Trabajo Práctico Árboles balanceados AVL

Ejercicio 1

Crear un modulo de nombre avltree.py Implementar las siguientes funciones:

rotateLeft(Tree,avlnode)

Descripción: Implementa la operación rotación a la izquierda

Entrada: Un Tree junto a un AVLnode sobre el cual se va a operar la

rotación a la izquierda Salida: retorna la nueva raíz

rotateRight(Tree,avlnode)

Descripción: Implementa la operación rotación a la derecha

Entrada: Un Tree junto a un AVLnode sobre el cual se va a operar la

rotación a la derecha

Salida: retorna la nueva raíz

```
def rotateLeft(Tree, avlnode):
    # El nuevo nodo raiz es el hijo derecho de la antigua raiz
    newRootNode = avlnode.rightnode
    avlnode.rightnode = None

# Si el nodo raiz anterior era la raiz del arbol, asignar su hijo derecho como nueva raiz del arbol

if avlnode.parent == None:

Tree.root = newRootNode
newRootNode.parent = None

else:

# Sino asigno como padre del nuevo nodo raiz al padre del antiguo nodo raiz
newRootNode.parent = avlnode.parent

# Si el hijo derecho de la antigua raiz tenia un hijo izquierdo, este pasa a ser hijo derecho de la antigua raiz

if newRootNode.leftnode != None:

avlnode.rightnode = newRootNode.leftnode
newRootNode.leftnode.parent = avlnode

# El antiguo nodo raiz pasa a ser el hijo izquierdo del nuevo nodo raiz

newRootNode.leftnode = avlnode

avlnode.parent = newRootNode

# El antiguo nodo raiz pasa a ser el hijo izquierdo del nuevo nodo raiz

newRootNode.leftnode = avlnode

avlnode.parent = newRootNode

# Retorno la nueva raiz del arbol
return newRootNode
```

```
# El nuevo nodo raiz es el hijo izquierdo de la antigua raiz
newRootNode = avlnode.leftnode
avlnode.leftnode = None

# Si el nodo raiz anterior era la raiz del arbol, asignar su hijo derecho como nueva raiz del arbol
if avlnode.parent == None:

Tree.root = newRootNode
newRootNode.parent = None

# Sino asigno como padre del nuevo nodo raiz al padre del antiguo nodo raiz
newRootNode.parent = avlnode.parent

# Si el hijo izquierdo de la antigua raiz tenia un hijo derecho, este pasa a ser hijo izquierdo de la antigua raiz

f newRootNode.rightnode != None:

avlnode.leftnode = newRootNode.rightnode
newRootNode.right.parent = avlnode

# El antiguo nodo raiz pasa a ser el hijo derecho del nuevo nodo raiz
newRootNode.rightnode = avlnode

# El antiguo nodo raiz pasa a ser el hijo derecho del nuevo nodo raiz

newRootNode.parent = newRootNode

# Retorno la nueva raiz del arbol
return newRootNode
```

Ejercicio 2

Implementar una función recursiva que calcule el elemento balanceFactor de cada subárbol siguiendo la siguiente especificación:

calculateBalance(AVLTree)

Descripción: Calcula el factor de balanceo de un árbol binario de búsqueda.

Entrada: El árbol AVL sobre el cual se quiere operar.

Salida: El árbol AVL con el valor de balanceFactor para cada subarbol

```
def findHeight(node):
    if node == None:
    leftHeight = findHeight(node.leftnode)
    rightHeight = findHeight(node.rightnode)
    if leftHeight >= rightHeight:
    return 1 + leftHeight
    return 1 + rightHeight
def calcBalanceR(avlnode):
   # Caso base
   if avlnode == None:
       return 0
    leftHeight = calcBalanceR(avlnode.leftnode)
    rightHeight = calcBalanceR(avlnode.rightnode)
   avlnode.bf = leftHeight - rightHeight
    return 1 + findHeight(avlnode)
def calculateBalance(AVLTree):
 if AVLTree.root == None:
    # Llamado a funcion recursiva
    calcBalanceR(AVLTree.root)
    return AVLTree
```

Ejercicio 3

Implementar una funcion en el modulo avltree.py de acuerdo a las siguientes especifcaciones:

reBalance(AVLTree)

Descripción: balancea un árbol binario de búsqueda. Para esto se deberá primero calcular el **balanceFactor** del árbol y luego en función de esto aplicar la estrategia de rotación que corresponda.

Entrada: El árbol binario de tipo AVL sobre el cual se quiere operar. Salida: Un árbol binario de búsqueda balanceado. Es decir luego de esta operación se cumple que la altura (h) de su subárbol derecho e izquierdo difieren a lo sumo en una unidad.

```
def reBalanceR(AVLTree, avlnode):
          # Caso base
          if avlnode == None:
              return
          # Detecto si el nodo tiene desbalance hacia la derecha
          if avlnode.bf < -1:</pre>
              # Se detecta si el hijo derecho tiene un hijo izquierdo
              if avlnode.rightnode.bf > 0:
                   rotateRight(AVLTree, avlnode.rightnode)
100
                   avlnode = rotateLeft(AVLTree, avlnode)
102
                   avlnode = rotateLeft(AVLTree, avlnode)
104
              calculateBalance(AVLTree)
105
          # Detecto si el nodo tiene desbalance hacia la izquierda
          elif avlnode.bf > 1:
              # Se detecta si el hijo izquierdo tiene un hijo derecho
              if avlnode.leftnode.bf < 0:</pre>
108
                   rotateLeft(AVLTree, avlnode.leftnode)
109
110
                   avlnode = rotateRight(AVLTree, avlnode)
111
              else:
112
                   avlnode = rotateRight(AVLTree, avlnode)
113
              calculateBalance(AVLTree)
114
          # Llamadas recursivas
115
          reBalanceR(AVLTree, avlnode.leftnode)
116
          reBalanceR(AVLTree, avlnode.rightnode)
117
118
      def reBalance(AVLTree):
119
          if AVLTree.root == None:
120
              return
121
          calculateBalance(AVLTree)
          reBalanceR(AVLTree, AVLTree.root)
122
123
          return AVLTree
```

Licenciatura Ciencias de la computación - Uncuyo Augusto Robles 11737

Ejercicio 4:

Implementar la operación **insert()** en el módulo **avltree.py** garantizando que el árbol binario resultante sea un árbol AVL.

Ejercicio 5:

Implementar la operación **delete()** en el módulo **avltree.py** garantizando que el árbol binario resultante sea un árbol AVL.

Parte 2

Ejercicio 6:

1.	Respo	esponder V o F y justificar su respuesta:	
	a.	En un AVL el penúltimo nivel tiene que estar completo	
	b.	Un AVL donde todos los nodos tengan factor de balance 0 es completo	
	C.	En la inserción en un AVL, si al actualizarle el factor de balance al padre del nodo	
		insertado éste no se desbalanceó, entonces no hay que seguir verificando hacia arriba	
		porque no hay cambios en los factores de balance.	
	d.	En todo AVL existe al menos un nodo con factor de balance 0.	