#### CC4102 - Control 2

# Profs. Pablo Barceló y Gonzalo Navarro 29 de Noviembre de 2018

## P1 (2.0 pt)

Analizaremos un par de variantes de la estructura Union-Find, donde partimos con n elementos separados y realizamos  $m \ge n$  operaciones Find (note que las operaciones Union son a lo más n-1).

- 1. Modifique el análisis de la clase para mostrar que el costo de las operaciones es  $O(n \log n + m)$ .
- 2. Demuestre que, si se hacen todos los Union antes de todos los Find, el costo total es O(m).

### P2 (2.0 pt)

Dado un arreglo A[1..n], se quiere construir otro arreglo NSV[1..n], llamado "next smaller value". Concretamente,  $NSV[i] = \min\{j > i, A[j] < A[i]\}$ , suponiendo  $A[n+1] = -\infty$ .

Diseñe un algoritmo de tiempo O(n) para construir NSV y use técnicas de análisis amortizado para demostrar que su complejidad es O(n).

## P3 (2.0 pt)

La compresión LZ78 consiste en crear un diccionario de frases vistas en el texto. Al principio el diccionario tiene sólo la frase número 0, que corresponde a la cadena vacía. Si, en el paso g, ya se ha comprimido T[1..i-1], se busca el prefijo más largo de T[i..n] que sea igual a una frase ya conocida. Digamos que ese prefijo es T[i..j-1], igual a la frase número f (el prefijo más largo puede ser vacío, j=i). Entonces el compresor emite el par  $\langle f, T[j] \rangle$ , crea una nueva frase g=T[i..j] (es decir, la frase g es la frase f más el carácter T[j]), y continúa la compresión desde  $i \leftarrow j+1$ , en el paso g+1. Considere el texto terminado por un carácter especial \$.

Por ejemplo, si T = lalaralalarila, su corte en frases es lalaralalarila. La salida del compresor sería (0,1)(0,a)(1,a)(0,r)(2,1)(5,a)(3,r)(0,i)(3,\$).

Considerando que el alfabeto es constante, dé un algoritmo de tiempo O(n) para realizar la compresión LZ78 de T[1..n]. Hint: use una estructura adecuada para almacenar las frases ya conocidas.

Tiempo: 2.0 horas Con una hoja de apuntes Responder en hojas separadas