CENG 213 Veri Yapıları 6: 2-3, B-Ağaçları

Öğr.Gör. Şevket Umut ÇAKIR

Pamukkale Üniversitesi

Hafta 6

Anahat

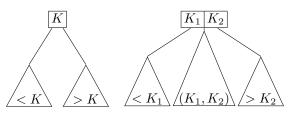
- 1 2-3 Ağaçları
 - Ekleme
 - Silme

- 2 B-Ağaçları
 - Ekleme
 - Silme

2-3 Ağaçları Tanımı

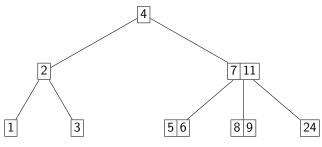
Tanım

Bütün yaprakları aynı seviyede olan, 2-düğümü veya 3-düğümleri barındıran arama ağacıdır. 2-düğümünün tek anahtar değeri(K) ve 2 tane çocuğu mevcuttur. 3-düğümünün iki anahtar değeri (K_1,K_2) ve 3 çocuğu mevcuttur $(K_1 < K_2)$.



Şekil: 2-düğümü ve 3-düğümü

2-3 Ağaçları Örnek



Şekil: 2-3 ağacı örneği

Arama İşlemi

```
Function Ara(Aranan, Düğüm)
    if Düğüm boş ise then
        Bulunamadi
    else if Düğüm 2-Düğümü ise then
        if Düğüm.değer == Aranan then
            Bulundu
        else if Aranan < Düğüm.değer then
            Ara(Aranan, Düğüm.sol)
        else
            Ara(Aranan, Düğüm.sağ)
        end
    else // 3-Düğümü
        if Düğüm.Değer1 == Aranan veya Düğüm.Değer2 == Aranan then
            Bulundu
        else if Aranan < Düğüm.Değer1 then
            Ara(Aranan, Düğüm.sol)
        else if Aranan > Düğüm.Değer1 ve Aranan < Düğüm.Değer2 then
            Ara(Aranan, Düğüm.orta)
        else // İki değerden de büyük
            Ara(Aranan, Düğüm.sağ)
        end
    end
end
```

Algorithm 1: 2-3 Ağacında Arama

Ekleme

- Ekleme her zaman yapraklara yapılır
- Eğer ekleme sırasında düğüm 4-düğümü olursa
 - Ortadaki değer bir üst seviyeye çıkarılır
 - Kalan değerler üst seviyeye çıkan değerin solu ve sağındaki çocukları olurlar
 - Bir üst seviyedeki düğüm de 4-düğümü olmuşsa aynı işlemler tekrarlanır

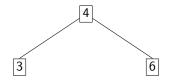
3, 6, 4, 7, 1, 2, 8, 11, 24, 48, 56, 10, 5 değerlerini sırasıyla 2-3 ağacına ekleyelim.

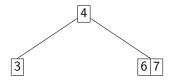
3

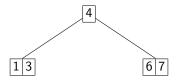
3, 6, 4, 7, 1, 2, 8, 11, 24, 48, 56, 10, 5 değerlerini sırasıyla 2-3 ağacına ekleyelim.

