## Структура данных - дерево

Артамонов Ю.Н.

Международный университет природы, общества и человека "Дубна" филиал Котельники

28 апреля 2016 г.

## Поиск элемента в отсортированном списке

```
def find sort(a,L):
if L==[]:
    return False
elif (L[len(L)-1]<a) | (L[0]>a):
    return False
else:
    n = len(L)//2
    if L[n-1] < a:
        return find sort(a, L[n:len(L)])
    elif L[n-1] == a:
        return True
    else:
        return find_sort(a,L[0:n])
```

## Добавление элемента в отсортированный список

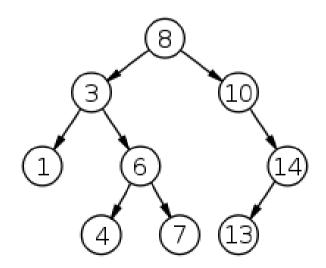
```
def add_sort(a,L):
    if L==[]:
        return [a]
    elif L[len(L)-1] < a:
        return L+[a]
    else:
        n = len(L)//2
        if L[n-1] < a:
            return L[0:n]+add\_sort(a, L[n:len(L)])
        elif L[n-1] == a:
            return L[0:n]+[a]+L[n:len(L)]
        else:
            return add sort(a,L[0:n])+L[n:len(L)]
```

#### Оценка вычислительной сложности

Каждая итерация уменьшает поик в 2 раза, поэтому, если последовательность длины  $n=2^x$ , то потребуется всего x итераций. В общем случае потребуется  $x=log_2(n)$  операций.

#### Общее описание

- Дерево это граф, который не содержит циклов
- Бинарное дерево каждая вершина имеет не более двух детей
- Бинарное дерево поиска для последовательности: [8, 10, 3, 1, 14, 6, 13, 4, 7] (это альтернативный подход для ускорения поиска отсортировать частично).



## Основные операции с бинарным деревом поиска

- Формирование структуры узлов дерева
- Задание дерева
- Основные операции с деревом: добавление элемента, поиск элемента, удаление элемента, обход дерева, балансировка дерева

## Формирование структуры узлов дерева

```
class node():
    __parent = None
    __left = None
    __right = None
    __info = None

def    __init__(self, value):
    self.info = value
    self.__parent = None
    self.__left = None
    self.__right = None
```

# Формирование структуры узлов дерева(продолжение)

```
def get_parent(self):
    return self.__parent

def get_left(self):
    return self.__left

def get_right(self):
    return self.__right

def get_info(self):
    return self.info

def set_info(self,a):
    self.__info = a
```

# Формирование структуры узлов дерева(продолжение)

```
def set_parent(self,m_node):
    if isinstance(m_node,node):
        self.__parent = m_node

def set_left(self,m_node):
    if isinstance(m_node,node):
        self.__left = m_node

def set_right(self,m_node):
    if isinstance(m_node,node):
        self.__right = m_node
```

## Задание дерева

```
class tree():
    __top = None

def __init__(self, value):
    self.__top = node(value)
    #return 'ok'

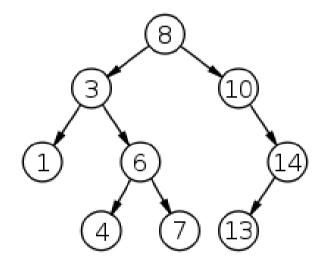
def get_top(self):
    return self.__top
```

## обавление элемента в дерево

```
def add node(self, value, current node):
    if current node.get info()>value:
        if current node.get left() == None:
            a = node(value)
            current node.set left(a)
            a.set parent (current node)
        else:
            current node = current node.get left()
            self.add node(value, current node)
    else:
        if current_node.get_right() == None:
            a = node(value)
            current node.set right(a)
            a.set parent(current_node)
        else:
            current node = current node.get right()
            self.add node(value, current node)
def add list(self, lst):
    for i in lst: self.add node(i, self.get top())
```

## Визуализация дерева

Задание: выполнить сериализацию дерева:



В виде:

$$[8, [3, [1, [], []], [6, [4, [], []], [7, [], []]]], [10, [], [14, [13, [], []], []]]]$$

