# **Gebze Technical University Computer Engineering**

**CSE 222 - 2018 Spring** 

**HOMEWORK 4 REPORT** 

Furkan AKTAŞ 141044029

Course Assistant: Mehmet Burak KOCA

### 1 INTRODUCTION

#### 1.1 Problem Definition

**Part 1:** BinaryTree den extend edilmek şartıyla kitaptaki aile ağacının implemntasyonu istendi.Sola çocuklar sağa kardeşler eklenecek şekilde yapı levelOrder ve postOrder binaryTree üzerinde fakat aile tablosuna göre hareket ederek yapıldı.

**Part 2:** Birden fazla parametre ile çalışabilecek şekilde her levelinde farklı parametre(düzlem) ile karşılaştırarak SearchTree implement eden bir tree yapısı istendi.

## 1.2 System Requirements

#### Part 1:

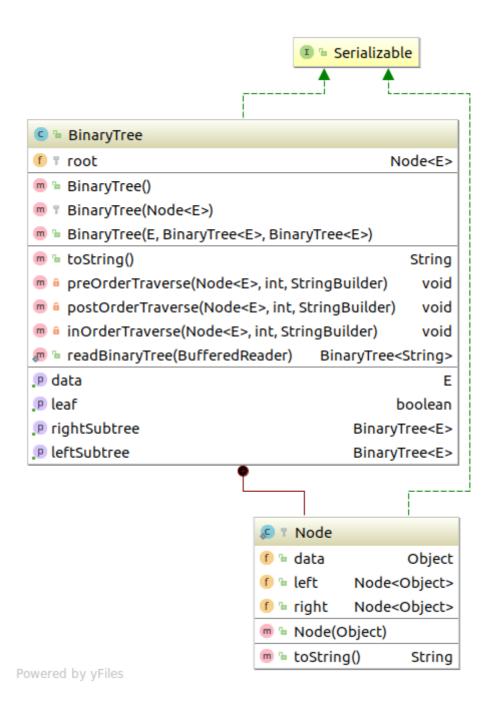
- postOrder recursive, levelOrder Queue yapısı ile yapıldı.
- preOrderTraverse, hem asıl tabloda hemde binaryTree şeklinde olarak aynı sonuçları verdiğinden binaryTree içindeki aynı method kullanıldı.

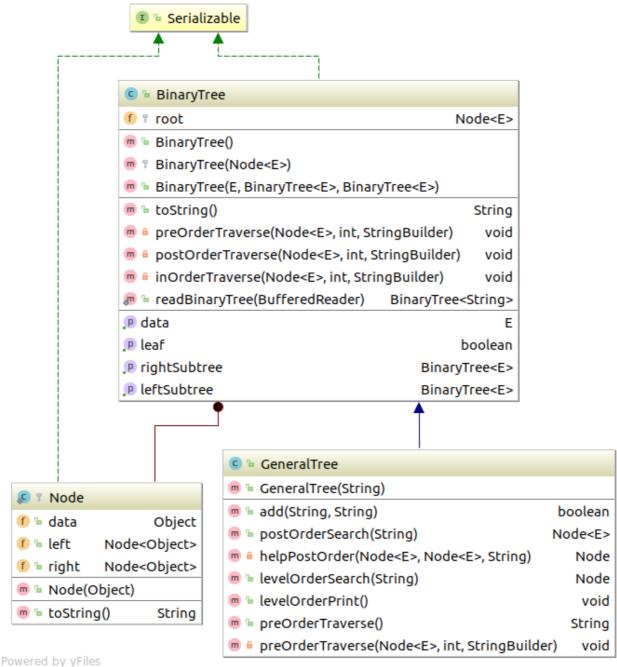
#### Part 2:

