

# CC3001 Algoritmos y Estructuras de Datos

## Control 1

Profesor: Patricio Poblete

15 de abril de 2010

1. Se dice que un arreglo  $a[0], \dots, a[n-1]$  está ordenado en forma cíclica si existe un subíndice  $k$  entre 1 y  $n-1$  tal que  $a[k] < a[k+1] < \dots < a[n-1] < a[0] < a[1] < \dots < a[k-1]$ . Describa en palabras y programe un algoritmo que demore tiempo  $\Theta(\log n)$  para encontrar el subíndice  $k$  en donde está el mínimo elemento en un arreglo de este tipo. Describa claramente el invariante de su algoritmo.

Ejemplo: En el siguiente caso se tiene  $k = 3$ :

45	56	64	12	18	27	31	35	40	42
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9

2. En el lenguaje C los comentarios comienzan con “/\*” y terminan con “\*/”. Nótese que no puede haber un comentario dentro de otro (esto es, el primer “\*/” cierra todo el comentario, aunque haya más de un “/\*” abierto). El problema consiste en recibir un string como entrada, y retornar como salida el mismo string, pero con los comentarios borrados. Por ejemplo, “Esto / es un /\* gran \* y fabuloso \*/ ejemplo” se transforma en “Esto / es un ejemplo”. Dibuje un diagrama de transición y luego programe el método correspondiente.
3. Una persona desea ir en auto desde un punto 0 hasta un punto  $N$ , siguiendo una línea recta. En todos los puntos  $0, 1, \dots, N$  hay puestos de arriendo de autos. Debido a las tarifas, es posible que para ir desde el punto  $i$  hasta un punto  $j$  sea más económico contratar un auto desde  $i$  hasta un punto intermedio  $k$  y otro desde  $k$  hasta  $j$ . Suponiendo que se conoce el costo  $a(i, j)$  de contratar un auto retirándolo en el punto  $i$  y entregándolo en el punto  $j$ , calcule el costo óptimo  $C(i, j)$  para ir desde  $i$  hasta  $j$  para todo  $i, j$ . Para esto, encuentre una fórmula recursiva y luego aplique tabulación (programación dinámica) para encontrar un algoritmo eficiente. Analice cuánto demora el cálculo de  $C(0, N)$ , en función de  $N$  (sólo orden de magnitud).

4.

- a) El algoritmo Mergesort ordena un conjunto de tamaño  $n$  de la siguiente manera: primero se divide el conjunto en dos subconjuntos de tamaño  $n/2$ , luego se ordena cada subconjunto recursivamente, y finalmente se mezclan ambos subconjuntos ordenados (este último proceso toma tiempo  $Cn$ , para alguna constante  $C$ ). Escriba la ecuación de recurrencia para el costo de ordenar un conjunto de tamaño  $n$  y luego resuélvala usando el Teorema Maestro. Suponga que  $n$  es una potencia de 2.

- b) Resuelva la ecuación de recurrencia:

$$a_n = 8a_{n-1} - 15a_{n-2}$$

con  $a_0 = 1, a_1 = 1$ .

Tiempo: 2:00 horas

Entregar en hojas separadas

Con apuntes de clases