



# Sujet BAC 8 : Diviser pour régner



## 1. France 2021

### ■ Sujet n°1 : France 2021

*Cet exercice porte sur l'algorithme de tri fusion, qui s'appuie sur la méthode dite de « diviser pour régner ».*

## ■ Question 1

Enoncé	Solution
--------	----------

a. Quel est l'ordre de grandeur du coût, en nombre de comparaisons, de l'algorithme de tri fusion pour une liste de longueur ?

b. Citer le nom d'un autre algorithme de tri. Donner l'ordre de grandeur de son coût, en nombre de comparaisons, pour une liste de longueur . Comparer ce coût à celui du tri fusion. Aucune justification n'est attendue.

a. \

$(O(n \log_2(n)))$

\)

b.

L'algorithme de tri par

insertion a

une

complexité en

temps dans le

L'algorithme de tri fusion utilise deux fonctions `moitie_gauche` et `moitie_droite` qui prennent en argument une liste L et renvoient respectivement :

l'la sous-liste de L formée des éléments d'indice strictement inférieur à `len(L)//2` ;

la sous-liste de L formée des éléments d'indice supérieur ou égal à `len(L)//2`.

insertion est

On rappelle que la syntaxe `a//b` désigne la division entière de a par b.

moins efficace

Par exemple,

l'algorithme

### Script Python

```
>>> L = [3, 5, 2, 7, 1, 9, 0]
>>> moitie_gauche(L)
[3, 5, 2]
>>> moitie_droite(L)
[7, 1, 9, 0]
>>> M = [4, 1, 11, 7]
>>> moitie_gauche(M)
[4, 1]
>>> moitie_droite(M)
[11, 7]
```

L'algorithme utilise aussi une fonction `fusion` qui prend en argument deux listes triées L1 et L2 et renvoie une liste L triée et composée des éléments de L1 et L2.

On donne ci-dessous le code python d'une fonction récursive `tri_fusion` qui prend en argument une liste L et renvoie une nouvelle liste triée formée des éléments de L.

### Script Python

```
def tri_fusion(L):
    n = len(L)
    if n <= 1 :
        return L
    print(L)
    mg = moitie_gauche(L)
    md = moitie_droite(L)
    L1 = tri_fusion(mg)
    L2 = tri_fusion(md)
    return fusion(L1, L2)
```

## Question 2

Enoncé      Solution

Donner la liste  
des affichages  
produits par  
l'appel  
suivant.

 **Script  
Python**

```
tri_fusion([7,  
4, 2, 1, 8, 5,  
6, 3])
```

Voici  
l'affichage  
obtenu :

 **Script  
Python**

Où les affichages sont obtenus par l'appel de la fonction tri\_fusion, qui est elle-même  
faite par récursion, c'est-à-dire qu'elle appelle elle-même à différentes fonctions appelées par tri\_fusion, à savoir moitié\_droite et

```
[7, 4, 2, 1]  
[7, 4]
```

```
[8, 5, 6, 3]  
[8, 5]  
[6, 3]
```

## Question 3

Enoncé      Solution

Ecrire la fonction  
résultat,  
moitié\_droite.  
renvoyé par la

 **Script Python**

```
def moitié_droite(L):  
    n = len(L)  
    deb = n//2  
    tab = []  
    for i in  
range(deb,n):  
        tab.append(L[i])  
    return tab
```



## Question 4

## Enoncé      Solution

On donne ci-dessous une version incomplète de la fonction fusion.

```
1  def fusion(L1,
2  L2):
3      L = []
4      n1 = len(L1)
5      n2 = len(L2)
6      i1 = 0
7      i2 = 0
8      while i1 < n1
9  or i2 < n2 :
10         if i1 >= n1:
11
12             L.append(L2[i2])
13             i2 = i2 + 1
14             elif i2 >=
15 n2:
16
17             L.append(L1[i1])
18             i1 = i1 + 1
19         else:
20             e1 =
                L1[i1]
                e2 =
                L2[i2]
```

Dans  
entier  
repré  
respe  
indices des éléments des  
listes L1 et L2 que l'on  
souhaite comparer :

- Si aucun des deux indices n'est valide, la boucle while est interrompue ;
- Si i1 n'est plus un indice valide, on va ajouter à L les éléments de L2 à partir de l'indice i2 ;
- Si i2 n'est plus un indice valide, on va ajouter à L les

éléments de L1 à  
partir de l'indice i1 ;

- Sinon, le plus petit  
élément non encore  
traité est ajouté à L  
et on décale l'indice  
correspondant.

