

Árboles en Archivos

Dado un árbol B de orden 5 y con política izquierda o derecha, para cada operación dada:

1. Dibuje el árbol resultante
2. Escriba las lecturas y escrituras

Operaciones: +165, +260, +800, -110, -30

Árbol:

Nodo 8: 1 i 2(150)7

Nodo 2: 1 i 0(120) 3

Nodo 0: 2 h (30)(110)

Nodo 3: 1 h (130)

Nodo 7: 2 i 4(210)6(300)1

Nodo 4: 4 h (160)(170)(180)(200)

Nodo 6: 4 h (220)(230)(240)(250)

Nodo 1: 4 h (400)(500)(600)(700)

Política de resolución de *underflow* izquierda o derecha: se intenta redistribuir con el hermano adyacente izquierdo, si no es posible, se intenta con el hermano adyacente derecho, si tampoco es posible, se fusiona con hermano adyacente izquierdo.

Carga mínima de nodos (excepto el nodo raíz): orden div 2 – 1.

Nodos nuevos se agregan a derecha de los que resultan con overflow.

Cuando se fusionan nodos la carga se pasa al de la izquierda y se libera el de la derecha (por cohesión con árboles B+).