

Manisa Celal Bayar Üniversitesi Yazılım Mühendisliği Bölümü
YZM 2116 – Veri Yapıları Dersi

Arasınay Örnek Soruları

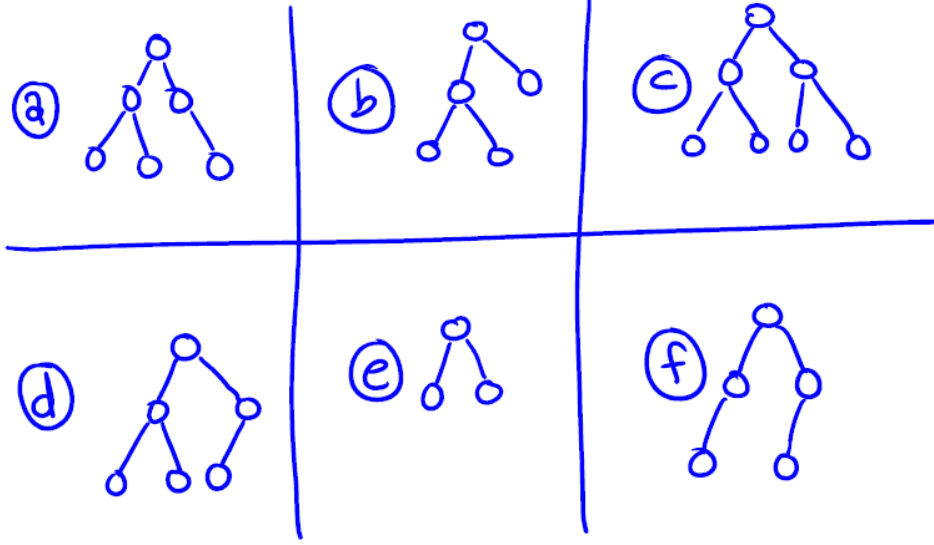
Bahar 2018

Adı ve Soyadı	YANIT ANAHTARI	Öğrenci Numarası	
Grubu		İmza	
Tarih		Not	/100

Soru#1 (20 puan): Aşağıdaki kod parçalarının hesaplama karmaşıklıklarını (koşma süreleri bakımından), *Big-O* hesaplama kuralları doğrultusunda değerlendirerek, en kötü durum senaryoları için *Big-O* değerlerini belirleyiniz. Ara işlemlerin yazılması zorunlu değildir.

Sözde Kod	Karmaşıklık Sınıfı (Big-O)
i. <pre> void deneme(int n) { for (int i = 0; i < 1000; ++i) { for (int j = 0; j < n; ++j) { for (int k = 0; k < j; ++k) System.out.println("k = " + k); for (int m = 0; m < i; ++m) System.out.println("m = " + m); } } } </pre>	$O(N^2)$
ii. <pre> void deneme(int n, int m) { if (n < 5) return; if (n < m) deneme(n/2, m+1); else deneme(n/2, m); } </pre>	$O(\log N)$
iii. <pre> void deneme(int n, int x, int y) { for (int i = 0; i < n; ++i){ if (x < y) { for (int j = 0; j < n * n; ++j) System.out.println("j = " + j); } else System.out.println("i = " + i); } } </pre>	$O(N^3)$
iv. <pre> void deneme(int n) { for (int i = 0; i < n; ++i) { j = 0; while (j < n) { System.out.println("j = " + j); j++; } } } </pre>	$O(N^2)$

Soru#2 (10 puan): Aşağıda a, b, c, d, e ve f şeklinde isimlendirilmiş altı adet ağaç verilmiştir:

