

# Primer examen opcional FUNDAMENTOS DE ANÁLISIS Y DISEÑO DE ALGORITMOS

Grupo 51

Duración: 2 horas Carlos Andres Delgado S, Ing \* 08 de Abril de 2015

Nota: Por favor marcar todas las hojas del examen 2. con su nombre y código de estudiante. Recuerde colocar los procedimientos debido a que tienen un gran valor en la calificación.

# 1. Computación iterativa [39 puntos]

Se requiere un algoritmo que permita calcular una función cuya entrada es un número entero n y salida es  $\sum_{i=0}^{n}(i^3+\sum_{j=0}^{i+3}2j)+\sum_{i=0}^{n-2}2i+\sum_{i=0}^{2n+1}4$ 

- [4 puntos.] Indique las salidas para las siguientes entradas:  $n = \{0, 1, 3, 5, 7\}$
- [35 puntos.] Diseñe un algoritmo utilizando ciclos que solucione el problema
  - [6 puntos.] Escriba el algoritmo diseñado.
  - [11 puntos.] ¿Cual es la complejidad espacial y temporal de su algoritmo para una entrada de tamaño n en términos de O(f(n))?. Indique cuantas veces se ejecuta cada línea. Justifique su respuesta.
  - [4 puntos.] ¿Como puede representar los estados de su solución?. ¿Cual sería el estado inicial?
  - [6 puntos.] ¿Cual es la transición de estados de su algoritmo?.
  - [8 puntos.] ¿Cual es la invariante de ciclo de su algoritmo?.

# 2. Crecimiento de funciones y ecuaciones de recurrencia [16 puntos]

- [8 puntos] Suponiendo que f(n) está definida demuestre que no existe una función g(n) tal que cumple f(n) = o(g(n)) y  $f(n) = \omega(g(n))$ .
- [8 puntos] Resuelva la ecuación  $T(n) = 6T(\frac{n}{6}) + 4n^2$  con T(1) = 0 utilizando método del maestro.

### 3. Estructuras de datos [45 puntos]

#### 3.1. Conceptos teóricos ([20 puntos])

Indicar cuales de las siguientes expresiones son verdaderas y falsas, en caso de ser falsas justifique su respuesta.

- 1. Estructura Pilas (Stack) y Colas (Queue)
  - a) [4 puntos.] Una cola se puede considerar una estructura *FIFO* es decir, que el primer elemento encolado es el primero en ser desencolado.
  - b) [4 puntos.] La complejidad de las operaciones Push y Pop en una pila es  $\Theta(nlog(n))$
- 2. Estructura Listas
  - a) [4 puntos.] En la lista simplemente enlazada la operación LIST INSERT(L, x) inserta x al inicio de la lista
  - b) [4 puntos.] En una lista doblemente enlazada la complejidad de LIST - DELETE(L, x)será  $\mathcal{O}(1)$
- 3. Estructura Tablas Hash

<sup>\*</sup>carlos.andres.delgado@correounivalle.edu.co

a) [4 puntos.] Si se utiliza una buena función hash en una tabla hash con un numero de slots m y un universo de llaves de tamaño k la complejidad de una búsqueda  $(exitosa\ o\ no)$  es  $\Theta(n)$ 

## 3.2. Ejercicio práctico ([25 puntos])

Construya un árbol rojinegro insertando los siguientes elementos en este orden (13,2,3,7,9,4,5,-1,7,19,18,10). Muestre el procedimiento para agregar elemento por elemento.

# Ayudas

#### Formulas de sumatorias

$$\sum_{k=1}^{n} c = cn$$

$$\sum_{k=1}^{n} k = \frac{n(n+1)}{2}$$

$$\sum_{k=1}^{n} k^2 = \frac{n(n+1)(2n+1)}{6}$$

$$\sum_{k=0}^{n} ar^k = \frac{ar^{(n+1)} - a}{r-1} \text{ Si } r \neq 1$$

#### Formulas solución método del maestro

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

- $\bullet$  Si  $f(n)=O(n^{log_ba-\epsilon})$  para algún  $\epsilon>0$  entonces  $T(n)=\Theta(n^{log_ba})$
- $\bullet$  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  $\epsilon > 0$ , c < 1 y  $af(\frac{n}{b}) <= cf(n)$  entonces  $T(n) = \Theta(f(n))$ .

#### Inserción árboles rojinegros

- Caso 1: x(rojo) es un hijo de un padre rojo y el tío de x es rojo, se pintan de negro padre y tío de x, el abuelo de x queda entonces de rojo. x es ahora el abuelo de x
- Caso 2: x(rojo) es un hijo derecho de un padre rojo y el tío de x, y, es ahora negro. Se rota a la izquierda p[x]. x ahora es el padre de x

 Caso 3: x(rojo) es el hijo izquierdo de un padre rojo y el tío es negro. Se cambian los colores de p[x] y p[p[x]]. Se rota a la derecha p[x].

Figura 1: Rotaciones rojinegros

