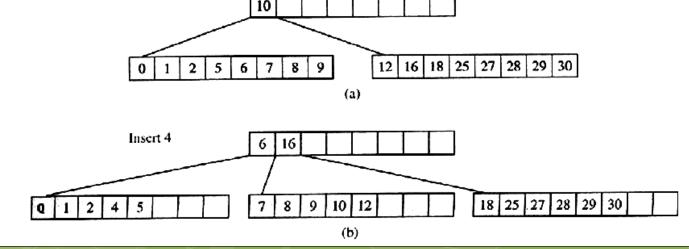
# Çok Yollu Ağaçlar: B\*-Trees

- B-tree'lerde bir node dolunca bölme işlemi yapılmaktadır
- O Bölme sonucunda oluşan iki node'da yarı yarıya doludur
- B\*-tree'lerde bölme işlemi geciktirilerek node'ların doluluk oranı artırılır.
- Ortalama Ekleme süresi uzar ve ağacın yüksekliği daha azdır.
- Tüm ağacın dolum faktör değeri B-tree'lere göre daha yüksektir.
- B\*- tree' lerde erişim performansı daha yüksektir. Literatürde B#-tree şeklinde variantları vardır.

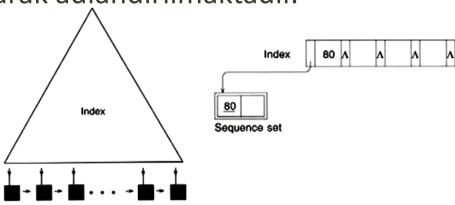
# Çok Yollu Ağaçlar : B\*-Trees

- m.dereceden bir B\*-tree'de, kök olmayan her node'daki anahtar sayısı (k)
  (2m-1)/3 ≤ k ≤ m-1 olarak bulunur. Bunun anlamı B-tree deki herhangi bir düğümün doluluk oranını 2/3 oranında tutar.
- Node bölme işlemi B-Tree'dekine göre daha yavaştır. Tüm anahtarlar yeniden dağıtılır. (16/24 =2/3 oranı var 16/3=yaklaşık 5 değer gelecek) Örneğin:8 düğüm var yeni düğüm geldi 8\*2/3=5 düğüm olacak şekilde yeniden düzenle.
- 0,1,2,4,5,6,7,8,9,10,12,16,18,25,27,28,29,30



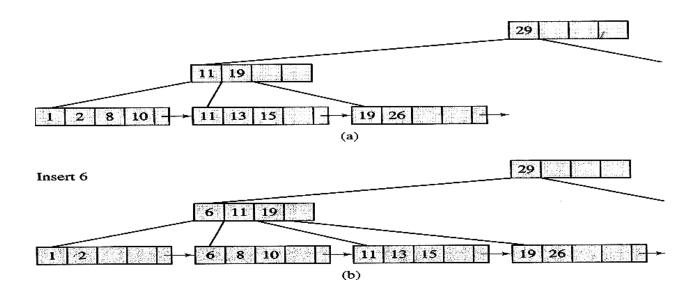
# Çok Yollu Ağaçlar : B+ Trees

- B+ tree'lerde sıralı okuma için parent'a ulaşmaya gerek yoktur. Bilgiler yapraklarda bulunur.
- Yaprak olmayan düğümler (nonleaf node) sadece indeks için kullanılır. Tüm yapraklar tek bağlı listeyle bağlanır B+ tree'lerde indeks kısmı B tree ile aynıdır.
- İndeks kısmındaki tüm kısıtlamalar ve işlemler B tree ile aynıdır
- Internal node'lar index-set olarak, yapraklar ise sequence set olarak adlandırılmaktadır.



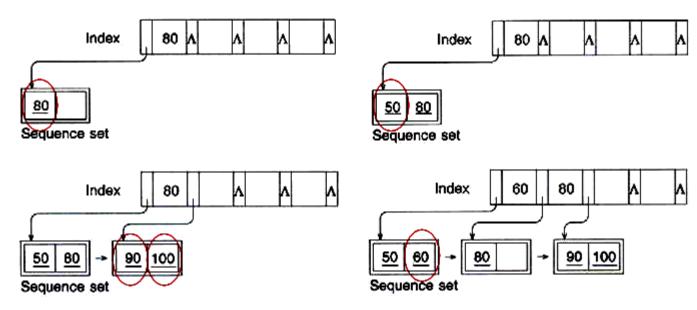
# Çok Yollu Ağaçlar :B+-Trees

- Diğer bir ifadeyle;
- B Tree'de referans herhangi bir node ile yapılabilmektedir.
- B+ Tree'de ise referanas sadece yaprak node'ları ile yapılabilmektedir.



