

java常用集合框架

转载于（写的不错）：<https://www.cnblogs.com/linliquan/p/11323172.html>

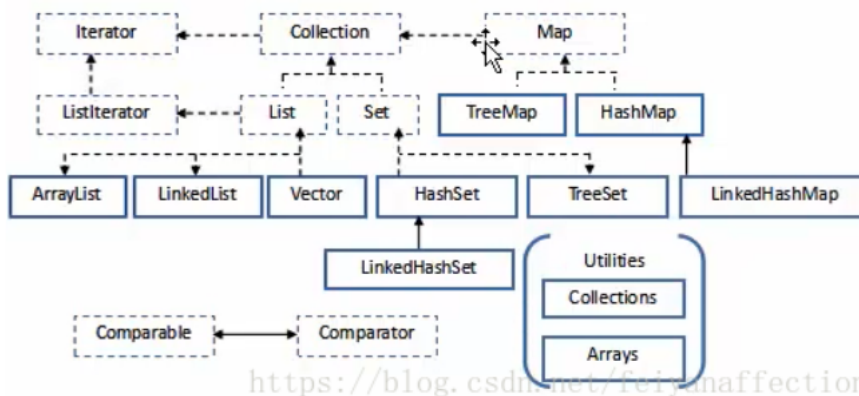
Java的集合主要有List , Set, Map

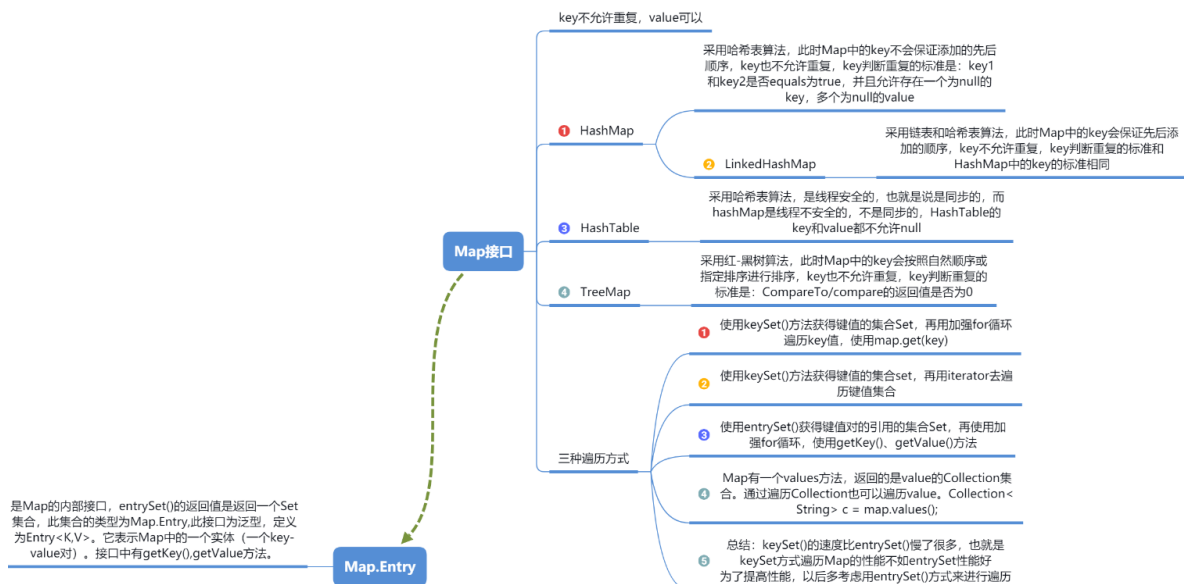
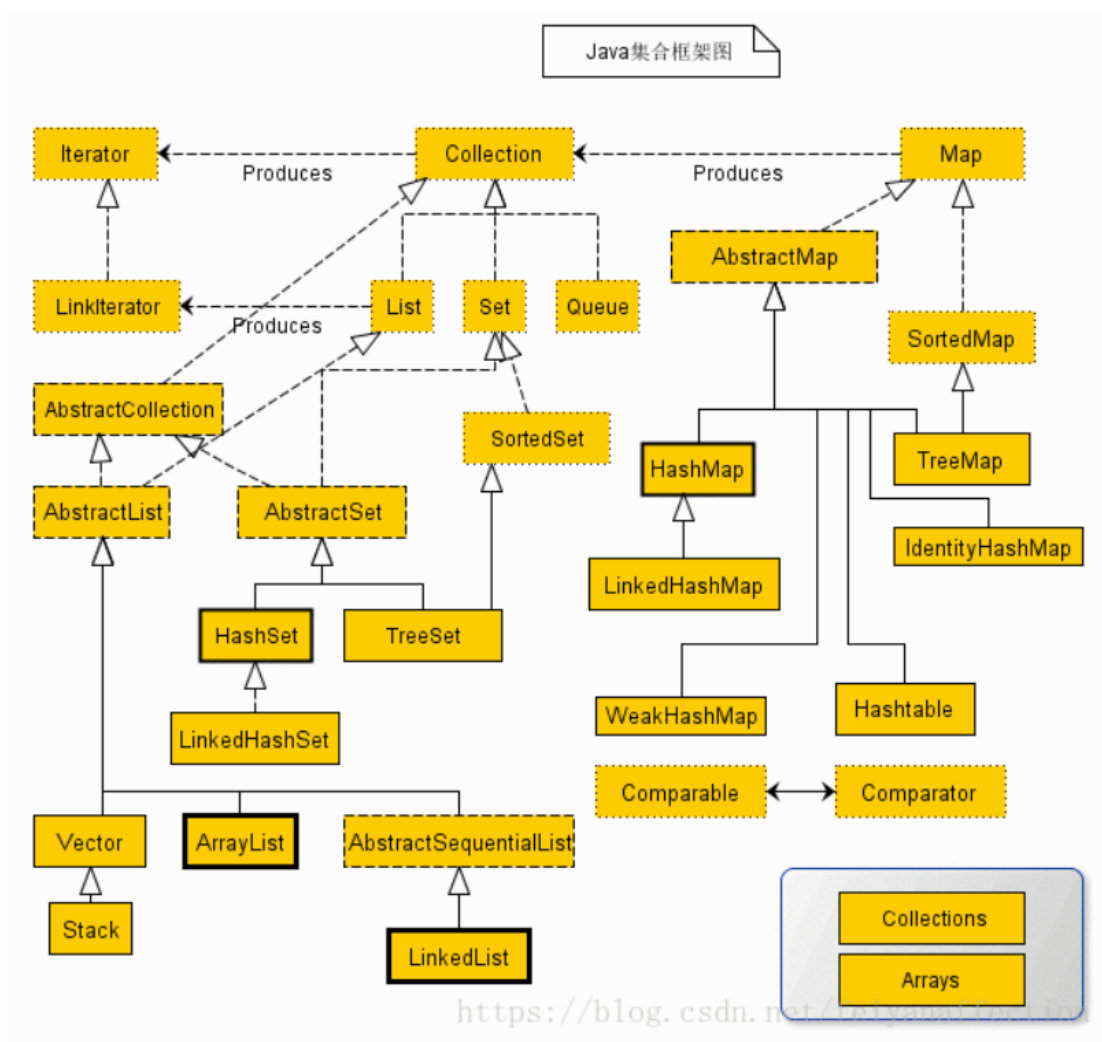
List , Set继承至Collection接口, Map为独立接口