#### Визуализация дерева

```
def serialization (self, current node):
      if (current node.get left() \Longrightarrow None) & (current node.
get right() == None):
          return [current node.get info(),[],[]]
      elif (current node.get left() == None) & (current node.
get right() != None):
          return [current_node.get_info(),[], self.serialization()
current node.get right())]
      elif (current_node.get_left() != None) & (current_node.
get right() == None):
          return [current node.get info(), self.serialization(
current node.get left()),[]]
      else:
          return [current_node.get_info(), self.serialization(
current node.get left()), self.serialization(current_node.
get right())]
```

## Поиск элемента в дереве

Задание: выполнить поиск элемента в дереве

#### Поиск элемента в дереве

```
def find(self, value, current node):
      if current node == None:
          return False
      if (current node.get left() == None) & (current node.
get right() == None):
          if value == current_node.get_info():
              return True
          else:
              return False
      elif current node.get info()==value:
          return True
      elif current node.get info()>value:
          return self.find(value,current node.get left())
      else:
          return self.find(value,current_node.get_right())
```

## Подсчет количества вершин дерева

Задание: реализовать функцию подсчета узлов дерева

## Подсчет узлов дерева

```
def count vertex(self, current node):
      if (current_node.get_left() == None) & (current_node.
get right() == None):
          return 1
      elif (current node.get left() != None) & (current node.
get right() == None):
          return 1+self.count vertex(current_node.get_left())
      elif (current node.get left() == None) & (current node.
get right() != None):
          return 1+self.count_vertex(current_node.get_right())
      else:
          return 1+self.count vertex(current node.get left())+self
.count vertex(current node.get right())
```

#### Подсчет количества листьев дерева

Задание: реализовать функцию подсчета листьев дерева

#### Подсчет листьев дерева

```
def count leaves (self, current node):
      if (current_node.get_left() == None) & (current_node.
get right() == None):
          return 1
      elif (current node.get left() != None) & (current node.
get right() == None):
          return self.count leaves(current_node.get_left())
      elif (current node.get_left() == None) & (current_node.
get right() != None):
          return self.count_leaves(current_node.get_right())
      else:
          return self.count leaves(current node.get left())+self.
count leaves(current node.get right())
```

## Расчет глубины дерева

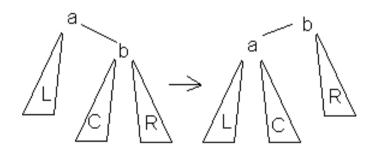
Задание: реализовать функцию определения глубины дерева

## Подсчет глубины дерева

```
def deep tree(self, current node):
      if (current node.get left() == None) & (current node.
get right() = None):
          return 1
      elif (current_node.get_left() != None) & (current_node.
get right() == None):
          return 1+self.deep_tree(current node.get left())
      elif (current node.get left() == None) & (current node.
get right() != None):
          return 1+self.deep tree(current node.get right())
      else:
          if self.deep tree(current node.get right())>self.
deep tree(current node.get left()):
              return 1+self.deep tree(current node.get right())
          else:
              return 1+self.deep_tree(current_node.get left())
```

#### Балансировка дерева

Всегда желательно, чтобы все пути в дереве от корня до листьев имели примерно одинаковую длину, то есть чтобы глубина и левого, и правого поддеревьев была примерно одинакова в любом узле. В противном случае теряется производительность. В вырожденном случае может оказаться, что все левое дерево пусто на каждом уровне, есть только правые деревья, и в таком случае дерево вырождается в список (идущий вправо). Поиск (а значит, и удаление и добавление) в таком дереве по скорости равен поиску в списке. Для балансировки дерева применяется операция «поворот дерева». Поворот налево выглядит так:



#### Задания

Задание: реализовать функции движения по дереву вверх, вправо, влево, используя понятие текущей вершины (current\_node).

Задание: реализовать алгоритм балансировки дерева от заданной вершины поворотом влево (вправо).