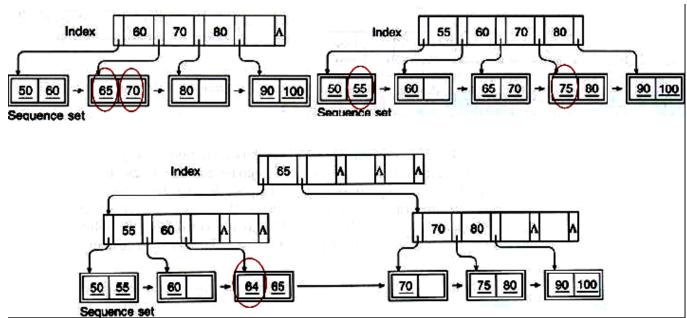
# Çok Yollu Ağaçlar: B+-Trees

- O B+-Trees
- Örnek
- d = 2 (capacity order)
- $\circ$  *s* = 1 (sequence set order)
- 80,50,100,90,60,65,70,75,55,64,51,76,77,78,200,300,150



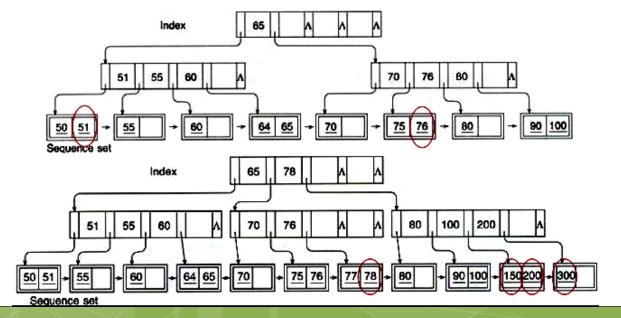
# Çok Yollu Ağaçlar –B+-Trees

- B+-Trees
- Örnek
- o d = 2 (capacity order)
- $\circ$  *s* = 1 (sequence set order)
- 80,50,100,90,60,65,70,75,55,64,51,76,77,78,200,300,150



# Çok Yollu Ağaçlar –B+-Trees

- B+-Trees
- Örnek
- o d = 2 (capacity order)
- $\circ$  *s* = 1 (sequence set order)
- 80,50,100,90,60,65,70,75,55,64,51,76,77,78,200,300,150



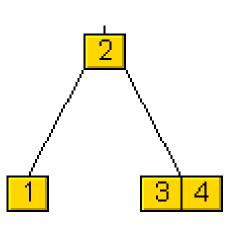
# Çok Yollu Ağaçlar –B+-Trees

- Haftalık Ödev
- B,B\*,B+ ağaçlarının kullanıldığı yerler hakkında araştırma yapınız. Literatür taraması yaparak elde ettiğiniz makaleleri inceleyiniz. Kullanıldığı yerlerde ne amaçla kullanıldığına yönelik bilgileri içeren bir rapor hazırlayınız.
- B#- tree hakkında bilgi toplayarak ekleme işlemi nasıl gerçekleştirilir araştırınız ve bir rapor hazırlayınız .
- B+ ve B\* ve B# tree'lerde silme işleminin nasıl yapıldığını araştırınız ve bir rapor hazırlayınız .
- O Bunlara ait program örneğini ve algoritmasını gerçekleştiriniz

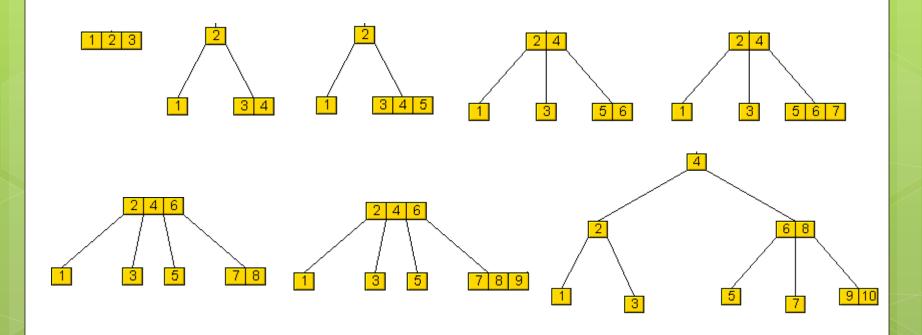
- B-tree yapısının basit bir halidir. Daha önce verilen kurallar bu ağaç içinde aynıdır.
- 2-3-4 tree anlamı 2 düğüm var ise 3 çocuğu olur. 3 düğüm var ise 4 çocuğu bulunur.
- Ekleme işleminde eğer maksimum kapasite aşılırsa eklenmeden önceki ortada bulunan düğüm kök alınır ekleme işlemi sonra yapılır.

