

**Gebze Technical University
Computer Engineering**

CSE 222 - 2018 Spring

HOMEWORK 6 REPORT

**SEFA NADİR YILDIZ
131044031**

Course Assistant: Fatma Nur Esirci

1 Worst RedBlack Tree

This part about Question1 in HW6

1.1 Problem Solution Approach

Write pseudocode and explanation about code design. Indicate what you are using that interfaces, classes, structures, etc.

- Root node mutlaka siyah olmalıdır.
- Her düğüm ya kırmızı ya da siyahtır.
- Her yaprak (NULL) siyahtır.
- Bir düğüm kırmızıysa, o zaman her iki çocuğu da siyahtır.
- Düğümden soyundan bir yapraka giden her basit yol, aynı sayıda siyah düğüm içerir.

Bu 5 maddeyi kullanarak RedBlack Tree yapımı oluşturdum

```
public class RedBlackTree< E extends Comparable<E>> extends BinarySearchTreeWithRotate<E>
```

Görüldüğü üzere **RedBlackTree** sınıfı **BinarySearchTreeWithRotate** sınıfından extend edilmiştir.

Interface olarak **SearchTree** ve **Serializable** interfaceleri kullanılmıştır.

RedBlack Tree yapısına ekleme yaparken **public boolean add(E item) methodu** ile yardımcı recursive method olan **private Node< E> add(RedBlackNode< E> localRoot, E item)** methodunu kullandım.

```
public boolean add
    if root is null
        create root with new item
        assign false to red color of root
        return true;
    else
        new add item to root
        assign false to red color of root, root is always black.
        return boolean value;

private Node< E> add
    if compare item and localRoot.data equals zero
        item already in the tree.
        return localRoot;
    else if compare item and localRoot.data less than zero
        if localRoot.left is null
            create new left child.
            return localRoot;
```

```

else
    check for two red children, swap colors if found.
    recursively add on the left.

see whether the left child is now red
if red color of left of root is equal true
    if left of left of root is not null and red color of left of left of root is true
        left-left grandchild is also red.

    single rotation is necessary
    .....
    return rotate right

else if right of left of root is not null and red color of left of right of root is true
    left-right grandchild is also red.
    double rotation is necessary
    .....
    return rotate right

return root;

else
    item is greater than data of root

    if right of root is null
        create new right child
        .....
        return root;
    else
        check for two red children swap colors
        recursively insert on the right
        see if the right child is now red

        if red color of right of root is true
            if right of right of root is not null and red color of right of right of root is true

                right-right grandchild is also red
                single rotate is necessary
                .....
                return rotate left

        else if left of right of root is not null and red color of left of right is true
            left-right grandchild is also red
            double rotate is necessary
            .....
            return rotate left

```

private Node< E> fixupLeft, private Node< E> fixupRight, private E findLargestChild,
private Node< E> findReplacement, private E removeFromRight, private E removeFromLeft,
public E delete, private void moveBlackDown methodları da RedBlack Tree yapısı oluşturulurken
kullanılmıştır.

1.2 Test Cases

Try this code least 2 different redblack tree. Report all of situations.

```
rbt_1.add(60);
rbt_1.add(100);
rbt_1.add(80);
rbt_1.add(160);
rbt_1.add(130);
rbt_1.add(90);
rbt_1.add(95);
rbt_1.add(115);
rbt_1.add(125);
rbt_1.add(120);
rbt_1.add(124);
rbt_1.add(122);
rbt_1.add(121);
rbt_1.add(123);
System.out.println(rbt_1.toString());

RedBlackTree<Integer> rbt_2 = new RedBlackTree<>();
rbt_2.add(1000);
rbt_2.add(100);
rbt_2.add(550);
rbt_2.add(2000);
rbt_2.add(1500);
rbt_2.add(4000);
rbt_2.add(3000);
rbt_2.add(6000);
rbt_2.add(5000);
rbt_2.add(8000);
rbt_2.add(7600);
rbt_2.add(9000);
rbt_2.add(8500);
rbt_2.add(9500);
System.out.println(rbt_2.toString());
```

Oluşturduğum redblack tree objelerine add yaparken kök düğümün her zaman için siyah, herhangi bir düğümün, yapraklara kadar uzanan herhangi bir yolda, eşit sayıda siyah düğüm olması ve bir kırmızı düğümün kırmızı çocuğu bulunamaz ilkelerini kullandım. Bu durumlardan birisi gerçekleştiğinde ağaçtaki düğümlerin rengini değiştirdim ya da değiştirilemiyorsa ağaçta dengeleme yapmak için rotation işlemleri gerçekleştirildi.

Yüksekliği 6 olan worst RedBlack Tree istendiği için her objeye 14 ekleme yapıp 6 yüksekliğine ulaşabildim. Worst olması içinde en çok rotate işleminin gerçekleşeceği elemanlar ekledim.

