

Skillbox

Курс «Java разработчик с нуля»

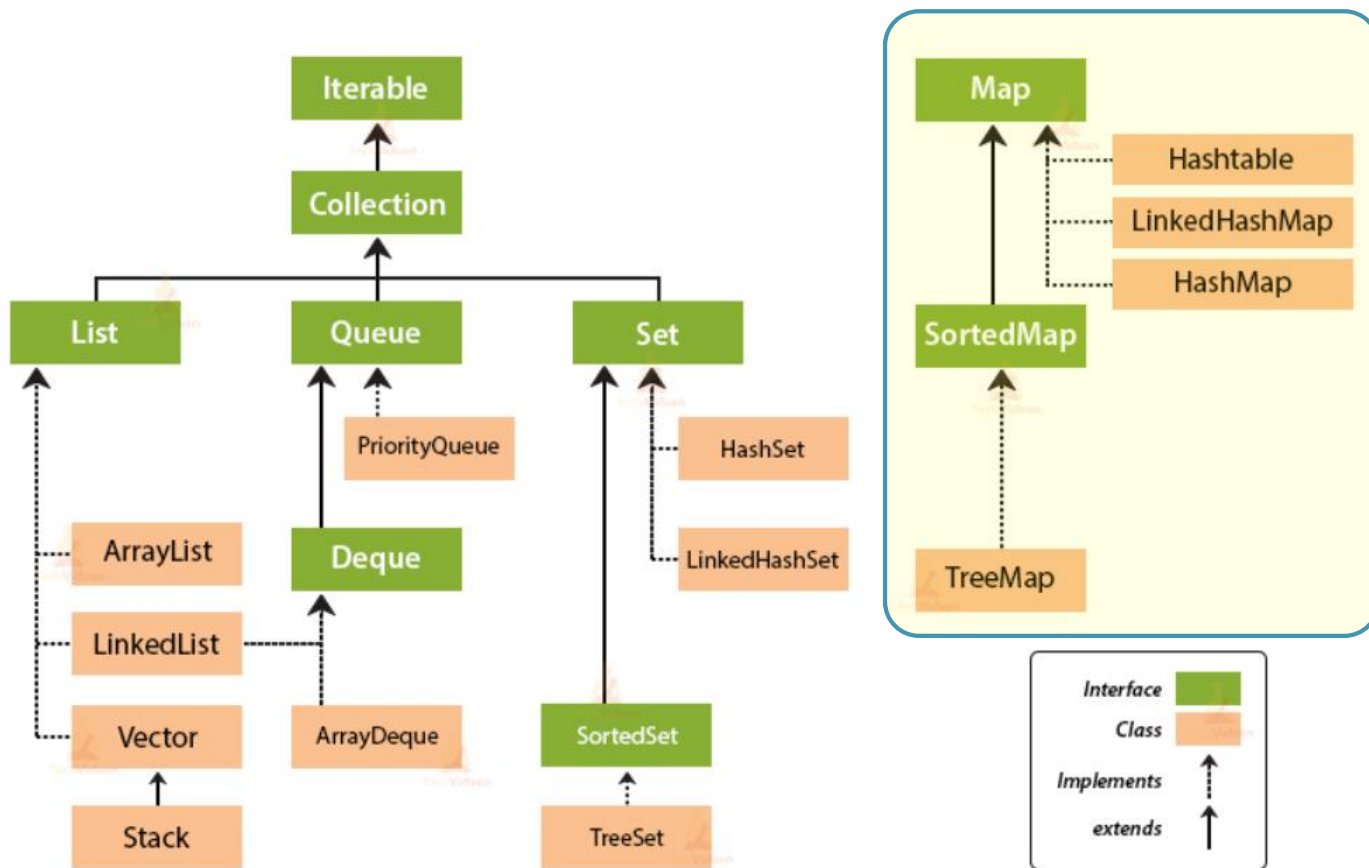
Основные коллекции и
их устройство

`java.util.`**Map**

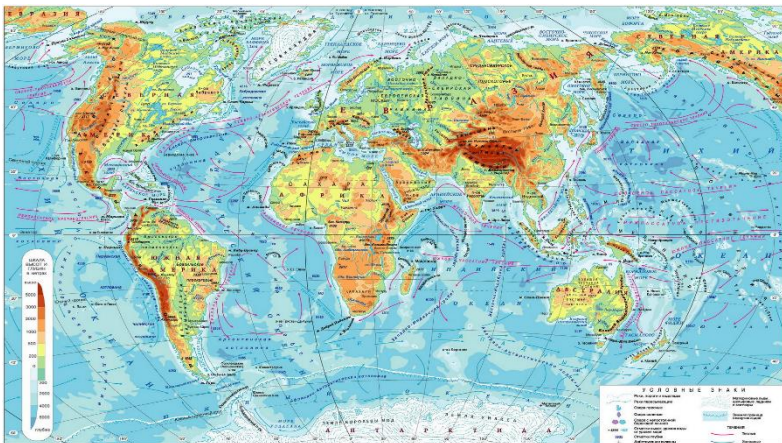
Спикер: Шибков Константин

31.03.2021 19:00 МСК

Иерархия коллекций Java



Map



Когда мы слышим слово map, то первое, что приходит на ум — это географические карты.

Map как структура данных не имеет ничего с такими картами.

Ключ (уникальный)	Значение (не уникальное)
SK-223443	Принтер
SK-894937	Диск SSD
SK-1839543	Принтер
SK-037435	Монитор

Если посмотреть перевод слова Map, то у него есть несколько других значений

- существительные: карта, план, **таблица**, лицо, личность

- глагол: **сопоставлять**, отображаться

И в нашем случае это структура данных похожая на таблицу, которая сопоставляет уникальный объект (ключ) с содержимым (значением).

Map

Основные представители

Класс	Ключи уникальны	Сортированный порядок ключей	Сохраняется порядок добавления ключей	Потокобезопасная	О-большое доступа к элементу
HashMap	✓	-	-	-	$O(1)$
TreeMap	✓	✓	-	-	$O(\log n)$
LinkedHashMap	✓	-	✓	-	$O(1)$
HashTable	✓	-	-	✓	$O(1)$

Рекомендуется использовать **ConcurrentHashMap** для работы в многопоточное среде, так как **HashTable** блокируют всю коллекцию, а **ConcurrentHashMap** только нужную часть.

Map

Объявление Map

```
Map<String, String> orders;
```

```
Map<String, List<Product>> orders;
```

```
Map<OrderId, Map<Product, Price>>;
```

В роли ключа и значения может быть только объекты.

`java.util.`**HashMap**

HashMap

- Класс реализует интерфейс Map
- Хранит только уникальные значения ключей
- Может хранить null в ключах
- Порядок добавления элементов не сохраняется
- Порядок размещения элементов вычисляется с помощью хэш-кода
- Потоконебезопасен

HashMap – вызов конструктора по умолчанию

```
Map<String, String> orders = new HashMap<String, String>();
```

Если в объявлении указаны тип ключей и значений, то указывать в new это не требуется:

```
Map<String, String> orders = new HashMap<>();
```

При этом при использовании var, в такой Map ключ и значение Object:

```
var orders = new HashMap<>();
```

значит необходимо указать тип в конструкторе:

```
var orders = new HashMap<String, String>();
```


