

TD3 : ASD.

Exercice 1 : Dénombrement avec les boucles

Pour chacune des fonctions, compter le nombre exact d'itérations de la boucle la plus interne réalisées en fonction de n . Lorsqu'il est trop difficile de calculer le nombre exact, proposer une fonction de n qui majore ce nombre. Donner la notation Θ de ce nombre d'itérations.

```
def f1 (n):
    r = 0
    for i in range(1, n+1):
        for j in range(1, n+1):
            r = r + 3
    return r
```

n opérations $\rightarrow n^2$ opérations

```
def f2 (n):
    r = 0
    for i in range(1, n+1):
        for j in range(1, i+1):
            r = r + 3
    return r
```

$\frac{n(n+1)}{2}$

```
def f3 (n):
    r = 0
    for i in range(5, n-5+1):
        for j in range(i-5, i+5+1):
            r = r + 3
    return r
```

$\sum_{j=i-5}^{i+5} 1 = 11$ $\sum_{i=5}^{n-5} 11 = (n-9) * 11$

```
def f4 (n):
    r = 0
    for i in range(1, n+1):
        for j in range(1, n+1):
            for k in range(1, n+1):
                r = r + 3
    return r
```

n^3

```
def f5 (n):
    r = 0
    for i in range(1, n+1):
        for j in range(1, i+1):
            for k in range(1, j+1):
                r = r + 3
    return r
```

$\sum_{k=1}^j 1 = j$ $\sum_{j=1}^i j = \frac{i(i+1)}{2}$ $\sum_{i=1}^n \frac{i(i+1)}{2} = \frac{1}{2} \left(\sum_{i=1}^n i^2 + \sum_{i=1}^n i \right) \dots$

```
def f6 (n):
    r = 0
    i = n
    while i > 1:
        for j in range(1, i+1):
            r = r + 3
        i = i // 2
    return r
```

$\sum_{j=1}^i 1 = i$ $n + \frac{n}{2} + \frac{n}{4} + \dots + 2 = 2^k + \frac{2^k}{2} + \dots + \frac{2^k}{2^{k-1}}$
 $= 2(2^{k-1} + 2^{k-2} + \dots + 1) = 2 \frac{1-2^k}{1-2} = 2(n-1)$

long :>

Exercice 2 :

Nous disposons de plusieurs algorithmes réalisant la même tâche mais avec un nombre d'additions différent (colonne de gauche des tableaux).

Q 2.1 Indiquer le nombre d'opérations nécessaires à l'exécution de chaque algorithme pour les différentes tailles de données.

Complexité	$n = 10$	$n = 1\,000$	$n = 1\,000\,000$
n	10	1000	1000 000
n^2	100	10 000	10^{12}
n^3	1000	10^9	10^{18}
$\sqrt{n}$	3	100	1000
2^n	2^{10}	2^{1000}	$2^{1000\,000}$
$\log_2(n)$	3	9	19
$n \log_2(n)$	30	9000	20000000

Q 2.2 Indiquer le temps nécessaire à l'exécution de chaque algorithme pour les différentes tailles de données en supposant que l'ordinateur effectue 10^9 opérations à la seconde.

Complexité	$n = 10$	$n = 1\,000$	$n = 1\,000\,000$
n	1×10^{-8} s	10^{-6} s	10^{-3} s
n^2	10^{-7} s	10^{-5} s	1000s
n^3	10^{-5} s	1 s	10^9
$\sqrt{n}$	$\sim 10^{-8}$ s	10^{-7}	10^{-6}
2^n	$\sim 10^{-6}$ s	10^{282} s	trop long < 2 gg max
$\log_2(n)$	$\sim 10^{-8}$ s	$\sim 10^{-8}$ s	$\sim 2 \times 10^{-8}$ s
$n \log_2(n)$	3×10^{-8} s	$\sim 10^{-5}$ s	2×10^{-2} s