', 'R', 'R', 'M', 'E']
['A', 'G', 'M', 'O', 'P', 'R', 'R', 'M', 'E']
['A', 'G', 'M', 'O', 'P', 'R', 'M', 'R', 'E']
['A', 'G', 'M', 'O', 'P', 'M', 'R', 'R', 'E']
['A', 'G', 'M', 'O', 'M', 'P', 'R', 'R', 'E']
['A', 'G', 'M', 'M', 'O', 'P', 'R', 'R', 'E']
['A', 'G', 'M', 'M', 'O', 'P', 'R', 'E', 'R']
```

['A', 'G', 'M', 'M', 'O', 'P', 'E', 'R', 'R'] ['A', 'G', 'M', 'M', 'O', 'E', 'P', 'R', 'R'] ['A', 'G', 'M', 'M', 'E', 'O', 'P', 'R', 'R'] ['A', 'G', 'M', 'E', 'M', 'O', 'P', 'R', 'R'] ['A', 'G', 'E', 'M', 'M', 'O', 'P', 'R', 'R']



#### **Enoncé** Correction

On donne ci-dessous
 l'implémentation du tri par sélection vu en cours :

```
🐍 Script Python
def echange(liste,i,j):
liste[i],liste[j] = liste[j],liste[i]
def min liste(liste,ind):
  elt min = liste[ind]
  ind min=ind
  for k in range(ind,len(liste)):
     if liste[k]<elt min:</pre>
        elt min=liste[k]
        ind min=k
  return ind min
def tri selection(liste):
  longueur = len(liste)
  for ind in range(longueur):
     ind min =
min liste(liste,ind)
     echange(liste,ind,ind min)
```

Modifier cette (ces) fonction(s) afin d'effectuer un tri dans l'ordre décroissant.

2. Même question pour l'algorithme du tri par insertion ci-dessous :

```
def tri_insertion(liste):
    for ind in
range(1,len(liste)-1):
        j = ind
        while liste[j+1]<liste[j]
and j>=0:
        echange(liste,j,j+1)
        j=j-1
```

```
Script Python

def echange(liste,i,j):
    liste[i],liste[j] = liste[j],liste[i]
```

```
def max_liste(liste,ind):
    elt_max = liste[ind]
    ind_max=ind
    for k in range(ind,len(liste)):
        if liste[k]>elt_max:
            elt_max=liste[k]
            ind_max=k
        return ind_max

def tri_selection_inverse(liste):
    longueur = len(liste)
    for ind in range(longueur):
        ind_max = max_liste(liste,ind)
        echange(liste,ind,ind_max)
```

#### Tri dans une nouvelle liste

#### **Enoncé** Correction

Les algorithmes vus en cours modifient la liste donnée en paramètre, on dit qu'on effectue un tri en place c'est à dire directement dans la liste.

- Modifier la fonction de tri par sélection vu en classe afin d'effectuer le tri en créant une nouvelle liste (et donc sans modifier la liste de départ)
- 2. Même question pour le tri par insertion



Comme une *nouvelle liste* est crée, on utilisera l'instruction return pour la renvoyer vers le programme principal.

# Script Python

```
def tri selection(liste):
  liste nouv=[]
  for elt in liste:
     liste nouv.append(elt)
  longueur = len(liste nouv)
  for ind in range(longueur):
     ind_min =
min liste(liste nouv,ind)
     echange(liste nouv,ind,ind min)
  return liste nouv
def tri insertion(liste):
  liste nouv=[]
  for elt in liste:
     liste_nouv.append(elt)
  for ind in
range(0,len(liste nouv)-1):
```