HashMap

Два метода обеспечивающие быструю работу HashMap

`int hashCode()`

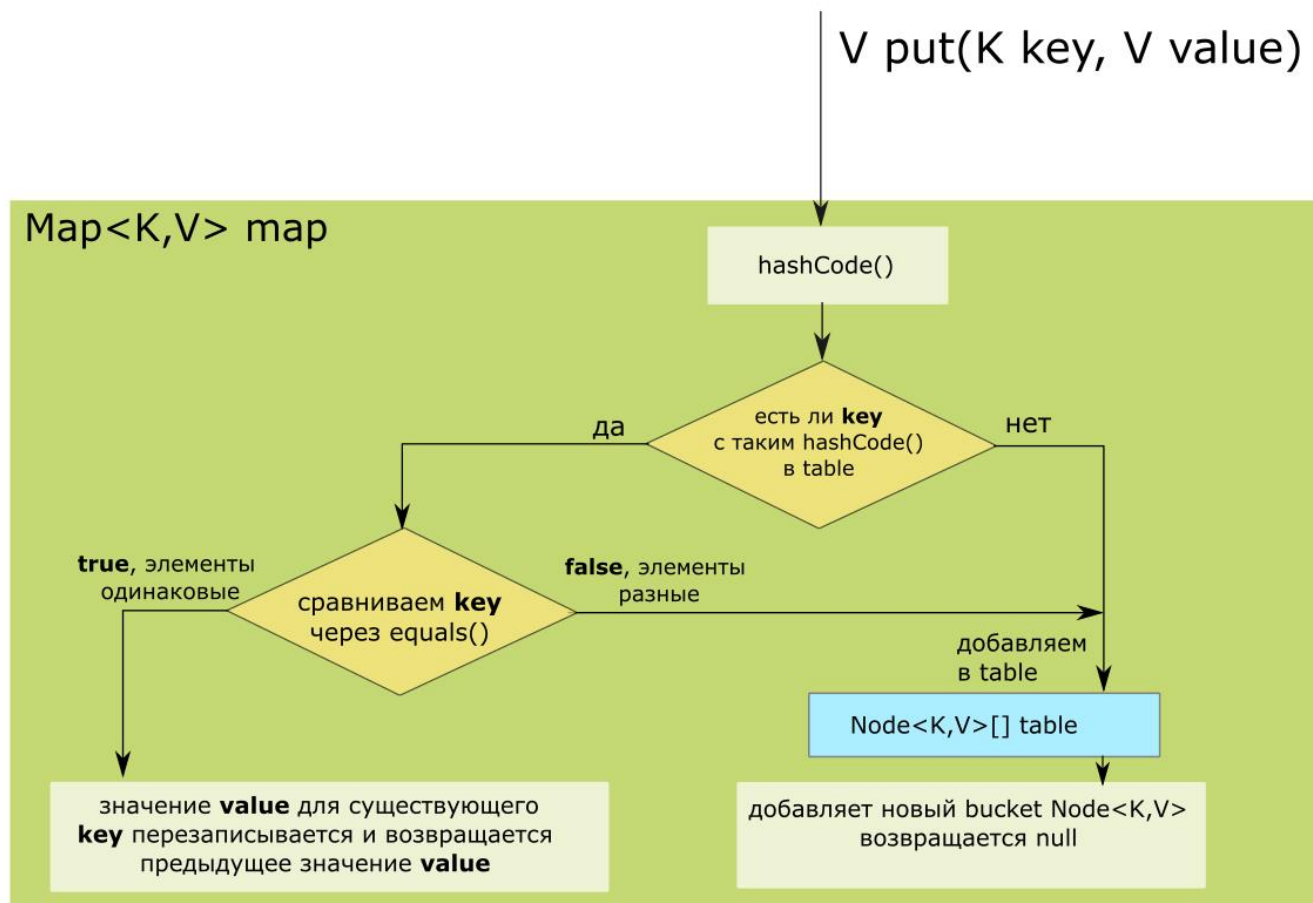
- вычисляется быстро, сравнить два хеша `int` тоже просто,
- количество хешей ограничено количеством значений `int`
- если хеши двух объектов **одинаковые** ->
возможно объекты одинаковые
- если хеши двух объектов **разные** ->
объекты **точно** разные

`boolean equals(Object object)`

- на основе состояния объекта подробно сравнивает объекты, дольше чем сравнение хеша, дает однозначный ответ.

- <https://habr.com/ru/post/168195/>

HashMap – механизм добавления элемента (общий вид)



HashMap – внутреннее строение

HashMap хранит объекты массиве table, каждый его элемент называется «корзина» **bucket**, в корзинах хранятся **Node<K, V>**.

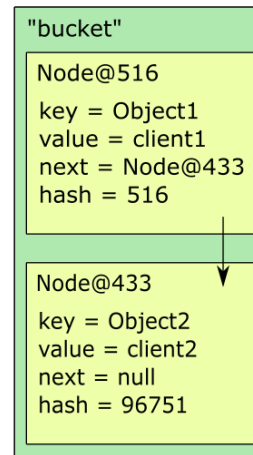
При создании Map, массив пустой, размером 16 элементов (capacity).

Node<K, V>[]

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15
null	null	null	null	null	null	null	null	null	null	null	null	null	null	null	null

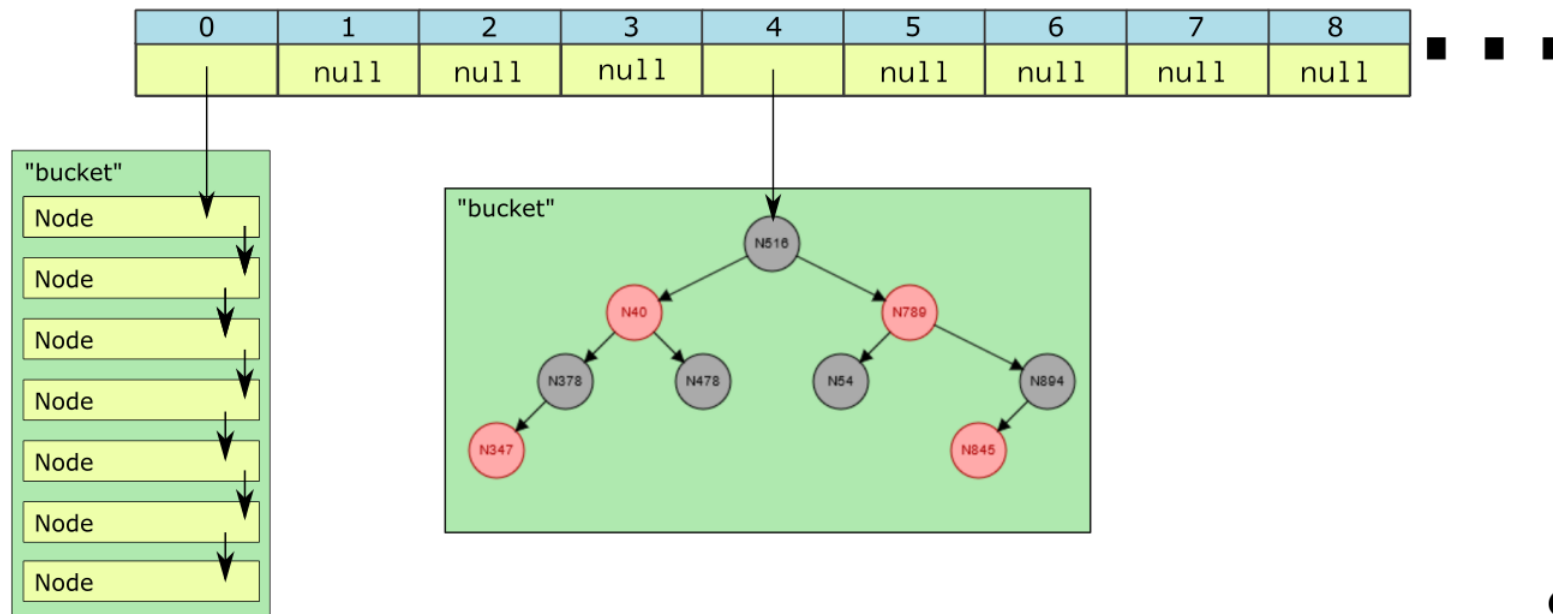
Внутри **Node** хранится:

- **K key** – объект, переданный ключ
- **V value** – объект, переданное значение
- **int hash** – внутренний хэш ключа
- **Node next** – ссылка на следующий Node в бакете



HashMap – внутреннее строение

Если в одной корзине приходится размещать более одной Node, то они организуются в виде **LinkedList** и каждая первая Node имеет ссылку на следующую. Если в одной корзине более 8 элементов Node, то список перестраивается в **красно-черное дерево**.



