



Árvores (3)

Objetivos

- Implementar uma fila de prioridade usando um heap

Filas de prioridade (priority queues)

- Variação das filas
- Dequeue: igual as filas
- A ordem interna é determinada pela prioridade
 - Prioridade alta fica no início da fila
 - Prioridade baixa fica no final da fila

Desempenho fila prioridade

- Uma fila de prioridade poderia ser implementada com uma lista, mas inserir seria $O(n)$ e ordenar $O(n \log(n))$
- Fila de prioridade com Binary Heap permite enqueue e dequeue em $O(\log(n))$

Binary Heap

- Se parece muito com uma árvore
- Mas quando sua implementação usa apenas uma única lista como representação interna
- Variações
 - heap mínimo: o menor valor de chave está sempre na frente
 - heap máximo: o maior valor de chave está sempre na frente

Operações Binary Heap

- BinaryHeap()
- insert(k)
- findMin()
- delMin()
- isEmpty()
- size()
- buildHeap(list)

Exemplo de uso de binary heap

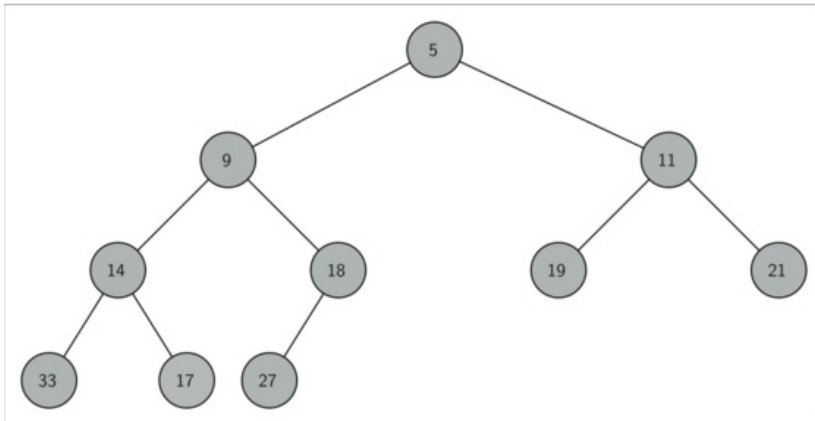
```
bh = BinHeap()
bh.insert(5)
bh.insert(7)
bh.insert(3)
bh.insert(11)

print(bh.delMin())
print(bh.delMin())
print(bh.delMin())
print(bh.delMin())
```

Propriedades estruturais

- Para garantir o desempenho, é preciso deixar a árvore balanceada
- uma árvore balanceada tem o mesmo número de nós na esquerda e direita, com exceção do último nível

Exemplo

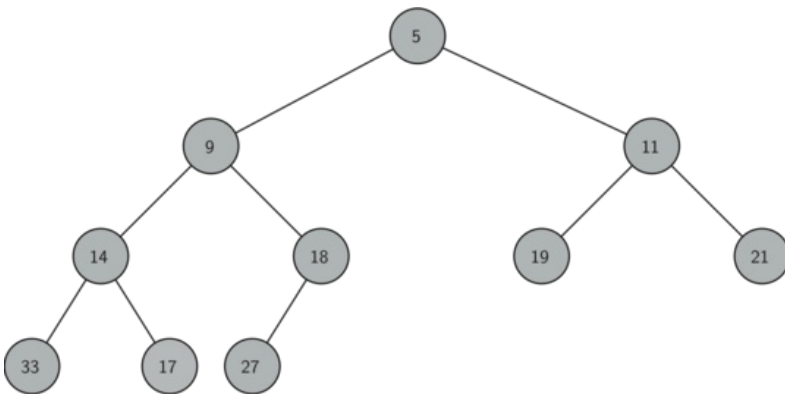


Propriedade estruturais (2)

- Pode ser representada em uma única lista (sem nós e referências ou lista de listas)
- O filho esquerdo de uma pai (na posição p) é um nó que está na posição $2p$ na lista
- O filho direito de uma pai (na posição p) é um nó que está na posição $2p+1$ na lista
- Encontrar o pai de um nó: $(n)//2$

Propriedade de ordem de um Heap

- Para todo nó x com pai p , a chave em p é menor ou igual a chave em x



0	5	9	11	14	18	19	21	33	17	27	
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11

Operações com Heap

Criando um Heap

```
class BinHeap:
    def __init__(self):
        self.heapList = [0]
        self.currentSize = 0
```