1.3 Running Commands and Results

İlk oluşturduğum objeye add methodu ile eklediğim ağacın terminal çıktısı

Black: 95

Black: 80

Black: 60

null

null

Black: 90

null

null

Red : 124

Black: 115

Black: 100

null

null

Red : 121

Black: 120

null

null

Black: 122

null

Red : 123

null

null

Black: 130

Black: 125

null

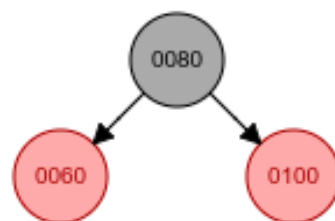
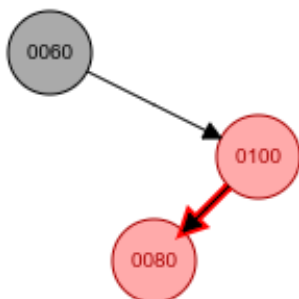
null

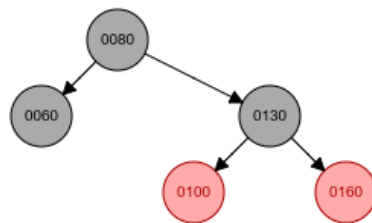
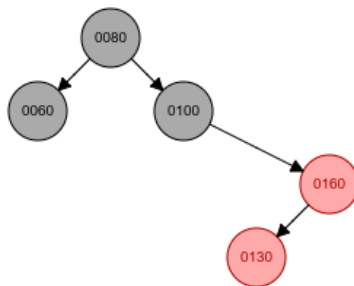
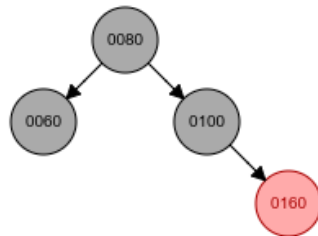
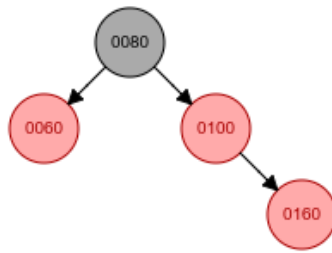
Black: 160

null

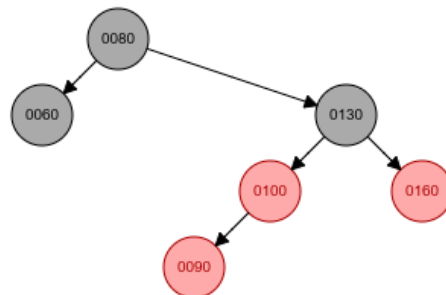
null

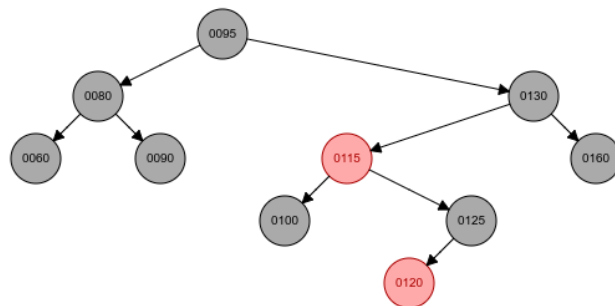
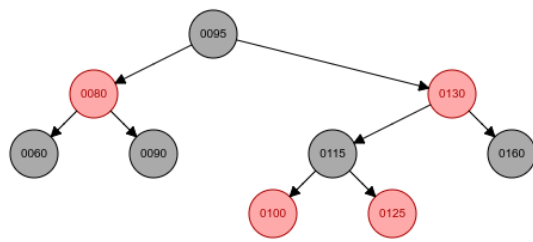
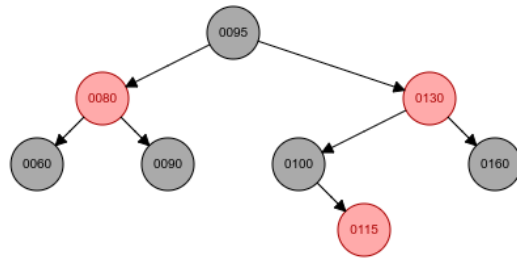
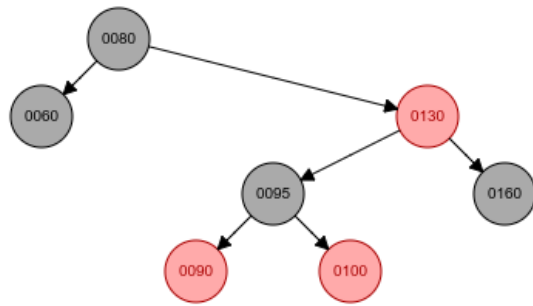
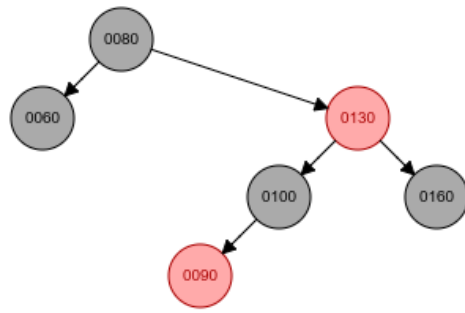
Animasyonda adım adım ağacın oluşturulması