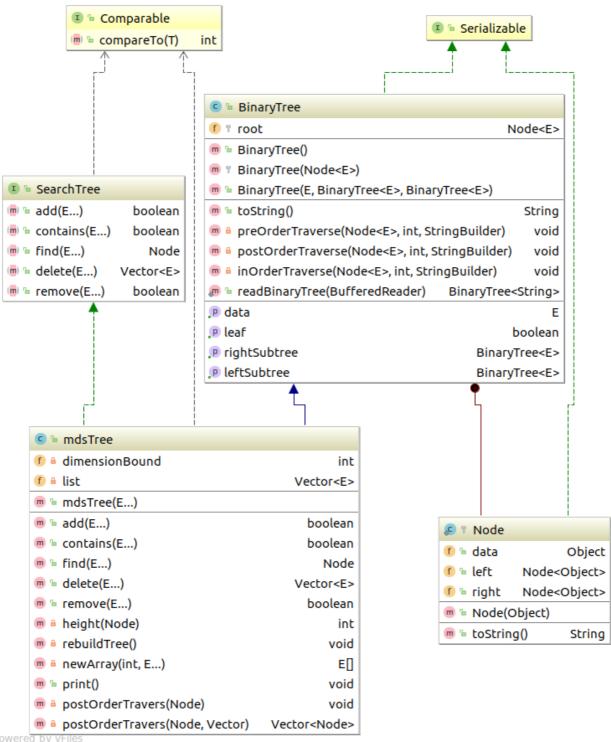
- Birden fazla parametre alabilmek için SearchTree fonksiyonları (E... item) şekline çevrildi.
- Birden fazla eleman olabildiğinden SearchTree deki, delete fonksiyonu Vector return edecek şekilde değiştirildi.
- Yine çoklu parametreden kaynaklı , elemanlar vector şeklinde tutuldugu için Node yapısı E yerine Object alabilecek hale getirildi.
- Karşılaştırmalarda compareTo methodu kullanıldı.

#### 2 METHOD

# 2.1 Class Diagrams







Powered by yFiles

# 2.2 Problem Solution Approach

<u>Part 1:</u> "GeneralTree.java" dosyası bu part içindir. BinaryTree' den extend edilerek yapılmıştır. BinaryTree kitap kodlarından alınmıştır.

**add:** parent ve child olmak üzere 2 tane String alır. Çoçuklar sola, kardeşler sağa olacak şekilde ağaca ekleme yapar. İçinde levelOrderSearch kullanarak parent'ı bulur ve bu parent'a child'ı ekler. levelOrderSearch yerine postOrderSearch te kullanılabilir.

- levelorderSearch kullanılırsa, Queue kullanarak çalıştığından en kötü durumda tüm elemanlar gezilmiş olur ve bundan dolayı çalışma süresi **O(n)** olur.
- postOrderSearch kullanılırsa eleman bulunsa bile hem sağ ağaç hem sol ağaç gezildiğinden dolayı çalışma süresi **Teta(n)** denebilir.

**postOrderSearch:** helper method ile çalışması sağlanır. Asıl iş helper' da olur. Aslında binaryTree ye göre inOrder olarak çalışır fakat bizim aile ağacımıza göre postOrder gezer. Aranan eleman bulunsa bile tüm ağacı gezer. Gezerken aynı zamanda print eder. Bulunan eleman parametreden gelen Node'da kaydedeilir. Tüm ağaç gezildiğinden çalışma süresi **Teta(n)** dir.

<u>levelOrderSearch:</u> Queue yapısı kullanılarak impelement edildi. Root'u queue ya ekleyerk başlar. Queue da eleman kalmayana kadar devam eden döngü içerisinde, queudan çıkarılan elemanın sol tarafı(child) direk, bunun sağ tarafları(kardeşler) null olana kadar queue ya eklenir. Bu sayede aile ağacımızda level olarak gezilmiş olur. Çalışmasını görebilmek için levelOrderPrint aynı işlemin print versiyonudur ve bu amaç için kullanılabilir. İteratif bir döngü oldugundan eleman bulundugunda döngü kırılır bu sayede erken bitme durumu vardır fakat en kötü durumda çalışma süresi **O(n)** dir.

**preOrderTravers:** Hem binaryTree için hem de bizim aile ağacı gezilriken aynı sonuçları verir. Yani hani ağaç gezilirse gezilsin sonuç aynı bu yüzden BinaryTree içindeki method kullanıldı. Her halikarda tüm node'lar gezildiğinden çalışma süresi **Teta(n)**.

