

Деревья

(деревья поиска / деревья выражений)

Основные понятия дихотомического дерева

Ключ – уникальное значение атрибута (в контексте всего дерева), характерное для узла.

Дихотомия – определенное отношение порядка в текущем дереве, характеризующееся разбиением множества узлов на два непересекающихся подмножества.

Дихотомическое дерево (дерево поиска) – это бинарное дерево, организованное так, что для каждого узла, имеющего ключ K , справедливо утверждение о том, что в его левом поддереве содержатся узлы с ключами, меньшими K , а в его правом поддереве содержатся узлы с ключами, большими K .

Программное представление узла дерева поиска

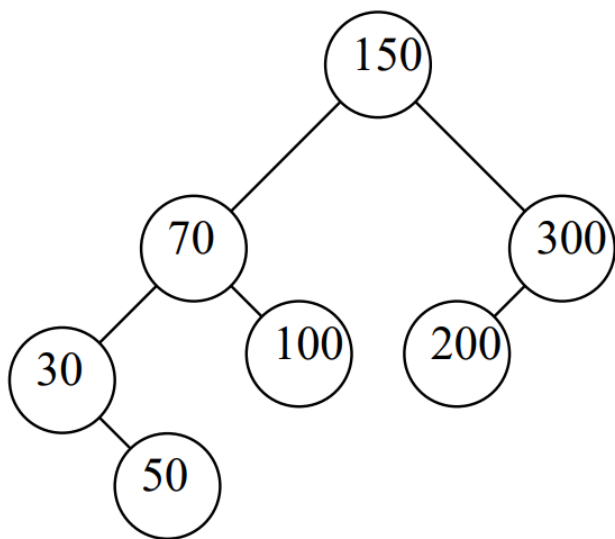
```
public class DTreeNode // Класс «Узел дихотомического дерева»
{
    private char info; // информационное поле
    private int key; // поле ключа
    private DTreeNode left; // ссылка на левое поддерево
    private DTreeNode right; // ссылка на правое поддерево
    public char Info { get; set; } // свойства
    public int Key { get; set; }
    public DTreeNode Left { get; set; }
    public DTreeNode Right { get; set; }
    public DTreeNode() { } // конструкторы
    public DTreeNode(char info, int key)
    {
        Info = info; Key = key;
    }
    public DTreeNode(char info, int key, DTreeNode left, DTreeNode right)
    {
        Info = info; Key = key; Left = left; Right = right;
    }
}
```

Основа класса дерева поиска

```
public class DixotomyTree // класс «Дихотомическое дерево»
{
    private DTreeNode root; // ссылка на корень дихотомического дерева
    public DTreeNode Root // свойство, открывающее доступ к корню дерева
    {
        get { return root; }
        set { root = value; }
    }
    public DixotomyTree() // создание пустого дерева
    {
        root = null;
    }
    //...
}
```

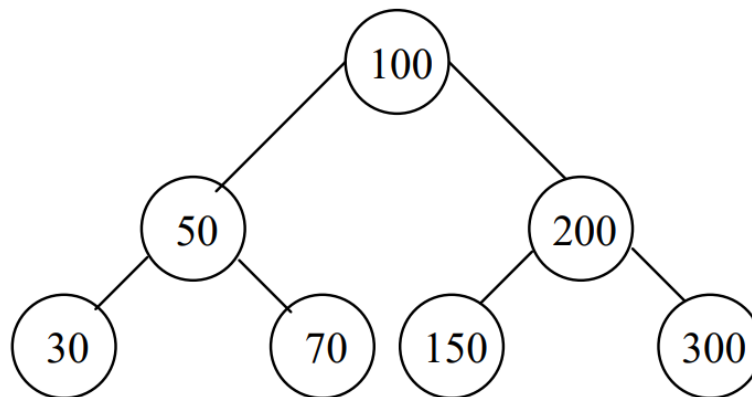
Пример задания дихотомического дерева

150, 70, 300, 100, 30, 200, 50;



