

Exercice 1

On considère le programme suivant:

```
def Algo( n ):
    for i in range(0,n):
        Algo1(n)
        Algo2(n)
        Algo3(n)
```

- Sachant que **Algo1(n)** s'effectue en temps $O(\log(n))$, **Algo2(n)** en temps $O(n)$ et **Algo3(n)** en temps $O(n^2)$, Quelle est la complexité de **Algo(n)**?

Exercice 2 :

Quelle est la complexité du programme suivant :

```
def Algo(n):
    res = 1;
    for i in range(0,n):
        res = res + i
    for i in range(0,n):
        for j in range(0,i):
            res = res * (i+j)
    return res
```

Exercice 3 :

Quelle est la complexité du programme suivant:

```
def f(x, n):
    if n < 1:
        return n
    S = 0
    for i in range(0,n):
        S += x/(i+n)
    return S + f(x,n//2)
```

Exercice 4

1- Que vaut la complexité de l'algorithme suivant:

```
i=1
while i <= n :
    i=i*2
```

2- Le code ci-dessous consiste à programmer la fonction **remove**. Analyser sa complexité?

```
Def SupprimerElement(L, a):
    i=0
    if in L:
        while L[i]!=a:
            i=i+1:
        L[i:i+1]=[]
    return L
```

Exercice 5

Soient les 3 fonctions suivantes permettant de calculer la valeur d'un polynôme .

$$p(x) = a_0 + a_1x + a_2x^2 + \dots + a_nx^n$$

en un point x (c'est-à-dire pour une valeur x donnée).

Les coefficients du polynômes sont stockés dans une liste : $A = [a_0, a_1, a_2, \dots, a_{n-1}, a_n]$

```
def f1(A, x) :           #méthode naïve
    n = len(A)
    p = A[0]
    for i in range(1, n) :
        p = p + A[i]* x**i
    return p
```

$x**i$: n'est pas une opération élémentaire

```
def f2(A, x) :           # elle utilise le fait que  $x^i = x^{i-1} * x$ 
    n = len(A)
    p = A[0]
    q = 1
    for i in range(1, n) :
        q = q * x ;
        p = p + A[i] * q ;
    return p
```

#algorithme de Horner ;

il calcule, DANS CET ORDRE, les valeurs de : $a_n, a_nx + a_{n-1},$ puis $(a_nx + a_{n-1})x + a_{n-2},$ etc.

```
def f3(A, x) :           # utilisant la méthode de Horner
    n = len(A)
    p = A[n-1] ;
    for i in range(n-1, 0, -1) :
        p = p*x + A[i-1]
    return p
```

Comparer leur complexité au pire cas.

Exercice 6

1. Écrire une fonction qui prend un tableau d'entiers T en argument et renvoie le tableau des sommes cumulées croissantes correspondantes, autrement dit un tableau S de même taille dont la k -ième composante vaut :

$$S[k] = \sum_{i=0}^k t[i]$$

2. Evaluer la complexité de cette fonction.
3. Est-il possible d'en écrire une version plus efficace ? Donner alors sa complexité

Exercice 7

Soit u la suite définie par $u_0 = 1$ et pour $n \in \mathbf{N}, u_{n+1} = \sin(u_n)$.

1. Écrire une fonction nommée suite prenant $n \in \mathbf{N}$ en argument et renvoyant u_n .
2. Que calcule la fonction suivante :

```
def mystere(n) :
    s = 0
    for k in range(n+1) :
        s = s + suite(k)
    return s
```

3. Déterminer en fonction de n le nombre d'additions et de calculs de *sinus* nécessaires pour calculer *mystere(n)*.

4. Écrire une autre fonction qui renvoie les mêmes valeurs que *mystere* mais avec une meilleure complexité.