

ЛЕКЦИЯ 23

Двоичное дерево поиска. Продолжение.

1. Класс Дерево. Продолжение.

Программа №1.1. Класс Дерево

```
1  class Tree:
2      class Node: # Класс в классе можно делать, т.к. в классе описано свое
                    пространство имен
3          def __init__(self, data):
4              self.parent = None
5              self.left = None
6              self.right = None
7              self.key = data
8      def __init__(self):
9          self.root = None
10     def find(self, data):
11         p = self.root
12         while p is not None and p.key != data: # Важна последовательность
            написаний условий, т.к. может быть ошибка при проверке ключа
13             if data > p.key:
14                 p = p.right
15             else:
16                 p = p.left
17         return p
18     def insert(self, data):
19         p = self.find(data) # Одно и то же число не может храниться дважды,
            как в множестве, но значения могут повторяться
20         if p is not None:
21             return
22         node = Tree.Node(data)
23         if self.root is None:
24             self.root = node
25             return
26         p = self.root
27         while True:
28             if data < p.key:
29                 if p.left is None:
30                     p.left = node
31                     node.parent = p
32                     break
33             else:
34                 p = p.right
35         else:
36             if p.right is None:
37                 p.right = node
```

```
38         node.parent = p
39         break
40     else:
41         p = p.right
```

2. Балансировка дерева

Двоичное дерево поиска **сбалансированно**, если для каждой его вершины высота левого и правого поддерева отличаются не более чем на единицу.

Инвариант: та вершина, которая левее других вершин, должна остаться левее всех вершин, т.е. двигать вверх–вниз вершины можно, но влево–вправо двигать нельзя, иначе нарушится последовательность чисел.

Алгоритм балансировки подробно описан в [википедии](#).

АВЛ–дерево — сбалансированное по высоте двоичное дерево поиска: для каждой его вершины высота её двух поддеревьев различается не более чем на 1.

Красно–чёрное дерево — это одно из самобалансирующихся двоичных деревьев поиска, гарантирующих логарифмический рост высоты дерева от числа узлов и быстро выполняющее основные операции дерева поиска: добавление, удаление и поиск узла. Сбалансированность достигается за счёт введения дополнительного атрибута узла дерева — «цвета». Этот атрибут может принимать одно из двух возможных значений — «чёрный» или «красный».

Свойства красно–чёрного дерева:

1. Узел либо красный, либо чёрный.
2. Корень — чёрный. (В других определениях это правило иногда опускается. Это правило слабо влияет на анализ, так как корень всегда может быть изменен с красного на чёрный, но не обязательно наоборот).
3. Все листья — чёрные.
4. Оба потомка каждого красного узла — чёрные.
5. Всякий простой путь от данного узла до любого листового узла, являющегося его потомком, содержит одинаковое число чёрных узлов.

Г. С. Демьянов, [VK](#)
С. С. Клявинек, [VK](#)