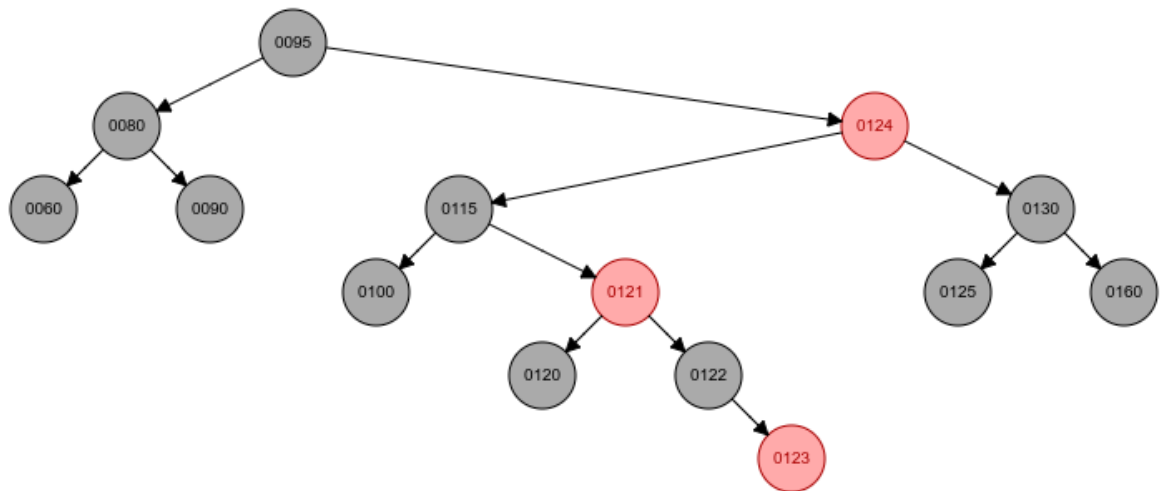
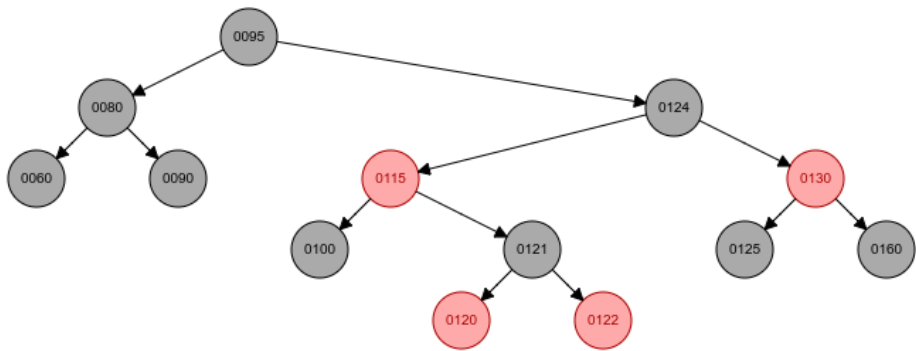
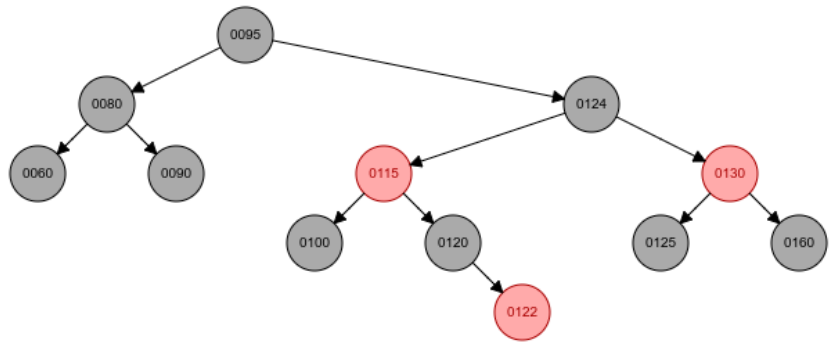
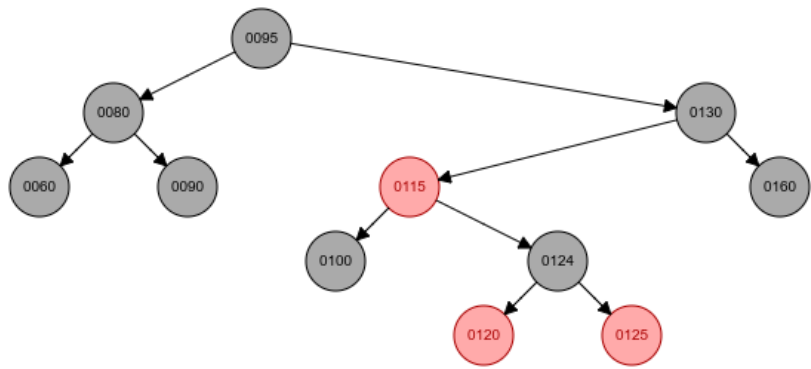