1,2,3,4

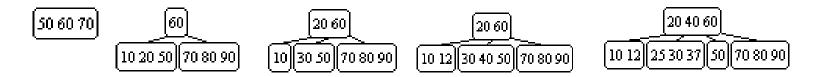




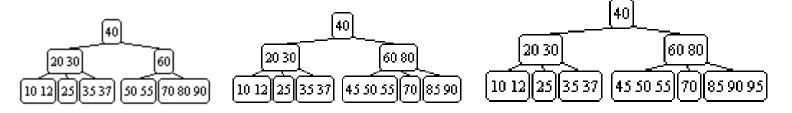
o Örnek:1,2,3,4,5,6,7,8,9,10



o Örnek:,3 düğüm: Ekle: 50,70,60,90,20,10,80,30,40,12,25,37



Ekle:55,35,45,85,95

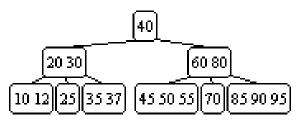


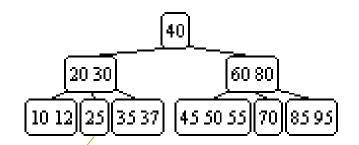
#### 2-3-4 tree Silme

- Silme işlemlerinde düğümlere ait çocuk sayılarında denge bozulmuyorsa sadece kurala göre döner.(Soldaki en büyük veya sağdaki en küçük düğüm alınarak.)
- Sol veya sağa göre işlem yapıldığında öncelik çocuk sayısı fazla olandadır.
- Silme işleminde denge bozuluyorsa silinen düğümün kardeşi ve ebeveyni düzenlemeye girer.
- Çocukları olan silinecek düğüm tek ise ya birleştirme yada döndürme yapılarak yanına başka bir değer getirilip daha sonra silinir.
- Silinecek çocuğun atası tek ise atasının ebeveyni ve kardeşleri düzenlemeye girer.

 Kural 1- Silinen düğüm yaprak ve minumum kapasitenin altına düşmüyorsa silinebilir.

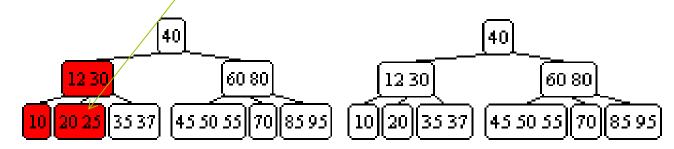




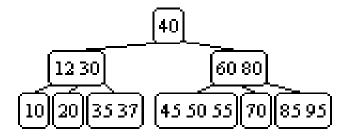


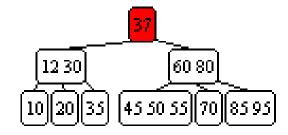
 Kural2-Silinen düğüm yaprak ve minumum kapasitenin altına düşüyor ise (öncelik sol) ebeveyn ile çocuklar yeniden düzenlenir (Soldaki en büyük veya sağdaki en küçük düğüm alınır).

25 silindi

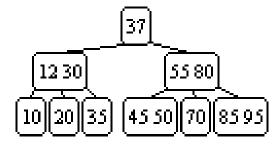


- Kural 3- Silinen değer kök ise, soldaki en büyük veya sağdaki en küçük düğüm kök olur. (soldaki değer alındı)
- o Örnek: 40 silindi

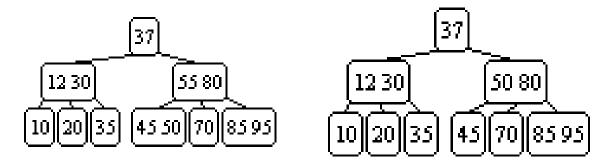




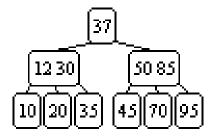
- Kural 4-Silinen düğüm çocukları olan bir düğüm ise çocukları fazla olandan değer alınır.
- 60 silindi



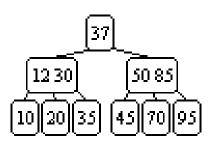
o Örnek: 55 silindi (Kural-4)



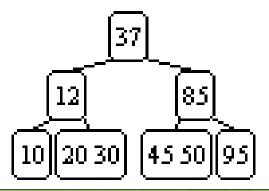
o 80 silindi (Kural-4)