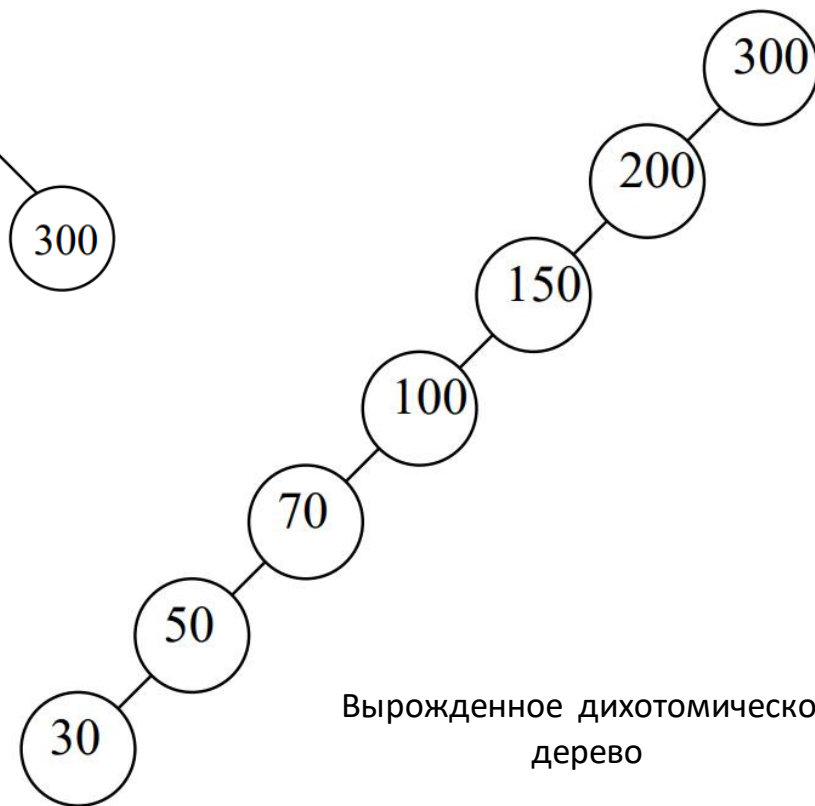
Несбалансированное
дихотомическое дерево

100, 50, 30, 70, 200, 150, 300;



Сбалансированное
дихотомическое дерево

300, 200, 150, 100, 70, 50, 30.



Вырожденное дихотомическое
дерево

Операции с дихотомическими деревьями

Поиск - осуществляется на основе сравнения заданного ключа с ключом корня.

Включение в дерево узла с заданным значением:

- Если поиск завершен на null → новый узел включается на место пустого поддерева

```
public DTreeNode Insert_DNode(DTreeNode root, int k)
{
    if(root == null)
        //создание корня дерева
        root = new DTreeNode(' ', k, null, null);
    }
    else //дерево не пусто - продолжить поиск элемента с ключом
    {
        if (k < root.Key) //поиск в левом поддереве
            root.Left = Insert_DNode(root.Left, k);
        else if (k > root.Key) //поиск в правом поддереве
            root.Right = Insert_DNode(root.Right, k);
        else //ключ дб уникальным
            Console.WriteLine($"узел с ключом {k} уже есть в дереве");
        }
    return root;
}
```

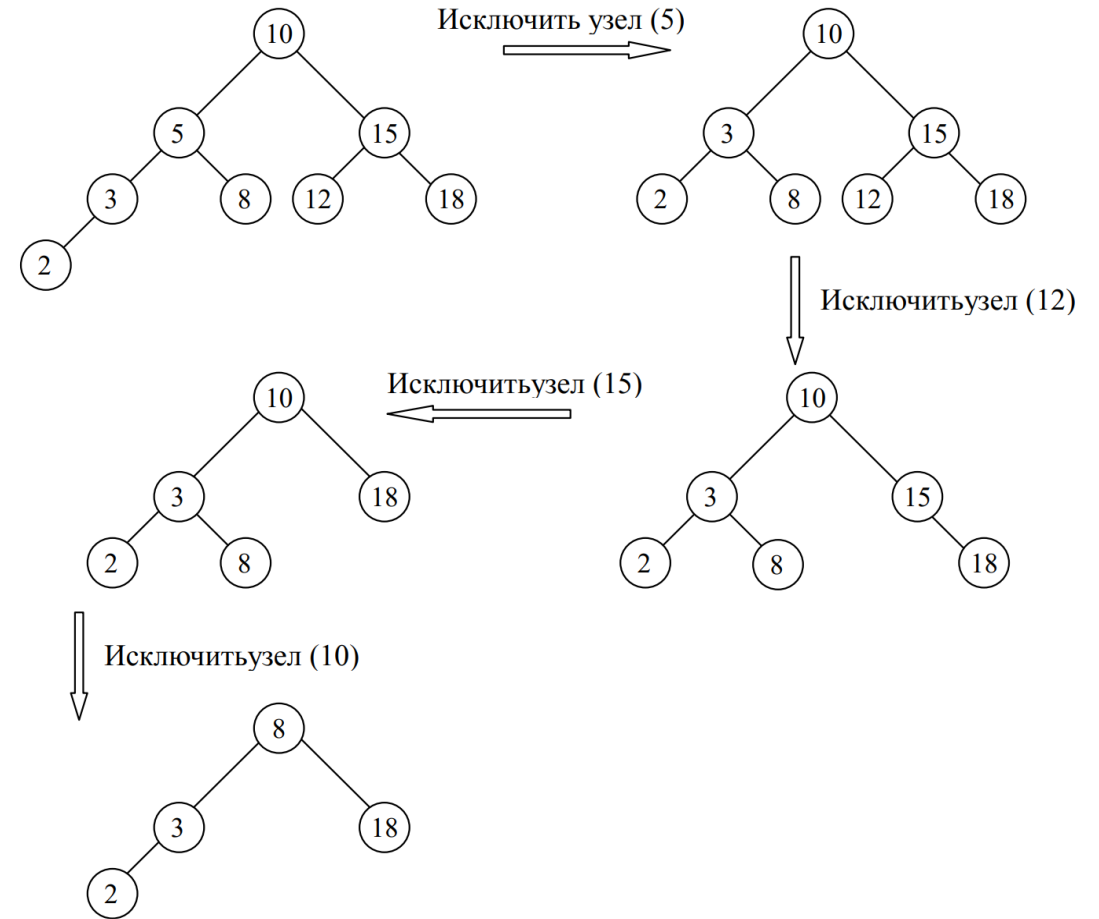
- Если узел не содержит искомого ключа -> производится рекурсивный поиск в левом и правом поддеревьях
- Если достигнут конец ветви, и не обнаружен ключ -> создается новый узел со значением этого ключа

