# Map

Мар который хранит пары ключ - значение и не может содержать повторяющихся ключей.

При добавлении элемента по существующему ключу происходит запись нового элемента по ключу вместо старого.

Порядок элементов в Мар зависит от реализации интерфейса.

Всегда переопределяйте методы equals() и hashCode() для своих объектов, так как они могут использоваться в методе contains(), а также для более эффективного расположения элементов в карте, в результате чего поиск происходит быстрее.

Интерфейс Мар предоставляет три способа для доступа к данным:

- \* используя Set из ключей (метод map.keySet())
- \* коллекцию из значений (метод map.values())
- \* Set из пары ключ-значение (метод map.entrySet()).

## Основные методы Мар:

- void clear() удаляет все пары "ключ-значение" из вызывающего отображения
- boolean **containsKey(Object k)** возвращает значение true, если вызывающее отображение содержит ключ k. В противном случае возвращает false.
- boolean containsValue(Object v) возвращает значение true, если вызывающее отображение содержит значение v. В противном случае возвращает false
- Set<Map.Entry<K, V>> entrySet() возвращает набор, содержащий все значения отображения. Набор содержит объекты интерфейса Map.Entry.

## Основные методы Мар:

- V get(Object k) возвращает значение, ассоциированное с ключом k.
   Возвращает значение null, если ключ не найден.
- boolean **isEmpty()** возвращает значение true, если вызывающее отображение пусто. В противном случае возвращает false
- Set<K> keySet() возвращает набор, содержащий ключи вызывающего отображения. Метод представляет ключи вызывающего отображения в виде набора
- V put(K k, V v) помещает элемент в вызывающее отображение, переписывая любое предшествующее значение, ассоциированное с ключом.

## Основные методы Мар:

- void putAll(Map<? extends K, ? extends V> m) помещает все значения из m в отображение
- V remove(Object k) удаляет элемент, ключ которого равен k
- int size() возвращает количество пар "ключ-значение" в отображении
- Collection<V> values() возвращает коллекцию, содержащую значения отображения.

```
Доступ к элементам Мар:
for (Map.Entry entry: hashMap.entrySet()) {
 System.out.println("Key: " + entry.getKey() + " Value: "
    + entry.getValue());
```

Реализации интерфейса:

**HashMap** - структура данных для хранения связанных вместе пар "ключзначение".

**TreeMap** - отображение с отсортированными ключами.

**EnumMap** - отображение с ключами, относящимися к перечисляемому типу **LinkedHashMap** - отображение с запоминанием порядка, в котором добавлялись элементы

**WeakHashMap** - отображение со значениями, которые могут удаляться сборщиком мусора, если они больше не используются **IdentityHasMap** - отображение с ключами, сравниваемыми с помощью операции == вместо метода equals()

# HashMap

HashMap — основан на хэш-таблицах, реализует интерфейс Мар (что подразумевает хранение данных в виде пар ключ/значение).

Ключи и значения могут быть любых типов, в том числе и null.

Данная реализация не дает гарантий относительно порядка элементов с течением времени.

Разрешение коллизий осуществляется с помощью метода цепочек.

# HashMap. Создание объекта

Map<String, String> hashmap = new HashMap<String, String>();

Новоявленный объект hashmap, содержит ряд свойств:

- table Массив типа Entry[]
- loadFactor Коэффициент загрузки
- threshold Предельное количество элементов, при достижении которого, размер хэш-таблицы увеличивается вдвое.
- size Количество элементов HashMap-a;

При добавлении элемента, последовательность шагов следующая:

- 1. Сначала ключ проверяется на равенство null. Если это проверка вернула true, будет вызван метод putForNullKey(value)
- 2. Далее генерируется хэш на основе ключа. Для генерации используется метод hash(hashCode), в который передается key.hashCode().

- 3. С помощью метода indexFor(hash, tableLength), определяется позиция в массиве, куда будет помещен элемент.
- 4. Теперь, зная индекс в массиве, мы получаем список (цепочку) элементов, привязанных к этой ячейке. Хэш и ключ нового элемента поочередно сравниваются с хэшами и ключами элементов из списка и, при совпадении обоих этих параметров, значение элемента перезаписывается.

- 3. С помощью метода indexFor(hash, tableLength), определяется позиция в массиве, куда будет помещен элемент.
- 4. Теперь, зная индекс в массиве, мы получаем список (цепочку) элементов, привязанных к этой ячейке. Хэш и ключ нового элемента поочередно сравниваются с хэшами и ключами элементов из списка и, при совпадении обоих этих параметров, значение элемента перезаписывается.

5. Если все же в данной позиции уже есть объект (ключи разные, а hashCode совпадает), проверяется следующий атрибут. Если он возвращает null и текущий объект Entry становится следующим звеном в списке. Если следующая переменная не null, процедура повторяется для следующей, пока не найдет null.

# HashMap.

- 1. Структура данных для хранения в объекте Entry это массив с именем table и типом Entry.
- 2. hashCode() Ключа требуется для вычисления позиции объекта Entry.
- 3. equals() Ключа используется для проверки уникальности ключа в карте(map).
- 4. hashCode() и equals() Значения не используется в методах get() и set() в HashMap.
- 5. Хеш-код для ключей со значением null это всегда 0.И такой объект Entry всегда будет храниться в нулевой позиции массива.

# TreeMap

Класс TreeMap расширяет класс AbstractMap и реализует интерфейс NavigatebleMap.

Объекты сохраняются в отсортированном порядке по возрастанию.

**Время доступа и извлечения элементов достаточно мало**, что делает класс TreeMap блестящим выбором для хранения больших объемов отсортированной информации, которая должна быть быстро найдена.

**TreeMap основан на Красно-Черном дереве**, вследствие чего TreeMap сортирует элементы по ключу в естественном порядке или на основе заданного вами компаратора.

При попытке добавить null-элемент в TreeMap происходит исключение NullPointerException.