Inserindo (1)

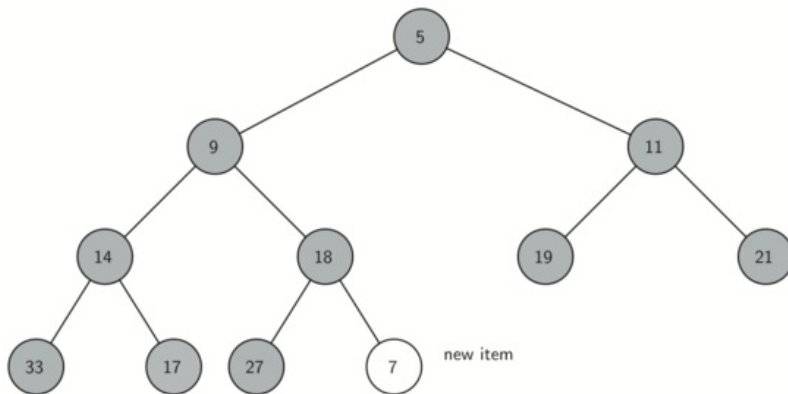
- A maneira mais fácil e eficiente de adicionar um item a uma lista é simplesmente anexar o item ao final da lista
 - Essa operação garante que manteremos as propriedades da árvore

- Provavelmente a propriedade de estrutura de heap será *violada*

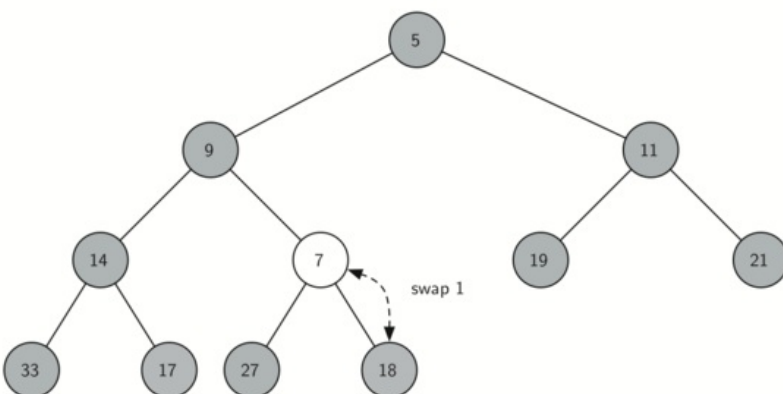
Passos

- Fazer um append no final da lista
- Reordenar o elemento inserido comparando com seus pais
 - Se ele for menor que o pai, troca de posição

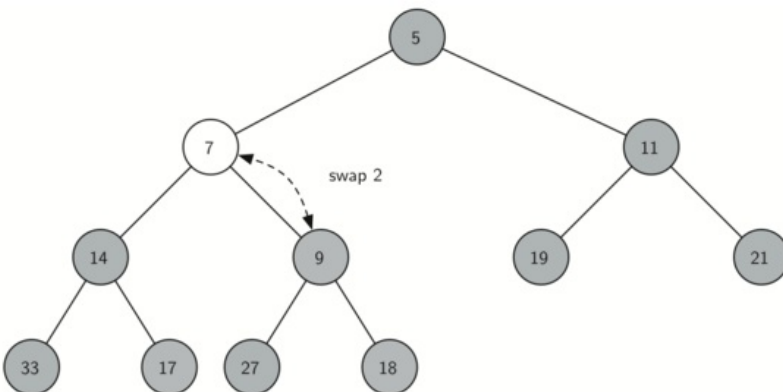
Inserindo (2)



Inserindo (3)



Inserindo (4)



Inserindo (3)

