

Pour les exercices demandant de compléter un programme python les parties manquantes sont représentées par ?(1)?, ?(2)?, ?(3)?... Le format de votre réponse sera par exemple

```
(1)  a=b
(2)  return x
(3)  f(x,y)
```

où a=b est le contenu manquant à l'endroit ?(1)?,
return x est le contenu manquant à l'endroit ?(2)?,
f(x,y) est le contenu manquant à l'endroit ?(3)?...

Exercice 1 Complétez ce programme de tri fusion en python.

```
def tf(t):
    if len(t) <= 1:
        return t
    m = len(t)//2
    t1 = t[:m]
    t2 = t[m:]
    ?(1)?
    ?(2)?
    tt = fus(tt1,tt2)      #fus(tt1,tt2) retourne l'union triée de deux tableaux tt1,tt2 triés
    return tt
```

Exercice 2 Complétez ce programme de tri insertion en python.

```
def trins(A):
    for j in range(1,len(A)):
        ?(1)?
        i=j-1
        while i>=0 and A[i]>x:
            ?(2)?
            i -= 1
        A[i+1]=x
```

Exercice 3 Complétez ce programme de tri dénombrement en python.

```
def triden(A):
    n=len(A)
    m=max(A)      #retourne la valeur maximum du tableau A
    B=[0 for i in range(n)]
    C=[0 for j in range(m+1)]
    for i in range(n):
        C[A[i]] += 1
    for j in range(1,m+1):
        C[j]=C[j-1]+C[j]
    for i in range(n):
        B[?(1)?]=A[i]
    return B
```

Exercice 4 Complétez ce code python pour qu'il affiche l'expression en base 5 de tous les nombres de 0 à $5^5 - 1$.

```
b=?(1)?
n=?(2)?
```

```

A=[0 for i in range(n)]
def count(i):
    for j in range(b):
        ?(3)?
        if ?(4)? :
            print A
        else:
            count(i+1)
?(5)?

```

Exercice 5 1. Complétez cette fonction python pour qu'elle retourne un triplet $(x, y, d) \in \mathbb{Z}^3$ tels que $ax + by = d$, où d est le pgcd de a, b .

```

def B(a,b):
    """on suppose a>=b"""
    if b==0:
        return [1,0,a]
    else:
        [x,y,d]=B(b,a%b)
        return ?(1)?

```

2. Répondez à l'aide d'une fonction python à la question suivante : étant donnés le pgcd d de a, b , les couples d'entiers relatifs (x, y) tels que $ax + by = d$ sont-ils uniques ?

Exercice 6 1. Le pseudo-code suivant décrit un algorithme récursif pour la multiplication de deux matrices carrées:

```

def mult(A,B):
    if n <= 1:
        return C=A*B
    else:
        C11=mult(A11,B11)+mult(A12,B21)
        C12=mult(A11,B12)+mult(A12,B22)
        C21=mult(A21,B11)+mult(A22,B21)
        C22=mult(A21,B12)+mult(A22,B22)
        return C

```

Expliquez ce pseudo-code.

2. Quelle est la complexité de mult ?

3. Sachant que

$$\begin{pmatrix} \cdot & \cdot & \cdot & \cdot \\ + & \cdot & \cdot & \cdot \\ \cdot & \cdot & \cdot & \cdot \\ \cdot & + & \cdot & \cdot \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \cdot & \cdot & \cdot & \cdot \\ \cdot & \cdot & \cdot & \cdot \\ + & + & \cdot & \cdot \\ \cdot & \cdot & \cdot & \cdot \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} \cdot & \cdot & \cdot & \cdot \\ + & \cdot & \cdot & \cdot \\ \cdot & \cdot & \cdot & \cdot \\ - & \cdot & \cdot & \cdot \end{pmatrix}$$

$$\begin{pmatrix} \cdot & \cdot & + & \cdot \\ \cdot & \cdot & \cdot & \cdot \\ \cdot & \cdot & \cdot & + \\ \cdot & \cdot & \cdot & \cdot \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \cdot & \cdot & + & + \\ \cdot & \cdot & \cdot & \cdot \\ \cdot & \cdot & \cdot & \cdot \\ \cdot & \cdot & \cdot & \cdot \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} \cdot & \cdot & \cdot & - \\ \cdot & \cdot & \cdot & \cdot \\ \cdot & \cdot & \cdot & + \\ \cdot & \cdot & \cdot & \cdot \end{pmatrix}$$

et que

$$\begin{pmatrix} + & \cdot & \cdot & \cdot \\ \cdot & \cdot & \cdot & \cdot \\ \cdot & \cdot & \cdot & + \\ \cdot & - & \cdot & + \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} + & \cdot & \cdot & + \\ \cdot & \cdot & \cdot & \cdot \\ \cdot & \cdot & \cdot & \cdot \\ + & \cdot & \cdot & + \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} \cdot & \cdot & \cdot & - \\ \cdot & \cdot & \cdot & \cdot \\ \cdot & \cdot & \cdot & + \\ \cdot & \cdot & \cdot & \cdot \end{pmatrix} - \begin{pmatrix} \cdot & \cdot & \cdot & \cdot \\ \cdot & \cdot & \cdot & \cdot \\ + & + & \cdot & \cdot \\ \cdot & \cdot & \cdot & \cdot \end{pmatrix}$$

$$\begin{pmatrix} + & \cdot & - & \cdot \\ + & \cdot & \cdot & \cdot \\ \cdot & \cdot & \cdot & \cdot \\ \cdot & \cdot & \cdot & + \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} + & \cdot & \cdot & + \\ \cdot & \cdot & \cdot & \cdot \\ \cdot & \cdot & \cdot & \cdot \\ + & \cdot & \cdot & + \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} \cdot & \cdot & \cdot & \cdot \\ + & \cdot & \cdot & \cdot \\ \cdot & \cdot & \cdot & \cdot \\ - & \cdot & \cdot & \cdot \end{pmatrix} - \begin{pmatrix} \cdot & \cdot & + & + \\ \cdot & \cdot & \cdot & \cdot \\ \cdot & \cdot & \cdot & \cdot \\ \cdot & \cdot & \cdot & \cdot \end{pmatrix}$$

donnez le pseudo-code d'un algorithme récursif pour la multiplication de deux matrices carrées A, B de taille n , dont le temps d'exécution satisfait $T(n) = 7T(n/2) + \Theta(n^2)$.

4. Donnez un algorithme qui multiplie deux nombres complexes $u = x + iy$ et $z = a + ib$ en n'effectuant que 3 multiplications.

Exercice 7 Soit n un entier. Les fonctions $g(x) = 2x$ et $d(x) = 2x + 1$ permettent de structurer la représentation de $T = \{1, 2, \dots, n\}$ en tas binaire, la fonction $p(x) = \lfloor \frac{x}{2} \rfloor$ est alors telle que $p(g(x)) = p(d(x)) = x$. La fonction $h(x)$ associe un entier à chaque élément de T de la manière suivante: $h(1) = 0$, et $h(x) = h(p(x)) + 1$ pour $x \geq 2$. On note $n(h)$ le nombre d'éléments x de T tels que $h(x) = h$. Montrez que

$$n(h) \leq \left\lfloor \frac{n}{2^{h+1}} \right\rfloor$$