

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 Combien vaut $\lceil \log_3(221) \rceil$? justifiez.

(1 point) 5, puisque $81 = 3^4 < 221 < 240 = 3 \times 80 < 3 \times 81 = 3^5$.

Exercice 2 Combien d'opérations élémentaires (tests, affectations, opérations arithmétiques) effectuent ce programme en python ?

```
def A():
    a=8
    while a > 0:
        for i in range(2):
            a = a - 1
```

(1 point) A() fait

- 1 affectation,
- 5 tests dans `while` (pour `a=8,6,4,2,0`)
- soit 4 passages dans `while` et donc $4 \times 8 = 32$ opérations sur `i` dans `for` (Puisque `range(n)` fait `n+1` tests, `n+1` affectations et `n` addition soit $3n+2=8$ opérations) (la réponse avec seulement `n` tests soit 7 opérations pour `range(2)` au lieu de 8 est fausse mais tolérée)
- $8+8$ opérations décrémentation de `a` (soustraction + affectation)

= $6+32+16=54$ opérations élémentaires. (ou 50 toléré)

Exercice 3 Complétez ce programme en python retournant le plus grand diviseur commun de deux entiers.

```
def e(a,b):
    if a*b==0:
        return ?(1)?
    else:
        if a>b:
            return ?(2)?
        else:
            return ?(3)?
```

(1 point)

```
(1)  a+b
(2)  e(b,a%b)
(3)  e(a,b%a)
```

Exercice 4 Complétez ce programme où `a` et `b` en entrée sont deux entiers tels que $a \geq b$ qui retourne un triplet d'entiers relatifs `[d,u,v]` tel que $au + bv = d = \text{pgcd}(a,b)$.

```
def B(a,b):
    if b==0:
        return [a,1,0]
    else:
        [d,u,v]=B(b,a%b)
        return [d,v,?(1)?]
```

(2 points)

(1) $u-(a/b)*v$

Exercice 5 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
```

(1 point)

(1) `tt1 = tf(t1)`
 (2) `tt2 = tf(t2)`

Exercice 6 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
```

(2 points)