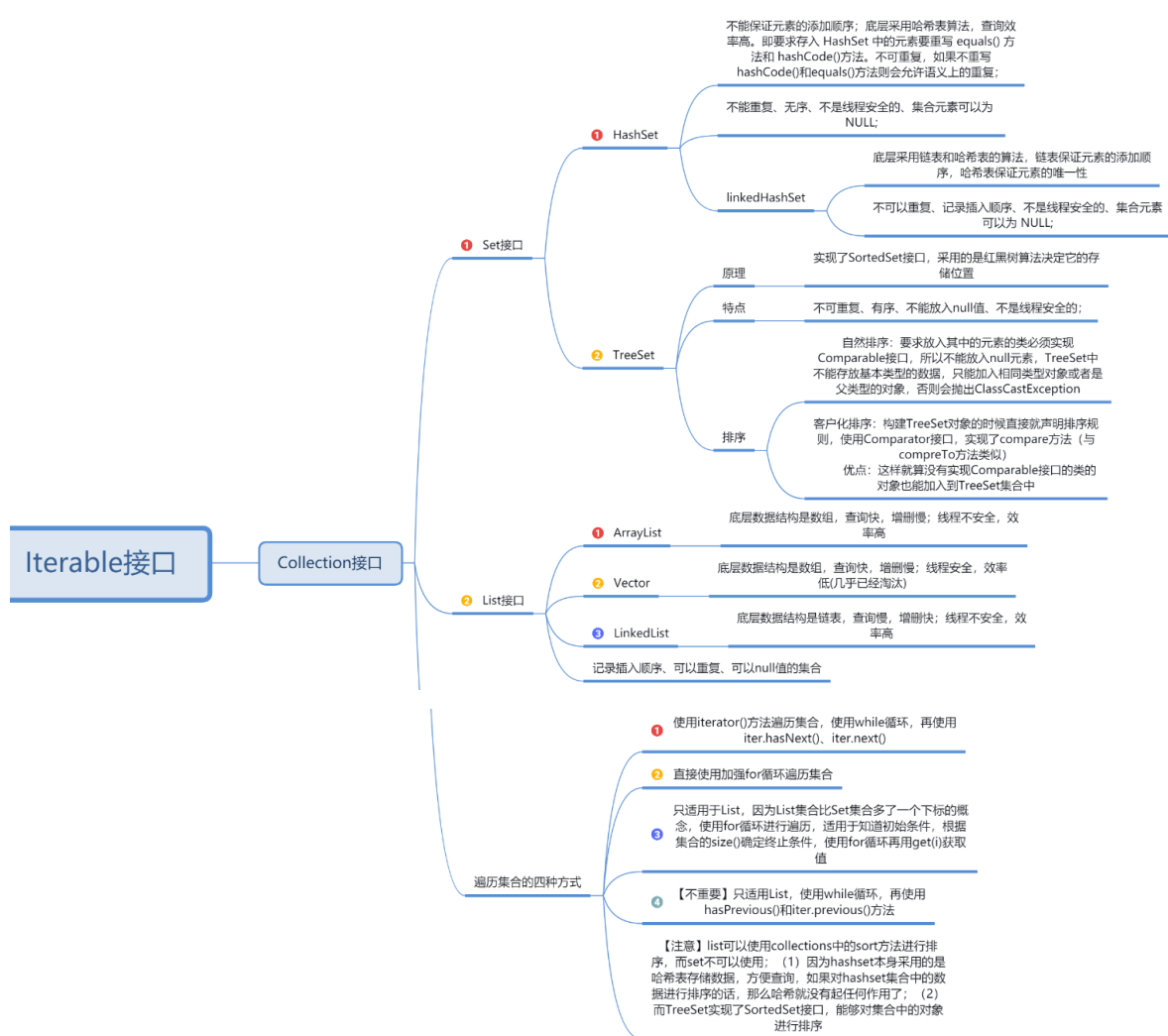
List下有ArrayList, LinkedList, Vector

Set下有HashSet, LinkedHashSet, TreeSet

Map下有HashMap, LinkedHashMap, TreeMap, Hashtable







总结:

Connection接口:

1.List 有序,可重复

ArrayList:

优点: 底层数据结构是数组, 查询快, 增删慢。

缺点: 线程不安全, 效率高

LinkedList:

优点: 底层数据结构是链表, 查询慢, 增删快。

缺点: 线程不安全, 效率高

Vector:

优点: 底层数据结构是数组, 查询快, 增删慢。

缺点: 线程安全, 效率低

2.Set 无序,唯一

(1) HashSet:

底层数据结构是哈希表。(无序,唯一)

如何来保证元素唯一性?

1.依赖两个方法: hashCode()和equals()

HashSet底层数据结构采用哈希表实现,元素无序且唯一,线程不安全,效率高,可以存储null元素,元素的唯一性是靠所存储元素类型是否重写hashCode()和equals()方法来保证的,如果没有重写这两个方法,则无法保证元素的唯一性。

具体实现唯一性的比较过程:

- 1.存储元素时首先会使用hash()算法函数生成一个int类型hashCode散列值,然后已经的所存储的元素的hashCode值比较,如果hashCode不相等,肯定是不同的对象。
- 2.hashCode值相同,再比较equals方法。
- 3.equals相同,对象相同。(则无需储存)

(2) LinkedHashSet:

底层数据结构是链表和哈希表。(FIFO插入有序,唯一)

1.由链表保证元素有序

2.由哈希表保证元素唯一

LinkedHashSet底层数据结构采用链表和哈希表共同实现,链表保证了元素的顺序与存储顺序一致,哈希表保证了元素的唯一性。线程不安全,效率高。

(3) TreeSet:

底层数据结构是红黑树。(唯一,有序)

\1. 如何保证元素排序的呢?

自然排序

比较器排序

2.如何保证元素唯一性的呢?

根据比较的返回值是否是0来决定

TreeSet底层数据结构采用红黑树来实现,元素唯一且已经排好序;唯一性同样需要重写hashCode和equals()方法,二叉树结构保证了元素的有序性。根据构造方法不同,分为自然排序(无参构造)和比较器排序(有参构造),自然排序要求元素必须实现Comparable接口,并重写里面的compareTo()方法,元素通过比较返回的int值来判断排序序列,返回0说明两个对象相同,不需要存储;比较器排需要在TreeSet初始化是时传入一个实现Comparator接口的比较器对象,或者采用匿名内部类的方式new一个Comparator对象,重写里面的compare()方法;

红黑树:

在学习红黑树之前,咱们需要先来了解下二叉查找树(BST)。

二叉查找树

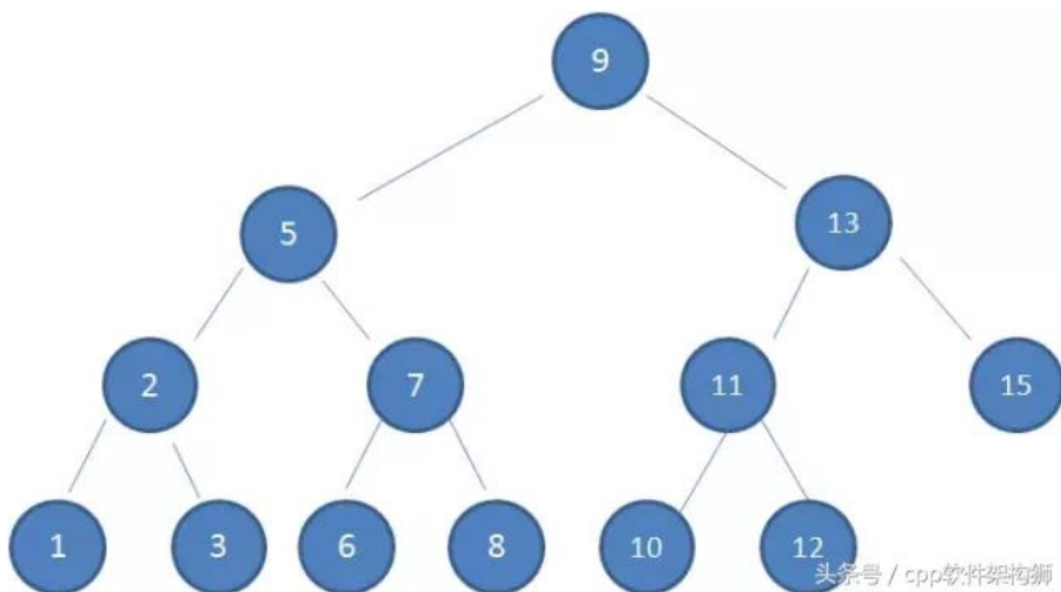
要想了解二叉查找树,我们首先看下二叉查找树有哪些特性呢?

