

Algoritmos y Estructuras de Datos. Examen Final. [06 de Diciembre de 2007]

[Ej. 1] [Clases (20 puntos)]

Escribir los siguientes métodos del TAD `btree`: `insert(p,x)`, `erase(p)`, `find(x)`. Escribir las declaraciones de la clase y los componentes necesarios para implementar las funciones indicadas.

[Ej. 2] [programacion (total = 80 puntos)]

a) [encuentra (35 puntos)] Escribir una función

`bool encuentra(list<int> &L1, list<int> &L2, list<int> &indx);` que,

- Retorna `true` o `false` dependiendo de si `L1` es una sublista o no de `L2`.
- En caso de que si lo sea, retorna en `indx` los índices de los elementos de `L2` que forman `L1`, si no `indx` debe retornar vacía, independientemente de lo que contenía previamente.

Por ejemplo, si `L2={13, 9, 8, 12, 9, 6, 12, 2, 9, 14, 18, 10}` y `L1={13, 9, 9, 6, 2, 14}` entonces `encuentra` debe retornar `true`, e `indx={0, 1, 4, 5, 7, 9}`. Si `L1={8, 9, 13}` debe retornar `false` e `indx={}`. Nota: Los índices en `indx` deben ser estrictamente crecientes. *Restricciones*: No usar estructuras auxiliares. El tiempo de ejecución del algoritmo debe ser $O(n)$.

b) [encuentra-suma (35 puntos)] Escribir una función

`tree<double>::iterator encuentra_suma(double s, tree<double> &A);` que retorna el nodo `m` del árbol orientado `A` tal que la suma de las etiquetas de todos los nodos descendientes de `m` (incluyendo a `m`) es `s`. Si no existe un tal nodo, entonces debe retornar `A`. Si hay varios nodos que cumplen la condición basta con que retorne uno de ellos. Por ejemplo, para `A=(10 21 (6 (8 7) (11 (12 3) 6) (4 6 5)))`

- `encuentra_suma(32,A)` retorna el nodo 11,
- `encuentra_suma(15,A)` puede retornar el nodo 8, el 4 o el 12.
- `encuentra_suma(9,A)` retorna `A`

Restricciones: El algoritmo debe ser $O(n)$ donde n es el número de nodos en el árbol.

c) [reordena-pila (10 puntos)] Escribir una función

`void reordena(stack<int> &P, bool (*pred)(int));` que reordena los elementos de una pila de tal forma que quedan los que no satisfacen el predicado `pred()` en el fondo y los que si lo satisfacen arriba. Por ejemplo si `P = {1, 3, 4, 2, 3, 5, 7, 6, 8, 2, 9}` y `pred()` es `bool par(int x) { return x%2==0; }` entonces debe quedar `P = {4, 2, 6, 8, 2, 1, 3, 3, 5, 7, 9}`. *Restricciones*: el algoritmo debe ser *estable*, es decir los elementos que satisfacen `pred()` deben quedar en el mismo orden entre sí, y lo mismo para los que no satisfacen `pred()`. Se pueden usar dos estructuras auxiliares (listas, pilas o colas).

[Ej. 3] [operativos (total = 80 puntos)]

a) [rec-arbol (40 ptos)] Dibujar el árbol ordenado orientado cuyos nodos, listados en orden previo y posterior son

- `ORD_PRE = {A, B, C, E, F, Z, Y, W, G, D}`,
- `ORD_POST = {B, E, Z, Y, W, F, G, C, D, A}`.

b) [misc-arbol (20pt)]: Dado el árbol `(b t (u (z x y) w))`,

- 1) Cuál es el nodo de profundidad 2 que está a la izquierda de `w`?
- 2) Particione el árbol con respecto al nodo `u`, es decir indique cuales son sus antecesores y descendientes propios, derecha e izquierda.

