Auxiliar 11 - And Now For Something Completely Different

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

30 de Noviembre del 2015

1 Inicialización de Arreglos

Considere que tiene un arreglo V de tamaño D (en la forma de un bloque continuo de memoria), que debe soportar las siguientes operaciones:

- INIT(V, D, v): inicializa el arreglo con el valor v en 1, ..., D.
- Read(V, i): retorna el valor almacenado en la posición i del arreglo.
- WRITE(V, i, v): almacena el valor v en la posición i.

Considere que cuando pide espacio de memoria al sistema, el contenido de éste puede estar sucio. Diseñe una estructura de modo que las tres operaciones mencionadas tomen tiempo constante:

- 1. Utilizando $O(D\log D)$ bits de espacio adicional.
- 2. Utilizando O(D) bits de espacio adicional.
- 3. **Propuesto:** Utilizando o(D) bits de espacio adicional.

2 Problemas NP-completos

Algunos problemas NP-completos pueden ser resueltos de forma aproximada. Sin embargo, en ocasiones una respuesta aproximada puede no ser posible de obtener, o puede simplemente no resultar útil. Luego, es interesante conocer formas de buscar soluciones exactas para estos problemas.

3 Bin packing

Tenemos un conjunto $I = \{1, ..., n\}$ de items, donde cada item $i \in I$ tiene un $tama\~no$ $s_i \in (0, 1]$; además, tenemos un conjunto $B = \{1, ..., n\}$ de bins con capacidad 1. Se pide encontrar una asignación $a: I \to B$ de modo que el número de bins utilizados (no vacíos) sea mínima. Para acortar notación, para un $J \subset I$ denotaremos $s(J) = \sum_{j \in J} s_j$. Este problema es NP-completo, pero es fácil obtener una 2-aproximación.

- 1. Muestre una 2-aproximación.
- 2. Muestre que no es posible lograr un factor de aproximación menor a 3/2 en tiempo polinomial si $P \neq NP$. Para ello, recuerde que el problema de partir X en dos conjuntos de igual suma es NP-completo.
- 3. Muestre una 3/2-aproximación.