HashMap – механизм добавления элемента

Как происходит проверка наличия объекта по этому хэшу?

- вычисляется индекс ячейки массива где мы хотим расположить объект
- если ячейка пуста (null), то создается **Node node** и в его значение **key** вкладываем записываем ключ, а в **value** записываем переданное значение
- если ячейка не пустая, и объект уникальный – `equals() != true`, то параметр **next** у последней в этой корзине **node** становится равный ссылке на новый **node**.

-value не участвует в выборе ячейки

```
Node
key = Object
value = client
next = null
hash = 96751
```

HashMap – механизм добавления элемента

```
class Client{
    private final int id;
    private final String name;

    public Client(int id, String name) {
        this.id = id;
        this.name = name;
    }

    public int getId() {
        return id;
    }

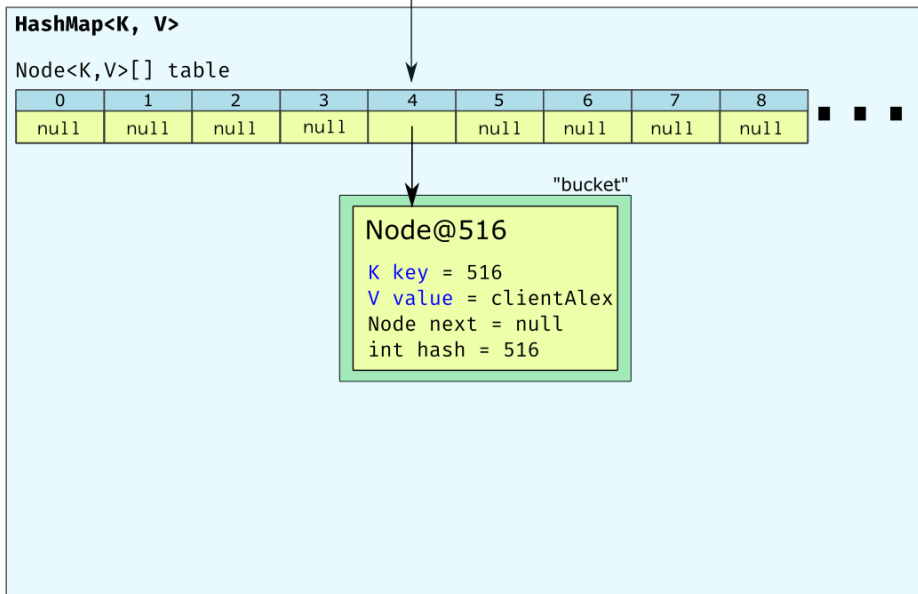
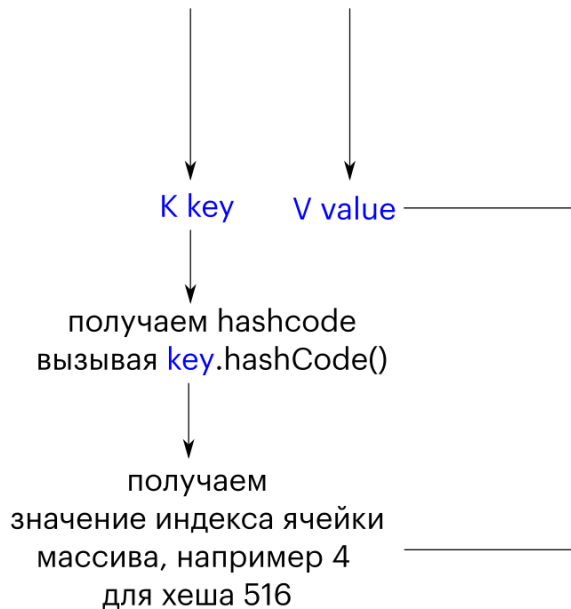
    public String getName() {
        return name;
    }

    @Override
    public boolean equals(Object o) {
        Client client = (Client) o;
        return id == client.id && name.equals(client.name);
    }

    @Override
    public int hashCode() {
        return id;
    }
}
```

HashMap – механизм добавления элемента

```
Map<Integer, Client> clients = new HashMap<>();  
Client clientalex = new Client(516, "Alex");  
clients.put(clientalex.getId(), clientalex);
```

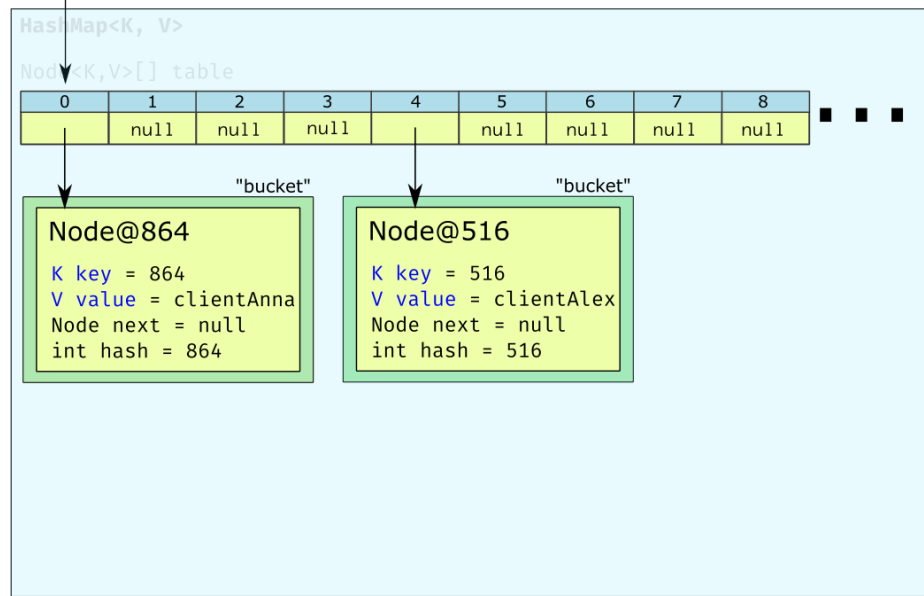
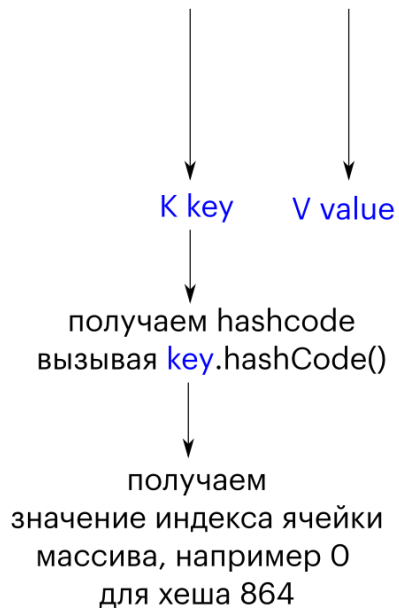


△ У класса Client hashCode() возвращает id

```
int hash = key.hashCode() ^ (key.hashCode() >>> 16); //516  
int index = (16 - 1) & hash; //4
```

HashMap – механизм добавления элемента

```
Client clientAnna = new Client(864, "Anna");  
clients.put(clientAnna.getId(), clientAnna);
```

