CENG 201 Veri Yapıları 6: Binary Heap ve Huffman Ağaçları

Öğr.Gör. Şevket Umut ÇAKIR

Pamukkale Üniversitesi

Hafta 6

Anahat

1 Yığın/Heap Ekleme Silme

2 Huffman Ağaçları

Oncelik Kuyruğu(Priority Queue) Tanım

Tanım

Öncelik kuyruğu ekleme(insert) ve en küçüğü silme(deleteMin) işlemlerine sahip bir veri yapısıdır. deleteMin işlemi normal kuyruk yapısındaki dequeue işlemi gibi çalışır ama her zaman en küçük değere sahip elemanı listeden çıkarır.



Figure: Öncelik kuyruğu modeli

Ikili Yığın/Binary Heap

Tanım

Öncelik kuyruklarının gerçekleştirilmesi için ikili ağaç yapısında verimli bir veri yapısıdır.

Heap aşağıdaki özellikleri sağlar:

- Heap tam ikili ağaç(complete binary tree) yapısındadır
- Bir düğümdeki anahtar değeri çocukarının anahtar değerinden daha küçüktür(Minimum Heap)
- Ekleme ve silme işlemlerinde bozulan heap yapısını oluşturmak için Heapify işlemi yapılır

Heap Örneği

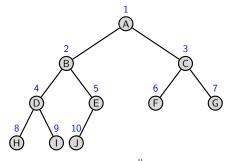
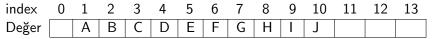


Figure: Heap Örneği



Ekleme

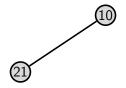
- Ekleme işlemi tam ikili ağacın en alt seviyesinin en sağına gerçekleştirilir
- Eğer Heap özelliği bozulmuşsa ebeveyn ile eklenen çocuk yer değiştirir, bu işlem köke kadar devam eder