Part2: "mdsTree.java" dosyası bu part içindir. BinaryTree'yi extend SearchTree yi implement eder. Constructor' a verilen parametreye göre sonraki elemanların sınırlarını belirler(tree(1,2,3) ise sonrakilerde 3 elemanlı olmalı).Birden fazla parametreyi tumak için Vector kullanılmıştır. Bu yüzden BinaryTree içindeki Node yapısı Object yapılmıştır. Aynı zamanda birden fazla parametre alabilmek için SearchTree methodlar (E) yerine (E...) alacak şekilde ayarlanmıştır. Aynı zamanda delete methodu parametreler Vector olarak tutuldugundan return değeri Vector olacak şekilde değiştirilmiştir. Herhangi bir düzlem sayısı ve E tipinde çalışabilir.

add: Yollanan elemanlar önceden ağaçta varmı diye contains methodu ile kontrol edilir. Eğer önceden eklenmişse direk false return eder. Eğer tüm elemanlar silindiyse(root == null) ve add ile ekleme yapılamaya çalışılıyorsa parametre sayısı yeni verilecek iteme göre yeniden belirlenir. Her katmanda kendi düzleminin elamanına bakarak sağa veya sola hareket eder(bu mod işlemi sayesinde sağlanır (i%dimensionBound)). Eğer bakılan düzlemde eşitlik durumu varsa sola gider. Daha sonra null olan yere yeni eleman eklenir. Eleman eklenirse true eklenemezse false return eder. Sürekli sağa veya sola olacak şekilde belli bir tarafa ilerlendiğinden dolayı kabaca **O(logn)** çalışma süresine sahip denilebilir

**contains:** Veilen elemanın ağaçta ise true değilse false return eder. Add methodundaki gibi kendi düzlemindeki elemana bakarak ağacı gezer. Sürekli sağa veya sola haraket ettiğinden çalışma süresi **O(logn)** dir.

<u>find:</u> Önce contains ile eleman var mı diye kontrol edilir. Varsa önceki methodlardaki gibi hareket ederek Node bulunur ve return edilir. Yine çalışma süresi **O(logn)** dir.

delete: Önce contains ile eleman var mı diye kontrol edilir. Sol ve sağ ağaçlar için simetrik algoritmalar vardır. Sol ağaçtan silerken, eğer silinen elemanın sağında eleman yoksa direk bir sonraki sol referans gösterilir ve silinmiş olur. Eğer sağında eleman varsa bu elemanın en solundaki eleman silinenin yerine koyulur. Bu sayede silinmiş olur. Sağ ağaçtan silme yapılırken soldakinin simterik(sol yerine sağ , sağ yerine sol) hali kullanılır. Root tan silme yapılırken sağında veya solunda eleman olması, her ikisinde olması veya hiç olmaması durumuna göre farklı şekilde çalışır. Her silme işleminden sonra katmanlar arası denge bozulabileceğinden ağaç rebuildTree fonksiyonu ile yeniden kurulur. RebuildTree fonksiyonundan dolayı çalışma süresi O(n) dir.

<u>remove:</u> delete fonksiyonunu çağırır eğer null'sa false değilse true return eder. Delete methodundan dolayı O(n) dir.

**rebuildTree:** Silme işleminden sonra ağacı postOrder gezer ve yeniden kurar. PostOrder 'dan dolayı **O(n)** çalışır.

# **3 RESULT**

#### 3.1 Test Cases

Main test için ekstra girdi olmadığı için test dosyası yazılmadı. Main'de basit senaryolar var.

Diğer class lar için kendi isimlerindeki test dosyaları, unit test için hazırlandı.

# 3.2 Running Results

```
Run 🦳 Main
       /usr/lib/jvm/java-8-oracle/bin/java ...
       parent 1 2 3 11 12 13 21 22 31 111 221 311 312
   +
Ш
   4
       111 11 12 13 1 21 221 22 2 311 312 31 3 parent
   1
   8
       parent
   ŵ
         1
            11
18
              111
                null
                null
              12
                null
                13
                  null
                  null
            2
              21
                null
                22
                  221
                    null
                    null
                  null
              3
                31
                  311
                    null
                    312
                      null
                      null
                  null
                null
         null
```

```
-----part2-----
8 90 900
7 8 9
13 6 7
2 3 4
61 61 61
78 13 19
16 17 18
15 12 11
13 15 71
node : [7, 8, 9]
node : [16, 17, 18]
node : [61, 61, 61]
2 3 4
7 8 9
15 12 11
16 17 18
78 13 19
61 61 61
13 6 7
8 90 900
Process finished with exit code 0
```

Compilation completed successfully in 865ms (15 minutes ago)