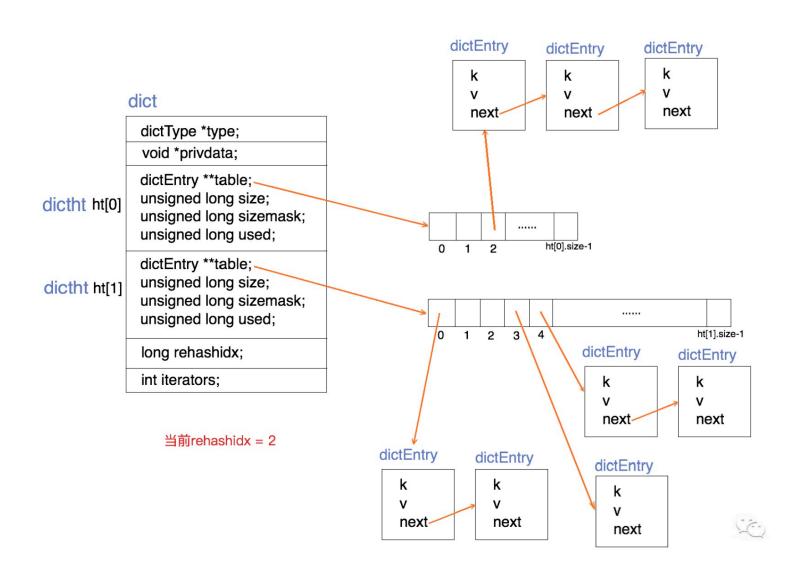
Redis底层数据结构

dict (字典)

dict是基于哈希表的算法,类似于Map。它与其他hash表不同的地方在于它内部的两个hash表以及它的重hash过程(又称增量式重hash)。



- 事实上,除了查找,插入和删除都会出发重hash的过程。
- dictFind 过程: 计算出key的hash值,并首先在ht[0]上查找,找到就立刻返回,找不到的话看是否在重hash过程中,如果没有重hash就返回 null,如果在重hash过程中则会在ht[1]中查找
- rehash过程:每一次调用rehash的时候会将rehash迁移的位置向未迁移的桶向前推1步,如果下一个桶没有则会推进1*10步,此次结束。最终ht[0]上无数据时则迁移完成,此时将ht[0]变成

ht[1],并重新置空ht[1]。

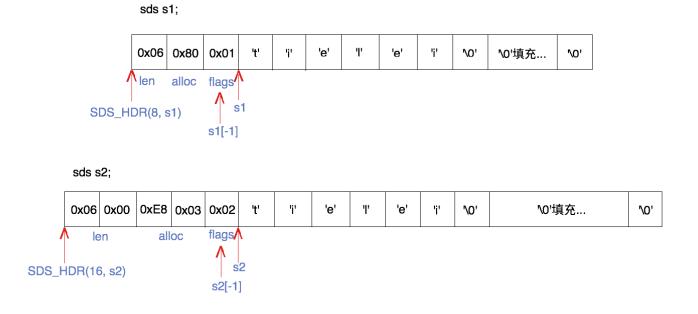
• dict add 与 delete操作类似,都会先判断是否在rehash过程中,如果在rehash过程中在ht[0]中找key是否存在,否则,在ht[0]与ht[1]中查找。

sds (Simple Dynamic String)

```
结构: header + char 数组

— 个header包含: length(长度), alloc(最大容量),flag(标识那种类型header)。
char数组通常要比length大 1,用来存放NULL结束标识。

存在五种header类型:
    define SDS_TYPE_5 0;
    define SDS_TYPE_8 1;
    define SDS_TYPE_16 2;
    define SDS_TYPE_32 3;
    define SDS_TYPE_64 4;
```



 获取header的方法就是先将s1,s2指针左移1位,定位到字符串header的类型。0x01 == SDS_TYPE_8,因此s1的header类型是sdshdr8。0x02 == SDS_TYPE_16,因此s2的header 类型是sdshdr16。

- sdshdr5 与其它几个 header 结构不同,它不包含alloc 字段,而长度使用flags的高5位来存储。因此,它不能为字符串分配空余空间。如果字符串需要动态增长,那么它就必然要重新分配内存才行。所以说,这种类型的sds字符串更适合存储静态的短字符串(长度小于32)。
- Redis正是使用 header + char 数组的形式减少了内存碎片,而不用分成两块空间来存储。
- Redis sds, 其实类似于 StringBuilder 对字符串的操作。比如: append、getRange等操作, 就是对字符数组的操作,但是redis的String类型并不是用的sds, 而是robj。

robj (Redis Object)

- 这里需要注意的是encoding,对于同一个type还可能有不同的encoding。比如当type为String时,encoding可能为:
 - 。 OBJ_ENCODING_RAW 表示一个原生sds。
 - 。 OBJ_ENCODING_INT 用String表示的数字,实际为long型。
 - 。 OBJ_ENCODING_EMBSTR 采用特殊嵌套的sds表示,用于存储长度小于等于44的字符 串。
- 当用 reids 进行 set 操作时,在 redis 内部会进行编码操作:
 - 。 先试图将其转换为long型,在成功转换为long型之后又分为两种情况,如果数字小于 10000,会使用预存的小数字;如果不能则直接使用ptr存储数字。