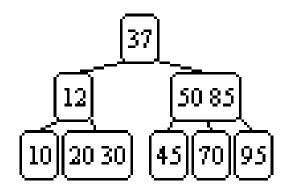


- Kural-5: Minumum kapasitenin altına düşülürse ebeveyn ve çocuklar birleştirilir.
- o Örnek: 35 silindi

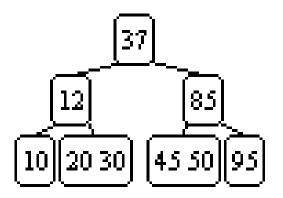


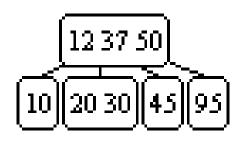
o Örnek:70 silindi



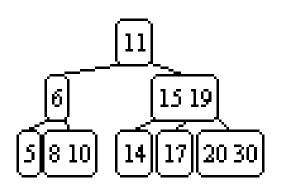


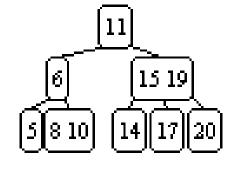
- Kural-6: (B-tree den farkı) Çocukları olan bir düğüm silinmek istenirse; eğer silinen düğüm ve kardeşi tek değere sahip ise ebeveyn, kardeş ve çocuk düğümler birleştirilir (Döndürme).
- Örnek: 85 silindi, (Kural 4,5,6) Ebeveyn ve çocuklar birleştirildi.

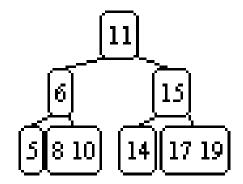




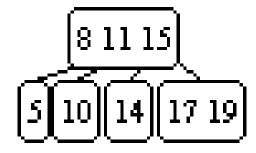
o Örnek: 30,20 silindi





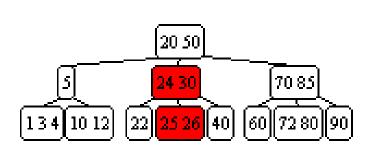


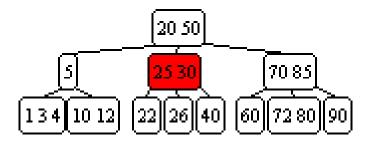
o 6 silindi

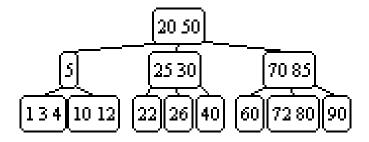


#### Soldaki en büyük düğüme göre

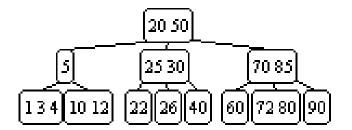
 Örnek: 24 nolu düğüm sil (Öncelik fazla olan çocuktadır)

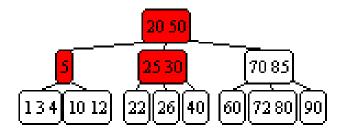




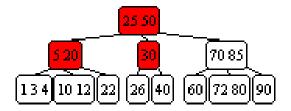


- Kural-7: (B-tree den farkı), Çocukları olan bir düğüm silinmek istenirse; Silinen düğüm tek sahip ama kardeşi tek değer değil ise ebeveyn, kardeş düğümler döndürülür ve çocuk düğüm ile birleştirilir.(Döndür ve birleştir.)
- o Örnek: 5 nolu düğüm sil.
- 1-Ebeveyn ve kardeş düğümler seçildi

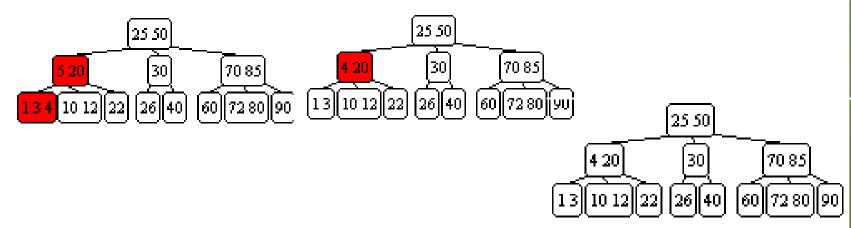




 2-Döndürme işlemi gerçekleşerek silinecek düğüme değer getirildi.