```
 \begin{array}{c} j = ind \\ while \\ liste\_nouv[j+1] < liste\_nouv[j] \ and \\ j>=0: \\ echange(liste\_nouv,j,j+1) \\ j=j-1 \\ return \ liste\_nouv \end{array}
```

#### Liste triée

#### **Enoncé** Correction

Ecrire une fonction

est\_triee qui prend en

argument une liste et

qui renvoie True si

liste est triée par

ordre croissant et

False dans le cas

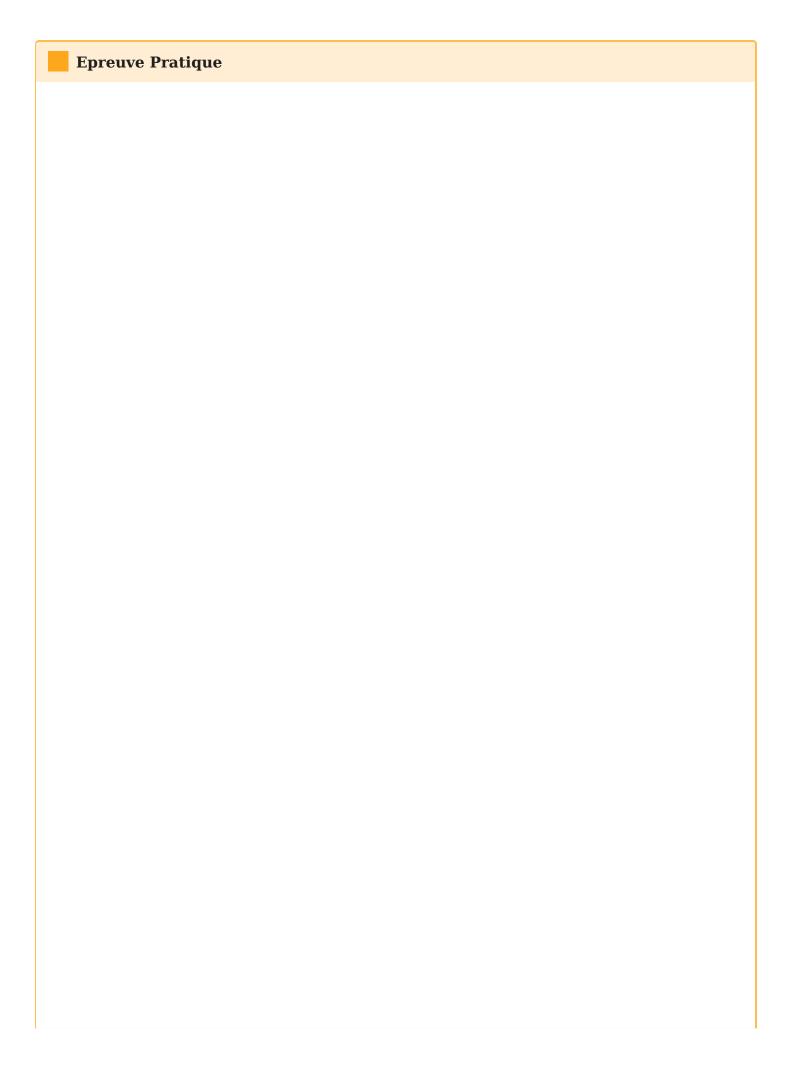
contraire.

#### Attention

On ne doit pas trier la liste, simplement vérifier si elle l'est déjà ou pas.

# 🐍 Script Python

```
def est_trie(liste):
    long=len(liste)
    for ind in
range(long-1):
        if
liste[ind+1]<liste[ind]:
        return False
    return True</pre>
```



Suist 20 . Evansias 1 Compostion suist 20 Suist 27 . Evansias 1 Compostion Suist 27

Écrire une fonction

tri\_selection qui prend en
paramètre une liste tab de
nombres entiers et qui
renvoie le tableau trié par
ordre croissant.

On utilisera l'algorithme
suivant:

- on recherche le plus petit élément du tableau, et on l'échange avec l'élément d'indice 0;
- on recherche le second plus petit élément du tableau, et on l'échange avec l'élément d'indice 1;
- on continue de cette façon jusqu'à ce que le tableau soit entièrement trié.

#### Exemple:

# \$\mathcal{L}\$ Script Python >>> tri\_selection([1,52, 6,-9,12]) [-9, 1, 6, 12, 52]

# **%** Script Python

```
def tri_selection(tab):
    for i in
range(len(tab)-1):
        indice_min = i
        for j in range(i+1,
len(tab)):
        if tab[j] <
tab[indice_min]:
        indice_min = j
        tab[i], tab[indice_min]</pre>
```

```
= tab[indice min], tab[i]
  return tab
#ou version plus
découpée, se rapprochant
plus de la description de
l'algo :
def minimum(tab, i):
  ind minimum = i
  for j in range(i+1,
len(tab)):
    if tab[j] <
tab[ind minimum]:
       ind minimum = j
  return ind minimum
def echange(tab, i, j):
  tab[i], tab[j] = tab[j],
tab[i]
def tri selection(tab):
  for i in
range(len(tab)-1):
    ind minimum =
minimum(tab, i)
    echange(tab, i,
ind minimum)
  return tab
```

On considère l'algorithme de tri de tableau suivant : à chaque étape, on parcourt depuis le début du tableau tous les éléments non rangés et on place en dernière position le plus grand élément.

Exemple avec le tableau : t = [41, 55, 21, 18, 12, 6, 25]

• Étape 1 : on parcourt tous les éléments du tableau, on permute le plus grand élément avec le dernier.

#### Le tableau devient

```
t = [41, 25, 21, 18, 12, 6, 55]
```

 Étape 2 : on parcourt tous les éléments sauf le dernier, on permute le plus grand élément trouvé avec l'avant dernier.

# Le tableau devient :

```
t = [6, 25, 21, 18, 12, 41, 55]
```

Et ainsi de suite. La code de la fonction tri\_iteratif qui implémente cet algorithme est donné cidessous.

```
1
       def tri iteratif(tab):
  2
        for k in range(...,
  3
       0,-1):
  4
            imax = ...
  5
            for i in
  6
     range(0, ...):
  7
              if tab[i] > \dots:
  8
                 imax = i
  9
          if tab[max]
       > ... :
               ..., tab[imax]
Com
       = tab[imax], ...
donr
         return tab
```

#### 🐍 Script Python

```
>>> tri_iteratif([41, 55, 21, 18, 12, 6, 25])
[6, 12, 18, 21, 25, 41, 55]
```

On rappelle que l'instruction a, b = b, a échange les contenus de a et b.

# & Script Python

```
def echange(tab, i, j):
    tab[i], tab[j] = tab[j],
tab[i]

def tri_iteratif(tab):
    for k in range(len(tab)-1,
0, -1):
    indice_max = k
    for i in range(0, k):
        if tab[i] >
    tab[indice_max]:
        indice_max = i
        echange(tab, k,
    indice_max)
    return tab
```