# PRIMER PARCIAL

Pregunta 1

Incorrecta

Puntúa como 1,00

Marcar Marcar pregunta

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

Un programa con dos bucles anidados uno dentro del otro, El primero hace  $\eta$ , iteraciones

Seleccione una:

$$\Box a. f(n) \in \Theta(n \log(n))$$

$$\bigcirc$$
b.  $f(n) \in \Theta(\log(n))$ 

### Pregunta 2

Indicad cuál de estas tres expresiones es falsa:

Correcta

Puntúa como 1,00

Marcar M pregunta

Seleccione una:

$$\Box a.\Theta(n)\subseteq O(n)$$

$$\bigcirc$$
b.  $\Theta(n/2) = \Theta(n)$ 

$$\mathfrak{D}_{\mathsf{c}}. \Theta(n) \subseteq \Theta(n^2) \checkmark$$

Pregunta 3

Correcta

Puntúa como 1,00

Marcar Marcar pregunta

Seleccione una:

$$\Box$$
a. $O(n\sqrt{n})$ 

$$\bigcirc$$
b.  $O(n \log n)$ 

Pregunta 4

¿Cuál de estas tres expresiones es falsa?

aproximadamente y el segundo la mitad, tarda un tiempo

Sin contestar

Puntúa como 1,00

$$\Box a. n + n \log(n) \in \Omega(n)$$

$$\bigcirc$$
b.  $3n^2+1 \in \mathcal{O}(n^3)$ 

$$\mathbb{C}_{c.} n + n \log(n) \in \Theta(n)$$

```
Pregunta 5

Correcta

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

b. ... iguales. ✓

C. ... el del primero, menor que el del segundo.
```

# Pregunta 6 Indica cuál es la complejidad, en función de n, del fragmento siguiente: int a = 0; Puntúa como 1,00 for ( int i = 0; i < n; i++ ) for ( int j = i; j > 0; j /=2 ) a += A[i][j]; Seleccione una: O(n) O(n) O(n) O(n) O(n) O(n) O(n) O(n)

### Pregunta 7 Considerad la función siguiente:

Sin contestar

Puntúa como 1,00

Marcar pregunta

```
int M( int i, int f) {
   if ( i == f )
      return i;
   else {
      e = v[ M( i, (i+f)/2 ) ];
      f = v[ M( (i+f)/2+1, f ) ];
      if (e<f)
           return e;
      else
           return f;
   }
}</pre>
```

Si la talla del problema viene dada por  $\eta=j-i+1$ , ¿cuál es el coste temporal asintótico en el supuesto de que  $\eta$ , sea una potencia de 2?

$$\bigcirc$$
a.  $O(n^2)$ .

$$\bigcirc c.O(n \log(n)).$$

### Pregunta 8

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

Correcta

Puntúa como 1,00

Seleccione una:

Marcar Marcar pregunta

a. ... nunca tendrá una complejidad exponencial.

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

C. Las demás opciones son verdaderas.

# Pregunta 9

Correcta

Puntúa como 1,00

Un problema de tamaño  $\eta$  puede transformarse en tiempo  $O(\eta^2)$  en nueve de tamaño n/3 ; por otro lado, la solución al problema cuando la talla es 1 requiere un tiempo

Marcar M pregunta

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

### Seleccione una:

$$\bigcirc$$
a. $O(n \log n)$ 

Ob. 
$$O(n^2)$$

## Pregunta 10

Incorrecta

La versión de Quicksort que utiliza como pivote el elemento del vector que ocupa la posición central ...

Puntúa como 1,00

Marcar M pregunta

Seleccione una:

a. ... se comporta mejor cuando el vector ya está ordenado.

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

🖭c. ... no presenta casos mejor y peor distintos para instancias del mismo tamaño. 🗶

### Pregunta 11

Correcta

Puntúa como 1,00

Marcar M pregunta

Indica cuál es la complejidad en función de  $\eta$ , donde k es una constante (no depende de  $\eta$ ), 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];
```

$$\bigcirc$$
a.  $O(n^2)$ 

$$\bigcirc$$
b. $O(n \log n)$ 

Pregunta 12

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

Correcta

Puntúa como 1,00

Marcar pregunta  $f(n) = \begin{cases} 1 & n = 1 \\ n^2 + 3f(n/3) & n > 1 \end{cases}$ 

$$\Box$$
a.  $f(n) \in \Theta(n)$ 

$$lacksquare$$
 b.  $f(n) \in \Theta(n^2) \checkmark$ 

$$\Box_{c.} f(n) \in \Theta(n^2 \log n)$$