down from grandparent



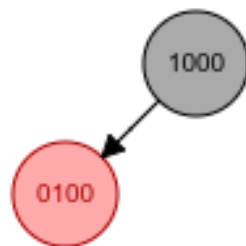


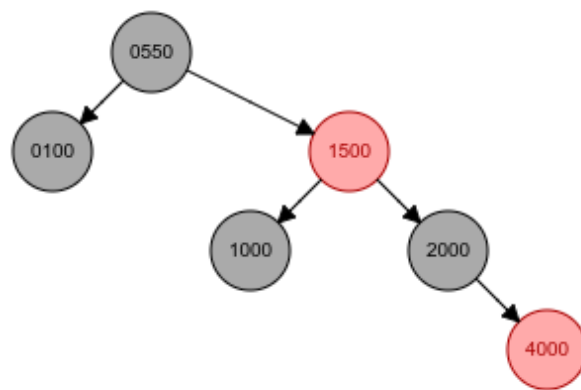
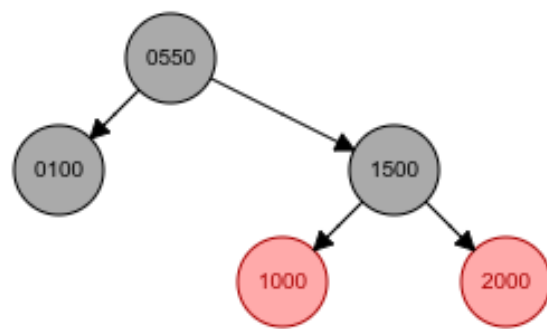
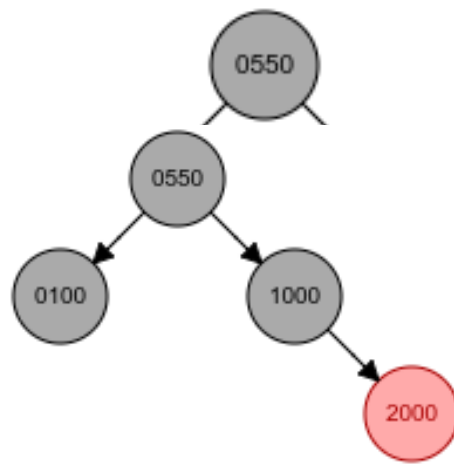


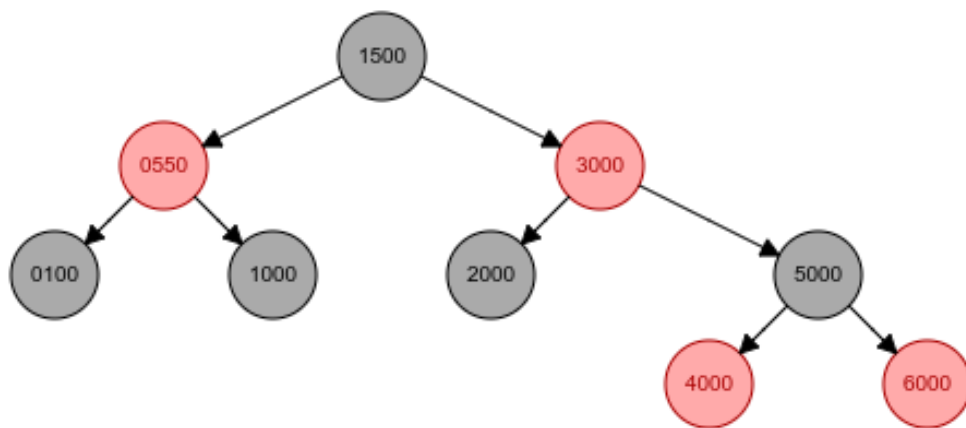
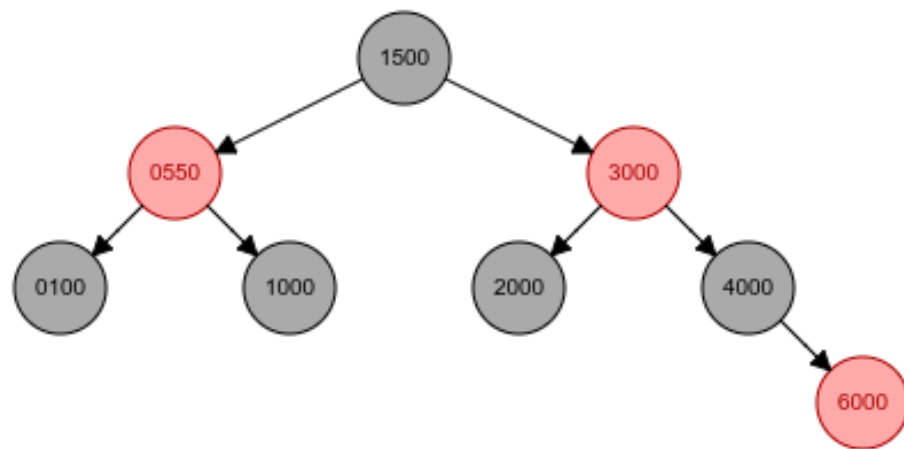
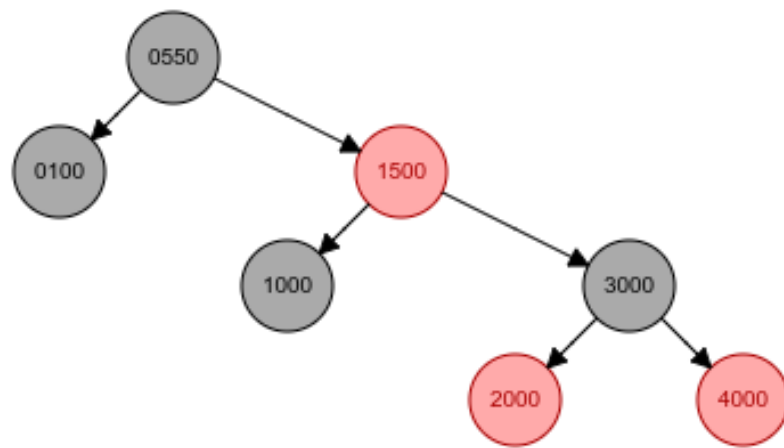
İkinci oluşturduğum objeye add methodu ile eklediğim ağacın terminal çıktısı