1, 左子树上所有的节点的值均小于或等于他的根节点的值

2, 右子数上所有的节点的值均大于或等于他的根节点的值

3, 左右子树也一定分别为二叉排序树

我们来看下图的这棵树, 他就是典型的二叉查找树

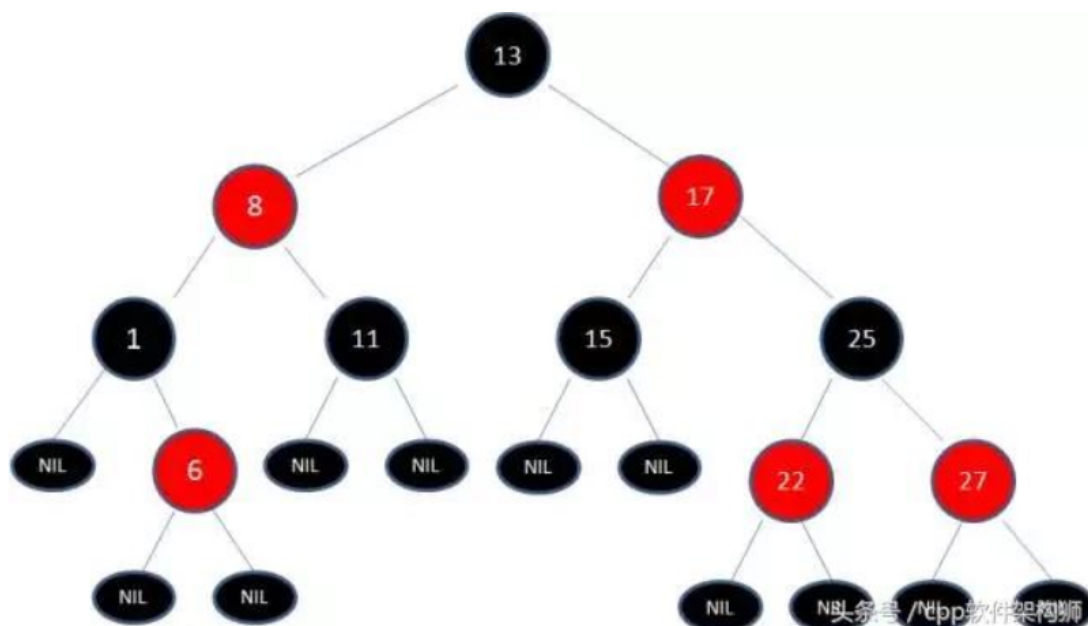


红黑树

红黑树就是一种平衡的二叉查找树, 说他平衡的意思是他不会变成“瘸子”, 左腿特别长或者右腿特别长。除了符合二叉查找树的特性之外, 还具体下列的特性:

1. 节点是红色或者黑色
2. 根节点是黑色
3. 每个叶子的节点都是黑色的空节点 (NULL)
4. 每个红色节点的两个子节点都是黑色的。
5. 从任意节点到其每个叶子的所有路径都包含相同的黑色节点。

看下图就是一个典型的红黑树:



红黑树详情: http://www.360doc.com/content/18/0904/19/25944647_783893127.shtml

TreeSet的两种排序方式比较

1.基本数据类型默认按升序排序

2.自定义排序

(1) 自然排序：重写Comparable接口中的Compareto方法

(2) 比较器排序：重写Comparator接口中的Compare方法

compare(T o1,T o2) 比较用来排序的两个参数。
o1: 代表当前添加的数据
o2: 代表集合中已经存在的数据
0: 表示 o1 == o2
-1(逆序输出): o1 < o2
1(正序输出): o1 > o2

1: o1 - o2 (升序排列)

-1: o2 - o1 (降序排列)

例子1:



```
1 import java.util.Comparator;
2 import java.util.Set;
3 import java.util.TreeSet;
4
5 public class Test {
6     public static void main(String[] args) {
7
8         /**
9          * 自定义规则的TreeSet
10          * 客户端排序：自己写一个比较器，转给TreeSet
11          *
12          * 比较规则
13          * 当TreeSet集合添加数据的时候就会触发比较器的compare()方法
14          */
15         Comparator<Integer> comp = new Comparator<Integer>() {
16             /**
17              * o1 当前添加的数据
18              * o2 集合中已经存在的数据
19              * 0: 表示 o1 == o2
20              * -1 : o1 < o2
21              * 1 : o1 > o2
22              */
23             @Override
24             public int compare(Integer o1, Integer o2) {
25                 System.out.println(o1+"--"+o2);
26                 return o2 -o1; //输出53 33 10, 降序排序
27                 // return 0; //只输出一个元素: 33
28                 // return -1; //输出53 10 33, 倒序输出
29                 // return 1; //输出33 10 55
30             }
31         };
32     }
```

```

33         Set<Integer> s2 = new TreeSet<>(comp);
34         s2.add(33);
35         s2.add(10);
36         s2.add(55);
37
38         System.out.println(s2); //输入53 33 10, 降序排序
39
40     }
41 }

```



例2:



```

1 import java.util.Comparator;
2 import java.util.Iterator;
3 import java.util.Set;
4 import java.util.TreeSet;
5
6 /**
7  * 使用TreeSet和Comparator（使用匿名类），写Test.java
8  * 要求：对TreeSet中的元素
9  *      1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, 10进行排列，
10 * 排序逻辑为奇数在前偶数在后，
11 * 奇数按照升序排列，偶数按照降序排列
12 * 输出结果：1 3 5 7 9 10 8 6 4 2
13 */
14 public class Test {
15     public static void main(String[] args) {
16         Set<Integer> s = new TreeSet<>(new Comparator<Integer>() {
17             //重写compare方法
18             @Override
19             public int compare(Integer o1, Integer o2) {
20                 System.out.println("o1="+o1+" o2="+o2);
21                 if(o2%2==0){
22                     if (o1%2==0){
23                         return o2 -o1;
24                     }else{
25                         return -1;
26                     }
27                 }else {
28                     if (o1%2==0){
29                         return 1;
30                     }else{
31                         return o1 -o2;
32                     }
33                 }
34             }
35         });
36         s.add(2);
37         s.add(6);
38
39
40

```

```

41         s.add(4);
42         s.add(1);
43         s.add(3);
44         s.add(5);
45         s.add(8);
46         s.add(10);
47         s.add(9);
48         s.add(7);
49
50         Iterator iterator = s.iterator();
51
52         while(iterator.hasNext()){
53             System.out.print(iterator.next()+" ");
54         }
55
56     }
57 }

```



输出结果：

```

1 3 5 7 9 10 8 6 4 2
Process finished with exit code 0

```

3.Map接口:

Map用于保存具有映射关系的数据，Map里保存着两组数据：key和value，它们都可以使任何引用类型的数据，但key不能重复。所以通过指定的key就可以取出对应的value。

Map接口有四个比较重要的实现类，分别是HashMap、LinkedHashMap、TreeMap和HashTable。

TreeMap是有序的，HashMap和HashTable是无序的。

Hashtable的方法是同步的，HashMap的方法不是同步的。这是两者最主要的区别。

HashMap

Map 主要用于存储键(key)值(value)对，根据键得到值，因此键不允许重复,但允许值重复。

HashMap 是一个最常用的Map,它根据键的HashCode 值存储数据,根据键可以直接获取它的值，具有很快的访问速度。

HashMap最多只允许一条记录的键为Null;允许多条记录的值为 Null;

HashMap不支持线程的同步，即任一时刻可以有多个线程同时写HashMap;可能会导致数据的不一致。如果需要同步，可以用 Collections的synchronizedMap方法使HashMap具有同步的能力，或者使用ConcurrentHashMap。

HashMap基于哈希表结构实现的，当一个对象被当作键时，必须重写hashCode和equals方法。

LinkedHashMap

LinkedHashMap继承自HashMap，它主要是用链表实现来扩展HashMap类，HashMap中条目是没有顺序的，但是在LinkedHashMap中元素既可以按照它们插入图的顺序排序，也可以按它们最后一次被访问的顺序排序。

TreeMap

TreeMap基于红黑树数据结构的实现，键值可以使用Comparable或Comparator接口来排序。TreeMap继承自AbstractMap，同时实现了接口NavigableMap，而接口NavigableMap则继承自SortedMap。SortedMap是Map的子接口，使用它可以确保图中的条目是排好序的。