Écrire sur la copie les  
instructions manquantes  
des lignes 17 à 22  
permettant d'insérer  
dans la liste L les  
éléments des listes L1 et  
L2 par ordre croissant.

### Script Python

```
def fusion(L1, L2):  
    L=[]  
    n1 = len(L1)  
    n2 = len(L2)  
    i1 = 0  
    i2 = 0  
    while i1<n1 or i2<n2:  
        if i1>=n1:  
            L.append(L2[i2])  
            i2 = i2+1  
        elif i2>=n2:  
            L.append(L1[i1])  
            i1=i1+1  
        else :  
            e1 = L1[i1]  
            e2 = L2[i2]  
            if e1 > e2:  
                L.append(e2)  
                i2 = i2+1  
            else :  
                L.append(e1)  
                i1 = i1 + 1  
    return L
```

### Sujet n°2 : BAC Polynésie 2021

Ce sujet est issu du thème « algorithmique, langages et programmation ». Le but est de résoudre un problème (l'un des algorithmes étudiés en 1ère NSI pour trier un tableau) avec le tri fusion (un algorithme qui applique le principe de « diviser pour régner »).



## 2.1. Partie A : Manipulation d'une liste en Python

### Question A.1

**Enoncée**      **Solution**

Donner les  
affichages  
obtenus après  
l'exécution du  
code Python  
suivant.

#### **Script Python**

```
notes = [8, 7,  
18, 14, 12, 9,  
17, 3]  
notes[3] = 16  
print(len(notes))  
print(notes)
```

Question A.2" == "Enoncé" Écrire un code Python permettant d'afficher les éléments d'indice 2 à 4 de la liste notes.

#### **Texte**

```
=== "Solution"  
  
```python  
for i in range(2,5):  
    print(notes[i])  
```
```

## 2.2. Partie B : Tri par insertion

Le tri par insertion est un algorithme efficace qui s'inspire de la façon dont on peut trier une poignée de cartes. On commence avec une seule carte dans la main gauche (les autres cartes sont en tas sur la table) puis on pioche la carte suivante et on l'insère au bon endroit dans la main gauche.

## Question B.1

Enoncé      Solution

Voici une implémentation en Python de cet algorithme. Recopier et compléter les lignes 6 et 7 surlignées (uniquement celles-ci).

```
1  def
2  tri_insertion(liste):
3      """ trie par
4      insertion la liste
5      en paramètre """
6      for
7      indice_courant in
8      range(1,len(liste)):
9
10     element_a_inserer
11     -
```

### Script Python

```
def tri_insertion(liste):
    for indice_courant in
    range(1, len(liste)):
        element_a_inserer
        = liste[indice_courant]
        i = indice_courant
```

On s'interroge sur ce qui s'est passé lors de l'exécution de tri\_insertion(notes).

### Script Python

```
notes = [8, 7, 18, 14, 12, 9, 17, 3]
tri_insertion(notes)
print(notes)
```

On s'interroge sur ce qui s'est passé lors de l'exécution de tri\_insertion(notes).

### Script Python

```
[3, 7, 8, 9, 12, 14, 17, 18]
```

On s'interroge sur ce qui s'est passé lors de l'exécution de tri\_insertion(notes).

## Question B.2

Enoncé Solution

Donner le  
contenu  
de la liste  
notes  
après le  
premier

passage

## Question B.3

boucle

for. Enoncé Solution

Donner le  
contenu  
de la liste  
notes  
après le

troisième

passage

dans la

boucle

for.

(1) Si le tableau à trier n'a qu'un élément, il est déjà trié.

(2) Diviser le tableau en deux parties à peu près égales.