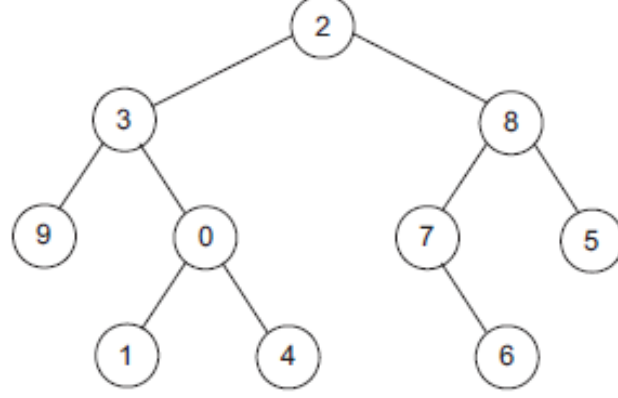


Buna göre, yukarıdaki “a, b, c, d, e ve f” ağaçlarını, tam ikili ağaç (*full binary tree*), eksiksiz ikili ağaç (*complete binary tree*) ve katı ikili ağaç (*strict binary tree*) özellikleri taşımalarına göre gruplandırıp aşağıdaki tabloyu doldurunuz. Not: Herhangi bir ağaç, birden fazla özelliği taşıyor olabilir.

İkili Ağaç Özelliği	İlgili Özelliği Örnekleyen/Taşıyan Ağaçlar
Tam İkili Ağaç	c, e
Eksiksiz İkili Ağaç	b, c, d, e
Katı İkili Ağaç	b, c, e

- **Tam İkili Ağaç:** Her bir düğümün (i)net olarak iki çocuk düğüme sahip olduğu ve (ii)yaprak düğümlerin aynı seviyede olduğu ikili ağaçtır. Her düğüm eşit şekilde sağ ve sol alt-ağaçlara sahiptir.
- **Eksiksiz İkili Ağaç:** Son seviye dışındaki tüm seviyelerin tam (full) olduğu ikili ağaç türüdür. Düğümleri sol taraftan (düğüme göre) doldurulur. Yeni bir derinliğe soldan sağa doğru ekleme başlanır.
- **Katı İkili Ağaç:** Yaprak düğümler haricindeki tüm düğümler sıfır veya iki çocuğa sahip ise katı ikili ağaç olarak adlandırılır.

Soru#3 (15 puan): “0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9” şeklinde numaralandırılmış on düğümden oluşan bir ikili ağaç, Inorder (Ortada kök) gezinildiği takdirde, “9, 3, 1, 0, 4, 2, 7, 6, 8, 5” ve Post-order (Sonra-kök) gezinildiği takdirde, “9, 1, 4, 0, 3, 6, 7, 5, 8, 2” sıralamalarını vermektedir. Buna göre, yukarıdaki özellikleri taşıyan ikili ağacı çiziniz.



Preorder: Önce kök, sonra sol alt ağaç ve ardından sağ alt ağaç

Inorder: Önce sol alt ağaç, kök ve sağ alt ağaç

Postorder: Önce sol alt ağaç, sağ alt ağaç ve kök

Soru#4 (20 puan): Sondan başa ya da baştan sona okunduğunda aynı içeriği veren sözcük, kalıp ya da tümceler, “**palindrom**” olarak tanımlanmaktadır. Örneğin, boşluk ve noktalama işaretlerini göz ardı ettiğimizde, “*Race car*” bir palindromdur. Benzer şekilde, “*A man, a plan, a canal: Panama*” yine bir palindromdur. **Buna göre, girilen bir stringin palindrom olup olmadığını yığın(stack) kullanarak belirleyiniz.** [Gerçekleştirmede, C#, Java, C vb. diller kullanılabilir. Temel yığın operasyonları kullanılarak çözüm, sözde kod ile algoritmik olarak da ifade edilebilir.]

