参考: https://www.wmyskxz.com/2020/02/29/redis-2-tiao-yue-biao/ https://snailclimb.gitee.io/javaguide/#/docs/database/Redis/redis-collection/Redis(2)

## Redis跳表

有序列表zset中使用,类似于java中SortedSet和HashMap的结合; set保证了value的唯一性,另一方面每个value赋予一个排序的权重score排序目的;

#### 为什么使用跳表

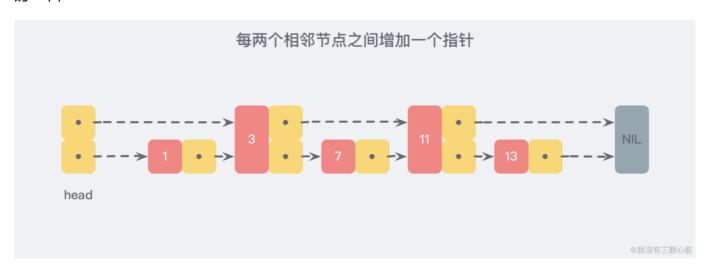
zset要随机插入删除,数组不满足条件; 排序的特性让我们想到了红黑树和平衡树这样的结构,为什么不用呢?

- 1. 性能考虑: 高并发情况下, 红黑树需要rebalance的操作, 而跳表只需要涉及到局部链表的变化;
- 2. 实现考虑: 跳表比红黑树更易实现;

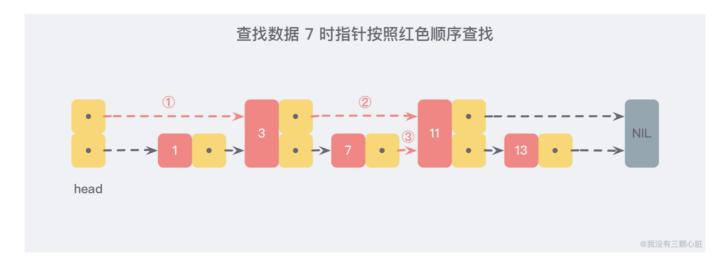
#### 本质是查找问题

我们需要按照score值进行排序,这就意味着,当我们需要添加新的元素时,我们需要定位到插入点,这样才可以继续保证链表是有序的,通常我们使用二分查找,但是链表中没办法进行位置定位,看起来我们除了遍历没有别的方法了;

但是如果我们每相邻两个节点之间就增加一个指针,这样的指针就连成了新的链表,但是包含的数据只有原来的一半;



利用同样的方法可以在新产生的第二层链表上再生成第三层,这样我们的查找就先在上层索引上去查找,一层 一层的查找到数据节点。比原来是不是更快;



### 更进一步跳表

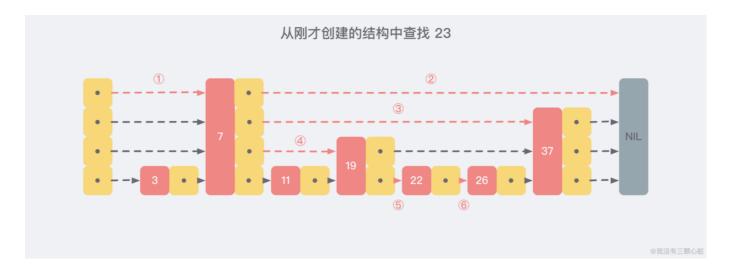
按照上面那只生成链表的方式,上面每一次链表的节点都是下面的一半,这样查找的过程类似二分,时间复杂度Olog(n);

但是这种在插入数据有很大问题,新插入节点会破坏对应的2: 1的节点关系,如果重新维护这个关系的话,新插入节点后面就重新调整,这让时间复杂度又重新退化;

跳表为避免这个问题,不要求上下链表节点之间有严格的对应关系,而是为了每一个节点随机出一个层数;具体过程如下图:



从上面的创建和插入过程中可以看出,每一个节点的层数都是随机出来的,而且新插入的节点不会影响其他层的节点,因此插入操作只需要修改节点前后的指针,而不是对每个节点都进行调整;



# 跳表的实现

zskiplistNode 和 zskiplist两个结构定义,前者为跳表节点,后者为相关关系;

```
typedef struct zskiplistNode{
   //value
   sds ele;
   //分值
   double score;
   //后退指针
   struct zskiplistNode *backward;
   //层
   struct zskiplistLevel {
       //前进指针
       struct zskiplistNode *forward;
       //跨度
       unsigned long span;
   }level[];
}zskiplistNode;
typedef struct zskiplist {
   //跳跃表头指针
   struct zskiplistNode *header,*tail;
   //表中节点的数量
   unsigned long length;
   //表中层数最大的节点的层数
   int level;
}zskiplist;
```

## 随机层数

```
int zslRandomLevel(void) {
  int level = 1;
```

```
while ((random()&0xFFFF) < (ZSKIPLIST_P * 0xFFFF))
    level += 1;
return (level<ZSKIPLIST_MAXLEVEL) ? level : ZSKIPLIST_MAXLEVEL;
}</pre>
```

直观上期望的目标是50%概率分到lavel 1,25% 分到level 2,12.5% 的概率被分配到 Level 3,以此类推...有2-63 的概率被分配到最顶层,因为这里每一层的晋升率都是50%。

**Redis 跳跃表默认允许最大的层数是 32**,被源码中 ZSKIPLIST\_MAXLEVEL 定义,当 Level[0] 有 264 个元素时,才能达到 32 层,所以定义 32 完全够用了。