(3) Tri les deux parties avec l'algorithme de tri fusion.

(4) Fusionner les deux tableaux triés en un seul tableau.

soit le tableau

```
>>> [7, 8, 14, 18, 12, 9, 17, 3]
```

C : Tri fusion

## ■ Question C.1

**Enoncé**

**Solution**

Cet  
algorithme  
est-il

itératif ou  
récursif ?  
Justifier en  
une phrase.

récursif : à  
l'étape (3)  
l'algorithme  
de tri fusion  
s'appelle  
lui-même.

## ■ Question C.2

| Enoncé | Solution |
|--------|----------|
|--------|----------|

Expliquer en trois  
lignes comment  
faire pour  
rassembler dans  
une main deux  
tas déjà triés de  
cartes, la carte  
en haut d'un tas

étant la plus

À la fin du procédé, les cartes en main doivent être triées par ordre croissant.

Une fonction fusionner a été implémentée en Python en s'inspirant du procédé de la question précédente.

Elle prend quatre arguments : la liste qui est en train d'être triée, l'indice où commence la sous-liste de gauche à fusionner, l'indice où termine cette sous-liste, et l'indice où se termine la sous-liste de droite.

avoir retiré la  
première carte de  
ce tas.

1. Comparer les  
cartes du  
haut des 2  
tas.
2. Placer la  
carte de  
valeur plus  
faible dans la  
main.
3. Recommencer  
l'étape 1  
jusqu'à  
épuisement  
des tas.

## Question C.3

Enoncé      Solution

Voici une implémentation de l'algorithme de tri fusion. Recopier et compléter les lignes 8, 9 et 10 surlignées (uniquement celles-ci).

```
1  from math import
2  floor
3
4  def tri_fusion
5  (liste, i_debut,
6  i_fin):
7      if i_debut <
8  i_fin:
9          i_partage =
10         floor((i_debut +
11 i_fin) / 2)
12         tri_fusion(liste,
13 i_debut, .....
14         tri_fusion(liste, .....
```

Rem  
floor  
entière  
pass

### Script Python

```
from math import floor

def tri_fusion (liste,
i_debut, i_fin):
    if i_debut < i_fin:
        i_partage =
        floor((i_debut + i_fin) /
2) # milieu pour
diviser le tableau en
deux moitiés
        tri_fusion(liste,
i_debut, i_partage) #
Appel tri_fusion pour
1ère moitié du tableau
        tri_fusion(liste,
i_partage + 1, i_fin) #
Appel tri_fusion pour
2ème moitié du
tableau
        fusionner(liste,
```

```
i_debut, i_fin,  
i_partage) # Fusion  
des deux moitiés triées
```