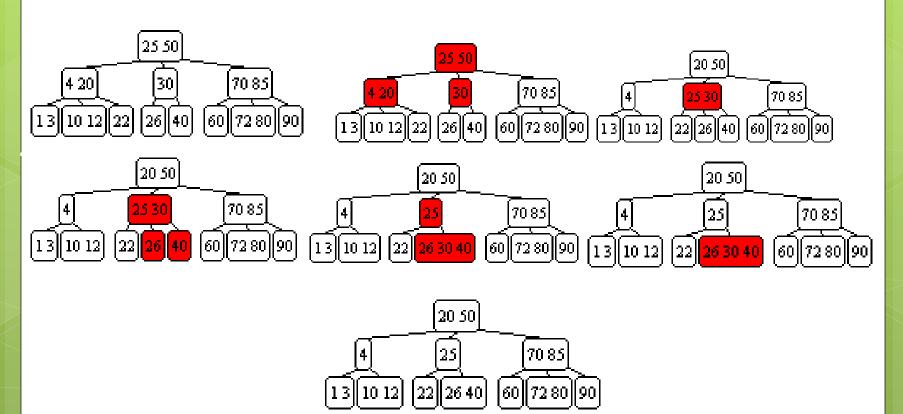


3- Çocuklardan düğüm getirildi ve 5 silindi.

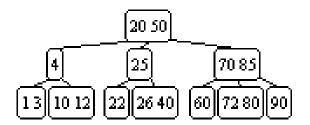


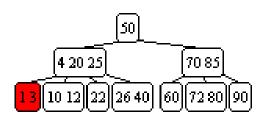
Soldaki en büyük düğüme göre

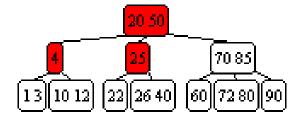
o Örnek: 30 nolu düğüm sil

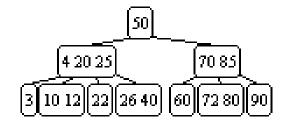


- Kural-8: B-tree den farkı, Silinen yaprak düğümün atası ve onun kardeşi tek değere sahip ise ebeveyn, kardeş ve çocuk düğümler birleştirilir.(Döndür ve birleştir.)(Kural-6 ya benzer)
- Örnek: 1 nolu düğüm sil (Kural 5,6,7)





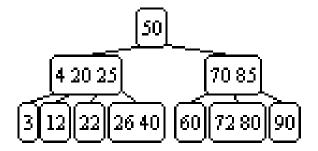




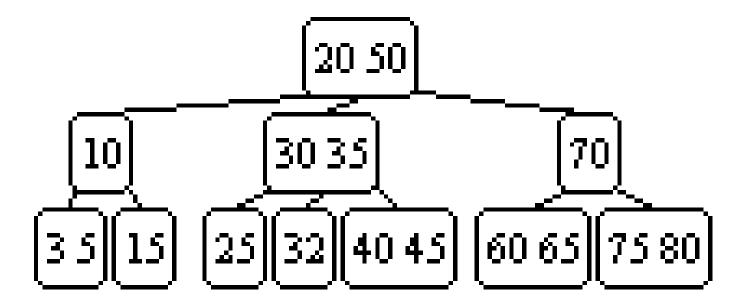
Soldaki en büyük düğüme göre

o Örnek: 10 nolu düğüm sil

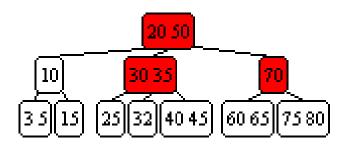


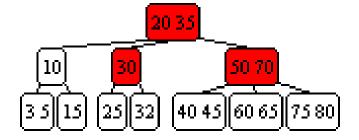


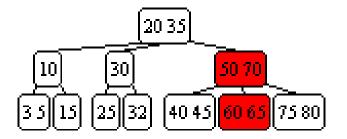
 Örnek: 70,30,50,20,40,65,75,35 nolu düğümleri siliniz

