

Exercice 1 (5 points)

1. [1/2 point]

```
trift(t1)
trift(t2)
fus(tt1,tt2)
```

2. [1/2 point] $T(n) = \begin{cases} \Theta(1) & \text{si } n = 1 \\ 2T(n/2) + \Theta(n) & \text{si } n \geq 2 \end{cases}$

3. $T(2^p) = \Theta(2^p(p+1))$ puisque

(a) [1 point] Remarquons que $2 \sum_{i=0}^p 2^i 2^{(p-i)} + 2^{p+1} = \sum_{i=0}^p 2^{i+1} 2^{(p-i)} + 2^{p+1} = \sum_{i=1}^{p+1} 2^i 2^{(p-i+1)} + 2^{p+1} = \sum_{i=0}^{p+1} 2^i 2^{(p-i+1)}$. Donc, si $T(2^p) = \Theta(\sum_{i=0}^p 2^i 2^{(p-i)})$, alors $T(2^{p+1}) = 2T(2^p) + \Theta(2^{p+1}) = \Theta(2 \sum_{i=0}^p 2^i 2^{(p-i)} + 2^{p+1}) = \Theta(\sum_{i=0}^{p+1} 2^i 2^{(p-i)})$; d'où $T(2^p) = \Theta(\sum_{i=0}^p 2^i 2^{(p-i)})$.

(b) [1 point] Remarquons que $\sum_{i=0}^p 2^i 2^{(p-i)} = 2^p \sum_{i=0}^p 2^{i-p} 2^{(p-i)} = 2^p(p+1)$, d'où $T(2^p) = \Theta(2^p(p+1))$.

4. [2 points] Donc $T(n) = \Theta(n \log n)$, car il existe $c, d > 0$ telles que

$$\frac{c}{2} n \log_2 n \leq \frac{c}{2} (p+1) 2^{p+1} \leq c(p+1) 2^p \leq T(2^p) \leq T(n) \leq T(2^{p+1}) \leq d(p+2) 2^{p+1} \leq 4d p 2^p \leq 4d n \log_2 n$$

Exercice 2 (4 points)

1. [1/2 point]

```
i>=0 and x<A[i]
A[i+1]=A[i]
```

2. [2 points] Il suffit de montrer qu'au début de chaque passage dans la boucle `for`, on a que $A[:j]$ est trié; et que à la fin de la boucle `for`, on a que $A[:j+1]$ est trié. C'est vrai car $A[:1]$ est trié, et car, lorsque $A[:j]$ est trié, un passage dans `for` transforme $A[:j+1]$ en un tableau trié en insérant $A[j]$ à droite du plus grand i tel que $A[i] < x=A[j]$.

3. [1/2 point] Aucune.

4. [1/2 point] $\sum_{j=1}^{n-1} j = n(n-1)/2 = \Theta(n^2)$

5. [1/2 point] $\Theta(\sum_{j=1}^{n-1} \frac{j}{2}) = \Theta(\frac{1}{2} \sum_{j=1}^{n-1} j) = \Theta(n^2)$.

Exercice 3 (5 points)

1. [2 points] Il existe des entiers q et $r < b$ tels que $a = bq + r$. Il suffit de montrer que d est un diviseur de a, b si et seulement si d est un diviseur de b, r .

(a) $\exists x, y$ entiers tels que $a = dx$ et $b = dy$, implique $r = a - bq = d(x - qy)$

(b) $\exists y, z$ entiers tels que $b = dy$ et $r = dz$, implique $a = d(qy + z)$.

2. [3 points] Il suffit de montrer que le nombre $n+1$ des appels récursifs satisfait $n = O(\log b)$. Posons $r_0 = a$ et $r_1 = b$ ainsi l'appel à $e(a, b)$ déclenche les appels récursifs : $e(r_0, r_1), e(r_2, r_1) \dots, e(r_{n-1}, r_n), e(r_n, 0)$, et

$$\begin{aligned} r_0 &= q_1 r_1 + r_2 & \text{avec } q_1 > 0, & \quad 0 < r_2 < r_1 < r_0 \\ r_1 &= q_2 r_2 + r_3 & \text{avec } q_2 > 0, & \quad 0 < r_3 < r_2 < r_1 < r_0 \\ & \vdots & & \\ r_{n-2} &= q_{n-1} r_{n-1} + r_n & \text{avec } q_{n-1} > 0, & \quad 0 < r_n < \dots < r_1 < r_0 \\ r_{n-1} &= q_n r_n + 0 & \text{avec } q_n > 0, & \quad 0 = r_{n+1} < r_n < \dots < r_1 < r_0 \end{aligned}$$

Avec $u_i := r_{n-i+1}$, on a $u_0 = 0, u_1 \geq 1$, et $u_i \geq u_{i-1} + u_{i-2}$, donc $r_1 = u_n \geq f(n) = \Theta(\phi^n)$, où $f(n)$ est la suite de Fibonacci.

Exercice 4 (6 point)

1. [1 point] L'algorithme calcul le produit $C = AB$ de deux matrices A, B , carrées de taille n , en calculant récursivement les 4 sous-matrices, carrées de taille $n/2$, de C , en fonction des 8 sous-matrices, carrées de taille $n/2$, de A, B grâce à l'égalité:

$$AB = \begin{pmatrix} A_{11} & A_{12} \\ A_{21} & A_{22} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} B_{11} & B_{12} \\ B_{21} & B_{22} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} A_{11}B_{11} + A_{12}B_{21} & A_{11}B_{12} + A_{12}B_{22} \\ A_{21}B_{11} + A_{22}B_{21} & A_{21}B_{12} + A_{22}B_{22} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} C_{11} & C_{12} \\ C_{21} & C_{22} \end{pmatrix} = C$$

2. [1/2 point] $T(n) = 8T(n/2) + \Theta(n^2) = \Theta(n^3)$.

3. [3 points] Remarquons que

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

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

donc l'algorithme suivant donne le produit en $T(n) = 7T(n/2) + \Theta(n^2)$

```
def Strassen(A,B):
    if n <= 1:
        return C=A*B
    else:
        P1 = Strassen(A11+A22, B11+B22)
        P2 = Strassen(A21+A22, B11)
        P3 = Strassen(A11, B12-B22)
        P4 = Strassen(A22, B21-B11)
        P5 = Strassen(A11+A12, B22)
        P6 = Strassen(A21-A11, B11+B12)
        P7 = Strassen(A12-A22, B21+B22)
        C12= P5+P3
        C21= P2+P4
        C11= P1+P4-P5+P7
        C22= P1+P3-P2+P6
        return C
```

4. [1.5 points] $uz = (ax - by) + i(ay + bx)$ peut s'obtenir avec $p_1 = ax$, $p_2 = by$ et $p_3 = (a + b)(x + y)$, car $ay + bx = p_3 - p_1 - p_2$.

Exercice 5 (4 points)

1. [1 point]

`[y,x-(a//b)*y,d]`

2. [3 points]

```
def B2(a,b):
    """on suppose a>=b"""
    if b==0:
        return [1,1,a]
    else:
        [x,y,d]=B(b,a%b)
        return [y,x-(a//b)*y,d]
```