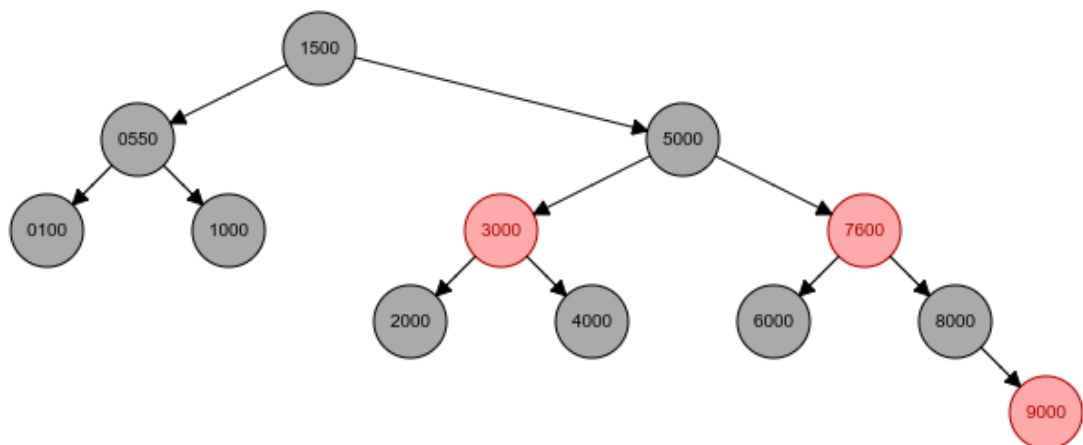
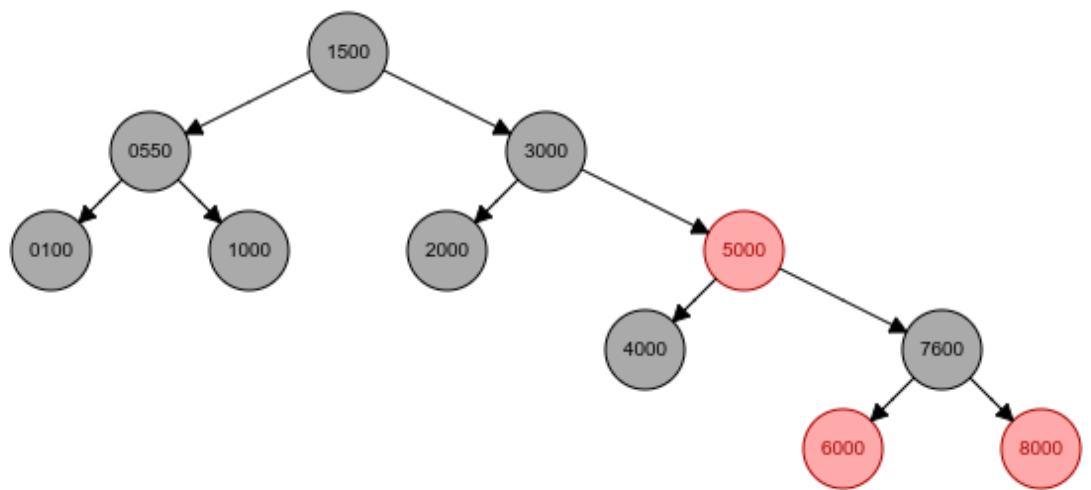
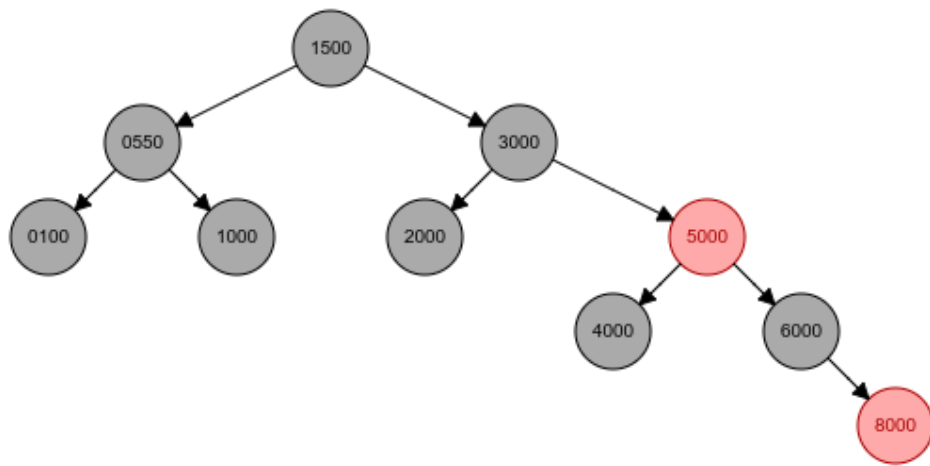
```
Black: 1500
  Black: 550
    Black: 100
      null
      null
    Black: 1000
      null
      null
  Red : 5000
    Black: 3000
      Black: 2000
        null
        null
      Black: 4000
        null
        null
    Black: 7600
      Black: 6000
        null
        null
      Red : 8500
        Black: 8000
          null
          null
        Black: 9000
          null
          Red : 9500
            null
            null
```