Huffman Ağaçları



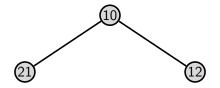
Ekleme

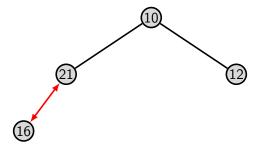
Ekleme Örneği: 21

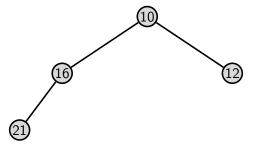


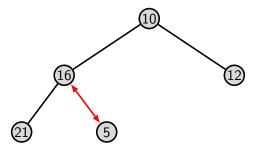
Eklem

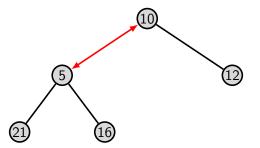
Ekleme Örneği: 21

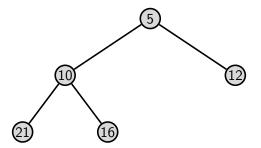


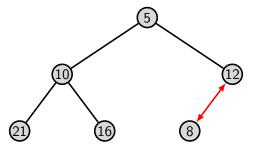


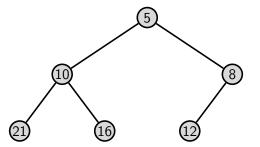


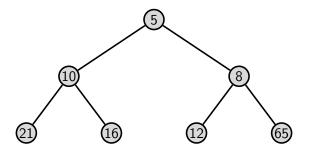


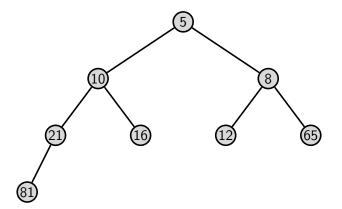


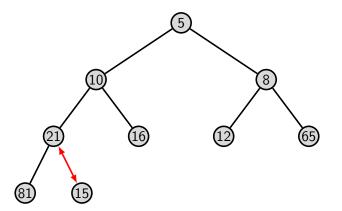


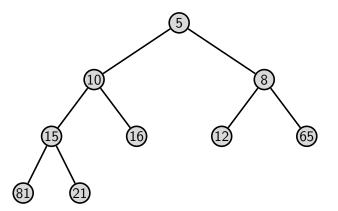


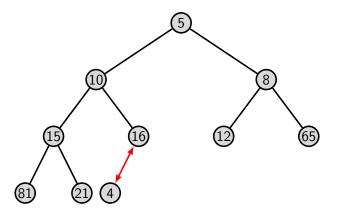


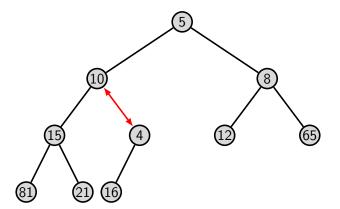


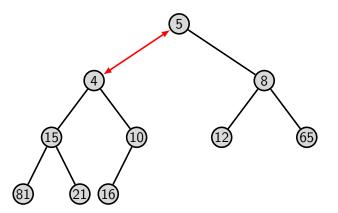


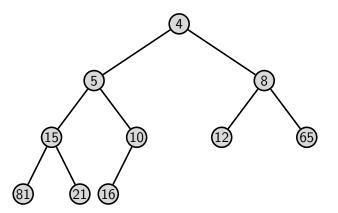










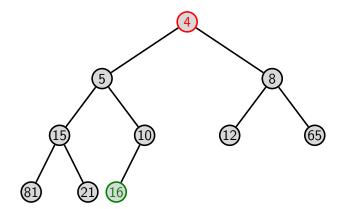


Silme

- Silme işlemi kökten yapılır(deleteMin)
- Kökteki elemanın yerine en alt seviyenin en sağındaki eleman çıkartılıp yazılır
- Heap özelliğini sağlamak için aşağı doğru çocuklarından hangisi küçükse onunla yer değiştirir

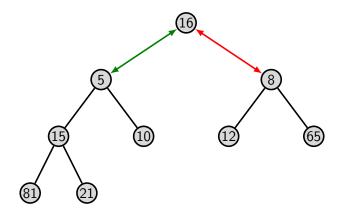


Silme Örneği

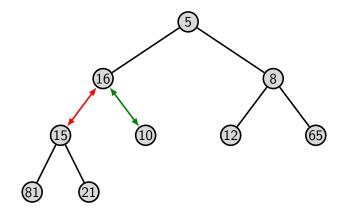




Silme Örneği

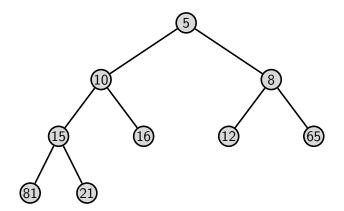


Silme Örneği



Silme

Silme Örneği



Görselleştirme

 İkili Yığın(Binary Heap) için http://www.cs.usfca.edu/ galles/visualization/Heap.html

Huffman Kodlama

Huffman Kodlama

Huffman kodlama, kayıpsız bir veri sıkıştırma yöntemidir. Genellikle bir metin içindeki karakterler ikili(binary) bir koda dönüştürülür ve bu kodun boyutunun orjinal metnin boyutundan daha küçük olması beklenir. Tüm karakterlerin frekans(belirme sayısı) değeri hesaplanır ve bu değerler kullanılarak ikili bir ağaç oluşturulur.

Huffman Ağacı Oluşturma Algoritması

Düğümleri saklamak için öncelik kuyruğu oluştur(pq) Bütün karakterleri frekans değerine göre kuyruğa ekle while Kuyrukta birden fazla eleman olduğu sürece do

n1=Kuyruktan bir düğüm çek

n2=Kuyruktan bir düğüm çek

Sol çocuğu n1, sağ çocuğu n2 ve frekansı toplamları olacak şekilde yeni bir düğüm oluştur ve kuyruğa ekle

yeni bir duğum oluştur ve kuyruğa eki

end

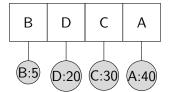
Kuyruktaki tek değer ağacın kökünü verir

Algorithm 1: Huffman Ağacı Oluşturma Algoritması

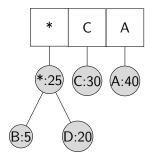
Huffman Olușturma Orneği

İçinde 4 karakter bulunan ve frekans değerleri aşağıdaki şekilde olan bir metin için Huffman ağacını oluşturalım.

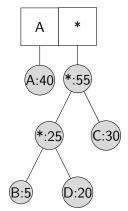
Karakter	Α	В	С	D
Frekans	40	5	30	20



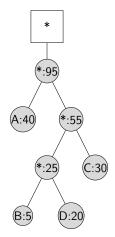
Huffman Olușturma Örneği



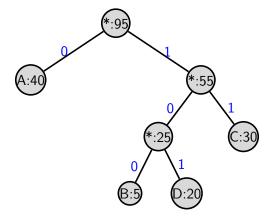
Huffman Olușturma Örneği



Huffman Oluşturma Örneği



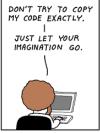
Oluşan Huffman Ağacı



Karakter	Α	В	С	D
Kod	0	100	11	101











The Joy of Programming with Bob Ross

1

¹abstrusegoose