

Estructuras de Datos I

Centro Universitario de Ciencias Exactas e Ingenierías (CUCEI)

Actividad de aprendizaje 14: El Árbol AVL, implementación dinámica.

> Víctor Agustín Díaz Méndez Ingeniería en Informática

Estructura de Datos I (Sección D12) Profesor: Dr. Gutierrez Hernandez Alfredo



Estructuras de Datos I

Problema

Reutilice el código resultante de la actividad 13. Agregue y/o modifique los métodos necesarios para que el árbol sea implementado como AVL.

Requerimientos:

a) El estilo de programación debe ser Orientado a Objetos.

Entregables:

- 1. Caratula (Nombre de la actividad y datos del alumno).
- 2. Resumen personal del trabajo realizado, y forma en que fue abordado el problema.
- 3. Código fuente.
- 4. Impresiones de pantalla que muestren la ejecución satisfactoria del programa.

Resumen:

Balance. El factor de balance de nuestro árbol se calcula restando al altura de nuestro subárbol izquierdo a la altura de nuestro subárbol derecho. El método para calcular el factor de balance se implementó usando el método *getHeight* para obtener la altura de los subarboles.

Balancear. Este método toma la decisión de si se debe realizar algún tipo de balanceo y que tipo debe ser en base al factor de balance del árbol. Existen cinco posibilidades:

- 1. No se debe balancear. Cuando el factor de balance es menor a dos.
- 2. Rotación simple a la izquierda. Factor de balance igual a dos en el árbol y uno en el subárbol.
- **3.** Rotación doble a la izquierda. Factor de balance igual a dos en el árbol y menos uno en el subárbol.
- **4.** Rotación simple a la derecha. Factor de balance igual a menos dos en el árbol y menos uno en el subárbol.
- 5. Rotación doble a la derecha. Factor de balance igual a menos dos en el árbol y uno en el subárbol.

Existe un método de balanceo para cada uno de los casos anteriores donde se necesita balancear.

La rotación simple a la izquierda consiste en copiar la dirección hijo derecho de la raíz(tomar en cuenta que puede ser la raíz de un subárbol y no del árbol principal de la clase) en un apuntador auxiliar, copiar el hijo izquierdo del auxiliar en un apuntador



Estructuras de Datos I

auxiliar 2. El nuevo hijo derecho del árbol sera auxiliar 2, la raíz sera el hijo izquierdo del auxiliar 1, y este se volverá la nueva raíz.

Para la rotación simple a la derecha se realiza un proceso muy parecido. El auxiliar 1 apunta al hijo izquierdo, el auxiliar dos al hijo derecho de auxiliar 1. El auxiliar 2 se convierte el hijo derecho de la raíz, y el auxiliar 1 tendrá la raíz como hijo derecho y auxiliar 1 se convierte la nueva raíz.

Para la rotación doble a la izquierda se realiza una rotación simple a la derecha en el subárbol derecho y un simple a la izquierda en la raíz.

Para la rotación doble a la derecha se realiza una rotación simple a la izquierda en el subárbol izquierdo y una simple a la derecha en la raíz



Estructuras de Datos I

Ejecución Satisfactoria:

Se puede comprobar que el árbol esta balanceado al restar la altura del árbol izquierdo al derecho. Factor de balance: 1.