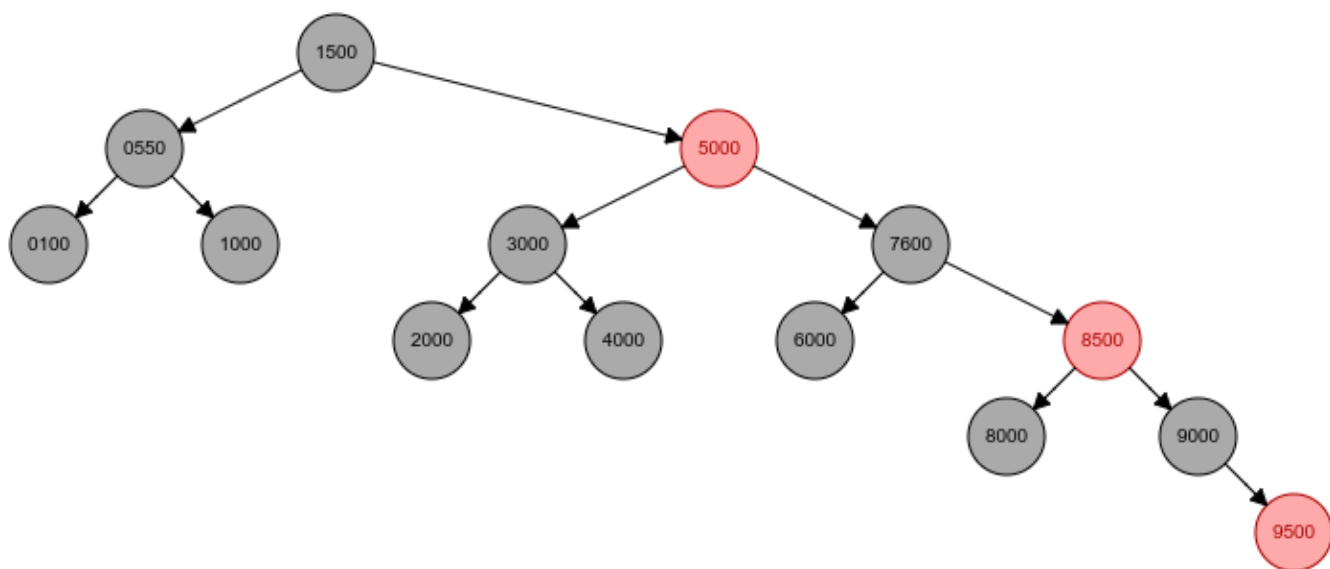
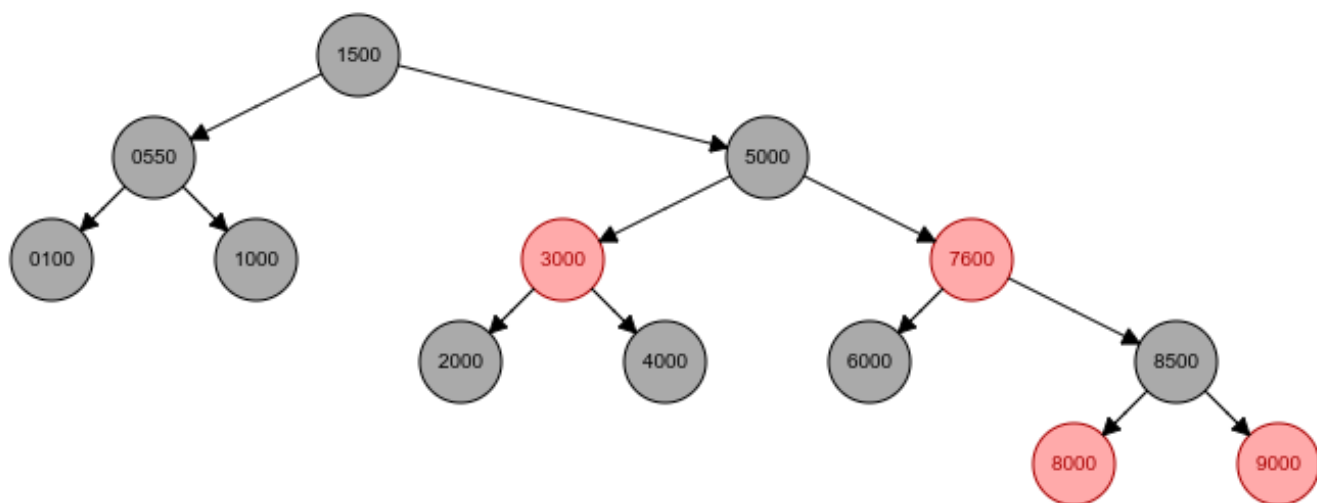
Animasyonda adım adım ağacın oluşturulması











