

# Algoritmos y Estructuras de Datos

## Tarea 2

Profesor: Sergio Rajsbaum, Ayudante: Jorge Figueroa

fecha de hoy: 5 de septiembre 2007, fecha de entrega: 18 de septiembre 2007

— *explica en detalle y con claridad todas tus respuestas* —

— *explica el funcionamiento de tus algoritmos informalmente, luego escribe el código, y luego demuestra correctez y complejidad.* —

**Se permite trabajar en equipos de dos personas. Pero cada uno debe entregar la tarea resuelta por separado, e indicar el nombre de su compañero de equipo.**

### Tema: Notación Asintótica, Coloración, Apareamientos

1. Escribe un resumen de una cuartilla de las páginas 51 a la 67 del libro *Out of their Minds* de Shasha y Lazere, acerca de la vida y obra de Dijkstra.
2. ¿Cómo se relacionan las funciones  $\log_a$  y  $\log_b$  en términos de  $O$ ,  $\Omega$  y  $\Theta$ , donde  $a < b$ ?
3. Resuelve lo siguiente y discute tus resultados. Para cada una de las siguientes funciones  $f(n)$  y tiempo  $t$ , determina el tamaño mas grande  $n$  de un problema que puede ser resuelto en tiempo  $t$ , suponiendo que el algoritmo resuelve el problema en  $f(n)$  microsegundos. Funciones:  $\log_2 n$ ,  $\log_{10} n$ ,  $\sqrt{n}$ ,  $n^{1/3}$ ,  $2500n + 5000$ ,  $n \log n$ ,  $4n^2 + 30$ ,  $n^3$ ,  $2^n$ ,  $n!$ . Tiempos: 1 segundo, 1 minuto, 1 hora, 1 día, 1 mes, 1 año, 1 siglo.
4. Prueba los siguientes enunciados, o presenta un contraejemplo
  - (a) Para cualesquiera dos funciones positivas  $f$  y  $g$ ,  $f(x) \in O(g(x))$  implica  $2^{f(x)} \in O(2^{g(x)})$ .
  - (b) Para cualesquiera dos funciones positivas  $f$  y  $g$ ,  $f(x) \in O(g(x))$  implica  $\log f(x) \in O(\log g(x))$ .
  - (c) Para cualquier número real  $x$ ,  $\lceil x \rceil - \lfloor x \rfloor = 1$
  - (d) Para cualesquiera números reales  $x, y$ ,  $\min(x, y) + \max(x, y) = x + y$ .
5. Diseña un algoritmo lineal para colorear una gráfica  $G = (V, E)$  plana con 5 colores. (Tip: similar al algoritmo de 6 colores, pero al sacar un vértice de  $G$  combina dos de sus vecinos que no sean adyacentes de forma que se les asigne el mismo color. Prueba lo siguiente. Lema 1:  $|E| \leq 3|V| - 6$ . Lema 2: En una gráfica plana debe haber un vértice de grado menor a 5, o uno de grado 5 tal que dos de sus vecinos tengan grado menor a 12 y no sean adyacentes).
6. Apareamientos Estables
  - (a) Prueba que si todos los hombres tienen la misma lista de preferencias, y también las mujeres, entonces existe un solo apareamiento estable.
  - (b) Demuestra que el tiempo de ejecución del algoritmo visto en clase es  $\Omega(n^2)$ .