## COMPLEJIDAD ALGORÍTMICA PRÁCTICA CALIFICADA 01 – Reto 01

Nombre Completo: Jose Alberto Quispe Zavaleta

Instrucciones: Lea las preguntas y plantee las respuestas en la misma hoja:

## Pregunta 1 (1.5 punto)

Realizar un análisis del siguiente algoritmo y calcule el tiempo asintótico en notación Big-O de la siguiente expresión. Asignar el peso a cada línea de código.

```
list_lengths
[10, 100, 1000, 10000, 1000000, 10000000]
```

```
for l in list_lengths:
    lst = [42]*1

    tic = time.clock()
    x = find_max(lst)
    toc = time.clock()

linear_times.append(toc-tic)
```

Análisis:

El mayor de todos es O(n).

Respuesta: Big O = O(n)

## Pregunta 2 (1.5 punto)

Realizar un análisis del siguiente algoritmo y calcule el tiempo asintótico en notación Big-O de la siguiente expresión. Asignar el peso a cada línea de código.

```
def element_multiplier(my_list):
   for i in range(len(my_list)):
      for j in range(len(my_list)):
      x = my_list[i] * my_list[j]
```

```
granular_list_lengths
[10, 50, 100, 500, 1000, 5000, 10000]

poly_times = []

for l in granular_list_lengths:
   lst = [42]*l

   tic = time.clock()
   x = element_multiplier(lst)
   toc = time.clock()

   poly_times.append(toc-tic)
```

## Análisis:

```
def element_multiplier(my_list):
    for i in range(len(my_list)): # O(n)
        for j in range(len(my_list)): # O(n)
        | x = my_list[i] * my_list[j] # O(1)

        # -> al tener un O(n) anidado eso convierte a toda la funcion element_multiplier en O(n^2)

    granular_list_lengths

    poly_times = [] # O(1)

for l in granular_list_lengths: # O(k) -> Este bucle se ejecuta k veces, donde k es la longitud de granular_list_lengths

    lst = [42] * l # O(1) -> Crea una lista de longitud l

    tic = time.clock() # O(1)
    x = element_multiplier(lst) # O(1^2) -> Pq llama a la función con complejidad O(n^2)
    toc = time.clock() # O(1)

    poly_times.append(toc-tic) # O(1)

poly_times.append(toc-tic) # O(1)
```

- El bucle va a repetirse una cantidad de veces a la que asignamos como k y que es la longitud del arreglo *granular\_list\_lengths*.
- Dentro del bucle, la operación más costosa de todas es la llamada a la función element multiplier, que tiene una complejidad de O(l^2).

Entonces tenemos como resultado O(k\*l^2), siendo k la longitud de *granular\_list\_lengths* y l es cada valor en *granular\_list\_lengths*.

Respuesta: Big  $O = O(k*I^2)$