### Question C.4

**Enoncé**      **Solution**

Expliquer  
le rôle de  
la

première

ligne du

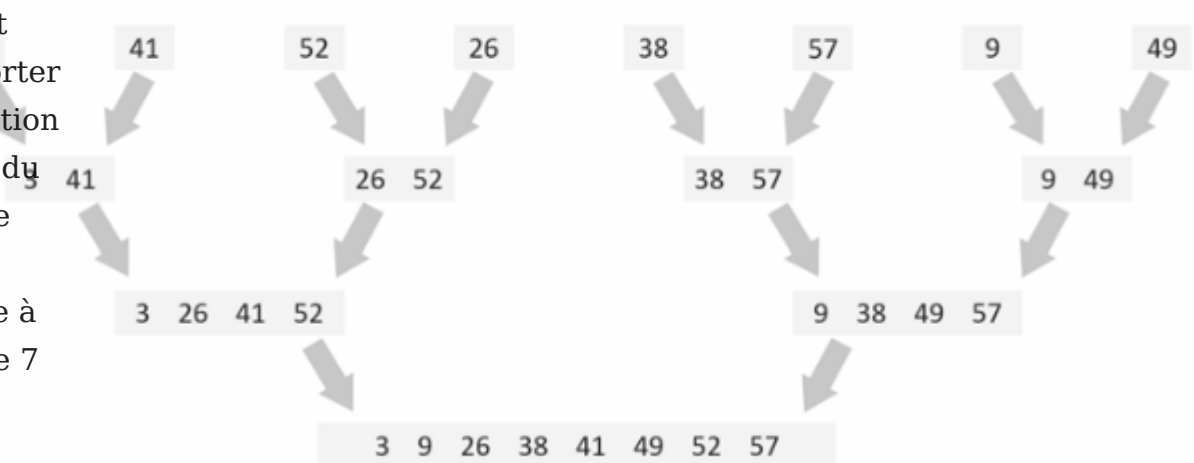
code de la

## 2.4. Partie D : Comparaison du tri par insertion et du tri fusion

Voici une illustration des étapes d'un tri effectué sur la liste [3, 41, 52, 26, 38, 57, 9, 49].

3.

permet  
d'importer  
la fonction  
floor() du  
module  
math  
utilisée à  
la ligne 7



[:.center}]

## Question D.1

**Enoncé**      **Solution**

Quel  
algorithme  
a été

utilisé : le

tri par

## Question D.2

insertion

**Enoncé**      **Solution**

Justifier  
Identifier le

tri qui a une  
tri par  
complexité,  
fusion : a  
dans le pire  
chaque  
des cas, en \

étape, le  
( $O(n^2)$ ) et  
tri se fait  
identifier le  
par fusion  
tri qui a une  
de 2 tas  
complexité,  
déjà triés  
dans le pire  
des cas, en \

( $O(n \log_2 n)$   
).

Remarque : n  
représente la  
longueur de  
la liste à trier.

- tri par  
insertion :  
( $O(n^2)$ )
  - tri par  
fusion : \
- ( $O(n \log_2 n)$ )



### Question D.3

Enoncé      Solution

Justifier  
brièvement ces  
deux  
complexités.

- Le tri par  
insertion  
utilise 2

boucles

### Inversions dans une liste : FRANCE CANDIDAT LIBRE SUJET 1

imbriquées,

soit dans le

Cet exercice traite de manipulation de tableaux, de récursivité et du paradigme « diviser pour régner ».

Dans un tableau Python d'entiers `tab`, on dit que le couple d'indices  $(i, j)$  forme une inversion lorsque  $i < j$  et `tab[i] > tab[j]`. On donne ci-dessous quelques exemples.

- Dans le tableau `[1, 5, 3, 7]`, le couple d'indices  $(1, 2)$  forme une inversion car  $5 > 3$ .  
Par contre, le couple  $(1, 3)$  ne forme pas d'inversion car  $5 < 7$ . Il n'y a qu'une inversion dans ce tableau.
- Il y a trois inversions dans le tableau `[1, 6, 2, 7, 3]`, à savoir les couples d'indices  $(1, 2)$ ,  $(1, 4)$  et  $(3, 4)$ .
- On peut compter six inversions dans le tableau `[7, 6, 5, 3]` : les couples d'indices  $(0, 1)$ ,  $(0, 2)$ ,  $(0, 3)$ ,  $(1, 2)$ ,  $(1, 3)$  et  $(2, 3)$ .

On se propose dans cet exercice de déterminer le nombre d'inversions dans un tableau quelconque.

Questions préliminaires

chaque

itérations,

soit  $\sim \lfloor$

$(\log_2 n)$

opérations

d'où une

complexité

global  $\lfloor$

$(O(n \cdot \log_2$

$n))$ .

## Question 1

**Enoncé**      **Solution**

Expliquer  
pourquoi  
le couple  
(1, 3) est  
une

inversion  
dans le

## Question2

**Enoncé**      **Solution**

tableau  
[4, 8, 3,  
7]  
Justifier  
que le  
A l'indice  
couple (2,  
1 du  
3) n'en est  
tableau  
pas une.  
on trouve

## 2.5. Partie A : Méthode itérative

A l'indice  
indice 3  
Le but de cette partie est d'écrire une fonction itérative nombre\_inversion qui renvoie le nombre  
on trouve  
d'inversions dans un tableau. Pour cela, on commence par écrire une fonction fonction1 qui sera  
7 trouve 3 à  
ensuite utilisée pour écrire la fonction nombre\_inversion.

