

Primer examen parcial

Fundamentos de análisis y diseño de algoritmos

Carlos Andres Delgado S, Ing *

19 de Abril 2018

Importante: Se debe escribir el procedimiento realizado en cada punto, con sólo presentar la respuesta, el punto no será válido.

1. Complejidad computacional e iterativa [50 puntos]

Para el siguiente algoritmo:

```

1 algoritmo(n)
2
3   i = 0
4   res = 0
5
6   while(i <= 2n+1)
7
8       j = 1
9       s = 3
10
11       while(j < n)
12           s += 4
13           j++
14
15       i++
16       res = res + 4s
17   print res

```

- (5 puntos)** ¿Que calcula este algoritmo? Indique la expresión en términos de n .
- (15 puntos)** Calcule la complejidad total del algoritmo. Muestre el procedimiento línea por línea. Finalmente, indique la complejidad total en términos de $O(f(n))$ siendo $f(n)$ la cota más pequeña posible.
- (30 puntos)** Para los ciclos interno y externo:
 - (5 puntos)** Forma de estado, estado inicial
 - (5 puntos)** Transformación de estados y estado final
 - (20 puntos)** Invariante de ciclo y su demostración

Dado que s es un valor que depende únicamente de n , debe considerar su valor en términos de n para la invariante del ciclo externo.

2. Ecuaciones de recurrencia [15 puntos]

Utilizando el método de árboles o iteración, solucione la siguiente ecuación de recurrencia

$$T(n) = 3T\left(\frac{n}{4}\right) + \frac{n^2}{2}, T(1) = O(1)$$

* carlos.andres.delgado@correounivalle.edu.co

3. Diseño de soluciones [35 puntos]

Se tienen n puntos bidimensionales $((x_1, y_1), (x_2, y_2), \dots, (x_n, y_n))$ y se desea ordenarlos de tal forma se cumple que $(x'_i + y'_i) \leq (x'_{i+1} + y'_{i+1})$, $1 \leq i \leq n - 1$. Es decir, los ordenamos ascendentemente tomando como criterio la suma de los puntos. Ejemplo: $((1, 2), (2, 3), (1, 1))$ da como resultado $((1, 1), (1, 2), (2, 3))$

- (5 puntos)** Explique cómo es la solución ingenua e indique su complejidad en términos de $O(f(n))$ con una cota apropiada
- (10 puntos)** Explique cómo sería una solución en tiempo $O(n^2)$. Indique con pseudocódigo su implementación
- (20 puntos)** Diseñe una solución usando divide y vencerás. Explique cual es la estrategia de dividir y combinar. Así mismo explique la solución trivial. Escriba un pseudocódigo de su implementación. Calcule la complejidad de la solución.

Ayudas

Sumatorias

$$\begin{aligned}
 \sum_{k=1}^n c &= cn & \sum_{k=1}^n k &= \frac{n(n+1)}{2} & \sum_{k=1}^n k^2 &= \frac{n(n+1)(2n+1)}{6} \\
 \sum_{k=0}^n ar^k &= \frac{ar^{(n+1)} - a}{r-1} & \text{Si } r &\neq 1 \\
 \sum_{k=0}^n ar^k &= (n+1)a & \text{Si } r &= 1
 \end{aligned}$$

Formulas solución método del maestro

Recuerde la forma $T(n) = aT\left(\frac{n}{b}\right) + f(n)$

- Si $f(n) = O(n^{\log_b a - \epsilon})$ para algún $\epsilon > 0$ entonces $T(n) = \Theta(n^{\log_b a})$
- Si $f(n) = \Theta(n^{\log_b a})$ entonces $T(n) = \Theta(\log(n) * n^{\log_b a})$
- Si $f(n) = \Omega(n^{\log_b a + \epsilon})$ para algún $\epsilon > 0$ y existe un $c < 1$ tal que $af\left(\frac{n}{b}\right) \leq cf(n)$ entonces $T(n) = \Theta(f(n))$.