

Tarea 6: Complejidad y Algoritmia

I. Preguntas

- Defina los siguientes conceptos:
 - Algoritmo
 - Eficiencia
 - Complejidad de un programa
 - Espacio de memoria
 - Tiempo de ejecución
- ¿Para que se emplea el **análisis asintótico**?
- Defina las siguientes notaciones asintóticas:
 - O
 - W
 - Q
 - o
 - w
- Compruebe lo siguiente:
 - Determinar si 10^6 es $O(n^2)$.
 - Determinar si $n(n-1)/2$ es $O(n^2)$.
 - Determinar si n^2 es $O(n)$.
 - Determinar si $n/2$ es $O(n^2)$.
 - Determinar si 10^6 es $W(n^2)$.
 - Determinar si $n(n-1)/2$ es $W(n^2)$.
 - Determinar si n^2 es $W(n)$.
 - Determinar si $n/2$ es $W(n^2)$.
 - Determinar si 10^6 es $Q(n^2)$.
 - Determinar si $n(n-1)/2$ es $Q(n^2)$.
 - Determinar si n^2 es $Q(n)$.
 - Determinar si $n/2$ es $Q(n^2)$.
- Enumere las **ventajas de la notación asintótica**.
- Describa la clasificación de **algoritmos tratables e intratables**.
- Cuando se comprueba que un **algoritmo es intratable** ¿Qué es posible hacer?
- Describa brevemente los **casos** que se presentan en un algoritmo.
- Describa las **reglas generales** a seguir para el análisis de casos.
- Para los siguientes algoritmos, describa la forma de obtener su **complejidad** describiendo (según el caso) cuando se presenta el peor caso, el caso promedio y el mejor caso.
 - Ordenamiento por inserción.
 - Torres de Hanoi.
 - Búsqueda Binaria.
- Describa y dé un ejemplo de cada una de las técnicas algorítmicas.
- Compruebe la complejidad de los siguientes algoritmos (vistos en clase):
 - Secuencia **Fibonacci** Recursiva: $Q(2^n)$
Donde el número de llamadas iterativas para $\text{Fibonacci}(n)$ es:

$$\text{Llamadas} = (2 / \sqrt{5}) * (\Phi^n + (1 / \Phi)^n) - 2$$

Donde: $\Phi = (1 + \sqrt{5}) / 2$; es la llamada **razón áurea**.

b) Fractal de **Hilbert**: Llamadas: $4^n - 1$ $Q(4^n)$ con $n = \text{orden}$

c) Fractal **Sierpinski**: Llamadas: 4^{n+1} $Q(4^n)$ con $n = \text{orden}$