Nous  
l'indice 3  
avons 1  
on trouve  
3, 3 alors  
que 8 >  
Nous  
avons 2 <  
avons 3 < 7,  
donc  
nous  
bien une  
il a donc  
inversion  
donc pas  
d'inversion

## Question A.1

Enoncé

Solution

On donne la  
fonction  
suivante.

### Script Python

```
def
fonction1(tab,
i):
    nb_elem =
len(tab)
    cpt = 0
    for j in
range(i+1,
nb_elem):
        if tab[j]
< tab[i]:
            cpt
+= 1
    return cpt
```

a. Indiquer ce  
que renvoie la  
fonction1(tab,  
i) dans les cas  
suivants.

- Cas n°1 :  
tab = [1, 5,  
3, 7] et i =  
0.
- Cas n°2 :  
tab = [1, 5,  
3, 7] et i =  
1.
- Cas n°3 :  
tab = [1, 5,  
2, 6, 4] et i  
= 1.

b. Expliquer ce que permet de déterminer cette fonction.

a.

- cas n°1 : 0
- cas n°2 : 1
- cas n°3 : 2

b.

## Question A.2

### Enoncé

### Solution

En utilisant la fonction précédente, écrire une fonction `nombre_inversion(tab)` qui prend en argument un tableau et renvoie le nombre d'inversions dans ce tableau. On donne ci-dessous les résultats attendus pour certains appels.

#### Texte

```
>>>
nombre_inversions([1,
5, 7])
0
>>>
nombre_inversions([1,
6, 2, 7, 3])
3
>>>
nombre_inversions([7,
6, 5, 3])
6
```

#### Script Python

```
def
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
```

### Question A.3

Enoncé

Solution

Quelle est  
l'ordre de  
grandeur  
de la

complexité

en temps  
de

## 2.6. Partie B : Méthode récursive

L'objectif de cette partie est de concevoir une version récursive de la fonction nombre\_inversion.

On définit pour cela des fonctions auxiliaires.

Aucune  
justification  
n'est  
attendue.

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

## ■ Question B.1

| Enoncé | Solution |
|--------|----------|
|--------|----------|

Donner le  
nom d'un  
algorithme  
de tri ayant  
une  
complexité

meilleure  
que  
quadratique.

Dans la  
suite de cet  
exercice, on  
suppose  
qu'on  
dispose  
d'une  
fonction  
tri(tab) qui  
prend en  
argument  
un tableau  
et renvoie  
un tableau  
contenant  
les mêmes  
éléments  
rangés dans  
l'ordre  
croissant.

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

## Question B.2

Enoncé      Solution

Écrire une fonction `moitie_gauche(tab)` qui prend en argument un tableau `tab` et renvoie un nouveau tableau contenant la moitié gauche de `tab`. Si le nombre d'éléments de `tab` est impair, l'élément du centre se trouve dans cette partie gauche. On donne ci-dessous les résultats attendus pour certains appels.

### Script Python

```
>>> moitie_gauche([])
[]
>>> moitie_gauche([4, 8, 3])
[4, 8]
>>> moitie_gauche([4, 8, 3, 7])
[4, 8]
```

### Script Python

```
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 :



## Script Python

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

Dans la suite, on suppose qu'on dispose de la fonction `moitie_droite(tab)` qui renvoie la moitié droite sans l'élément du milieu.



## Question B.3

## Enoncé      Solution

On suppose qu'une fonction `nb_inv_tab(tab1, tab2)` a été écrite. Cette fonction renvoie le nombre d'inversions du tableau obtenu en mettant bout à bout les tableaux `tab1` et `tab2`, à condition que `tab1` et `tab2` soient triés dans l'ordre croissant.

On donne ci-dessous deux exemples d'appel de cette fonction :

### Script Python

