

### Taller preparatorio primer examen parcial FUNDAMENTOS DE ANÁLISIS Y DISEÑO DE ALGORITMOS Grupo 80

Carlos Andres Delgado S, Ing \*

27 de abril de 2014

[20

# 1. Computación iterativa complejidad algoritmos puntos

Para el siguiente algoritmo:

```
#include < stdio.h>
int funcion(int n)
{
   int f[n+1];
   int i;

   f[0] = 0;
   f[1] = 1;

   for (i = 2; i <= n; i++)
   {
      f[i] = f[i-1] + f[i-2];
   }

   return f[n];
}</pre>
```

#### y 1.1. Entendimos el problema [5 puntos]

- (2 puntos) Determine las salidas para las siguientes entradas {1, 3, 4, 7, 9}
- (3 puntos) Para un número  $n >= 0, n \in \mathbb{N}$  escriba una expresión que permita determinar la salida este algoritmo.

#### 1.2. Analicemos el algoritmo [15 puntos]

- (2 puntos) ¿Cómo puede representar los estados del algoritmo?.
- (2 puntos) ¿Cual es el estado inicial?.
- (3 puntos) ¿Cómo es la transición de estados del algoritmo?.
- (5 puntos) ¿Cual es la invariante de ciclo del algoritmo?.
- (3 puntos) Determine el costo en **espacio en memoria** del algoritmo en términos de O(f(n)).

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

## $\begin{array}{ccc} \textbf{2.} & \textbf{Crecimiento de funciones} \\ \textbf{_{puntos]}} \end{array}$

- (3 puntos) Que significa que f(n) es  $\Theta(g(n))$ .
- (3 puntos) Demuestre que  $n^2 + 4$  es  $\Theta(n^2)$ .
- (4 puntos) Demuestre con un ejemplo que sí f(n) es O(g(n)) no necesariamente f(n) es  $\Omega(g(n))$ .

### 3. Ecuaciones de recurrencia [25 puntos]

Para las siguientes preguntas asuma que  $T(1) = \Theta(1)$ .

- (8 puntos) Demuestre con el método de iteración que  $T(n) = 4T(\frac{n}{16}) + n^2 + 4$  es O(n).
- (8 puntos) Utilizando el método del maestro determine cual es la cota superior más cercana O(f(n)) a  $T(n) = 7T(\frac{n}{8}) + n^2$ .
- (9 puntos) Utilice el método de sustitución para determinar que  $T(n) = 2T(\frac{n}{4}) + n$  es O(n)).

#### 4. Estructuras de datos [30 puntos]

#### 4.1. Conceptos teóricos [10 puntos]

- (5 puntos) ¿Cual es la complejidad de las operaciones en un árbol binario de búsqueda de altura h en el caso promedio?.
- (5 puntos) ¿Cual es la complejidad en el caso promedio de las operaciones de búsqueda e inserción en una tabla hash que utiliza una buena función de hash?.

#### 4.2. Aplicación [20 puntos]

#### 4.2.1. Problema

Se tiene un almacén donde se encuentran las neveras fabricadas por una planta, las primeras neveras que fueron fabricadas están de últimas, dentro del almacén y las últimas neveras fabricadas, aparecen de primeras dentro del almacén. Los datos de cada nevera son código y descripción. El almacén dispone de

una sola puerta, por donde entran las neveras a ser almacenadas y salen las neveras que se van a distribuir a las tiendas. Adicionalmente, se tiene una cola de solicitudes de neveras realizadas por las tiendas, donde aparece el nombre de la tienda y la cantidad solicitada de neveras.

#### 4.2.2. Solución

- (5 puntos) De acuerdo a los conceptos teóricos vistos en clase ¿Qué estructuras de datos o combinación de estas utilizaría para almacenar el inventario de las neveras en la tienda, las ordenes de salida de las neveras y las solicitudes de neveras de las tiendas?.
- (15 puntos) Elabore un algoritmo que permita asignar a cada tienda las neveras del inventario de acuerdo a la solicitud realizada. Suponga que las operaciones de las estructuras de datos ya se encuentran implementadas pero debe indicar que operaciones se realizan.

#### Ayudas

#### Formulas de sumatorias

- $\sum_{k=1}^{n} k = \frac{n(n+1)}{2}$
- $\sum_{k=1}^{n} k^2 = \frac{n(n+1)(2n+1)}{6}$
- $\sum_{k=0}^{n} ar^k = (n+1)a \text{ Si } r = 1$

#### Formulas solución método del maestro

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

■ Si  $f(n) = O(n^{\log_b a - \epsilon})$  para algún  $\epsilon > 0$  entonces  $T(n) = \Theta(n^{\log_b a})$ 

- $\bullet$  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  $\epsilon > 0$  y  $af(\frac{n}{b}) <= cf(n)$  entonces  $T(n) = \Theta(f(n))$ .

Recuerde colocar los procedimientos realizados, ya que estos tienen un gran valor en la calificación de cada punto.