

1.- Tipo test.

1.-c) 2.-b) 3.-a) 4.-d) 5.-c) 6.-b) 7.-a) 8.-b) 9.-b) 10.-a)

2.- La complejidad espacial estima la cantidad de memoria ocupada por un algoritmo mientras que la temporal estima el tiempo de ejecución, normalmente en el peor de los casos.

3.-

Memoria contigua

-Ventajas: ocupa menos espacio/memoria porque el tamaño es conocido previamente, es más sencillo acceder a los elementos del array.

~~se~~ ~~funciones~~ ~~de~~.

-Desventajas: se tiene que saber el tamaño previamente y hay limitaciones o se dificulta con las funciones de modificación de la lista (inserción, eliminación).

Las más complicadas son la inserción de nuevos elementos o la eliminación de otros porque también se modifica el tamaño de la lista y hay que mover los elementos para completar los huecos vacíos, etc.

Las más sencillas son acceder a un elemento e insertar uno nuevo al final.

4.- → No tenemos el código porque no se dio.

5.- $f_1 \rightarrow 3 \text{ bucles } \left\{ \begin{array}{l} 0 \text{ a } 10.000 \\ 0 \text{ a } num \\ 0 \text{ a } num \end{array} \right\} \rightarrow 10000n^2 \rightarrow O(n^2)$ $\left(\begin{array}{l} n(n^2) \text{ porque} \\ \text{los bucles se van} \\ \text{a hacer siempre} \end{array} \right)$

$f_2 \rightarrow 2 \text{ bucles} \rightarrow O(n^2)$

• Si $N \% 55 == 0 \rightarrow f_1 \rightarrow O(n^2)$
• Si no, $\rightarrow f_2 \rightarrow O(N^2)$

Mejor caso $\rightarrow O(n^2)$
Peor caso $\rightarrow O(N^2)$

Programa B

$f_1 \rightarrow$ alg. recursivo con 2 llamadas $\rightarrow O(2^n)$

Peor Caso $\rightarrow O(2^n)$ Mejor Caso $\rightarrow O(1)$	\rightarrow porque si $n=1$ o $n=2$, termina directamente.
---	---

Programa C

$f_1 \rightarrow$ 2 bucles $\rightarrow n \times n \begin{cases} \rightarrow O(n^2) \\ \rightarrow \Omega(n^2) \end{cases}$
(anidados)

$f_2 \rightarrow$ 1 bucle $\rightarrow n \begin{cases} \rightarrow O(n) \\ \rightarrow \Omega(n) \end{cases}$

Main \rightarrow	Mejor caso $\rightarrow k \leq 1000 \rightarrow$ solo llama a $f_2 \rightarrow \Omega(n)$
\downarrow	Peor caso $\rightarrow k > 1000 \rightarrow$ llama a f_2 y $f_1 \rightarrow O(n+n^2) \rightarrow O(n^2)$

6.- Producto y potencia:

Sintaxis:

producto (Natural, Natural) \rightarrow Natural

potencia (Natural, natural) \rightarrow Natural

Semántica: $\forall m, n \in \text{Natural}$

producto (cero, n) $\Rightarrow 0$

~~producto (Sucesor(m), n) \Rightarrow Sucesor (producto (m , n))~~

potencia (n , cero) $\Rightarrow 1 \Rightarrow$ Sucesor (cero)

potencia (cero, n) $\Rightarrow 0$

potencia (n , Sucesor(m)) \Rightarrow Producto (n , potencia (n , m))

7.- En el .c de la carpeta.