(1) `x=A[j]`
 (2) `A[i+1]=A[i]`

Exercice 7 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
```

(2 points)

(1) $C[A[i]]-1$

Exercice 8 Soit $c > 0$ donnez une fonction $f(n)$ telle que $\sum_{i=0}^n c^i = \Theta(f(n))$.

(1 point)

$$f(n) = \begin{cases} 1 & \text{si } c < 1 \\ n & \text{si } c = 1 \\ c^n & \text{si } c > 1 \end{cases}$$

Exercice 9 Soient a, b, c des entiers. Donnez une fonction $f(n)$, telle que $\sum_{i=0}^n a^i b^{c(p-i)} = \Theta(f(n))$.

(2 points) On a

$$\sum_{i=0}^n a^i b^{c(p-i)} = b^{cp} \sum_{i=0}^n \left(\frac{a}{b^c}\right)^i$$

donc on peut prendre

$$f(n) = \begin{cases} b^{cp} \left(\frac{a}{b^c}\right)^n = \frac{a^n}{b^{c(n-p)}} & \text{si } a > b^c \\ nb^{cp} & \text{si } a = b^c \\ b^{cp} & \text{si } a < b^c \end{cases}$$

(NOTA BENE: D'après le cours, on sait que $T(n) = \sum_{i=0}^p a^i b^{c(p-i)}$ est la complexité d'un algorithme récursif tel que $T(n) = aT(n/b) + n^c$, où $n = b^p$ est la taille des données et a, b, c des constantes. On sait aussi que

$$T(n) = \sum_{i=0}^p a^i b^{c(p-i)} = \begin{cases} a^p \sum_{i=0}^p \left(\frac{b^c}{a}\right)^{p-i} = a^p \sum_{i=0}^p \left(\frac{b^c}{a}\right)^i \\ b^{cp} \sum_{i=0}^p \left(\frac{a}{b^c}\right)^i = n^c \sum_{i=0}^p \left(\frac{a}{b^c}\right)^i \end{cases} = \Theta \begin{cases} a^p & \text{si } a > b^c \\ pa^p = pn^c & \text{si } a = b^c \\ n^c & \text{si } a < b^c \end{cases}$$

En supposant que $n = b^p$, on aurait

$$\begin{aligned} f(n) &= T(n) + \sum_{i=p+1}^n a^i b^{c(p-i)} = T(n) + \begin{cases} a^p \sum_{i=p+1}^n \left(\frac{b^c}{a}\right)^{p-i} = a^p \sum_{i=1}^{n-p} \left(\frac{b^c}{a}\right)^{-i} = a^p \sum_{i=1}^{n-p} \left(\frac{a}{b^c}\right)^i \\ b^{cp} \sum_{i=p+1}^n \left(\frac{a}{b^c}\right)^i = n^c \sum_{i=p+1}^n \left(\frac{a}{b^c}\right)^i = n^c \sum_{i=1}^{n-p} \left(\frac{a}{b^c}\right)^{p+i} \end{cases} \\ &= T(n) + \Theta \begin{cases} a^p \left(\frac{a}{b^c}\right)^{n-p} & \text{si } a > b^c \\ (n-p)a^p = (n-p)n^c & \text{si } a = b^c \\ n^c & \text{si } a < b^c \end{cases} \end{aligned}$$

Donc, une réponse équivalente tolérée:

$$f(n) = \begin{cases} \frac{a^n}{b^{c(n-p)}} & \text{si } a > b^c \\ na^p = n^{c+1} & \text{si } a = b^c \\ n^c & \text{si } a < b^c \end{cases}$$

)

Exercice 10 Montrer que pour tout entier $b \geq 2$ et toute fonction $T : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{R}^+$ croissante, si il existe un réel $k > 0$ tel que $T(b^p) = \Theta(b^{pk})$ pour tout entier p , alors $T(n) = \Theta(n^k)$ pour tout entier n .

(2 points) Pour tout entier n , il existe un entier p tel que $b^p \leq n < b^{p+1}$. Donc $b^{kp} \leq n^k < b^{k(p+1)}$, et on a alors deux constantes $c, d > 0$ telles que:

$$\frac{c}{b^k} n^k < \frac{c}{b^k} b^{k(p+1)} = c b^{pk} \leq T(b^p) \leq T(n) \leq T(b^{p+1}) \leq d b^{k(p+1)} = d b^k b^{kp} \leq d b^k n^k$$

et donc deux constantes $c' = \frac{c}{b^k}, d' = d b^k > 0$ telles que $c' n^k \leq T(n) \leq d' n^k$.

Exercice 11 Montrer comment calculer le produit $(ac - bd) + i(ad + bc)$ de deux nombres complexes $x = a + ib$ et $y = c + id$ en effectuant que trois produits de réels.

(2 points) $p_1 = (a + b)(c + d)$, $p_2 = ac$, et $p_3 = bd$. On a: $ac - bd = p_2 - p_3$ et $ad + bc = p_1 - p_2 - p_3$.

Exercice 12 Complétez ce programme python dont l'appel `stable(0)` affiche, sous forme de tableau en ligne, tous les vecteurs $x \in \{0, 1\}^5$ tels que $Ax \leq \mathbf{1}$ avec

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \end{pmatrix} \quad \mathbf{1} = \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \\ 1 \\ 1 \end{pmatrix}$$

```
n=5
X=[0 for i in range(n)]
G=??(1)??
m=len(G)
def stable(i):
    for j in range(2):
        X[i]=j
        if i==n-1:
            t=1
            for e in range(m):
                if ?(2)? :
                    t=0
            if t==1:
                print X
        else:
            ?(3)?
```

(3 points)

- (1) `[[0,1],[1,2],[2,3],[3,4],[4,0]]`
- (2) `X[G[e][0]]==1 and X[G[e][1]]==1`
- (3) `stable(i+1)`