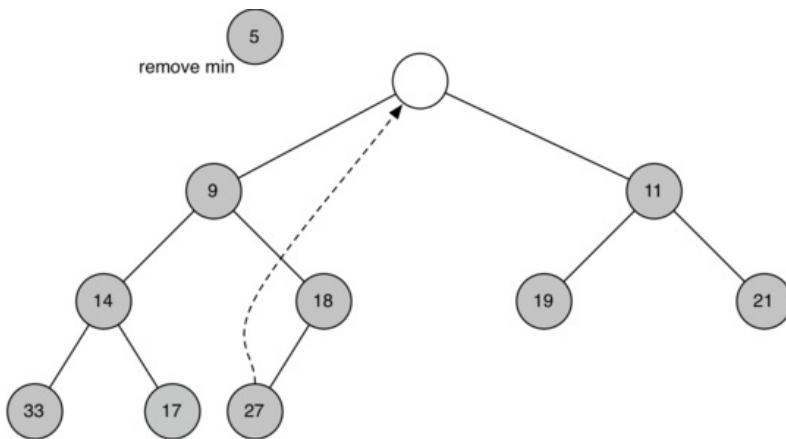
```
def insert(self,k):
    self.heapList.append(k)
    self.currentSize = self.currentSize + 1
    self.percUp(self.currentSize)

def percUp(self,i):
    while i // 2 > 0:
        if self.heapList[i] < self.heapList[i // 2]:
            tmp = self.heapList[i // 2]
            self.heapList[i // 2] = self.heapList[i]
            self.heapList[i] = tmp
        i = i // 2
```

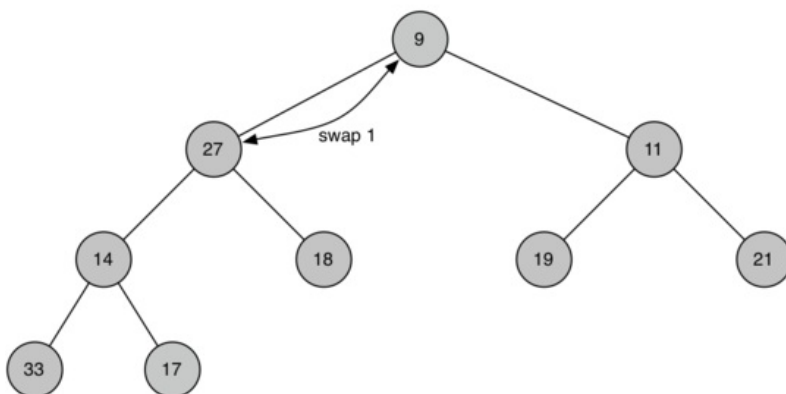
Removendo (o menor valor)

- O menor valor está no início da lista
- Será preciso restaurar as propriedades
- Passos:
 - Mover o último item (para raiz) para manter a estrutura
 - trocar de posição os nós para manter a ordem adequada

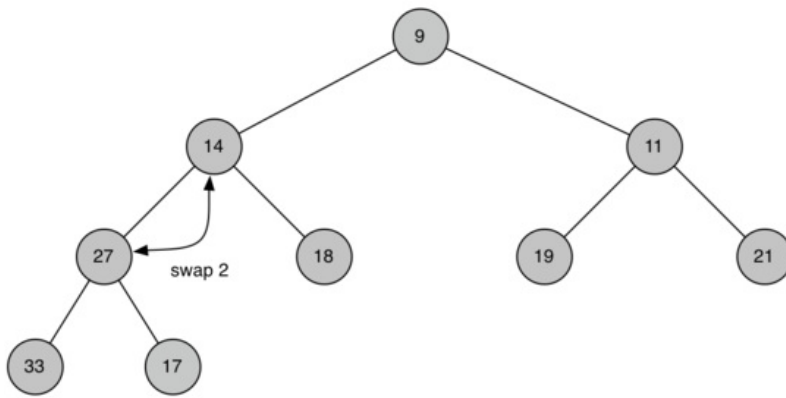
Removendo (2)



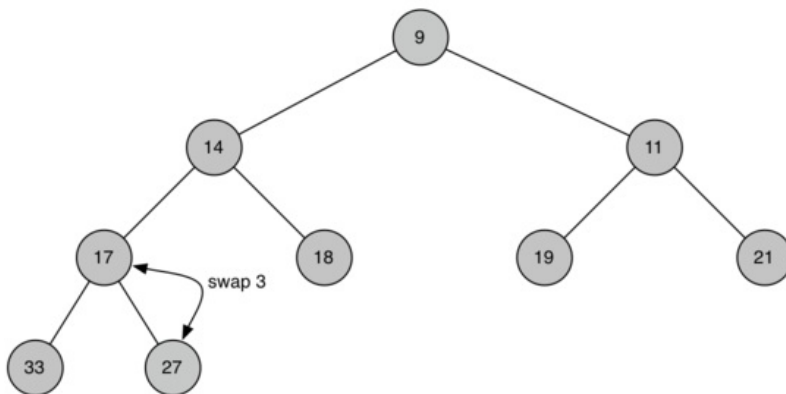
Removendo (3)



