

Pregunta 1
Sin contestar
Puntúa como 1.00
🚩 Marcar pregunta

Dada la siguiente relación de recurrencia, ¿Qué cota es verdadera?

$$f(n) = \begin{cases} 1 & n = 1 \\ \sqrt{n} + 3f(n/3) & n > 1 \end{cases}$$

Seleccione una:

☐ a. $f(n) \in \Theta(\sqrt{n} \log n)$

☐ b. $f(n) \in \Theta(n)$

☐ c. $f(n) \in \Theta(n^3)$

Pregunta 2
Sin contestar
Puntúa como 1.00
🚩 Marcar pregunta

Un algoritmo recursivo basado en el esquema divide y vencerás ...

Seleccione una:

☐ a. Las demás opciones son verdaderas.

☐ b. ... será más eficiente cuanto más equitativa sea la división en subproblemas.

☐ c. ... nunca tendrá una complejidad exponencial.

Pregunta 3
Sin contestar
Puntúa como 1.00
🚩 Marcar pregunta

Un problema de tamaño n_1 puede transformarse en tiempo $O(n_1)$ en siete de tamaño $n_1/7$, por otro lado, la solución al problema cuando la talla es 1 requiere un tiempo constante.

¿cual de estas clases de coste temporal asintótico es la más ajustada?

Seleccione una:

☐ a. $O(n \log n)$

☐ b. $O(n)$

☐ c. $O(n^2)$

Pregunta 4
Sin contestar
Puntúa como 1.00
🚩 Marcar pregunta

¿Cuál es la complejidad temporal de la siguiente función recursiva?

```

unsigned desperdicio (unsigned n){
    if (n<=1)
        return 0;
    unsigned sum = desperdicio (n/2) + desperdicio (n/2);
    for (unsigned i=1; i<n-1; i++)
        for (unsigned j=1; j<=1; j++)
            for (unsigned k=1; k<=j; k++)
                sum+=i*j*k;
    return sum;
}

```

Seleccione una:

☐ a. $\Theta(n^3 \log n)$

☐ b. $\Theta(2^n)$

☐ c. $\Theta(n^3)$

Pregunta 5
Sin contestar
Puntúa como 1.00
🚩 Marcar pregunta

Indicad cuál de estas tres expresiones es cierta:

Seleccione una:

☐ a. $O(n^2) \subset O(2^{\log(n)}) \subset O(2^n)$

☐ b. $O(n^2) \subset O(2^{\log(n)}) \subseteq O(2^n)$

☐ c. $O(2^{\log(n)}) \subset O(n^2) \subset O(2^n)$

Pregunta 6
Sin contestar
Puntúa como 1.00
🚩 Marcar pregunta

El coste temporal asintótico del fragmento

```
s=0; for (i=0; i<n; i++) for (j=i; j<n; j++) s+=i*j;
```

y el del fragmento

```
s=0; for (i=0; i<n; i++) for (j=0; j<n; j++) s+=i*i*j;
```

son ...

Seleccione una:

☐ a. ... iguales.

☐ b. ... el del segundo, menor que el del primero.

☐ c. ... el del primero, menor que el del segundo.

Pregunta 7
Sin contestar
Puntúa como 1.00
🚩 Marcar pregunta

Sea $f(n)$ la solución de la relación de recurrencia $f(n) = 2f(n/2) + n$. $f(1) = 1$ Indicad cuál de estas tres expresiones es cierta.

Seleccione una:

☐ a. $f(n) \in \Theta(n)$

☐ b. $f(n) \in \Theta(n^2)$

☐ c. $f(n) \in \Theta(n \log(n))$

Pregunta 8
Sin contestar
Puntúa como 1.00
🚩 Marcar pregunta

La versión de Quicksort que utiliza como pivote la mediana del vector ...

Seleccione una:

☐ a. ... El hecho de que el vector estuviera previamente ordenado o no, no influye en la complejidad temporal de este algoritmo.

☐ b. ... se comporta peor cuando el vector ya está ordenado.

☐ c. ... se comporta mejor cuando el vector ya está ordenado.

Pregunta 9

Sin contestar

Puntuación como 1.00

✓ Marcar pregunta

La complejidad temporal en el mejor de los casos...

Seleccione una:

☐ a. ... es una función de la talla que tiene que estar definida para todos los posibles valores de ésta.

☐ b. Las demás opciones son verdaderas.

☐ c. ... es el tiempo que tarda el algoritmo en resolver la talla más pequeña que se le puede presentar.

Pregunta 10

Sin contestar

Puntuación como 1.00

✓ Marcar pregunta

Pertenece $3n^2 + 3$ a $O(n^3)$?

Seleccione una:

☐ a. No.

☐ b. Sí.

☐ c. Sólo para $c = 1$ y $n_0 = 5$.

Pregunta 11

Sin contestar

Puntuación como 1.00

✓ Marcar pregunta

Indica cuál es la complejidad en función de n , donde k es una constante (no depende de n), del fragmento siguiente :

```
for( int i = k; i < n - k; i++){
    A[i] = 0;
    for( int j = i - k; j < i + k; j++)
        A[i] += B[j];
}
```

Seleccione una:

☐ a. $O(n \log n)$

☐ b. $O(n)$

☐ c. $O(n^2)$

Pregunta 12

Sin contestar

Puntuación como 1.00

✓ Marcar pregunta

Indica cuál es la complejidad en función de n del fragmento siguiente :

```
int n/4;
for( int i = k; i < n - k; i++){
    A[i] = 0;
    for( int j = i - k; j < i + k; j++)
        A[i] += B[j];
}
```

Seleccione una:

☐ a. $O(n \log n)$

☐ b. $O(n)$

☐ c. $O(n^2)$