Auxiliar 7 - Dominios Discretos

CC4102 - Diseño y Análisis de Algoritmos Profesor: Gonzalo Navarro Auxiliar: Jorge Bahamonde

2 de Noviembre del 2015

- 1. Se desea ordenar un arreglo de llaves cuyos valores pueden ser 0 o 1. Algunas características deseables son las siguientes:
 - (a) El algoritmo toma tiempo O(n).
 - (b) El algoritmo es estable.
 - (c) El algoritmo ordena de forma *in-place*: es decir, el espacio adicional utilizado para ordenar es constante.

Diseñe algoritmos que cumplan (a) y (b); (a) y (c); (b) y (c).

- 2. Ordene n números en el rango $[0, n^2 1]$ en tiempo O(n). Generalice su resultado para dominios de la forma $[0, n^k 1]$, para k constante.
- 3. Sea B una secuencia de bits de largo n. Supongamos que acceder a un bit B[i] Se define $RANK_b(B,i)$ como el número de bits con valor b en B[1,i]. En particular:

$$\mathrm{Rank}_1(B,i) = \sum_{0 < j \le i} B_j \ , \ 1 \le i \le n$$

Se define, además, $SELECT_b(B,i)$ como la posición de la *i*-ésima repetición del valor b en B.

- (a) Sea A[1,t] un arreglo de t enteros no negativos que suman n. Muestre cómo realizar las siguientes consultas usando RANK y SELECT:
 - Sum(r): el valor de $\sum_{j=1}^{r} A[j]$.
 - Search(s): el mínimo valor de r para el cual $\sum_{j=1}^r A[j] \ge s$.
- (b) Construya una estructura que permita calcular Rank(B, i) en tiempo constante, utilizando 2n + o(n) **bits** de espacio.
- (c) Resuelva el mismo problema, esta vez utilizando o(n) bits de espacio.
- (d) **Propuesto** (fácil): Construya una estructura que permita calcular Select(B, i) en tiempo $\Theta(\log \log n)$ que utilice o(n) bits de espacio.
- (e) **Propuesto** (no-fácil): Construya una estructura que permita calcular Select(B, i) en tiempo constante, usando o(n) bits de espacio.
- 4. Describa un algoritmo que, dados n enteros en [0,...,k], preprocese su entrada y responda cuántos de estos enteros se encuentran en el rango [a,...,b] en tiempo constante. Su algoritmo debería tomar tiempo $\Theta(n+k)$ en el preprocesamiento.