## Обходы дерева

- infix\_traverse обходят все дерево следуя порядку: левое поддерево, вершина, правое поддерево. В итоге получаются элементы, упорядоченные по возрастанию.
- postfix\_traverse обходят все дерево следуя порядку: правое поддерево, вершина, левое поддерево. В итоге получаются элементы, упорядоченные по убыванию
- prefix\_traverse обходят все дерево следуя порядку: вершина, левое поддерево, правое поддерево. В итоге получаются элементы, как они записаны в дереве

## Обход дерева infix traverse

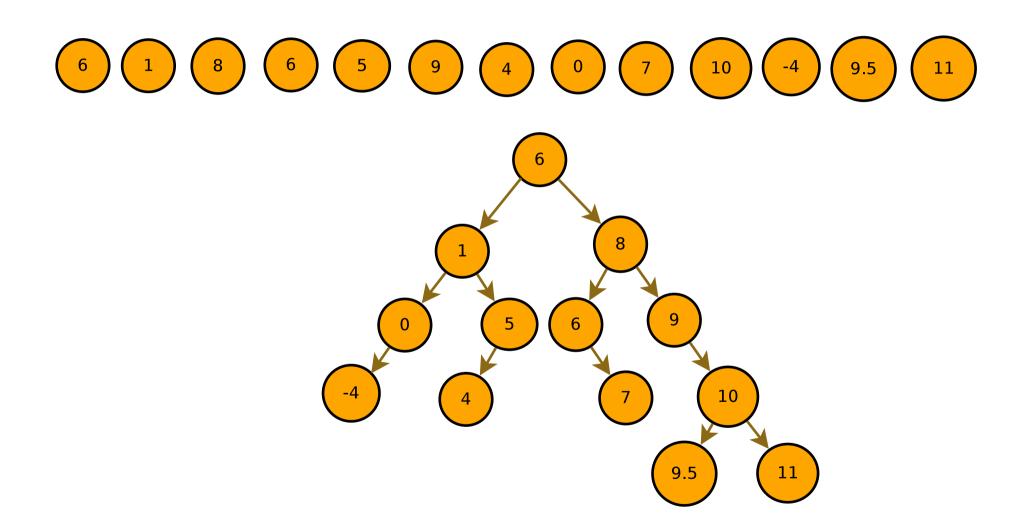
```
def infix traverse (self, current node):
      if current node == None:
          return []
      elif (current node.get left()==[]) & (current node.get right)
() = = []):
          return [current node.get info()]
      elif (current node.get left()!=[]) & (current node.get right)
() = = []):
          return self.infix_traverse(current_node.get_left())+ [
current_node.get info()]
      elif (current node.get left()==[]) & (current node.get right)
() ! = []) :
                 [current_node.get_info()]+self.infix_traverse(
current node.get right())
      else:
                 self.infix traverse(current node.get left())+
          return
                      [current node.get_info()]+
                      self.infix_traverse(current_node.get_right())
```

## Задания

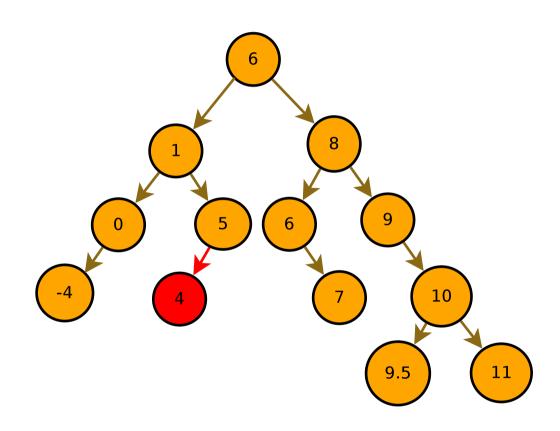
Задание: реализовать postfix\_traverse.

Задание: реализовать prefix\_traverse.

