# FUNDAÇÃO GETÚLIO VARGAS ESCOLA DE MATEMÁTICA APLICADA MESTRADO 2015.1

# ESTRUTURA DE DADOS E SEUS ALGORITMOS

Prof Alexandre Rademaker

Divisão e Conquista: Implementações

GRUPO:

KIZZY TERRA

OTTO TAVARES

VIVIAN TOMÉ

RIO DE JANEIRO ABRIL DE 2015

## 1 Exercício 2.17

# 1.1 Utilizando Array

# $\begin{array}{l} \hline \textbf{Implementa} \tilde{\textbf{cao}} \ 1 \ \text{Exercício} \ 2.17 \\ \hline \textbf{def} \ \text{exercicio} 17(L): \\ n = \text{len}(L) \\ \text{if} \ n = 1: \\ \text{if} \ L[0] == 0: \\ \text{print 'true'} \\ \\ \text{else:} \\ \text{if} \ L[n/2] == n/2: \\ \text{print 'true'} \\ \\ \text{else:} \\ \text{if} \ L[n/2] > n/2: \\ \\ \text{exercicio} 17(L[:n/2]) \\ \\ \text{else:} \\ \\ \text{exercicio} 17(L[n/2:]-n/2) \\ \end{array}$

#### 1.2 Utilizando Lista Encadeada

```
Implementação 2 Implementação de uma Lista Encadeada
```

```
def Node(value, next):
  return [value, next]
def emptyList():
  return []
#insere um valor no início da lista
def insert(value, head):
  return Node(value, head)
# retorna uma nova lista sem o nó correspondente a variável value
def remove(value, lst):
  current = lst
  next = lst[1]
  if current[0] == value:
     lst = current[1]
     return lst
  else:
     while next:
        if next[0] == value:
          current[1] = next[1]
          return lst
        else:
          current = next
          next = next[1]
Exemplo de lista encadeada:
  list = Node(1, Node(0, Node(3, [])))
  list = insert(4, list)
  list = remove(3, list)
```

Analisando as operações implementadas para a lista e o algoritmo proposto para a solução do exercício 2.17 fica claro que não é possível implementá-lo em O(log n). Para chegar ao meio da lista, por exemplo, precisamos percorrer todos os elementos da lista até o centro, essa operação

tem custo k\*n/2 = O(n). Desta forma, no caso de uma lista encadeada a solução mais simples para este exercício é visitar elemento a elemento da lista para verificar se A[i] = i e retornar verdadeiro na primeira ocorrência. Segue a implementação:

# Implementação 3 Exercício 2.17 - Lista

```
def exercicio17_lista(lst):
    index = 0
    value = lst[0]
    next = lst[1]
    while index != value:
        if next:
            index +=1
            value = next[0]
            next = next[1]
        else: return 'false'
    return 'true'
```

A função acima recebe uma lista encadeada

# 2 Exercício Resolvido 1 (capítulo 5 - Eva Tardos)

# 2.1 Utilizando Array

A função implementada deve receber um vetor unimodal.

### Implementação 4 Exercício 1

```
 \begin{array}{l} \overline{\text{def exercicio1}(L):} \\ n = \operatorname{len}(L) \\ \text{if } n < 3: \\ \text{if } L[0] > L[1]: \\ \text{return } L[0] \\ \text{else:} \\ \text{return } L[1] \\ \text{else:} \\ \text{if } L[n/2] > L[n/2+1]: \\ \text{if } L[n/2] > L[n/2-1]: \\ \text{return } L[n/2] \\ \text{else:} \\ \text{return } x = \operatorname{len}(L[n/2]) \\ \end{array}
```

#### 2.2 Utilizando Lista Encadeada

Assim como no exercício anterior, se utilizarmos lista encadeada para implementar este algoritmo a complexidade passa a ser O(n) devido aos acessos aleatórios que são utilizados no algoritmo. Considerando a complexidade O(n) podemos implementar um outro algoritmo utilizando uma lista duplamente encadeada ao invés de utilizar uma lista encadeada, para faciltar a comparação entre um nó, seu nó antecessor e seu nó sucessor. O novo algoritmo consiste simplesmente de percorrer a lista até encontrar o nó que satisfaz a propriedade desejada (nó i: tal que A[i] > A[i-1] e A[i-1]).

#### Implementação 5 Implementação de uma Lista Duplamente Encadeada

```
class DNode:
  def __init__(self):
     self.value = None
     self.next = None
     self.previous = None
class DLList:

def __init__(self):

     self.head node = DNode()
     self.tail node = DNode()
  def add node head(self, value):
     new node = DNode()
     new node.value = value
     if not (self.head node.next and self.tail node.previous):
       self.head node.next = new node
       self.tail node.previous = new node
     else:
       if self.head node.next:
          new node.next = self.head node.next
         self.head node.next = new node
         new\_node.next.previous = new\_node
  def add node tail(self, value):
     new node = DNode()
     new \quad node.value = value
     if not (self.head node.next and self.tail node.previous):
       self.head node.next = new node
       self.tail node.previous = new node
     else:
       if self.tail node.previous:
          new node.previous = self.tail node.previous
         self.tail node.previous = new node
         new node.previous.next = new node
  def print (self):
     node = self.head node.next
     while node:
       print node.value
       node = node.next
Exemplo de lista duplamente encadeada unimodal:
  listDup = DLList()
  listDup.add node tail(8)
  listDup.add node tail(9)
  listDup.add node tail(10)
  listDup.add node tail(11)
  listDup.add node tail(12)
  listDup.add node tail(7)
  listDup.add_node_tail(6)
  listDup.add_node_tail(5)
  listDup.add_node_tail(4)
  listDup.add node tail(3)
  listDup.print ()
```

A função a seguir deve receber um objeto do tipo DLList (lista duplamente encadeada implementada acima) unimodal.

# Implementação 6 Exercício 1 - Lista

```
def exercicio1_lista(L):
    node = L.head_node.next
    while node.value < node.next.value and node.next:
        node = node.next
    return node.value
```