Auxiliar #5 - Ejercicios avanzados de análisis amortizado

2 de noviembre de 2020 - Bernardo Subercaseaux

Problema 1. (**) Una permutación P es un arreglo de tamaño n que contiene exactamente a los elementos $\{1, \ldots, n\}$. Un ciclo en P es una secuencia $i \to P[i] \to P[P[i]] \to \ldots \to i$. Diseñe un algoritmo que cuenta la cantidad de ciclos disjuntos usando espacio adicional O(1).

Problema 2. (****) Si bien mantener un arreglo ordenado de n elementos permite buscar elementos en $O(\log n)$ a través de búsqueda binaria, insertar nuevos elementos tarda O(n). Diseñe una estructura que permita mantener n elementos de forma de buscar en tiempo $O(\log^2 n)$ e insertar en tiempo $O(\log n)$ amortizado. ¿Cómo podría soportarse una operación de borrado de elementos?

Problema 3. ($\star\star\star$) Esta pregunta busca analizar una variante de la estructura Union-Find, donde partimos con n elementos, cada uno de los cuáles define una clase separada, y realizaremos m > n operaciones Find.

- 1. ¿Cuántas operaciones Union puede haber?
- 2. Modifique el análisis realizado en clases para demostrar que el costo total es $O(n \log n + m)$.
- 3. Demuestre que si se hacen todas las operaciones Union antes del primer Find, entonces el costo total es O(m).