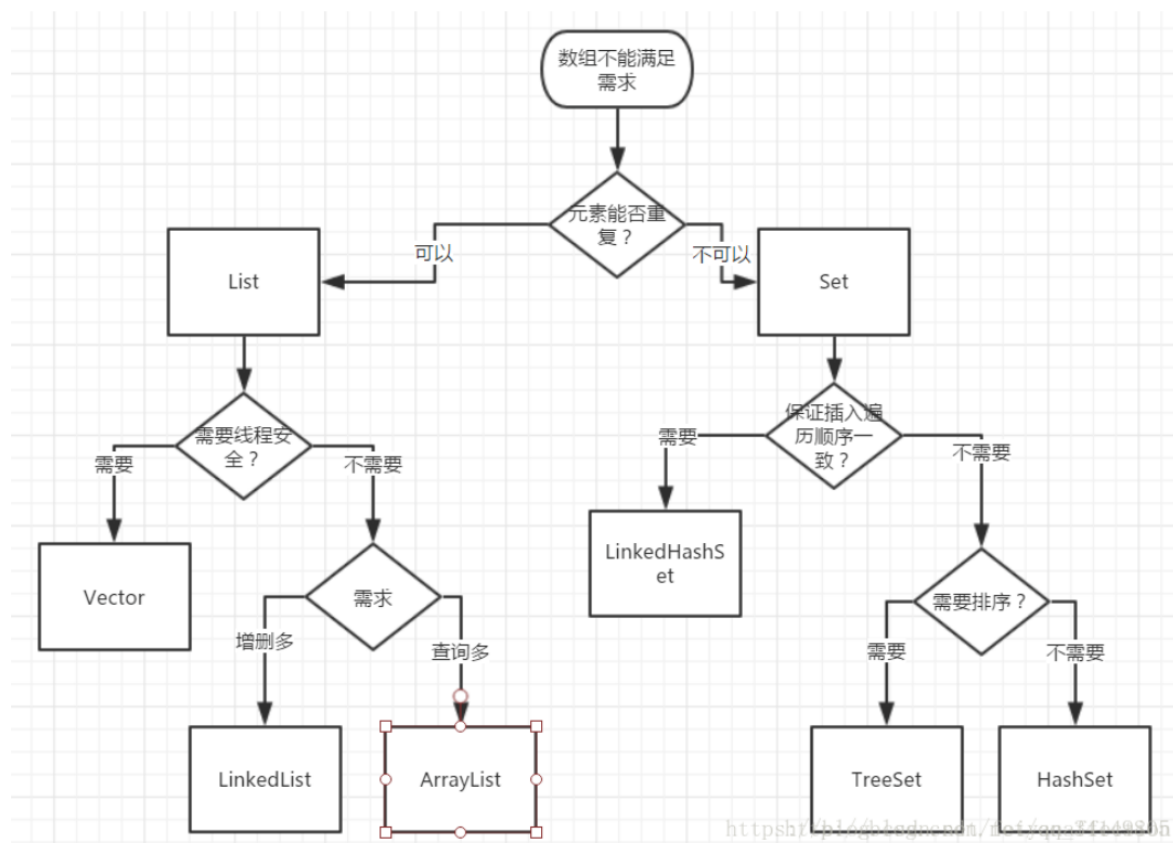
在实际使用中，如果更新图时不需要保持图中元素的顺序，就使用HashMap，如果保持图中元素的插入顺序或者访问顺序，就使用LinkedHashMap，如果需要使图按照键值排序，就使用TreeMap。

Hashtable

Hashtable和前面介绍的HashMap很类似，它也是一个散列表，存储的内容是键值对映射，不同之处在于，Hashtable是继承自Dictionary的，Hashtable中的函数都是同步的，这意味着它也是线程安全的，另外，Hashtable中key和value都不可以为null。

适用场景分析:HashSet是基于Hash算法实现的，其性能通常都优于TreeSet。为快速查找而设计的Set，我们通常都应该使用HashSet，在我们需要排序的功能时，我们才使用TreeSet。

怎么选择：



遍历map实例



```

1 import java.util.HashMap;
2 import java.util.Iterator;
3 import java.util.Map;
4
5 public class Test {
6
7     public static void main(String[] args) {
8         Map<String, String> map = new HashMap<String, String>();
9         map.put("first", "linlin");
10        map.put("second", "好好学java");
11        map.put("third", "sihai");
12        map.put("first", "sihai2");
13
14
15        // 第一种: 通过Map.keySet遍历key和value
16        System.out.println("=====通过Map.keySet遍历key和
value:=====");
17        for (String key : map.keySet()) {
18            System.out.println("key= " + key + " and value= " +
map.get(key));
19        }
20
21        // 第二种: 通过Map.entrySet使用iterator遍历key和value
22        System.out.println("=====通过Map.entrySet使用iterator遍历
key和value:=====");
23        Iterator<Map.Entry<String, String>> it = map.entrySet().iterator();
24
25        while (it.hasNext()) {
26            Map.Entry<String, String> entry = it.next();
27            System.out.println("key= " + entry.getKey() + " and value= "
28
29                + entry.getValue());
30        }
31
32        // 第三种: 通过Map.entrySet遍历key和value
33        System.out.println("=====通过Map.entrySet遍历key和
value:=====");
34        for (Map.Entry<String, String> entry : map.entrySet()) {
35            System.out.println("key= " + entry.getKey() + " and value= "
36
37                + entry.getValue());
38        }
39
40        // 第四种: 通过Map.values()遍历所有的value, 但是不能遍历键key
41        System.out.println("=====通过Map.values()遍历所有的
value:=====");
42        for (String v : map.values()) {
43            System.out.println("value= " + v);
44        }
45    }
46 }

```



重点问题重点分析:

(一) 说说List,Set,Map三者的区别?

- List(对付顺序的好帮手): List接口存储一组不唯一(可以有多个元素引用相同的对象), 有序的对象
- Set(注重独一无二的性质): 不允许重复的集合。不会有多个元素引用相同的对象。
- Map(用Key来搜索的专家): 使用键值对存储。Map会维护与Key有关联的值。两个Key可以引用相同的对象, 但Key不能重复, 典型的Key是String类型, 但也可以是任何对象。

(二) ArrayList 与 LinkedList 区别?

- \1. 是否保证线程安全: `ArrayList` 和 `LinkedList` 都是不同步的, 也就是不保证线程安全;
- \2. 底层数据结构: `ArrayList` 底层使用的是 `Object` 数组; `LinkedList` 底层使用的是 双向链表 数据结构 (JDK1.6之前为循环链表, JDK1.7取消了循环。注意双向链表和双向循环链表的区别, 下面有介绍到!)
- \3. 插入和删除是否受元素位置的影响: ① `ArrayList` 采用数组存储, 所以插入和删除元素的时间复杂度受元素位置的影响。比如: 执行 `add(E e)` 方法的时候, `ArrayList` 会默认在将指定的元素追加到此列表的末尾, 这种情况时间复杂度就是 $O(1)$ 。但是如果要在指定位置 `i` 插入和删除元素的话 (`add(int index, E element)`) 时间复杂度就为 $O(n-i)$ 。因为在进行上述操作的时候集合中第 `i` 和第 `i` 个元素之后的 $(n-i)$ 个元素都要执行向后位/向前移一位的操作。② `LinkedList` 采用链表存储, 所以插入, 删除元素时间复杂度不受元素位置的影响, 都是近似 $O(1)$ 而数组为近似 $O(n)$ 。
- \4. 是否支持快速随机访问: `LinkedList` 不支持高效的随机元素访问, 而 `ArrayList` 支持。快速随机访问就是通过元素的序号快速获取元素对象(对应于 `get(int index)` 方法)。
- \5. 内存空间占用: `ArrayList`的空间浪费主要体现在在list列表的结尾会预留一定的容量空间, 而 `LinkedList`的空间花费则体现在它的每一个元素都需要消耗比`ArrayList`更多的空间 (因为要存放直接后继和直接前驱以及数据)。

1. `ArrayList`是实现了基于动态数组的数据结构, `LinkedList`基于链表的数据结构。

2. 对于随机访问`get`和`set`, `ArrayList`觉得优于`LinkedList`, 因为`LinkedList`要移动指针。

3. 对于新增和删除操作`add`和`remove`, `LinkedList`比较占优势, 因为`ArrayList`要移动数据。

尽量避免同时遍历和删除集合。因为这会改变集合的大小;

(三) ArrayList 与 Vector 区别呢?为什么要用ArrayList取代Vector呢?