2 binarySearch method

This part about Question2 in HW6

2.1 Problem Solution Approach

Write pseudocode and explanation about code design. Indicate what you are using that interfaces, classes, structures, etc.

- Her düğümün en fazla m çocuğu bulunmalıdır.
- Root ve leaf düğümler haricindeki her düğümün en az $m/2$ adet elemanı bulunmalıdır.
- Bütün yapraklar aynı seviyede olmak zorundadır.
- Herhangi bir düğümde k çocuk bulunuyorsa $k-1$ elemanı gösteren anahtar bulunmalıdır.

Btree için bu 4 maddeden yola çıkarak Btree yapıma eklemeler yaptım.

Ekleme sırasında her node'un sahip olabileceği çocuk sayısı aşılsa düğümün çoğalıp çoğalmadığını kontrol ettim.

Bir yaprağın seviyesi düşmesi durumunda yani daha yukarı çıkması veya daha sığ olması durumunda ağaçtaki yapısal değişiklikleri kontrol ettim.

BinarySearch method pseudocode

```
private int binarySearch(E item, E[] data, int startSize, int rootSize)
    if startSize is greater than rootSize
        return startSize
    else
        calculate middle index
        (startSize + rootSize) / 2)
        compare item and element of data in the middle index

        if compare value equals zero
            return middle index
        else if compare is less than zero
            recursive call and return for startSize and middleIndex
        else
            recursive call and return middleIndex+1 and rootSize
```

Bu yöntemde recursive çağrı yaptığım için öncelikli olarak startSize ve rootSize karşılaştırarak base case oluşturdum. startSize, rootSize'dan büyük veya eşit ise startSize değerini return ettim.

Daha sonra startSize ile rootSize değerlerini toplayıp 2'ye bölerek ortanca değeri buldum ve eklenecek elemanı bu ortanca değere karşılık gelen indeksteki değerle karşılaştırarak sonucun sıfırdan büyük veya küçük olmasına göre recursive çağrımı yaptım.

2.2 Test Cases

Try this code to search least 4 element on 2 different BTree. Report all of situations.

```
BTree<Integer> btree_1 = new BTree<>(5);
btree_1.add(10);
btree_1.add(22);
btree_1.add(30);
btree_1.add(40);
btree_1.add(5);
btree_1.add(7);
btree_1.add(8);
btree_1.add(13);
btree_1.add(15);
btree_1.add(18);
btree_1.add(20);
btree_1.add(26);
btree_1.add(27);
btree_1.add(32);
btree_1.add(35);
btree_1.add(38);
btree_1.add(42);
btree_1.add(46);

System.out.println(btree_1.toString());

System.out.println("35 searching...");
if (btree_1.contains(35)) {
    System.out.println(btree_1.find(35) + "found");
} else {
    System.out.println("35 didn't find");
}

System.out.println("7 searching...");
if (btree_1.contains(7)) {
    System.out.println(btree_1.find(7) + "found");
} else {
    System.out.println("7 didn't find");
}

System.out.println("100 searching...");
if (btree_1.contains(100)) {
    System.out.println(btree_1.find(100) + "found");
} else {
    System.out.println("100 didn't find");
}

System.out.println("46 searching...");
if (btree_1.contains(46)) {
    System.out.println(btree_1.find(46) + "found");
} else {
    System.out.println("46 didn't find");
}
```

```

BTree<Integer> btree_2 = new Btree<>(7);

btree_2.add(11);
btree_2.add(24);
btree_2.add(38);
btree_2.add(45);
btree_2.add(56);
btree_2.add(74);
btree_2.add(81);
btree_2.add(19);
btree_2.add(14);
btree_2.add(88);
btree_2.add(29);
btree_2.add(26);
btree_2.add(100);
btree_2.add(250);
btree_2.add(150);
btree_2.add(138);

System.out.println(btree_2.toString());
System.out.println("38 searching...");

if (btree_2.contains(38)) {
    System.out.println(btree_1.find(38) + "found");
} else {
    System.out.println("38 didn't find");
}

System.out.println("26 searching...");

if (btree_2.contains(26)) {
    System.out.println(btree_1.find(26) + "found");
} else {
    System.out.println("26 didn't find");
}

System.out.println("959 searching...");

if (btree_2.contains(959)) {
    System.out.println(btree_1.find(959) + "found");
} else {
    System.out.println("959 didn't find");
}

System.out.println("872 searching...");

if (btree_2.contains(872)) {
    System.out.println(btree_1.find(872) + "found");
} else {
    System.out.println("872 didn't find");
}