```
>>> nb_inv_tab([3, 7, 9], [2,
10])
3
>>> nb_inv_tab([7, 9, 13],
[7, 10, 14])
3
```

En utilisant la fonction `nb_inv_tab` et les questions précédentes, écrire une fonction récursive `nb_inversions_rec(tab)` qui permet de calculer le nombre d'inversions dans un tableau. \* Cette fonction renverra le même nombre que `nombre_inversions(tab)` de la partie A. On procédera de la façon suivante :

- Séparer le tableau en deux tableaux de tailles égales (à une unité près).
- Appeler récursivement la fonction `nb_inversions_rec` pour compter le nombre

d'inversions dans chacun des deux tableaux.

- Trier les deux tableaux (on rappelle qu'une fonction de tri est déjà définie).
- Ajouter au nombre d'inversions précédemment comptées le nombre renvoyé par la fonction `nb_inv_tab` avec pour arguments les deux tableaux triés.

### Script Python

```
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
```

ou

### Script Python

```
def nb_inversions_rec(tab :  
list, n : int = 0) -> int:  
    if len(tab) <= 1:  
        return 0  
    else:  
        #Séparer le tableau en  
deux tableaux de tailles  
égales (à une unité près).  
        gauche =  
moitie_gauche(tab)  
        droite =  
moitie_droite(tab)  
        #Compter le nombre  
d'inversions dans chacun des
```

```
deux tableaux.  
n =  
nb_inv_tab(sorted(gauche),  
sorted(droite))
```

```
#Appeler récursivement la  
fonction nb_inversions_rec
```

```
return n +  
nb_inversions_rec(gauche, n)  
+ nb_inversions_rec(droite,  
n)
```

## Quart de tour d'une image

1. Pour faire tourner une image carrée de côté  $(2^n)$  pixels d'un quart de tour à gauche, on propose la méthode suivante :

- Diviser l'image en quatre quarts Q1,Q2,Q3,Q4

|    |    |
|----|----|
| Q1 | Q2 |
| Q3 | Q4 |

- Faire tourner chacun des quarts d'un quart de tour à gauche

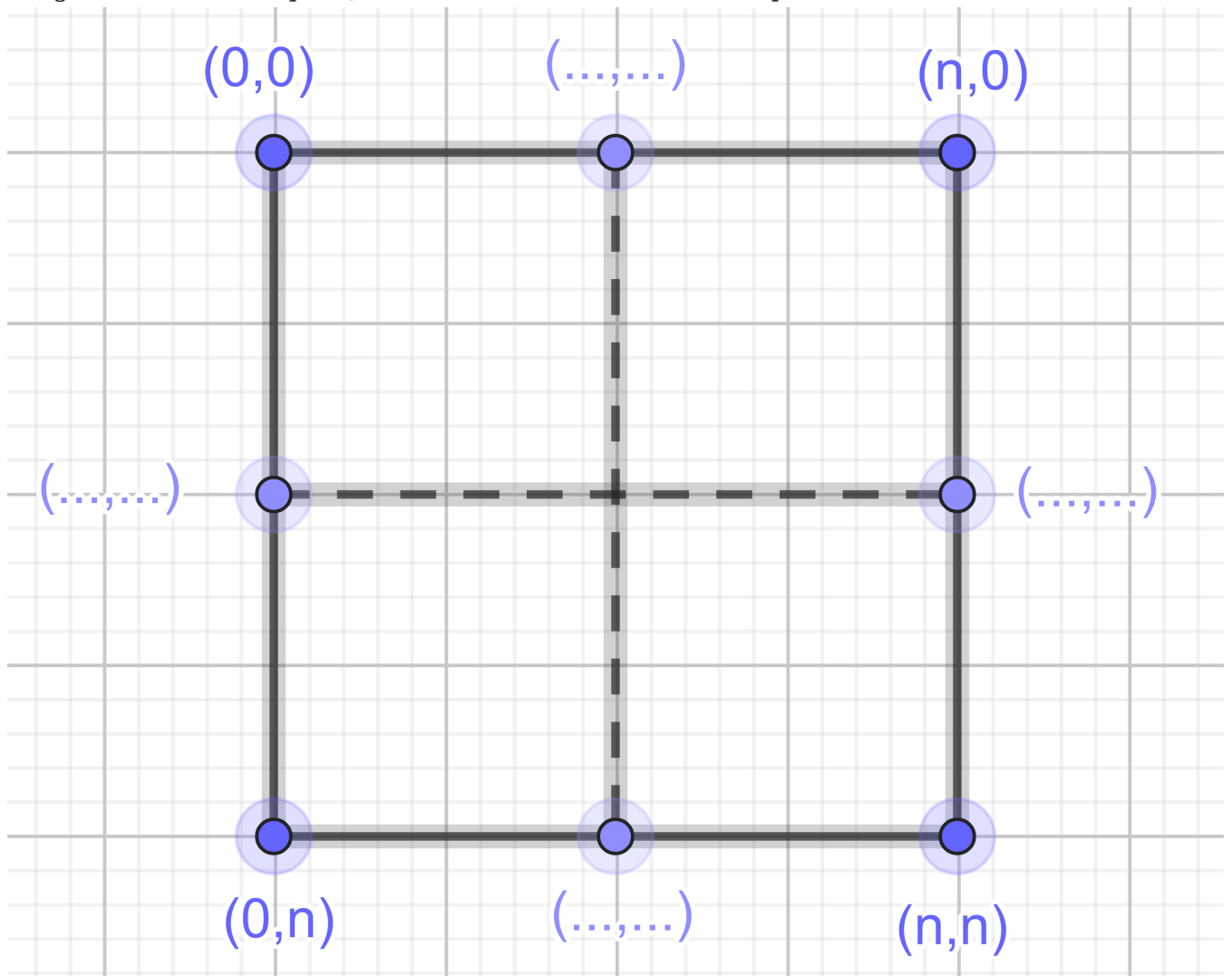
|    |    |
|----|----|
| Q1 | Q2 |
| Q3 | Q4 |

- Permuter chaque quart afin de le placer correctement



Expliquer pourquoi cette méthode est une illustration de la technique diviser pour régner.

2. C'est algorithme est-il du type itératif ou récursif ? Justifier.
3. Découpage de l'image en quatre quarts à l'aide du module pil de manipulation d'images
  - a. On a représenté une image carré de  $\backslash(n\backslash)$  pixels de côté avec le système de coordonnées d'une image dans le module pil. Quelles sont les coordonnées manquantes ?



- b. La méthode `crop` du module `pillow` permet d'extraire une portion rectangulaire d'une image en donnant les coordonnées des coins supérieur gauche et inférieur droit du rectangle. Compléter la fonction Python suivante qui prend en entrée une image et retourne les quatre quarts de cette image.

#### Script Python