`Vector` 类的所有方法都是同步的。可以由两个线程安全地访问一个`Vector`对象、但是一个线程访问`Vector`的话代码要在同步操作上耗费大量的时间。

`ArrayList` 不是同步的, 所以在不需要保证线程安全时建议使用`ArrayList`。

(四) 说一说 ArrayList 的扩容机制吧

<https://github.com/Snailclimb/JavaGuide/blob/master/docs/java/collection/ArrayList-Grow.md>

(五) HashSet与TreeSet与LinkedHashSet对比

HashSet不能保证元素的排列顺序，顺序有可能发生变化，不是同步的，集合元素可以是null,但只能放入一个null

TreeSet是SortedSet接口的唯一实现类，TreeSet可以确保集合元素处于排序状态。TreeSet支持两种排序方式，自然排序 和定制排序，其中自然排序为默认的排序方式。向 TreeSet中加入的应该是同一个类的对象。

TreeSet判断两个对象不相等的方式是两个对象通过equals方法返回false，或者通过CompareTo方法比较没有返回0

自然排序

自然排序使用要排序元素的CompareTo (Object obj) 方法来比较元素之间大小关系，然后将元素按照升序排列。

定制排序

自然排序是根据集合元素的大小，以升序排列，如果要定制排序，应该使用Comparator接口，实现 int compare(To1,To2)方法

LinkedHashSet集合同样是根据元素的hashCode值来决定元素的存储位置，但是它同时使用链表维护元素的次序。这样使得元素看起来像是以插入顺序保存的，也就是说，当遍历该集合时候，LinkedHashSet将会以元素的添加顺序访问集合的元素。

LinkedHashSet在迭代访问Set中的全部元素时，性能比HashSet好，但是插入时性能稍微逊色于HashSet。

(六) LinkedHashMap和HashMap, TreeMap对比

Hashtable与 HashMap类似,它继承自Dictionary类，不同的是:它不允许记录的键或者值为空;它支持线程的同步，即任一时刻只有一个线程能写Hashtable,因此也导致了 Hashtable在写入时会比较慢。

HashMap 是一个最常用的Map,它根据键的HashCode 值存储数据,根据键可以直接获取它的值，具有很快的访问速度，遍历时，**取得数据的顺序是完全随机的。**

LinkedHashMap保存了记录的插入顺序，**在用Iterator遍历LinkedHashMap时，先得到的记录肯定是先插入的.也可以在构造时用带参数，按照应用次数排序。在遍历的时候会比HashMap慢，不过有种情况例外，当HashMap容量很大，实际数据较少时，遍历起来可能会比LinkedHashMap慢，因为LinkedHashMap的遍历速度只和实际数据有关，和容量无关，而HashMap的遍历速度和他的容量有关。**

TreeMap实现SortMap接口，能够把它保存的记录根据键排序,默认是按键值的升序排序，也可以指定排序的比较器，当用Iterator 遍历TreeMap时，得到的记录是排过序的。

我们用的最多的是HashMap,HashMap里面存入的键值对在取出的时候是随机的,在Map 中插入、删除和定位元素，HashMap 是最好的选择。

TreeMap取出来的是排序后的键值对。但如果您要按**自然顺序或自定义顺序遍历键**，那么TreeMap会更好。

LinkedHashMap 是HashMap的一个子类，如果需要输出的顺序和输入的相同,那么用LinkedHashMap可以实现,它还可以按读取顺序来排列，像连接池中可以应用。

(七) HashMap 和 Hashtable 的区别

1. **线程是否安全**： HashMap 是非线程安全的，Hashtable 是线程安全的；Hashtable 内部的方法基本都经过 synchronized 修饰。（如果你要保证线程安全的话就使用 ConcurrentHashMap 吧！）；
2. **效率**： 因为线程安全的问题，HashMap 要比 Hashtable 效率高一点。另外，Hashtable 基本被淘汰，不要在代码中使用它；

3. **对Null key 和Null value的支持**：HashMap 中，null 可以作为键，这样的键只有一个，可以有一个或多个键所对应的值为 null。。但是在 Hashtable 中 put 进的键值只要有一个 null，直接抛出 NullPointerException。
4. **初始容量大小和每次扩充容量大小的不同**：①创建时如果不指定容量初始值，Hashtable 默认的初始大小为11，之后每次扩充，容量变为原来的2n+1。HashMap 默认的初始化大小为16。之后每次扩充，容量变为原来的2倍。②创建时如果给定了容量初始值，那么 Hashtable 会直接使用你给定的大小，而 HashMap 会将其扩充为2的幂次方大小（HashMap 中的 `tableSizeFor()` 方法保证，下面给出了源代码）。也就是说 HashMap 总是使用2的幂作为哈希表的大小,后面会介绍到为什么是2的幂次方。
5. **底层数据结构**：JDK1.8 以后的 HashMap 在解决哈希冲突时有了较大的变化，当链表长度大于阈值（默认为8）时，将链表转化为红黑树，以减少搜索时间。Hashtable 没有这样的机制。

(八) HashMap 和 HashSet区别

如果你看过 `HashSet` 源码的话就应该知道：`HashSet` 底层就是基于 `HashMap` 实现的。（`HashSet` 的源码非常非常少，因为除了 `clone()`、`writeObject()`、`readObject()` 是 `HashSet` 自己不得不实现之外，其他方法都是直接调用 `HashMap` 中的方法。

HashMap	HashSet
实现了Map接口	实现Set接口
存储键值对	仅存储对象
调用 <code>put ()</code> 向map中添加元素	调用 <code>add ()</code> 方法向Set中添加元素
HashMap使用键（Key）计算Hashcode	HashSet使用成员对象来计算hashcode值，对于两个对象来说hashcode可能相同，所以 <code>equals()</code> 方法用来判断对象的相等性，

(九) HashSet如何检查重复

当你把对象加入 `HashSet` 时，`HashSet`会先计算对象的 `hashcode` 值来判断对象加入的位置，同时也会与其他加入的对象的`hashcode`值作比较，如果没有相符的`hashcode`，`HashSet`会假设对象没有重复出现。但是如果发现有相同`hashcode`值的对象，这时会调用 `equals ()` 方法来检查`hashcode`相等的对象是否真的相同。如果两者相同，`HashSet`就不会让加入操作成功。（摘自我的Java启蒙书《Head fist java》第二版）

`hashCode ()` 与`equals ()` 的相关规定：

1. 如果两个对象相等，则`hashcode`一定也是相同的
2. 两个对象相等,对两个`equals`方法返回true
3. 两个对象有相同的`hashcode`值，它们也不一定是相等的
4. 综上，`equals`方法被覆盖过，则`hashCode`方法也必须被覆盖
5. `hashCode()`的默认行为是对堆上的对象产生独特值。如果没有重写`hashCode()`，则该class的两个对象无论如何都不会相等（即使这两个对象指向相同的数据）。

(十) HashMap的底层实现

JDK1.8之前

JDK1.8 之前 `HashMap` 底层是 数组和链表 结合在一起使用也就是 链表散列。`HashMap` 通过 `key` 的 `hashCode` 经过扰动函数处理过后得到 `hash` 值，然后通过 $(n - 1) \& hash$ 判断当前元素存放的位置（这里的 `n` 指的是数组的长度），如果当前位置存在元素的话，就判断该元素与要存入的元素的 `hash` 值以及 `key` 是否相同，如果相同的话，直接覆盖，不相同就通过拉链法解决冲突。

所谓扰动函数指的就是 `HashMap` 的 `hash` 方法。使用 `hash` 方法也就是扰动函数是为了防止一些实现比较差的 `hashCode()` 方法 换句话说使用扰动函数之后可以减少碰撞。

`HashMap`实现原理（比较好的描述）：`HashMap`以键值对（`key-value`）的形式来储存元素，但调用 `put`方法时，`HashMap`会通过`hash`函数来计算`key`的`hash`值，然后通过`hash`值 $\&(\text{HashMap.length}-1)$ 判断当前元素的存储位置，如果当前位置存在元素的话，就要判断当前元素与要存入的`key`是否相同，如果相同则覆盖，如果不同则通过拉链表来解决。JDK1.8时，当链表长度大于8时，将链表转为红黑树。

JDK 1.8 `HashMap` 的 `hash` 方法源码:

JDK 1.8 的 `hash`方法 相比于 JDK 1.7 `hash` 方法更加简化，但是原理不变。



```
1 static final int hash(Object key) {
2     int h;
3     // key.hashCode(): 返回散列值也就是hashcode
4     // ^ : 按位异或
5     // >>>: 无符号右移，忽略符号位，空位都以0补齐
6     return (key == null) ? 0 : (h = key.hashCode()) ^ (h >>> 16);
7 }
```



对比一下JDK1.7的 `HashMap` 的 `hash` 方法源码.