```


2.3 Running Commands and Results

btree_1 objesi terminal çıktısı

```
22
 8, 15
  5, 7
    null
    null
    null

10, 13
  null
  null
  null

18, 20
  null
  null
  null

30, 38
26, 27
  null
  null
  null

32, 35
  null
  null
  null

40, 42, 46
  null
  null
  null
  null
```

btree1 objesi için 4 elamanın aranmasının terminal çıktısı

```
35 searching...
35found

7 searching...
7found

100 searching...
100 didn't find

46 searching...
46found
```

btree_2 objesi terminal çıktısı

24, 45, 88

11, 14, 19

null

null

null

null

26, 29, 38

null

null

null

null

56, 74, 81

null

null

null

null

100, 138, 150, 250

null

null

null

null

null

btree2 objesi için 4 elamanın aranmasının terminal çıktısı

38 searching...

38found

26 searching...

26found

959 searching...

959 didn't find

872 searching...

872 didn't find

3 Project 9.5 in book

This part about Question3 in HW6

3.1 Problem Solution Approach

Write pseudocode and explanation about code design. Indicate what you are using that interfaces, classes, structures, etc.

AVL Tree sınıfının Binary Tree alan constructor'ını şu şekilde oluşturdum.

```
public AVLTree(BinaryTree<E> tree) {  
    .....  
    .....  
}
```

Mainde Binary Tree sınıfının readBinaryTree yöntemini kullanarak txt dosyasına yazdığım ağaç yapısının tree yapısına eklemenmesini sağladım.



```
fileRead = new FileReader("tree.txt");  
bufRead = new BufferedReader(fileRead);  
  
BinaryTree<String> readBinaryTree;  
  
readBinaryTree = BinaryTree.readBinaryTree(bufRead);
```

public AVLTree(BinaryTree<E> tree) constructor methodu içinde Binary Tree de elemanları AVL Tree ye ekleyip dengeyi sağlamak için **addBinaryTreeToAVL** methodu yazdım. Pseudocode yapısı şu şekildedir.

```
private boolean addBinaryTreeToAVL(BinaryTree<E> tree) {  
    if tree is not null  
        call add method and return value  
        sent data of tree to add method  
        recursive call addBinaryTreeToAVL for left of tree  
        recursive call addBinaryTreeToAVL for right of tree  
  
    return false
```

Ağacın dengesizlik durumunda decrementBalance, incrementBalance, rebalanceleft, and rebalanceRight methodlarının çalışıp çalışmadığını kontrol edebilmek için şu değişkenleri tanımladım.

```
private boolean decBalance;  
private boolean incBalance;  
private boolean reLeft;  
private boolean reRight;
```

decBalance değişkenini decrementBalance methodu içinde, incBalance değişkenini incrementBalance methodu içinde, reLeft değişkenini rebalanceleft methodu içinde, reRight değişkenini rebalanceRight methodu içinde kullanarak rotate ve balance durumlarını kontrol ettim.

3.2 Test Cases

```
try {  
  
    BufferedReader bufRead = null;  
    FileReader fileRead = null;  
    fileRead = new FileReader("tree.txt");  
    bufRead = new BufferedReader(fileRead);  
  
    BinaryTree<String> readBinaryTree = BinaryTree.readBinaryTree(bufRead);  
    System.out.println(readBinaryTree.toString());  
    AVLTree<String> avlTree = new AVLTree<>(readBinaryTree);  
    System.out.println(avlTree.toString());  
  
} catch (IOException e) {  
    e.printStackTrace();  
}
```

addBinaryTreeToAVL methodu ile işlem yapıldıktan sonra

```
if (reRight) {  
    System.out.println("Ağacın sağ tarafı yeniden dengelenmiştir.");  
}  
  
if (incBalance) {  
    System.out.println("Sağ tarafa ekleme yapılırken denge değerinde artma olmuştur.");  
}  
  
if (reLeft) {  
    System.out.println("Ağacın sol tarafı yeniden dengelenmiştir.");  
}  
  
if (decBalance) {  
    System.out.println("Sol tarafa ekleme yapılırken denge değerinde azalma olmuştur.");  
}
```

3.3 Running Commands and Results

Show that test case results using screenshots.

Dosyadan okunan Binary Tree Ağaç Yapısı

```
Saturday
Monday
Friday
  null
  null
null
Tuesday
Thursday
Sunday
  September
    null
    null
    null
    null
Wednesday
  null
  null
```

AVL Tree Yapısına eklendikten Sonra Dengeleme İşlemi

Ağacın sağ tarafı yeniden dengelenmiştir.

Sağ tarafa ekleme yapılırken denge değerinde artma olmuştur.

Ağacın sol tarafı yeniden dengelenmiştir.

Sol tarafa ekleme yapılırken denge değerinde azalma olmuştur.

```
1: Saturday
-1: Monday
  0: Friday
    null
    null
  null
0: Thursday
-1: Sunday
  0: September
    null
    null
  null
1: Tuesday
  null
0: Wednesday
  null
  null
```