- Boşluk ve noktalama işaretleri dışında kalan “incelenmesi gereken karakter” sayısını N olarak belirle.
- Girdiler içerisinde ilk $N/2$ karakteri yığına “push” operasyonu ile ekle.
- Eğer N değeri tek sayı ise (N ikiye tam bölünemiyorsa, ilgili karakteri) yığına dâhil etme.
- Sırasıyla yığından “pop” operasyonu ile çıkartılan her bir eleman ile girdiler arasındaki $N/2$ karakteri karşılaştır.
- Tek olması nedeniyle yığına dâhil edilmeyen karakter dışında, eğer girdi seti ile yığından kaldırılan karakterler birbirleriyle eşleşmiyorsa, ilgili ifade “palindrom” değildir. Aksi takdirde, ilgili ifade palindromdur.

```
import java.util.Stack;
```

```
public class PalindromeTest {
```

```
    public static void main(String[] args) {
```

```
        String input = "test";
```

```
        Stack<Character> stack = new Stack<Character>();
```

```
        for (int i = 0; i < input.length(); i++) {
            stack.push(input.charAt(i));
        }
```

```
        String reverseInput = "";
```

```
        while (!stack.isEmpty()) {
            reverseInput += stack.pop();
        }
```

```
        if (input.equals(reverseInput))
            System.out.println("Yes! that is a palindrome.");
        else
            System.out.println("No! that isn't a palindrome.");
```

```
    }
}
```

Soru#5 (10 puan): “89, 45, 68, 90, 29, 34, 17” elemanlarını içeren bir diziye, seçimli sıralama (*Selection Sort*) algoritması kullanarak sıralayınız.

Seçimli Sıralama (Selection Sort)

- Dizinin içerisindeki en küçük eleman bulunur.
- 1. sıradaki elemanla yer değiştirilir.
- En küçük bulma işlemi dizinin ikinci elemanından başlanılarak tekrar edilir.
- Bulunan en küçük değer 2.sıradaki elemanla yer değiştirir.
- Bu işlem dizinin son elemanına kadar devam eder.

	89	45	68	90	29	34	17
17		45	68	90	29	34	89
17	29		68	90	45	34	89
17	29	34		90	45	68	89
17	29	34	45		90	68	89
17	29	34	45	68		90	89
17	29	34	45	68	89		90

Soru#6 (25 puan): Yığın veri yapısına ilişkin temel operasyonlar şu şekildedir:

- push(element): Yığına eleman ekleme.
- pop(): Yığının üstündeki elemanın çıkarılması.
- size(): Yığının boyutunun döndürülmesi.

Buna göre, yığın veri yapısına ilişkin yukarıda değinilen operasyonları, kuyruk veri yapısının temel operasyonlarını kullanarak gerçekleştiriniz. Her bir metot için, hesaplama karmaşıklığını belirleyiniz. [Gerçekleştirmede, C#, Java, C vb. diller kullanılabilir. Temel yığın operasyonları kullanılarak çözüm, sözde kod ile algoritmik olarak da ifade edilebilir.]

push(s, x)

- 1) x'i enqueue operasyonu kullanarak q1 kuyruğuna ekle.

pop(s)

- 1) Kuyruğun son elemanı hariç geri kalan tüm elemanları q1 kuyruğundan q2 kuyruğuna enqueue ile ekle.
 - 2) Dequeue(Q1) // Böylelikle, son eleman çıkarılmış oldu.
 - 3) Q1 ve Q2 kuyruklarını birbirleriyle değiştir.
 - 4) 2. Adımda çıkarılan nesneyi döndür.
-

```
class stack {
    Queue q, temp;

    Stack() {
        q = new Queue();
        temp = new Queue();
    }

    int size() {
        return (q.size());
    }

    void push(Object o) {
        q.enqueue (o);
    }

    Object pop() {
        int i, num_items;
        Object ret;
        num_items = q.size();

        for (i = 0; i < num_items - 1; i++)
            temp.enqueue(q.dequeue());
        ret = q.dequeue();
        for (i = 0; i < num_items-1; i++)
            q.enqueue(temp.dequeue());
        return ret;
    }
}
```

“Size” ve “push”: $O(1)$

“Pop”: $O(n)$