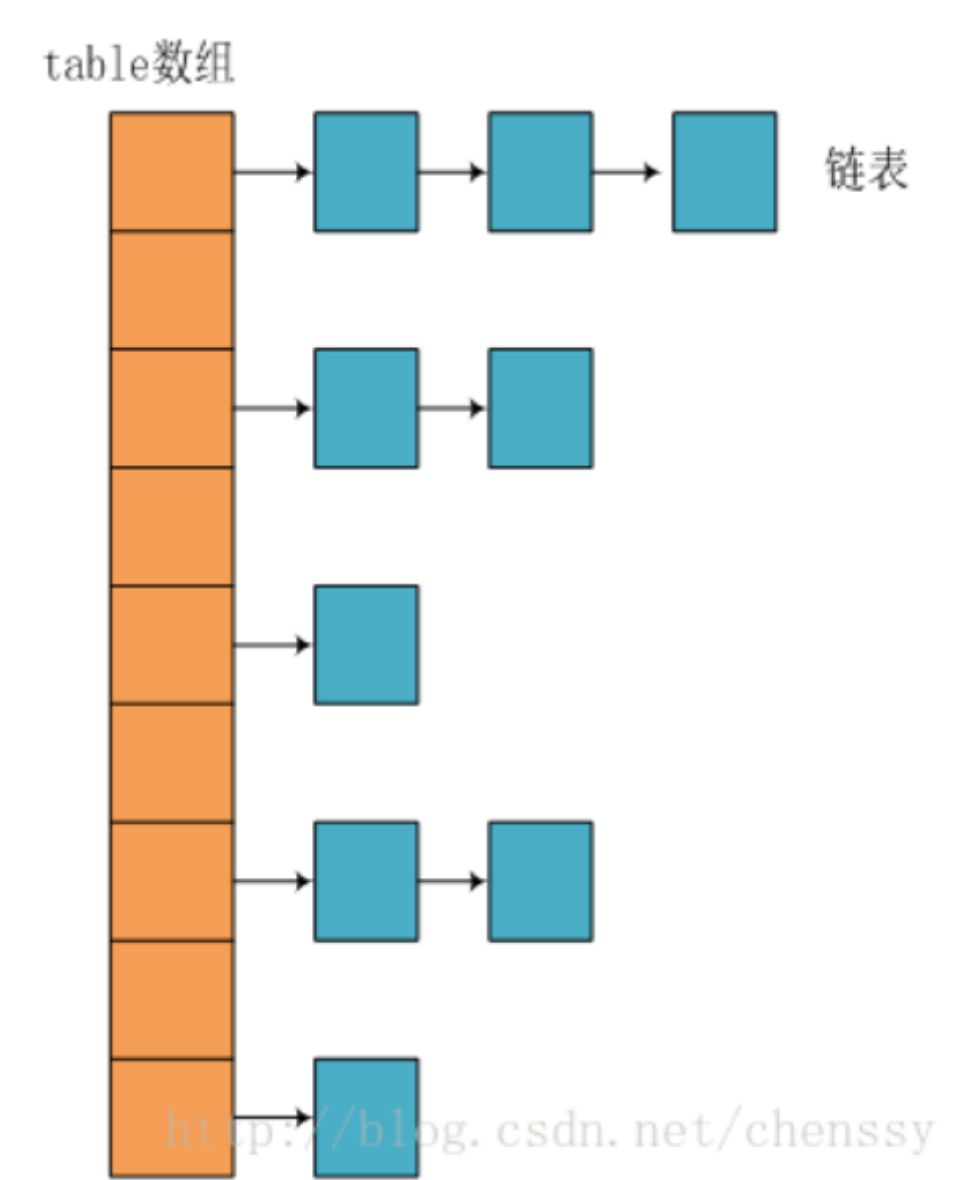


```
1 static int hash(int h) {
2     // This function ensures that hashCodes that differ only by
3     // constant multiples at each bit position have a bounded
4     // number of collisions (approximately 8 at default load factor).
5
6     h ^= (h >>> 20) ^ (h >>> 12);
7     return h ^ (h >>> 7) ^ (h >>> 4);
8 }
```



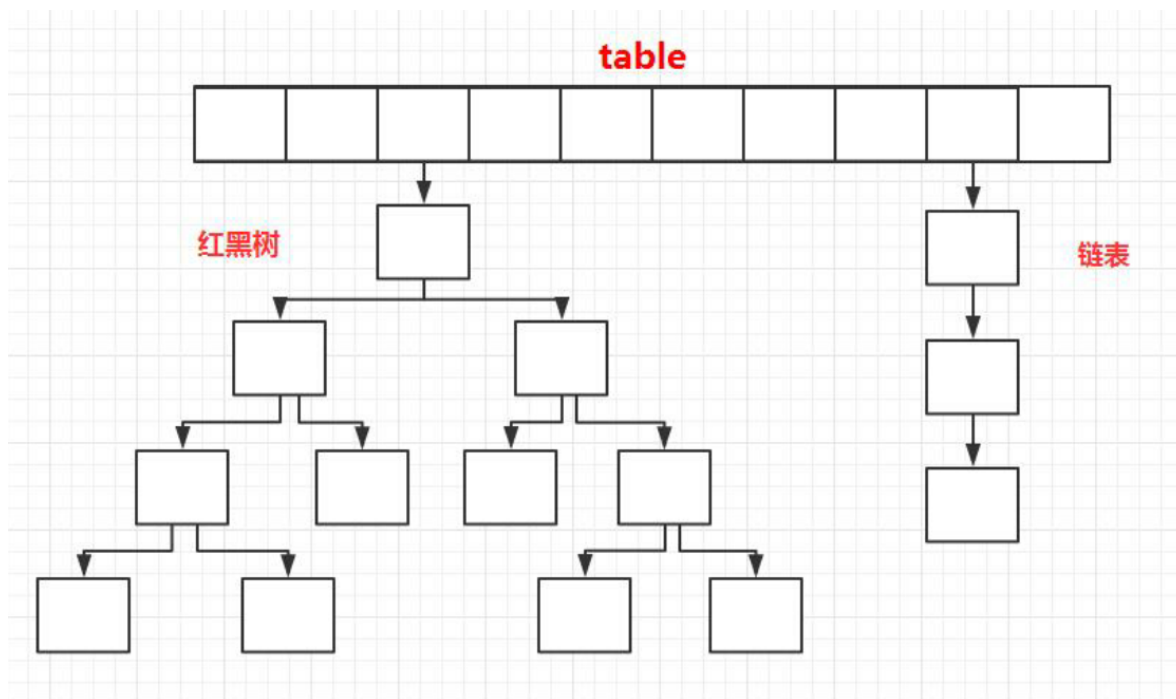
相比于JDK1.8的 `hash` 方法，JDK 1.7 的 `hash` 方法的性能会稍差一点点，因为毕竟扰动了 4 次。

所谓“**拉链法**”就是：将链表和数组相结合。也就是说创建一个链表数组，数组中每一格就是一个链表。若遇到哈希冲突，则将冲突的值加到链表中即可。



JDK1.8之后

相比于之前的版本，JDK1.8之后在解决哈希冲突时有了较大的变化，当链表长度大于阈值（默认为8）时，将链表转化为红黑树，以减少搜索时间。



TreeMap、TreeSet以及JDK1.8之后的HashMap底层都用到了红黑树。红黑树就是为了解决二叉查找树的缺陷，因为二叉查找树在某些情况下会退化成一个线性结构。