Операции с дихотомическими деревьями

Удаление:

Подразумевает следующие варианты:

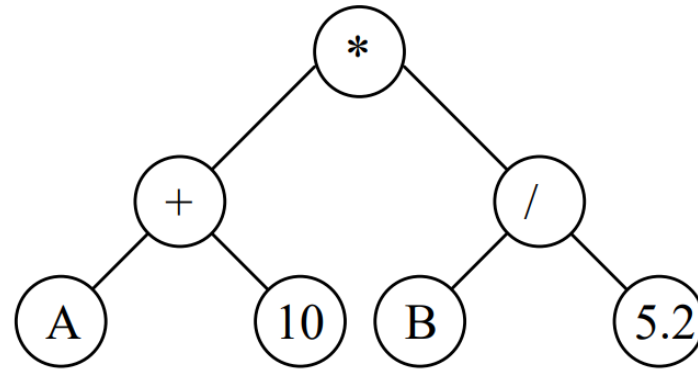
1. узла с заданным значением ключа в дереве нет;
2. узел с заданным значением ключа имеет не более одного потомка.
3. узел с заданным значением ключа имеет двух потомков.



Разрушение бинарного дерева любого вида заключается в присвоении null ссылке на корень дерева. В результате разрушения дерево становится пустым.

Основные понятия дерева выражений

Дерево выражений – бинарное дерево, в корневых узлах которого хранятся признаки операций, а в терминальных узлах – операнды выражения (переменные или константы).



Нисходящий алгоритм
обхода (префиксная
форма представления)

$* + A 10. / B 5.2$

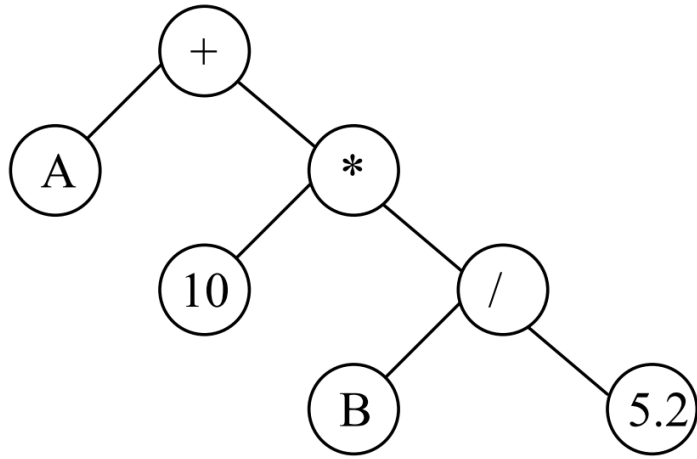
Восходящий алгоритм
обхода (постфиксная
форма представления)

$A 10 + B 5.2 / *$

смешанный алгоритм
обхода (инфиксная
форма представления)

$A + 10. * B / 5.2$

Дерево выражений



$(A + (10 * (B / 5.2)))$