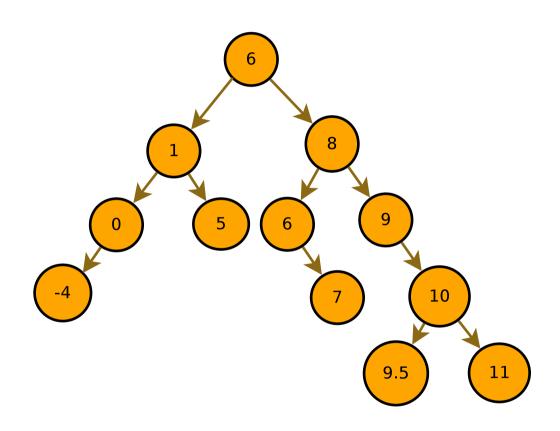
## Удаление узла -исходное бинарное дерево



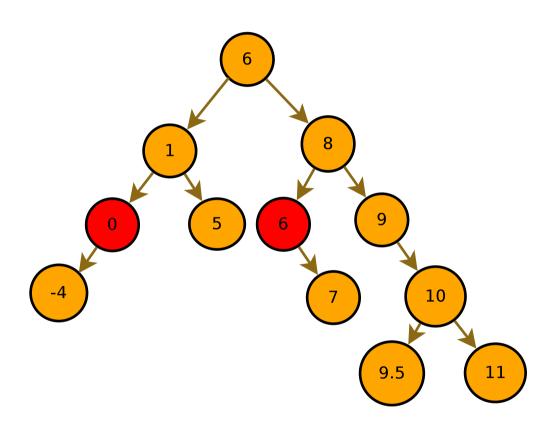
## Удаление узла - случай, когда нет детей



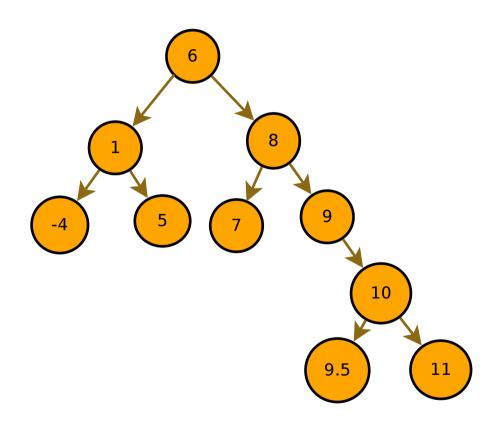
# Удаление узла - результат удаления, когда нет детей

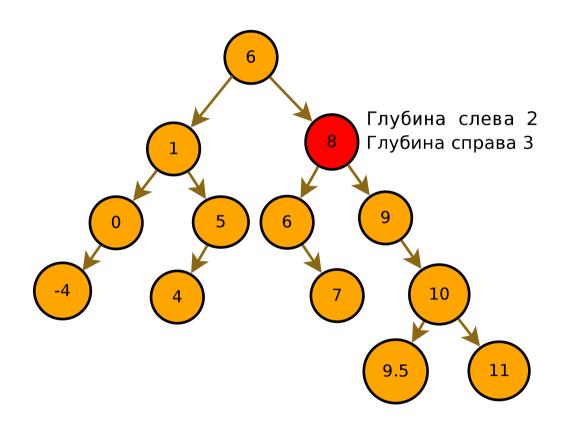


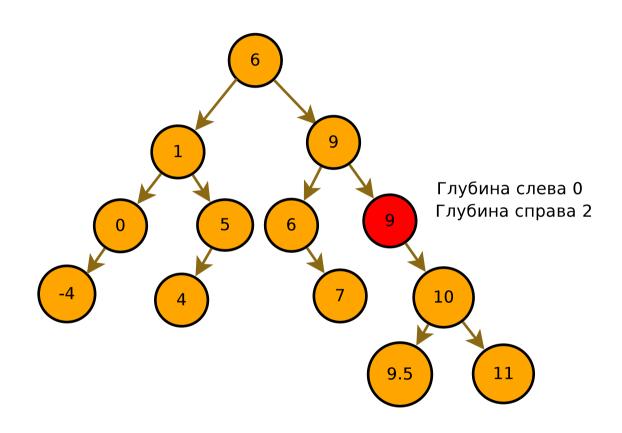
## Удаление узла - случай, когда только один ребенок