(十一) HashMap 的长度为什么是2的幂次方

为了能让 HashMap 存取高效，尽量较少碰撞，也就是要尽量把数据分配均匀。我们上面也讲到了过了，Hash 值的范围值-2147483648到2147483647，前后加起来大概40亿的映射空间，只要哈希函数映射得比较均匀松散，一般应用是很难出现碰撞的。但问题是一个40亿长度的数组，内存是放不下的。所以这个散列值是不能直接拿来用的。用之前还要先做对数组的长度取模运算，得到的余数才能用来要存放的位置也就是对应的数组下标。这个数组下标的计算方法是“ $(n - 1) \& \text{hash}$ ”。（n代表数组长度）。这也就解释了 HashMap 的长度为什么是2的幂次方。

这个算法应该如何设计呢？

我们首先可能会想到采用%取余的操作来实现。但是，重点来了：“取余(%)操作中如果除数是2的幂次则等价于与其除数减一的与(&)操作（也就是说 $\text{hash} \% \text{length} == \text{hash} \& (\text{length} - 1)$ 的前提是 length 是2的n次方；）。”并且采用二进制位操作 &，相对于%能够提高运算效率，这就解释了 HashMap 的长度为什么是2的幂次方。

(十二) HashMap 多线程操作导致死循环问题

主要原因在于 并发下的Rehash 会造成元素之间会形成一个循环链表。不过，jdk 1.8 后解决了这个问题，但是还是不建议在多线程下使用 HashMap,因为多线程下使用 HashMap 还是会存在其他问题比如数据丢失。并发环境下推荐使用 ConcurrentHashMap 。

Rehash：一般来说，Hash表这个容器当有数据要插入时，都会检查容量有没有超过设定的 threshold，如果超过，需要增大Hash表的尺寸，但是这样一来，整个Hash表里的元素都需要被重算一遍。这叫rehash，这个成本相当的大。

(十三) ConcurrentHashMap 和 Hashtable 的区别

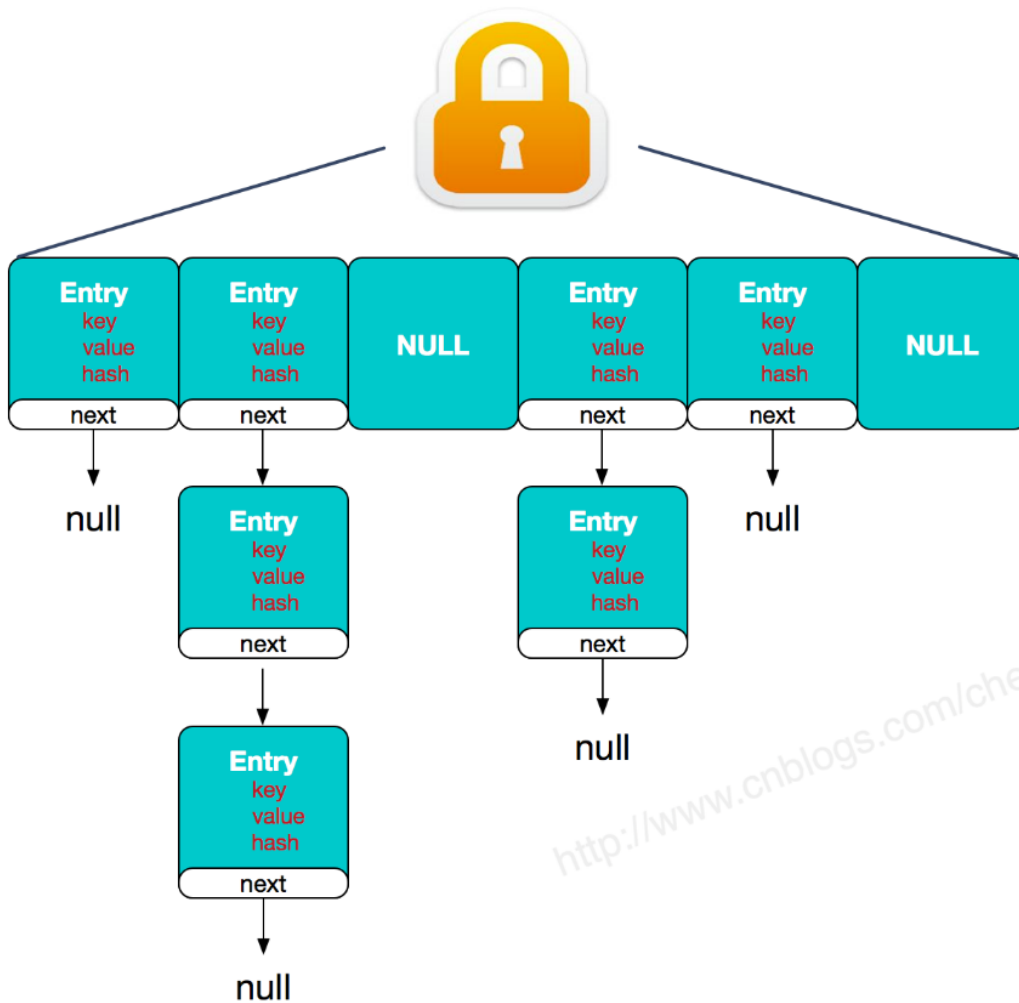
ConcurrentHashMap 和 Hashtable 的区别主要体现在实现线程安全的方式上不同。

- **底层数据结构**：JDK1.7的 ConcurrentHashMap 底层采用 **分段的数组+链表** 实现，JDK1.8 采用的数据结构跟HashMap1.8的结构一样，**数组+链表/红黑二叉树**。Hashtable 和JDK1.8 之前的 HashMap 的底层数据结构类似都是采用 **数组+链表** 的形式，数组是 HashMap 的主体，链表则是主要为了解决哈希冲突而存在的；
- **实现线程安全的方式（重要）**：① **在JDK1.7的时候，ConcurrentHashMap（分段锁）** 对整个桶数组进行了分割分段(Segment)，每一把锁只锁容器其中一部分数据，多线程访问容器里不同数据段的数据，就不会存在锁竞争，提高并发访问率。**到了JDK1.8的时候已经摒弃了Segment的概念，而是直接用 Node 数组+链表+红黑树的数据结构来实现，并发控制使用 synchronized 和 CAS 来操作。**（JDK1.6以后对 synchronized 锁做了很多优化）整个看起来就像是优化过且线程安全的 HashMap，虽然在JDK1.8中还能看到 Segment 的数据结构，但是已经简化了属性，只是为了兼容旧版本；② **Hashtable(同一把锁) :使用 synchronized 来保证线程安全，get/put所有相关操作都是synchronized的，这相当于给整个哈希表加了一把大锁，**效率非常低下**。**当一个线程访问同步方法时，其他线程也访问同步方法，可能会进入阻塞或轮询状态，如使用 put 添加元素，另一个线程不能使用 put 添加元素，也不能使用 get，竞争会越来越激烈效率越低。