Removendo (4)



Removendo (5)



Removendo (3)

```

def percDown(self,i):
    while (i * 2) <= self.currentSize:
        mc = self.minChild(i)
        if self.heapList[i] > self.heapList[mc]:
            tmp = self.heapList[i]
            self.heapList[i] = self.heapList[mc]
            self.heapList[mc] = tmp
        i = mc

def minChild(self,i):
    if i * 2 + 1 > self.currentSize:
        return i * 2
    else:
        if self.heapList[i*2] < self.heapList[i*2+1]:
            return i * 2
        else:
            return i * 2 + 1
  
```

Removendo (4)

```

def delMin(self):
    retval = self.heapList[1]
    self.heapList[1] = self.heapList[self.currentSize]
    self.currentSize = self.currentSize - 1
    self.heapList.pop()
    self.percDown(1)
    return retval
  
```

Construindo um Heap a partir de uma lista (1)

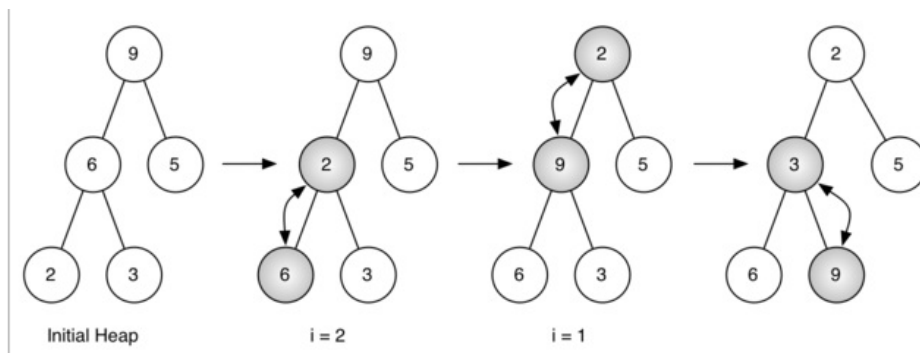
Método 1

- Dada uma lista de chaves, insira uma chave de cada vez
- Como é iniciado a partir de uma lista (heap) vazio, pode-se usar a pesquisa binária para encontrar a posição correta para inserir a próxima chave a um custo de $O(\log n)$
 - Mas deslocar os elementos na lista pode exigir $O(n)$ deslocamentos,
 - custo total será $O(n \log(n))$

Construindo um Heap a partir de uma lista (2)

Método 2: Começar a partir da lista inteira

```
def buildHeap(self,alist):
    i = len(alist) // 2
    self.currentSize = len(alist)
    self.heapList = [0] + alist[:]
    while (i > 0):
        self.percDown(i)
        i = i - 1
```



Para estudar

- Árvores
 - Seções 7.8 a 7.10 do livro [6] <https://runestone.academy/ns/books/published//pythononds/Trees/toctree.html> (em inglês)
 - Capítulo sobre árvores em qualquer livro sobre estruturas de dados

Referências

1. Tradução do livro *How to Think Like a Computer Scientist: Interactive Version*, de Brad Miller e David Ranum. link: <https://panda.ime.usp.br/pensepy/static/pensepy/index.html>
2. Allen Downey, Jeff Elkner and Chris Meyers. *Aprenda Computação com Python 3.0*. link: <https://chevitarese.files.wordpress.com/2009/09/aprendacomputaocompython3k.pdf>
3. SANTOS, A. C. *Algoritmo e Estrutura de Dados I*. 2014. Disponível em <http://educapes.capes.gov.br/handle/capes/176522>
4. SANTOS, A. C. *Algoritmo e Estrutura de Dados II*. 2014. Disponível em 2014. Disponível em <https://educapes.capes.gov.br/handle/capes/176557>
5. Tradução do livro [6] *Problem Solving with Algorithms and Data Structures using Python* de Brad Miller and David Ranum. link: https://panda.ime.usp.br/pythononds/static/pythononds_pt/index.html
6. Brad Miller and David Ranum. *Problem Solving with Algorithms and Data Structures using Python* link: <https://runestone.academy/ns/books/published//pythononds/index.html>
7. Caelum. *Algoritmos e Estruturas Dados em Java*. Disponível em <https://www.caelum.com.br/download/caelum-algoritmos-estruturas-dados-java-cs14.pdf>

That's all Folks