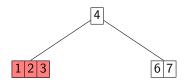
3 6

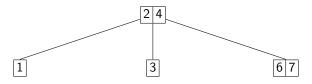


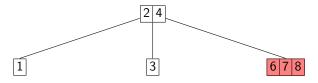


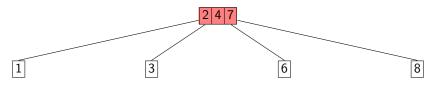


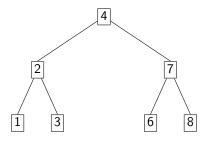


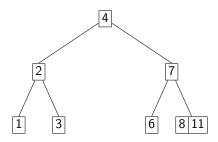


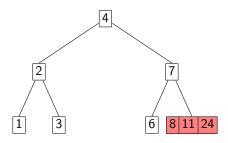


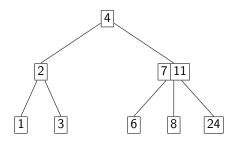


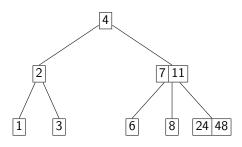


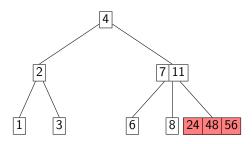


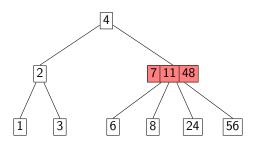


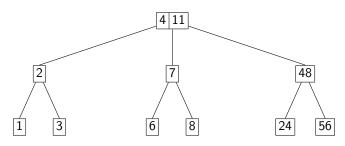


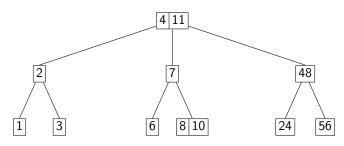


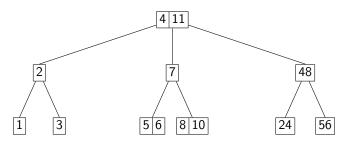








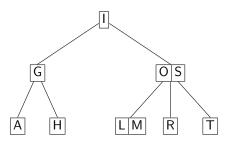




Soru

ALGORITHMS kelimesinin harflerini sırasıyla 2-3 ağacına ekleyin.

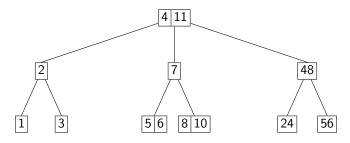
ALGORITHMS kelimesinin harflerini sırasıyla 2-3 ağacına ekleyin.



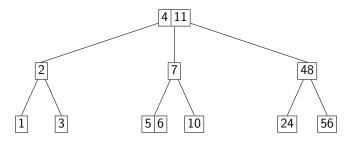
Silinecek değer yaprakta ise doğrudan silinir, aksi halde öncel(predecessor) veya ardıl(successor) elemanı ile yer değiştirip silinir. Silinen düğümlerde hiç eleman kalmaması durumunda iki farklı durum ortaya çıkar

- Eğer kardeş düğümden ödünç alınabilecek bir değer varsa döndürme yapılır. Kardeş düğüm ve ebeveyn bir üçlü oluşturur. Ortadaki değer ebeveyn olur, küçük olan sol, büyük olan sağ çocuğu oluşturur.
- Aksi halde(kardeşten ödünç alınamazsa) ebeveyn ve kardeş birleştirilip bir alt seviyeye indirilir. Bu işlem köke doğru iletilir.

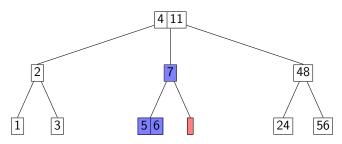
8 değerini silelim.



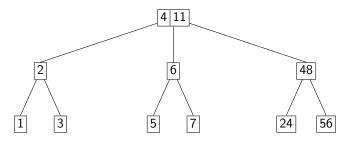
10 değerini silelim.



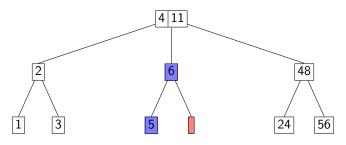
10 değerini silelim. Durum 1: kardeşten ödünç al ve döndür



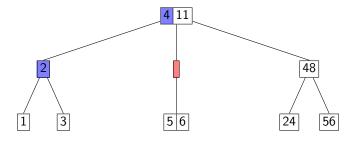
7 değerini silelim.



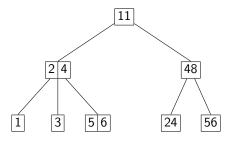
7 değerini silelim. Durum 2: ebeveyn aşağı inip birleşir



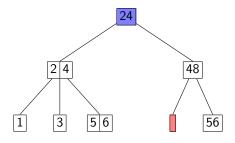
7 değerini silelim. Durum 2



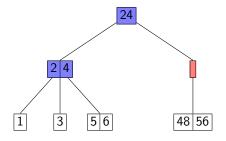
11 değerini silelim.



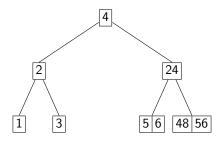
11 değerini silelim. Durum 2



11 değerini silelim. Durum 1



11 değerini silelim.