两者的对比图：

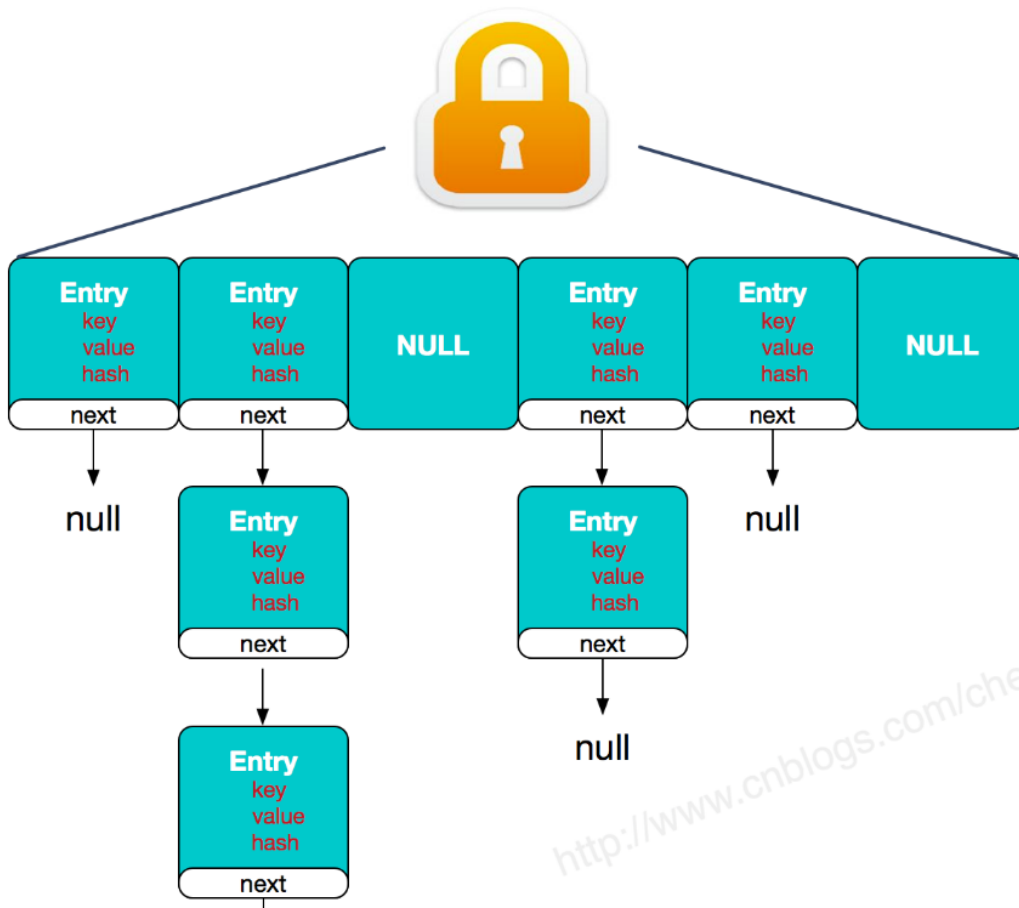
HashTable:

HashTable 全表锁



**

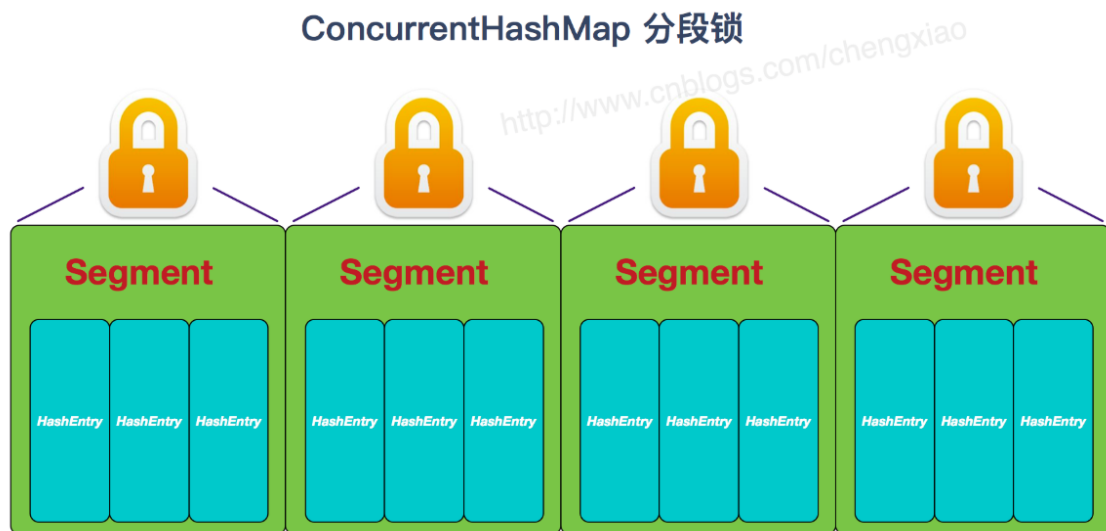
HashTable 全表锁



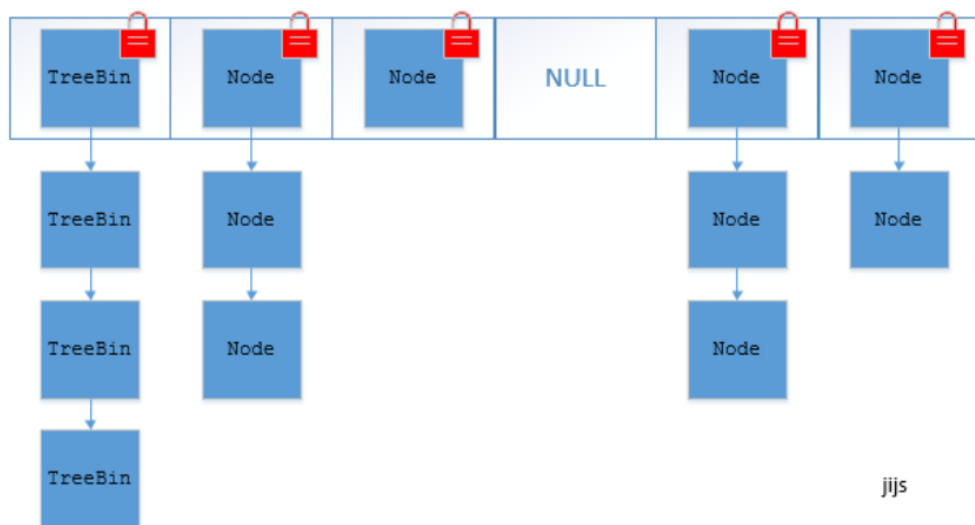
↓
null

**

JDK1.7的ConcurrentHashMap:



JDK1.8的ConcurrentHashMap (TreeBin: 红黑二叉树节点 Node: 链表节点) :



(十四) ConcurrentHashMap线程安全的具体实现方式/底层具体实现

JDK1.7 (上面有示意图)

首先将数据分为一段一段的存储, 然后给每一段数据配一把锁, 当一个线程占用锁访问其中一个段数据时, 其他段的数据也能被其他线程访问。

ConcurrentHashMap 是由 Segment 数组结构和 HashEntry 数组结构组成。

Segment 实现了 ReentrantLock, 所以 Segment 是一种可重入锁, 扮演锁的角色。HashEntry 用于存储键值对数据。

```
static class Segment<K,V> extends ReentrantLock implements Serializable {  
}
```

一个 ConcurrentHashMap 里包含一个 Segment 数组。Segment 的结构和 HashMap 类似，是一种数组和链表结构，一个 Segment 包含一个 HashEntry 数组，每个 HashEntry 是一个链表结构的元素，每个 Segment 守护着一个 HashEntry 数组里的元素，当对 HashEntry 数组的数据进行修改时，必须首先获得对应的 Segment 的锁。

JDK1.8（上面有示意图）

ConcurrentHashMap 取消了 Segment 分段锁，采用 CAS 和 synchronized 来保证并发安全。数据结构跟 HashMap 1.8 的结构类似，数组+链表/红黑二叉树。Java 8 在链表长度超过一定阈值（8）时将链表（寻址时间复杂度为 $O(N)$ ）转换为红黑树（寻址时间复杂度为 $O(\log(N))$ ）

synchronized 只锁定当前链表或红黑二叉树的首节点，这样只要 hash 不冲突，就不会产生并发，效率又提升 N 倍。

（十五）comparable 和 Comparator 的区别

- comparable 接口实际上是出自 java.lang 包 它有一个 `compareTo(Object obj)` 方法用来排序
- comparator 接口实际上是出自 java.util 包 它有一个 `compare(Object obj1, Object obj2)` 方法用来排序

一般我们需要对一个集合使用自定义排序时，我们就要重写 `compareTo()` 方法或 `compare()` 方法，当我们需要对某一个集合实现两种排序方式，比如一个 song 对象中的歌名和歌手名分别采用一种排序方法的话，我们可以重写 `compareTo()` 方法和使用自制的 Comparator 方法或者以两个 Comparator 来实现歌名排序和歌星名排序，第二种代表我们只能使用两个参数版的 `Collections.sort()`。