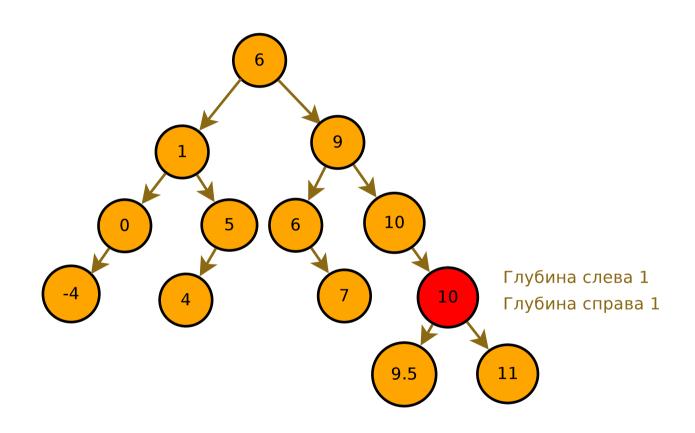


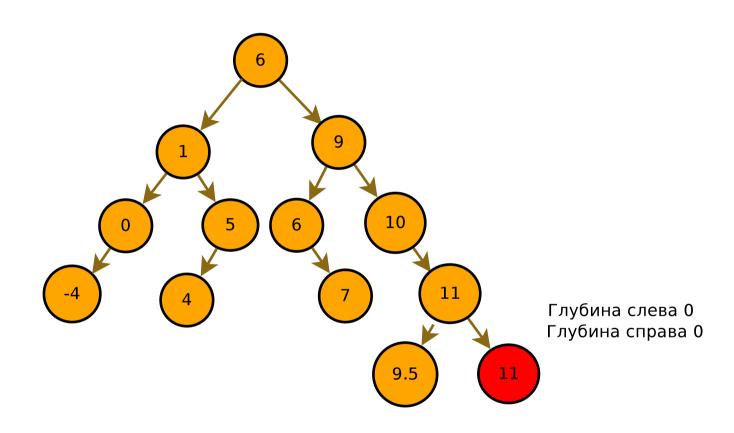
# Удаление узла - результат удаления, когда только один ребенок



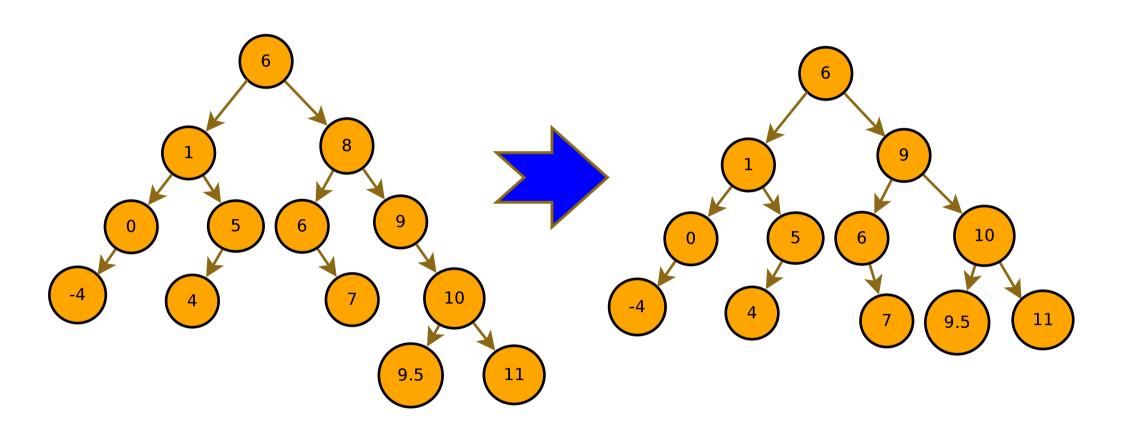








# Удаление узла - результат удаления, когда оба ребенка



#### Задания

Задание: реализовать алгоритм удаления заданного узла

Задание: найти минимальный элемент дерева

Задание: найти максимальный элемент дерева

Задание: выполнить сортировку по возрастанию путем последовательного

удаления минимальных элементов

Задание: выполнить сортировку по убыванию путем последовательного

удаления максимальных элементов