Ejercicio 8a MPS

Participantes:

- Fernando Calvo Díaz
- Álvaro Acedo Espejo
- Miguel Moya Castillo

Informe Jacoco:

Element +	Missed Instructions	Cov. 🕏	Missed Branches		Missed	Cxty	Missed *	Lines	Missed \$	Methods *	Missed *	Classes
AvlTree		97 %		92 %	7	71	5	197	1	28	0	1
AvlNode		100 %		96 %	1	33	0	40	0	20	0	1
Total	16 of 783	97 %	7 of 111	93 %	8	104	5	237	1	48	0	2

Como se puede observar en el informe, ninguna clase está testeada al 100% en todos sus métodos o ramas.

Empezamos por el **AviTree**:

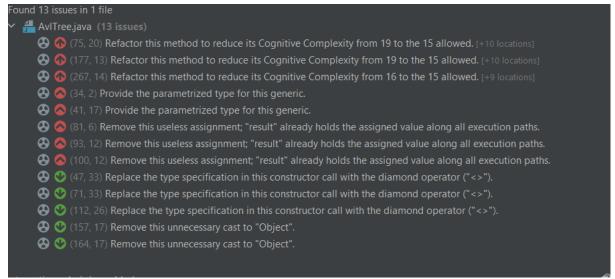
- No se realiza ninguna prueba que use el método insert()
- En el método *insertAVLNode()*, hay un switch de 3 opciones que nunca pasará por la opción default ya que los valores que le llegan solo son 1 o -1
- En el método **searchNode()** hay un *if(top == null)* con 2 opciones posibles de las cuales solo se explora una, eso hace que nunca entre en el if y siempre vaya por el else por lo que se salta una línea de código entera
- En el método searchNode() no se evalúa una rama del if(nodeFound != null).
 Además dentro de esa condición, hay otros 2 if cuyas ramas no se exploran: del if(successor.hasOnlyALeftChild()) la condición nunca se cumple por lo que no entra al if y la línea 134 nunca se recorre, y del if(successor.hasOnlyARightChild()) la condición siempre se cumple por lo que hay una rama no explorada
- En el método *findSuccessor()*, en el *while(node.hasParent() && (node.getParent().getRight() == node))* no se comprueba una de 4 ramas

Por otro lado, en la clase AvlNode:

 No se ha comprobado una de las cuatro ramas del método hasOnlyARightChild().

Análisis Sonarqube:

Solamente la clase AvlTree.java presenta problemas de calidad de código. Se adjunta una captura de ellos:



Estas 8 primera cosas son "bad smell" y deberían ser cambiadas:

- 1.- El método public AvlNode<T> searchNode(AvlNode<T> targetNode) se puede refactorizar para reducir su complejidad.
- 2.- El método public int searchClosestNode(AvlNode<T> node) se puede refactorizar para reducir su complejidad.
- 3.- El método public void rebalance(AvlNode<T> node) se puede refactorizar para reducir su complejidad.
- 4.- El parámetro Comparator comparator en el constructor. Proporcionar su tipo parametrizado.
- 5.- Lo mismo cuando se pasa como parámetro en el constructor del arbol.
- 6.- En el método public AvlNode<T> searchNode(AvlNode<T> targetNode). En la primera comprobación(línea 81) de top == null la asignación result == null es inútil pues está ya inicializado a null.
- 7.- En el mismo método en la línea 93 se hace la misma asignación.
- 8.- En el mismo método en la línea 100 se hace la misma asignación. Las demás son minoritarias y no suponen un problema.

¿Cómo arreglar el código?

Refactorización del método public int searchClosestNode(AvlNode<T> node)

```
public AvlNode<T> searchNode(AvlNode<T> targetNode) {
   AvlNode<T> currentNode = top;
   while (currentNode != null) {
     int comparison = compareNodes(targetNode, currentNode)
     if (comparison < 0) {
        currentNode = currentNode.getLeft();
     } else if (comparison > 0) {
        currentNode = currentNode.getRight();
     } else {
        return currentNode;
     }
   }
   return null;
}
```

Refactorización del método public int searchClosestNode(AvlNode<T> node):

```
public int searchClosestNode(AvlNode<T> node) {
 AvlNode<T> currentNode = top;
  int result = 0;
 while (currentNode != null) {
    int comparison = compareNodes(node, currentNode);
    if (comparison < 0) {</pre>
      if (currentNode.hasLeft()) {
        currentNode = currentNode.getLeft();
      } else {
        result = -1;
        1 break;
    } else if (comparison > 0) {
      if (currentNode.hasRight()) {
        currentNode = currentNode.getRight();
      } else {
        result = 1;
         2 break;
      3 break;
 H
  if (currentNode != null) {
    node.setClosestNode(currentNode);
 return result;
```

Aunque si que es verdad que se podría reducir el número de breaks

Refactorización del método public void rebalance(AvlNode<T> node):

Si que es verdad que el SonarLit pone que se puede mejorar la complejidad, pero habría que cambiar más métodos, como por ejemplo hacer una rotación de 3 nodos. Aún así. con este código se ha reducido bastante su complejidad.

Pruebas de caja Negra:

- Creación de un árbol vacío y se comprueba que el tamaño del árbol es cero.
- Inserción de elementos en un árbol vacío: Insertar varios elementos en un árbol vacío y se comprueba que el tamaño del árbol es igual al número de elementos insertados.
- Búsqueda de elementos en un árbol no vacío: Dado un árbol con algunos elementos, se comprueba la búsqueda de un elemento que esté insertado en el árbol y devuelve el resultado correcto. También, la búsqueda de un elemento que no está en el árbol devuelve null.
- Eliminación de elementos de un árbol no vacío: se crea un árbol con algunos elementos y se elimina algún elemento, comprobando que el tamaño del árbol se reduce en uno y que la búsqueda del elemento eliminado devuelve null.

 Recorrido en orden del árbol: se crea un árbol con algunos elementos y se comprueba que el recorrido en orden del árbol devuelve los elementos en orden ascendente.

Pruebas de caja Blanca:

Las pruebas de caja blanca podrían ayudar a algunos de los fallos del código presentado. Las pruebas de este tipo hacen más fácil el asegurar la cobertura de todas las ramas y caminos de ejecución del código. Con los test de caja blanca habría sido sencillo resolver los problemas del switch del *insertAvlNode()* o las ramas no comprobadas, como las de *findSuccessor()* o *hasOnlyRightChild()*.

A continuación, proponemos unas pruebas de caja blanca, las cuales consideramos que habrían sido útiles:

- Prueba de inserción y rotación de nodos: se insertan varios elementos en el árbol para forzar una rotación y se comprueba que el árbol resultante tiene la estructura correcta.
- Prueba de eliminación de nodos con un solo hijo: se crea un árbol donde algunos nodos tienen un solo hijo y se eliminan algunos de estos nodos, comprobando que el árbol resultante tiene la estructura correcta.
- Prueba de rebalanceo del árbol: se crea un árbol desequilibrado y se insertan nodos para forzar el rebalanceo del árbol, comprobando que el árbol resultante tiene la estructura correcta.