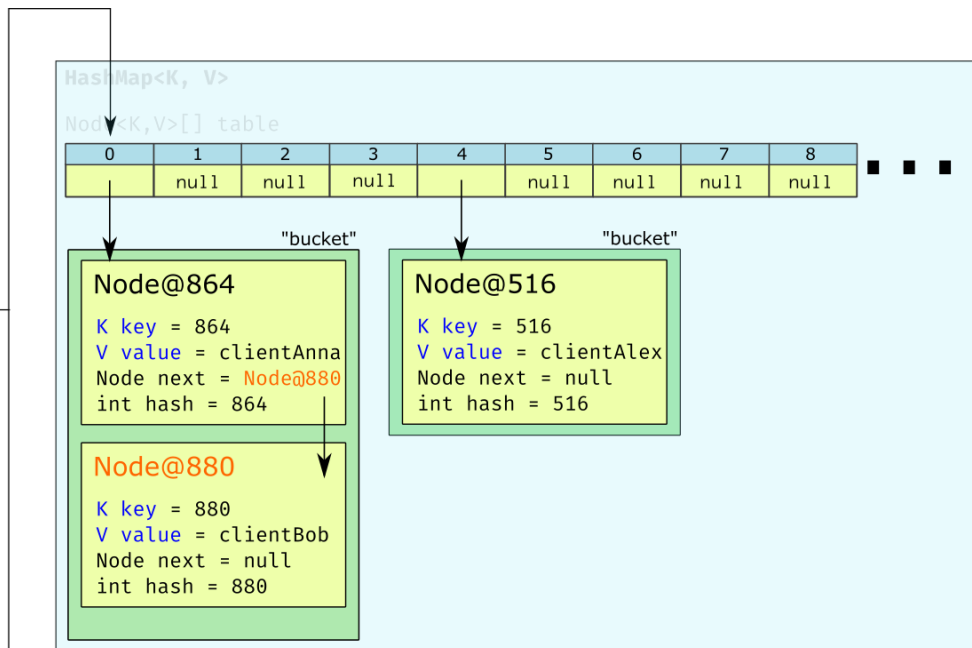
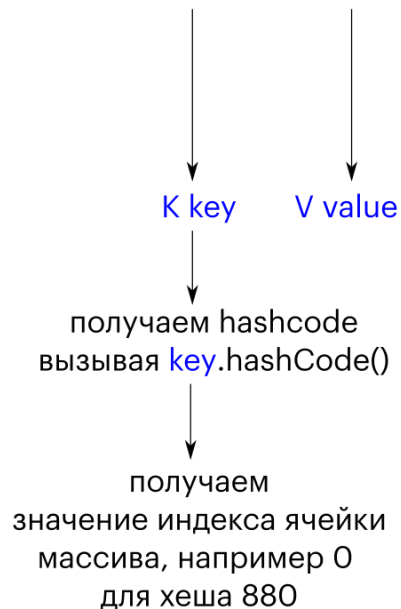


△ У класса Client hashCode() возвращает id

```
int hash = key.hashCode() ^ (key.hashCode() >>> 16); //864  
int index = (16 - 1) & hash; //0
```


HashMap – механизм добавления элемента

```
Client clientBob = new Client(880, "Bob");  
clients.put(clientBob.getId(), clientBob);
```



△ У класса Client hashCode() возвращает id

Так как index ячейки массива table у элементов одинаковый, а сами объекты ключей equals() == false, то они складываются в одну корзину

```
int hash = key.hashCode() ^ (key.hashCode() >>> 16); //880  
int index = (16 - 1) & hash; //0
```

HashMap – механизм добавления элемента

```
Client clientX = new Client(516, "X");  
clients.put(clientX.getId(), clientX);
```

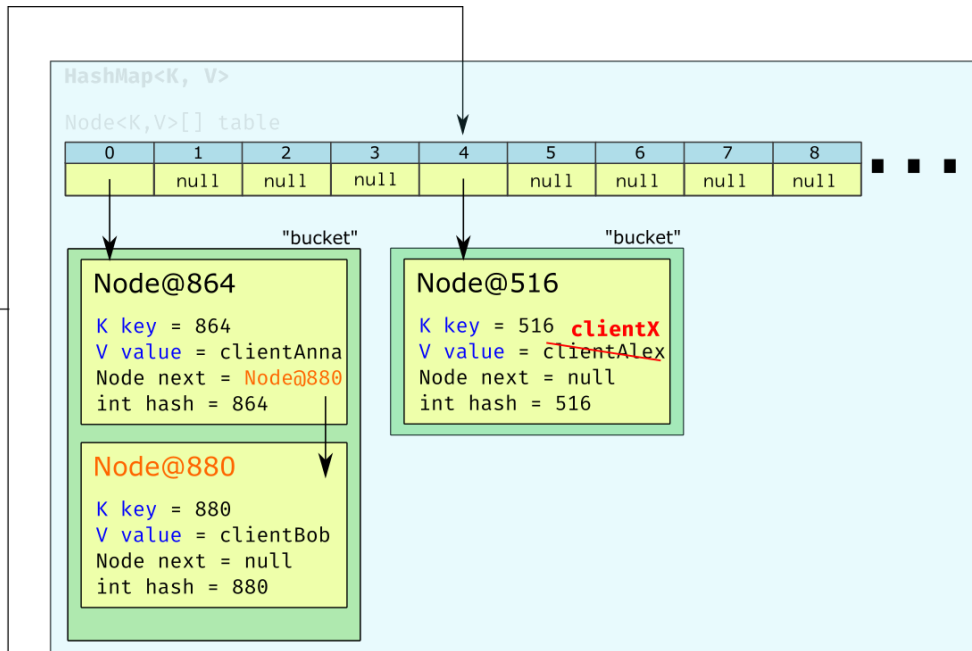
K key V value

↓

получаем hashCode
вызывая `key.hashCode()`

↓

получаем
значение индекса ячейки
массива, например 4
для хеша 516



△ У класса Client hashCode() возвращает id

Если элемент при добавлении в непустую ячейку массива, при сравнении с ключам объектами в корзине equals() == true, то тогда происходит замена значения value в этой Node

```
int hash = key.hashCode() ^ (key.hashCode() >>> 16); //516  
int index = (16 - 1) & hash; //4
```

HashMap – создание

Конструкторы:

По умолчанию (`initialCapacity=16`, `loadFactor=0,75`):

```
HashMap()
```

Указывается начальный размер и коэффициент загрузки:

```
HashMap(int initialCapacity, float loadFactor)
```

Указывается начальный размер (`loadFactor=0,75`):

```
HashMap(int initialCapacity)
```

Создание Map на основе другой Map:

```
HashMap(Map<? extends K, ? extends V> m)
```

HashMap – создание

Статические методы Map:

Пары ключ-значение передаются в параметрах, K (key) – ключ, V (value) - значение:

```
Map<K, V> of(K k1, V v1)
```

```
Map<K, V> of(K k1, V v1, K k2, V v2)
```

Перегруженные методы of() существуют до 10 пар ключ-значение:

```
Map<K, V> of(K k1, V v1, K k2, V v2, K k3, V v3,  
            K k4, V v4, K k5, V v5, K k6, V v6,  
            K k7, V v7, K k8, V v8, K k9, V v9, K k10, V v10)
```