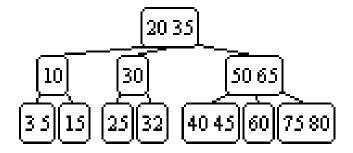


o Örnek: 70

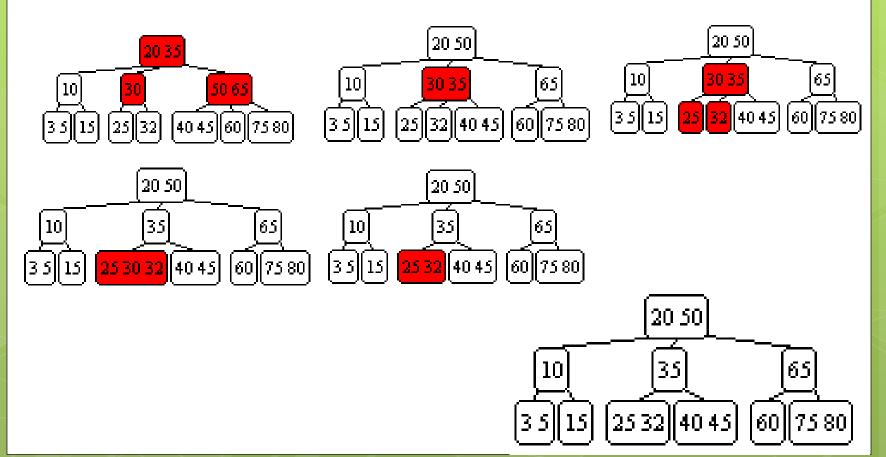




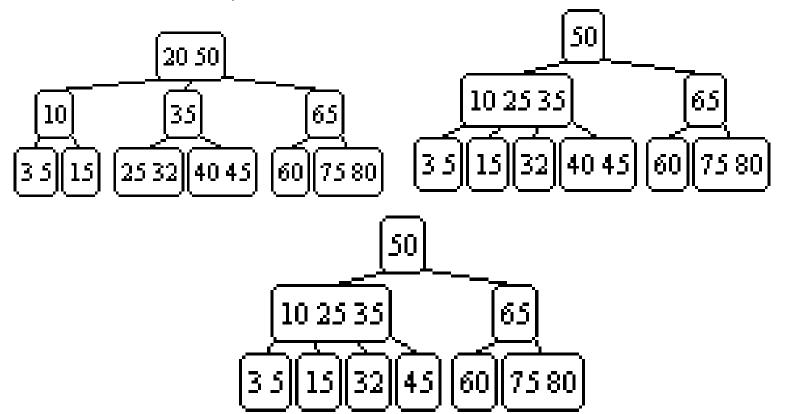




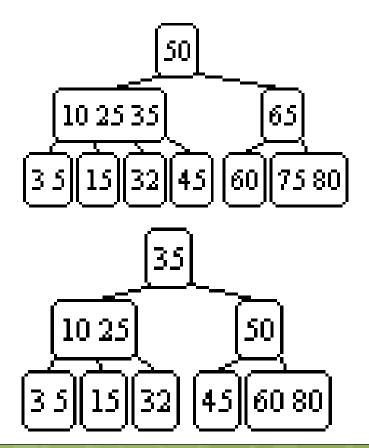
o Örnek: 30

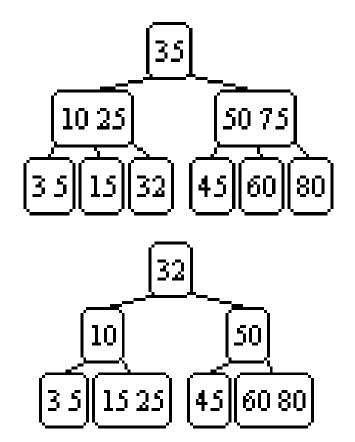


o Örnek: 20, 40

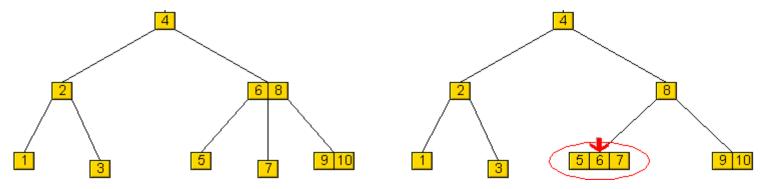


o Örnek: 65,75,35





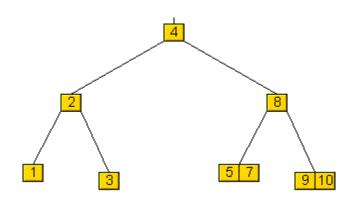
o Örnek: Silme, 6 silindi

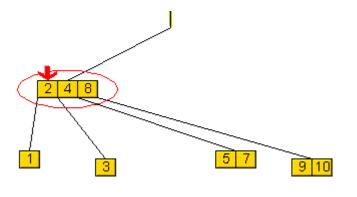


 Silme işlemi gerçekleşmeden 6 değeri sol çocuklar ile birleştiriliyor. Daha sonra silin

1 3 5 7 9 10

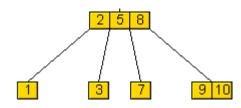
o Örnek: 4 silindi





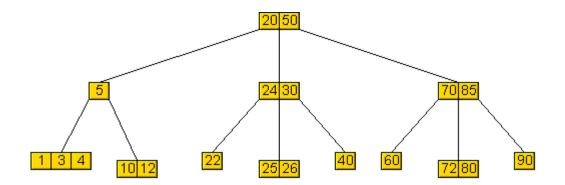
• 4 çocuk olabilmesi için çocuktan da değer alındı.