B-Ağaçları

- 2-3 ağaçlarının genel halidir
- Dallanma faktörü(branching factor) değeri vardır(B)
- $B \le Cocuk sayısı < 2B$
- B-1 ≤ Düğümdeki eleman sayısı < 2B-1
- Düğümdeki elemanlar sıralıdır
- Tüm yapraklar aynı seviyededir
- 2-3 ağacı için B değeri 2'dir

B-Ağaçları

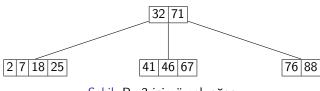
B=3 değeri için

- Çocuk sayısı 3,4,5 olabilir(kök düğüm hariç)
- Eleman sayısı 2,3,4 olabilir(kök düğüm hariç)

B-Ağaçları

B=3 değeri için

- Çocuk sayısı 3,4,5 olabilir(kök düğüm hariç)
- Eleman sayısı 2,3,4 olabilir(kök düğüm hariç)



Şekil: B=3 için örnek ağaç

Ekleme

- Ekleme işlemi 2-3 ağaçlarındakine benzer yapılır
- Eleman sayısı en büyük değeri geçerse orta değer bür üste çıkartılır

B-Ağaçları Ekleme: A

A, L, G, O, R, I, T, H, M, S değerlerini B-Ağacına ekleyelim.



B-Ağaçları Ekleme: L

A, \vdash , G, O, R, I, T, H, M, S değerlerini B-Ağacına ekleyelim.

AL

B-Ağaçları Ekleme: G



B-Ağaçları Ekleme: O

A, L, G, O, R, I, T, H, M, S değerlerini B-Ağacına ekleyelim.

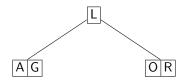
AGLO

B-Ağaçları Ekleme: R



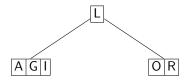
B-Ağaçları Ekleme: R

A, Ł, G, O, R, I, T, H, M, S değerlerini B-Ağacına ekleyelim.

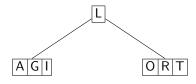


B-Ağaçları Ekleme: I

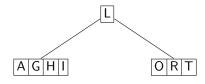
A, Ł, G, O, R, I, T, H, M, S değerlerini B-Ağacına ekleyelim.



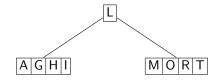
B-Ağaçları Ekleme: T



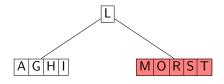
B-Ağaçları Ekleme: H



B-Ağaçları Ekleme: M

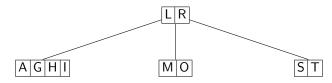


B-Ağaçları Ekleme: S



B-Ağaçları Ekleme: S

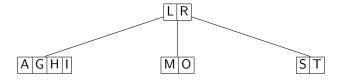
A, Ł, G, O, R, I, Ŧ, H, M, S değerlerini B-Ağacına ekleyelim.



- Silme işlemi 2-3 ağaçlarındaki gibidir
- Ağacı düzenleme(döndürme/birleştirme) en az düğüm sayısının altına düşülürse gerçekleşir

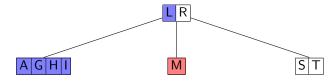
B-Ağaçları Silme: O

O değerini silelim.



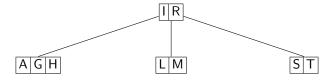
B-Ağaçları Silme: O

O değerini silelim. Durum 1



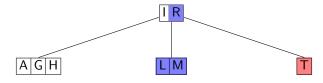
B-Ağaçları Silme: S

S değerini silelim.



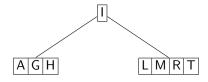
B-Ağaçları Silme: S

S değerini silelim. Durum 2



B-Ağaçları Silme: S

S değerini silelim.



Ağaç İşlemleri Zaman Karmaşıklıkları(En kötü durum)

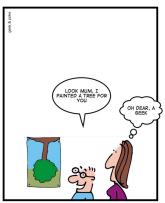
Tablo: Temel işlemlerin zaman karmaşıklıkları

Data Structure	Search	Insert	Delete
BST	O(n)	O(n)	O(n)
			O(log n)
B-Tree	O(log n)	O(log n)	O(log n)
Неар	O(n)	O(log n)	O(log n)

Görselleştirme

- İkili Yığın(Binary Heap) için
 http://www.cs.usfca.edu/ galles/visualization/Heap.html
- 2-3 ağaçları ve B-ağaçları için http://www.cs.usfca.edu/ galles/visualization/BTree.html, B=2 için Max. Degree 3, B=3 için Max. Degree 5 seçilmeli

LITTLE GEEKS



THE ROOT IS UP, PERIOD!