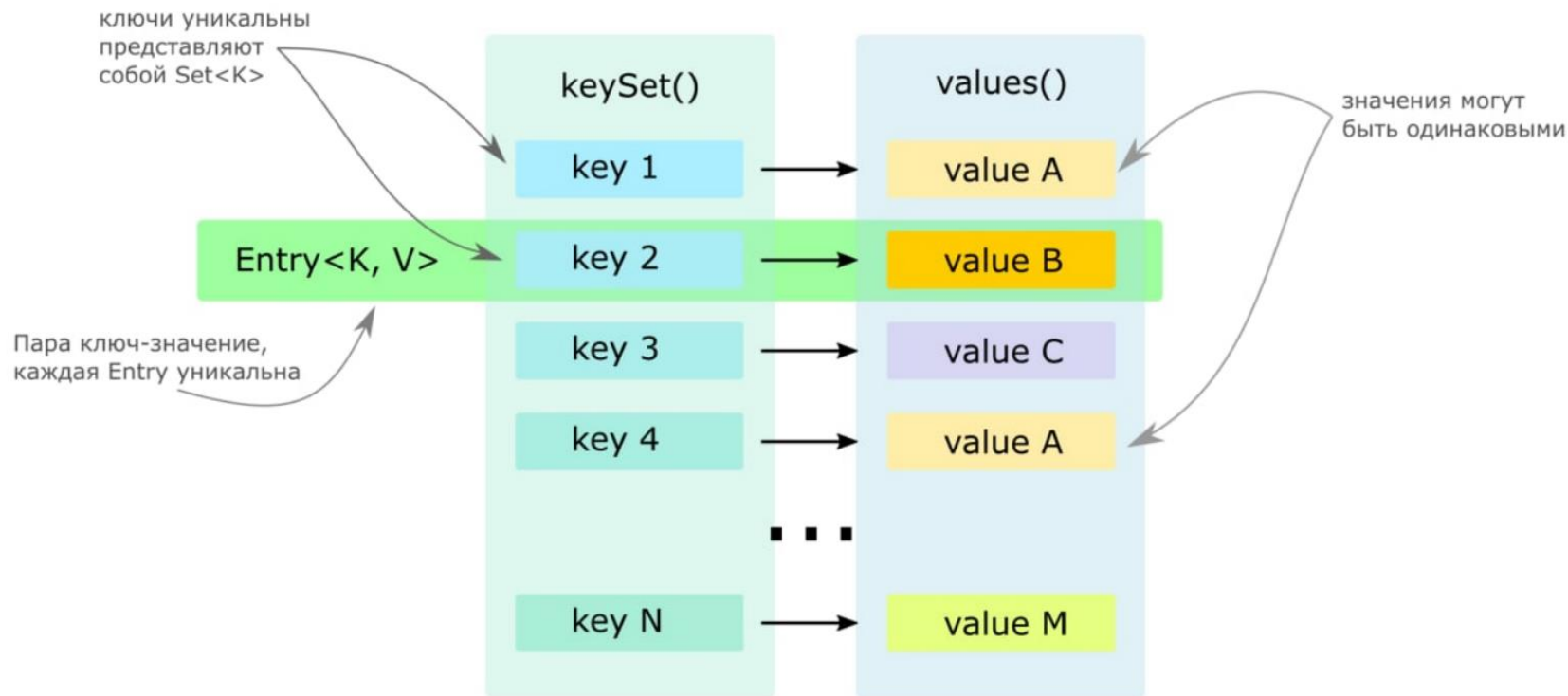
Также есть метод в который можно передать массив или набор Entry:

```
Map<K, V> ofEntries(Entry<? extends K, ? extends V>... entries)
```

```
Map<String, Integer> map = Map.ofEntries(Map.entry("1", 1), Map.entry("2", 6));
```

HashMap

Map<K, V>



HashMap – основные методы

```
Map<Integer, Client> clients = new HashMap<>();
```

Добавление элементов:

```
clients.put(516, new Client(516, "Alex"));
```

```
clients.putAll(otherObjectImplementsMap); // добавить все Entry другой Map
```

Получить значение по ключу, если такого ключа нет - вернется null:

```
Client client = clients.get(516);
```

При удалении, возвращается value на который указывает переданный ключ, если такого ключа нет – вернется null:

```
Client removedClient = clients.remove(516);
```

Получить размер, количество элементов:

```
int clientsSize= clients.size();
```

HashMap – перебор элементов

```
Map<Integer, Client> clients = new HashMap<>();
```

Получить Set состоящий из ключей и работать с ним:

```
for (Integer clientId : clients.keySet()){  
    System.out.println(clientId);  
}
```

Получить Collection состоящую из значений всех ключей:

```
for (Client client : clients.values()){  
    System.out.println(client.getName());  
}
```

Получить Set из Entry (пара ключ-значение), и у Entry можно получить ключ и значение:

```
for (Map.Entry<Integer, Client> entry : clients.entrySet()){  
    System.out.printf("%s - %s\n",  
        entry.getKey(), entry.getValue().getName());  
}
```

HashMap – большое (O)

Data Structure	Time Complexity								Space Complexity
	Average				Worst				Worst
	Access	Search	Insertion	Deletion	Access	Search	Insertion	Deletion	
<u>Array</u>	$\theta(1)$	$\theta(n)$	$\theta(n)$	$\theta(n)$	$\theta(1)$	$\theta(n)$	$\theta(n)$	$\theta(n)$	$\theta(n)$
<u>Stack</u>	$\theta(n)$	$\theta(n)$	$\theta(1)$	$\theta(1)$	$\theta(n)$	$\theta(n)$	$\theta(1)$	$\theta(1)$	$\theta(n)$
<u>Queue</u>	$\theta(n)$	$\theta(n)$	$\theta(1)$	$\theta(1)$	$\theta(n)$	$\theta(n)$	$\theta(1)$	$\theta(1)$	$\theta(n)$
<u>Singly-Linked List</u>	$\theta(n)$	$\theta(n)$	$\theta(1)$	$\theta(1)$	$\theta(n)$	$\theta(n)$	$\theta(1)$	$\theta(1)$	$\theta(n)$
<u>Doubly-Linked List</u>	$\theta(n)$	$\theta(n)$	$\theta(1)$	$\theta(1)$	$\theta(n)$	$\theta(n)$	$\theta(1)$	$\theta(1)$	$\theta(n)$
<u>Skip List</u>	$\theta(\log(n))$	$\theta(\log(n))$	$\theta(\log(n))$	$\theta(\log(n))$	$\theta(n)$	$\theta(n)$	$\theta(n)$	$\theta(n)$	$\theta(n \log(n))$
<u>Hash Table</u>	N/A	$\theta(1)$	$\theta(1)$	$\theta(1)$	N/A	$\theta(n)$	$\theta(n)$	$\theta(n)$	$\theta(n)$
<u>Binary Search Tree</u>	$\theta(\log(n))$	$\theta(\log(n))$	$\theta(\log(n))$	$\theta(\log(n))$	$\theta(n)$	$\theta(n)$	$\theta(n)$	$\theta(n)$	$\theta(n)$
<u>Cartesian Tree</u>	N/A	$\theta(\log(n))$	$\theta(\log(n))$	$\theta(\log(n))$	N/A	$\theta(n)$	$\theta(n)$	$\theta(n)$	$\theta(n)$
<u>B-Tree</u>	$\theta(\log(n))$	$\theta(\log(n))$	$\theta(\log(n))$	$\theta(\log(n))$	$\theta(\log(n))$	$\theta(\log(n))$	$\theta(\log(n))$	$\theta(\log(n))$	$\theta(n)$
<u>Red-Black Tree</u>	$\theta(\log(n))$	$\theta(\log(n))$	$\theta(\log(n))$	$\theta(\log(n))$	$\theta(\log(n))$	$\theta(\log(n))$	$\theta(\log(n))$	$\theta(\log(n))$	$\theta(n)$
<u>Splay Tree</u>	N/A	$\theta(\log(n))$	$\theta(\log(n))$	$\theta(\log(n))$	N/A	$\theta(\log(n))$	$\theta(\log(n))$	$\theta(\log(n))$	$\theta(n)$
<u>AVL Tree</u>	$\theta(\log(n))$	$\theta(\log(n))$	$\theta(\log(n))$	$\theta(\log(n))$	$\theta(\log(n))$	$\theta(\log(n))$	$\theta(\log(n))$	$\theta(\log(n))$	$\theta(n)$
<u>KD Tree</u>	$\theta(\log(n))$	$\theta(\log(n))$	$\theta(\log(n))$	$\theta(\log(n))$	$\theta(n)$	$\theta(n)$	$\theta(n)$	$\theta(n)$	$\theta(n)$