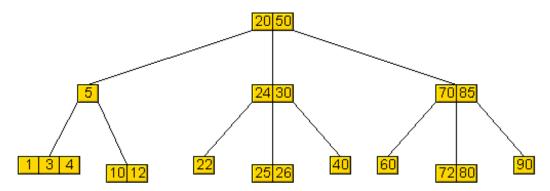


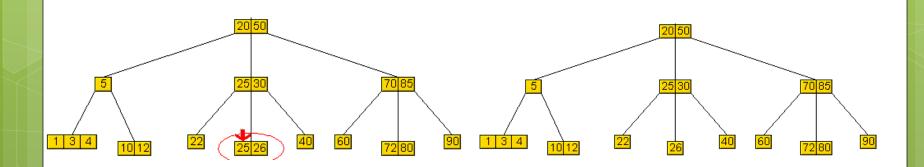
#### o Örnek:

50,60,20,30,10,5,90,25,40,70,80,22,85,72,3,1,4,12,24,26 ağacı oluşturunuz.

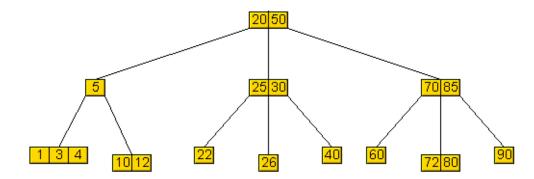


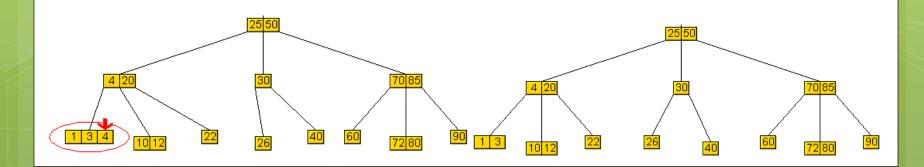
o Örnek: 24 nolu düğüm sil



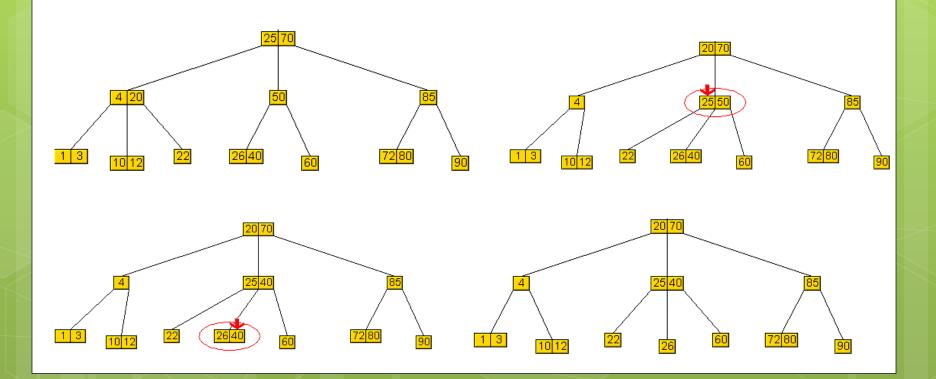


o Örnek: 5 nolu düğüm sil

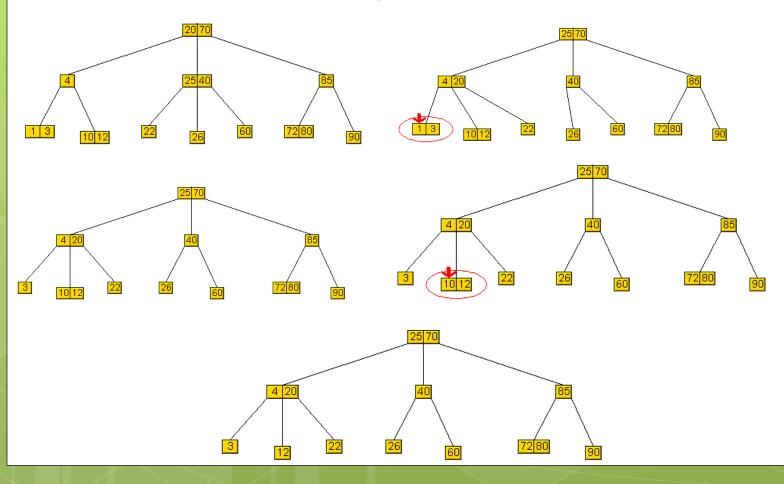




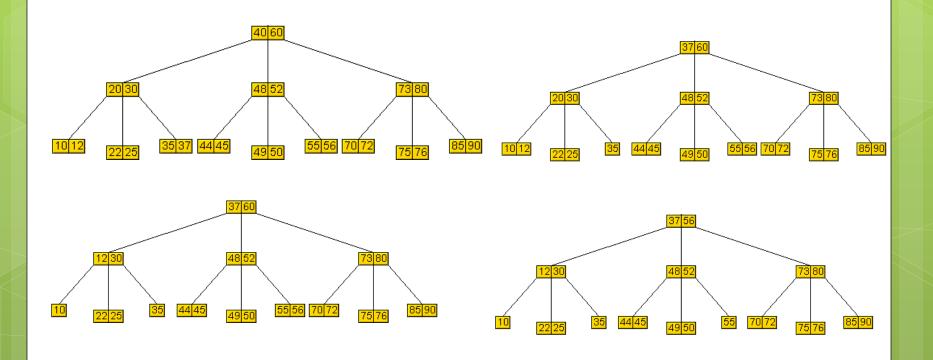
o Örnek: 50 nolu düğüm sil



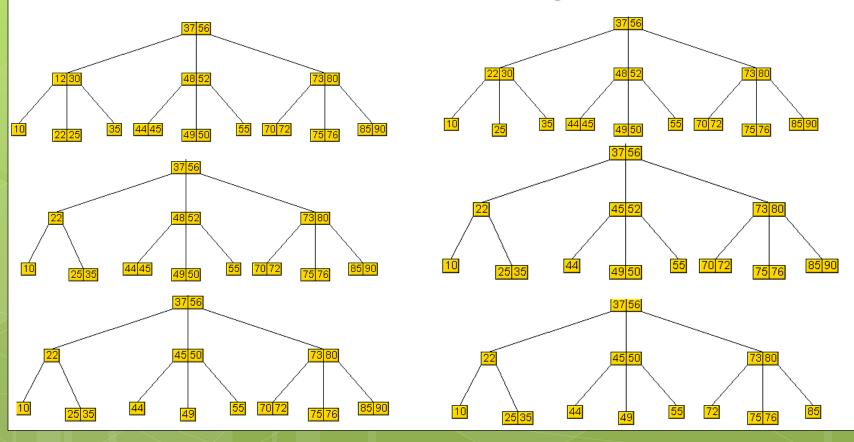
o Örnek: 1,10 nolu düğüm sil



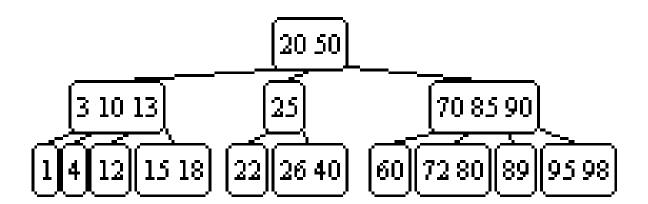
o Örnek: 40, 20,60 nolu düğüm sil



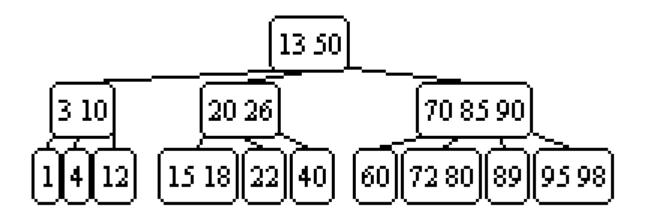
o Örnek: 12,30,48,52,70,90 nolu düğüm sil



o Örnek: 25 değerini siliniz



o Örnek: 25 değerini siliniz



#### 2-3-4 tree java code

- o /\* Tree234.java \*/http://www.lensovet.net/~sysadmin/w/CS/61b/Homework/hw7 /dict/Tree234.java
- o package dict;
- 0 /\*\*
- \* A Tree234 implements an ordered integer dictionary ADT using a 2-3-4 tree.
- \* Only int keys are stored; no object is associated with each key. Duplicate
- \* keys are not stored in the tree.
- \* \* @author Jonathan Shewchuk, lensovet