```
from PIL import Image
def partage_quart(image):
    n = image.width
    if n > 1:
        q1 = image.crop((0,0,n//2,n//2))
        q2 = image.crop((...,...,...,...))
        q3 = image.crop((...,...,...,...))
        q4 = image.crop((...,...,...,...))
    return q1,q2,q3,q4
```

- c. Tester cette fonction (on pourra utiliser [cette image carrée](#))

#### Aide

- La création d'une image dans `pillow` à partir d'un fichier s'effectue à l'aide de :

#### Script Python

```
img_test = Image.open("mettre ici le nom du fichier")
```

- La visualisation d'une image s'effectue à l'aide de :

#### Script Python

```
img_test.show()
```

- d. Ajouter une instruction `assert` permettant de vérifier que l'image est carrée (c'est à dire `image.width==image.height` )

- e. Ajouter une instruction `assert` permettant de vérifier que `n` est pair.

4. Compléter puis tester la fonction python qui implémente l'algorithme décrit à la question 1.

#### Script Python

```
def quart_tour(image):
    n = image.width
    # Partage de l'image en quatre quarts
    if n>1:
        q1,q2,q3,q4 = partage_quart(image)
        # Rotation de chacun des quarts
        rq1 = quart_tour(q1)
        rq2 = quart_tour(q2)
```

```
rq3 = quart_tour(q3)
rq4 = quart_tour(q4)
# Reconstruction de l'image
resultat = Image.new('RGB',image.size)
resultat.paste(rq2,(0,0))
resultat.paste(...,(n//2,0))
resultat.paste(rq1,...,...)
resultat.paste(...,...,...)
return resultat
else:
    return image
```