`java.util.`**TreeMap**

TreeMap

- Класс реализует интерфейс Map
- Хранит только уникальные значения ключей
- Элементы отсортированы, по используемому компаратору.
- Данные хранятся в виде красно-чёрного дерева
- Потоконебезопасен

TreeMap – вызов конструктора по умолчанию

⚠ Важное требование при создании TreeMap - ключи должны быть сравнимы (implements Comparable):

```
Map<String, String> orders = new TreeMap<String, String>();
```

Если в объявлении указаны тип ключей и значений, то указывать в new это не требуется:

```
Map<String, String> orders = new TreeMap<>();
```

При этом при использовании var, в такой Map значение Object, а ключи должны быть сравнимы между собой:

```
var orders = new TreeMap<>();
```

```
var products = new TreeMap<>();  
products.put(new Product(), "");  
products.put(new AutoProduct(), "");
```

```
class Product implements Comparable<Product> {  
    @Override  
    public int compareTo(Product o) {  
        return Integer.compare(o.hashCode(), hashCode());  
    }  
}
```

```
class AutoProduct extends Product {}
```

TreeMap – вызов конструктора по умолчанию

Для того чтобы ключи использовать в TreeMap они должны:

- или имплементировать Comparable,

```
class Animal implements Comparable<Animal> {
```

и реализовать метод

```
int compareTo(Animal o)
```

- или передать в TreeMap компаратор для этого типа объектов

```
class AnimalComparator implements Comparator<Animal> {
```

и реализовать метод

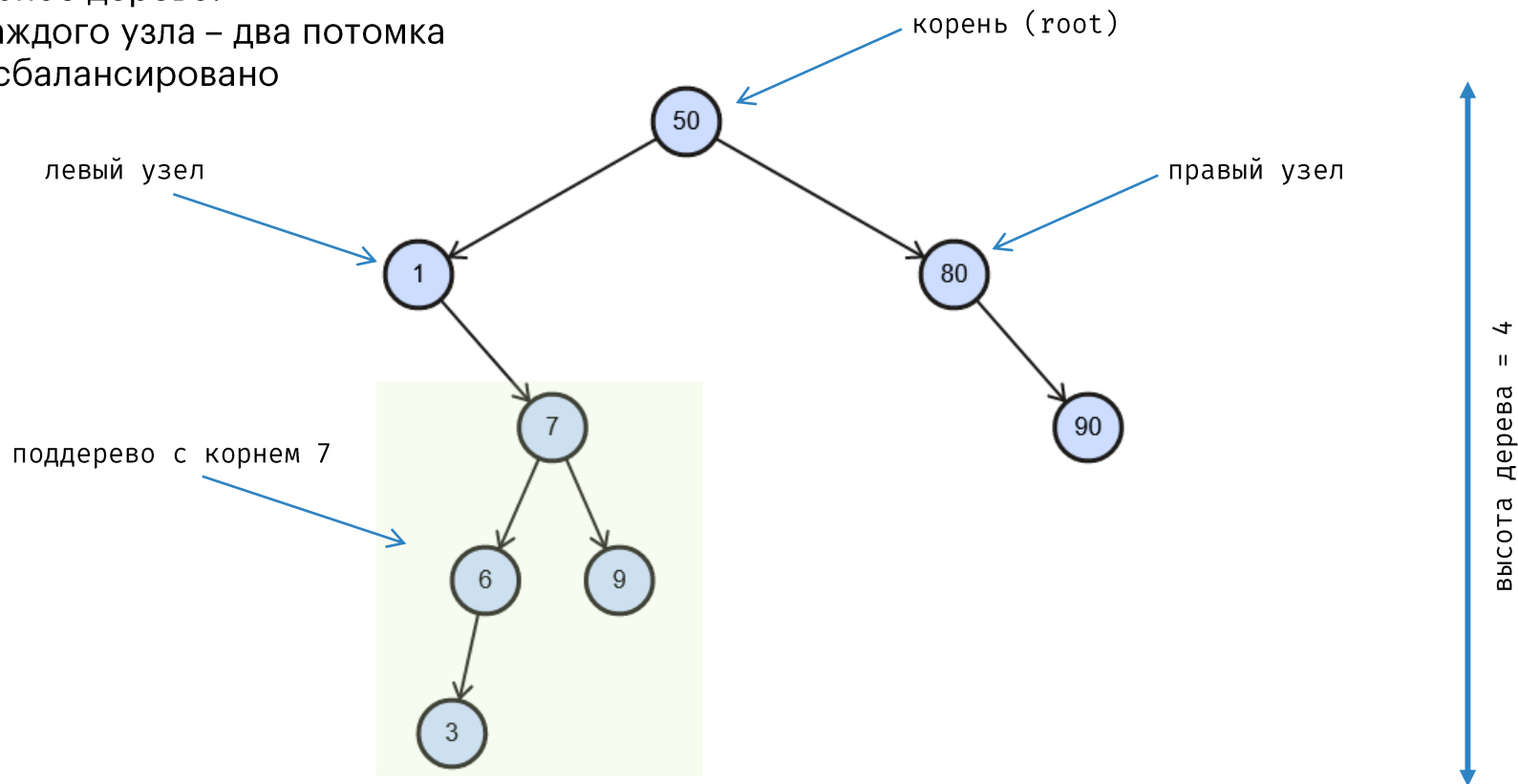
```
int compare(Animal o1, Animal o2)
```

```
Map<Animal, List<Animal> ancestors = new TreeMap(new AnimalComparator());
```

TreeMap – немного про деревья

Бинарное дерево:

- у каждого узла – два потомка
- не сбалансировано



- <http://www.btv.melezinek.cz/binary-search-tree.html>

Skillbox

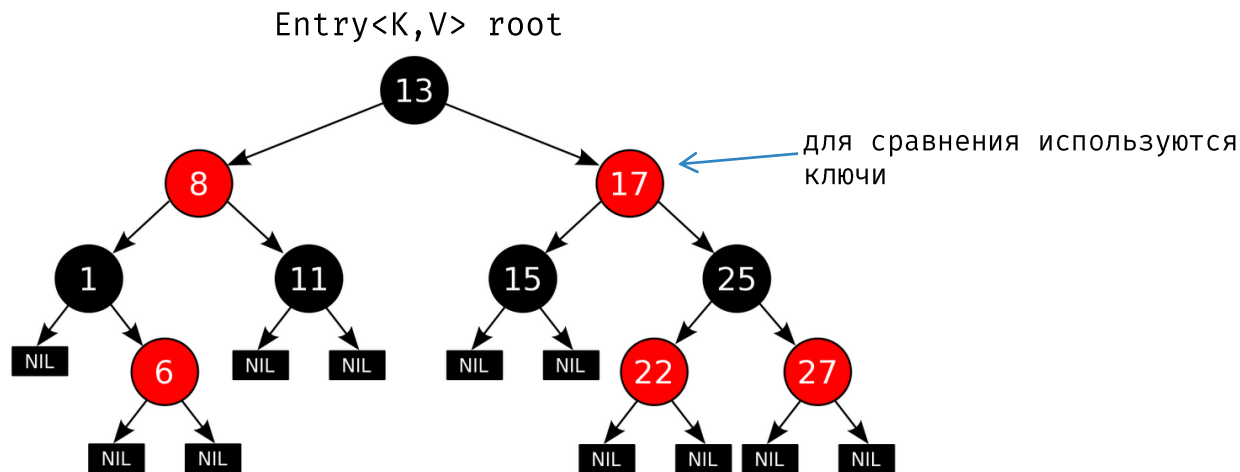
TreeMap – немного про деревья

В TreeMap используются красно-черные деревья:

- Каждый узел промаркирован красным или чёрным цветом
- Корень и конечные узлы (листья) дерева — чёрные
- У красного узла родительский узел — чёрный
- Все простые пути из любого узла x до листьев содержат одинаковое количество чёрных узлов (или разница в высоте между простыми путями не более 1)
- Чёрный узел может иметь чёрного родителя

TreeMap.Entry<K,V>

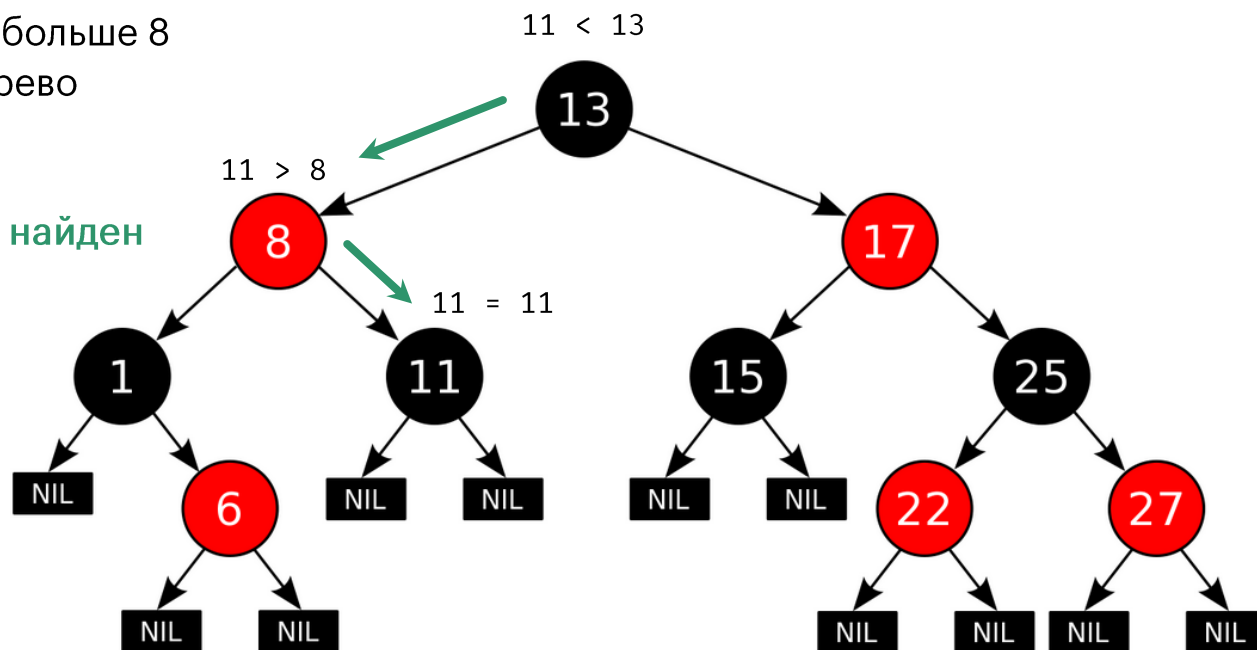
```
K key;  
V value;  
Entry<K,V> left;  
Entry<K,V> right;  
Entry<K,V> parent;  
boolean color = BLACK;
```



TreeMap – поиск

Ищем 11:

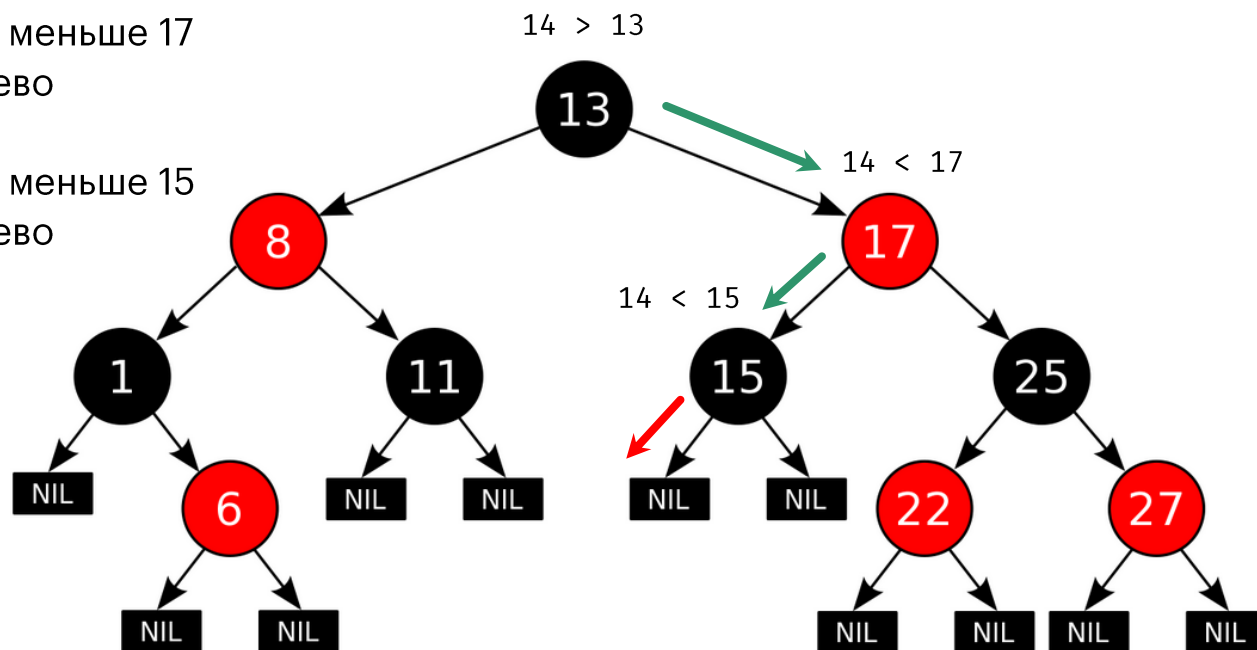
- сравниваем с корнем, 11 меньше 13
идем в левое поддерево
- корень поддерева 8
- сравниваем с корнем, 11 больше 8
идем в правое поддерево
- корень поддерева 11
- сравниваем с корнем,
11 равно 11 – **элемент найден**



TreeMap – поиск

Ищем 14:

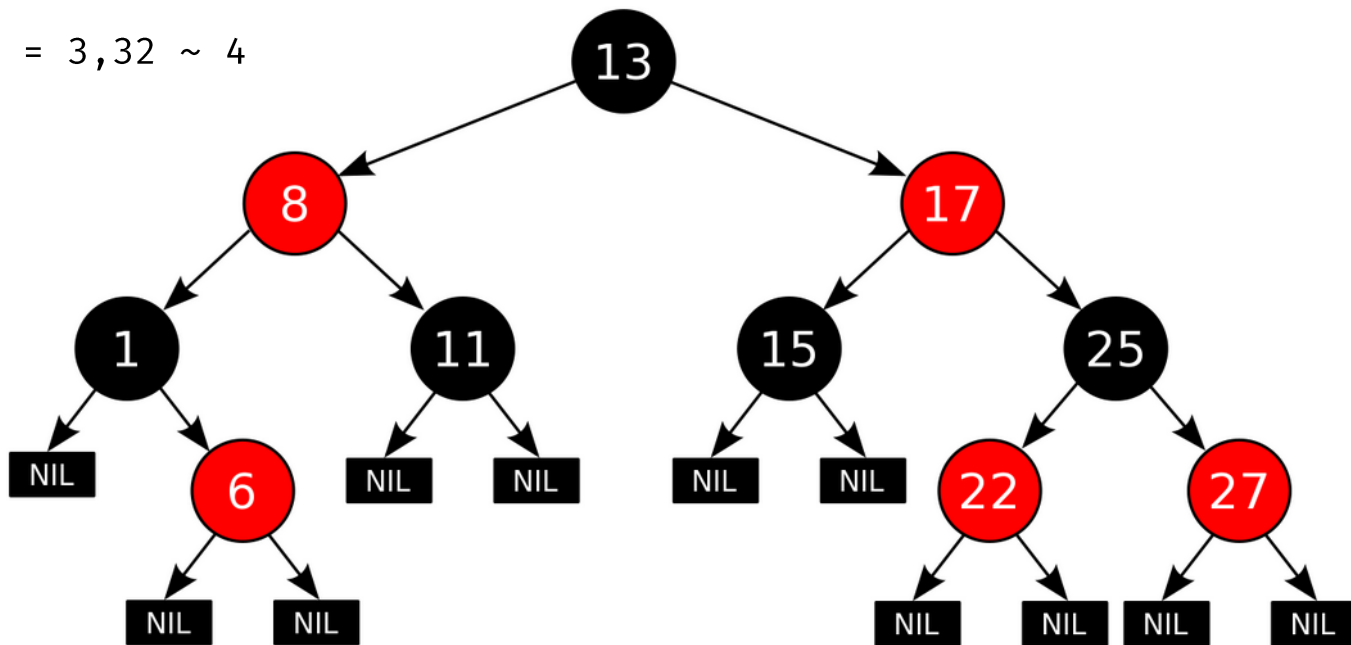
- сравниваем с корнем, 14 больше 13
идем в правое поддерево
- корень поддерева 17
- сравниваем с корнем, 14 меньше 17
идем в левое поддерево
- корень поддерева 15
- сравниваем с корнем, 14 меньше 15
идем в левое поддерево
- левого поддерева нет –
элемент не найден



TreeMap – поиск

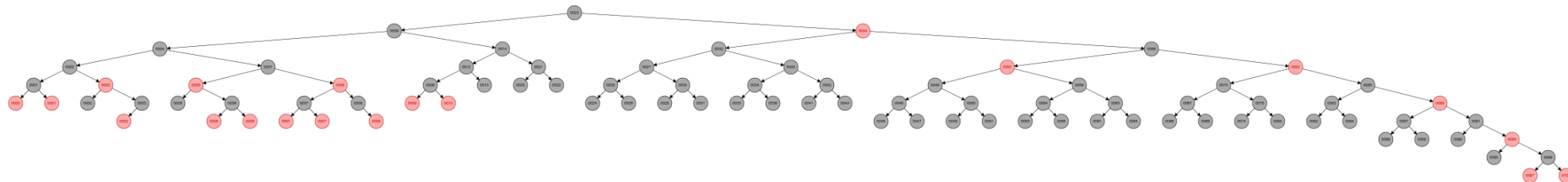
Исходя из особенностей дерева, количество сравнений для поиска, не превышает высоты дерева. А данном случае 4. Для расчета количества операций сравнения при поиске используется $\log_2(n)$.

$$\log_2(10) = 3,32 \sim 4$$



TreeMap – поиск, сравнение с ArrayList

Количество элементов в коллекции	ArrayList количество операций сравнения при поиске (худшее)	TreeMap количество операций сравнения при поиске (худшее)
1	1	1
10	10	4
100	100	7
1 000	1 000	10
100 000	100 000	17



TreeMap – большое O

Data Structure	Time Complexity								Space Complexity
	Average				Worst				Worst
	Access	Search	Insertion	Deletion	Access	Search	Insertion	Deletion	
<u>Array</u>	$\Theta(1)$	$\Theta(n)$	$\Theta(n)$	$\Theta(n)$	$\Theta(1)$	$\Theta(n)$	$\Theta(n)$	$\Theta(n)$	$\Theta(n)$
<u>Stack</u>	$\Theta(n)$	$\Theta(n)$	$\Theta(1)$	$\Theta(1)$	$\Theta(n)$	$\Theta(n)$	$\Theta(1)$	$\Theta(1)$	$\Theta(n)$
<u>Queue</u>	$\Theta(n)$	$\Theta(n)$	$\Theta(1)$	$\Theta(1)$	$\Theta(n)$	$\Theta(n)$	$\Theta(1)$	$\Theta(1)$	$\Theta(n)$
<u>Singly-Linked List</u>	$\Theta(n)$	$\Theta(n)$	$\Theta(1)$	$\Theta(1)$	$\Theta(n)$	$\Theta(n)$	$\Theta(1)$	$\Theta(1)$	$\Theta(n)$
<u>Doubly-Linked List</u>	$\Theta(n)$	$\Theta(n)$	$\Theta(1)$	$\Theta(1)$	$\Theta(n)$	$\Theta(n)$	$\Theta(1)$	$\Theta(1)$	$\Theta(n)$
<u>Skip List</u>	$\Theta(\log(n))$	$\Theta(\log(n))$	$\Theta(\log(n))$	$\Theta(\log(n))$	$\Theta(n)$	$\Theta(n)$	$\Theta(n)$	$\Theta(n)$	$\Theta(n \log(n))$
<u>Hash Table</u>	N/A	$\Theta(1)$	$\Theta(1)$	$\Theta(1)$	N/A	$\Theta(n)$	$\Theta(n)$	$\Theta(n)$	$\Theta(n)$
<u>Binary Search Tree</u>	$\Theta(\log(n))$	$\Theta(\log(n))$	$\Theta(\log(n))$	$\Theta(\log(n))$	$\Theta(n)$	$\Theta(n)$	$\Theta(n)$	$\Theta(n)$	$\Theta(n)$
<u>Cartesian Tree</u>	N/A	$\Theta(\log(n))$	$\Theta(\log(n))$	$\Theta(\log(n))$	N/A	$\Theta(n)$	$\Theta(n)$	$\Theta(n)$	$\Theta(n)$
<u>B-Tree</u>	$\Theta(\log(n))$	$\Theta(\log(n))$	$\Theta(\log(n))$	$\Theta(\log(n))$	$\Theta(\log(n))$	$\Theta(\log(n))$	$\Theta(\log(n))$	$\Theta(\log(n))$	$\Theta(n)$
<u>Red-Black Tree</u>	$\Theta(\log(n))$	$\Theta(\log(n))$	$\Theta(\log(n))$	$\Theta(\log(n))$	$\Theta(\log(n))$	$\Theta(\log(n))$	$\Theta(\log(n))$	$\Theta(\log(n))$	$\Theta(n)$
<u>Splay Tree</u>	N/A	$\Theta(\log(n))$	$\Theta(\log(n))$	$\Theta(\log(n))$	N/A	$\Theta(\log(n))$	$\Theta(\log(n))$	$\Theta(\log(n))$	$\Theta(n)$
<u>AVL Tree</u>	$\Theta(\log(n))$	$\Theta(\log(n))$	$\Theta(\log(n))$	$\Theta(\log(n))$	$\Theta(\log(n))$	$\Theta(\log(n))$	$\Theta(\log(n))$	$\Theta(\log(n))$	$\Theta(n)$
<u>KD Tree</u>	$\Theta(\log(n))$	$\Theta(\log(n))$	$\Theta(\log(n))$	$\Theta(\log(n))$	$\Theta(n)$	$\Theta(n)$	$\Theta(n)$	$\Theta(n)$	$\Theta(n)$

Спасибо за внимание!

Skillbox