- 。不能转换为long类型,如果字符串长度足够小(小于44)会使用 OBJ_ENCODING_EMBSTR,将robj与sds重新分配在一个内存64字节长度(16字节robj + 3字节sdshdr8 + 44字节sds字符数组 + 1字节结束符)的内存中,减少内存碎片。
- String 在redis中是用 robj 来表示
- refcount 如果只剩下一个引用,则再次decrRefCount 会释放整个obj。

ziplist

特殊编码的双向链表,一大块内存,对值的存储采用变长的编码方式,对大的值多一些字节来存储,跟普通链表的不同是,不像其每一项会占用一块内存,节省内存,以及减少内存碎片。 但是,每次变动都会导致内存的重新分配。



hash 与 ziplist

创建 hash 结构最先使用的是 ziplist, 会生成两个数据项插入到 ziplist 中, 上图中的数据即是

hset user:100 name tielei

使用 hset user:100 age 20 命令创建。

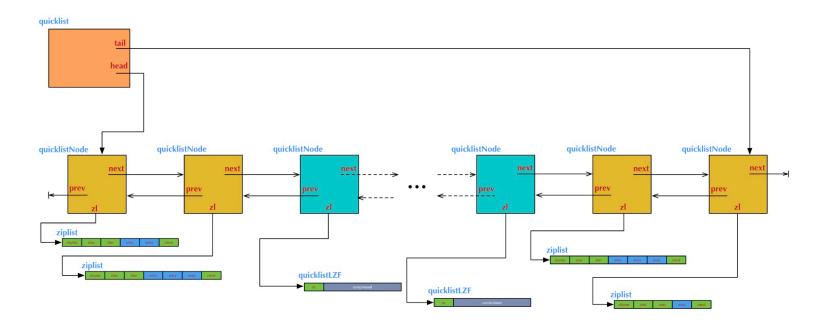
但是随着数据的插入, hash 底层的 ziplist 会转换为 dict。

- 。当 ziplist 数据项超过1024时, 会转换为 dict。
- 。 或者当 ziplist 插入的 value 长度超过64。

quicklist 实现list的数据结构

redis 对外暴露的上层list,底层实现就是quicklist。quicklist是一个双向链表,并且是一个ziplist

- quicklist 这样设计是为了空间与效率的折中。
 - 。 双向链表内存开销大,包含指针以及每个节点的内存。同时节点多了也相对来说容易产生 内存碎片。
 - 。 ziplist 是一整块的内存,但是不利于修改操作,每次都会重新分配内存。
- 那么一个 quicklist 节点,包含多少 ziplist 合适呢? 主要取决于适用场景。redis 默认配置为 list-max-ziplist-size -2 ,代表的是为 8kb 的 ziplist,这个配置值为 -1至-5,代表从 4kb~64kb。
- 当列表很长的时候 quicklist 还支持对中间的内容进行压缩,以节省内存空间。redis可设置两端不压缩的个数, list-compress-depth 0 是 redis 的默认值,表示不压缩,设置为1两段默认1个节点不压缩,以此类推···

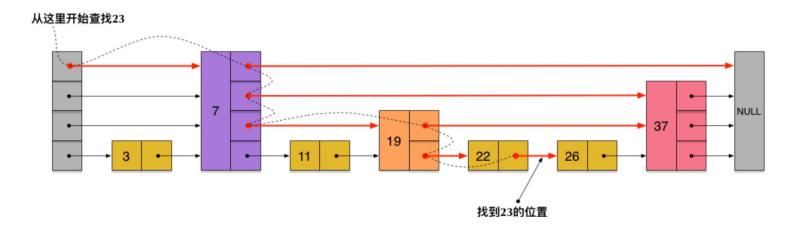


redis list数据结构图。

● list push操作

如果插入的位置节点中 ziplist 还可以插入,那么插入,否则去看相邻节点的 ziplist 是否可以插入,如果还不能,则会新建节点 quicklist 节点

skiplist 实现sorted set的数据结构



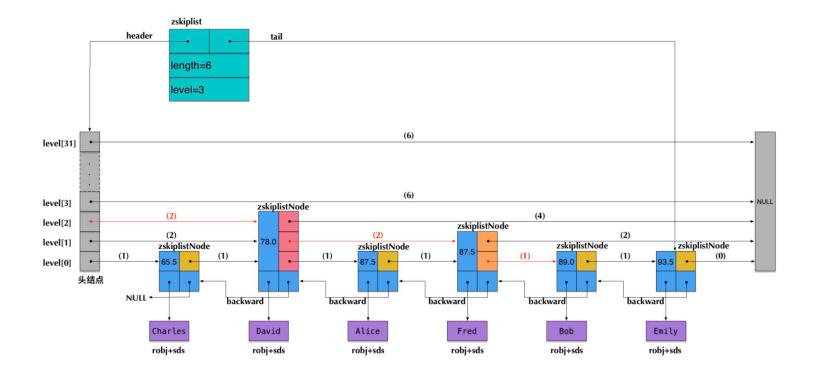
• 关于层数其实类似于二叉树,关于跳表每次新增数据维护高度是根据

```
randomLevel()
level := 1
// random()返回一个[0...1)的随机数
while random() < p and level < MaxLevel do
level := level + 1
return level
```

在 redis 中 p 与 MaxLevel 的取值如下:

```
p = 1/4; MaxLevel = 32
```

- redis 中sorted set的实现不仅仅是用了 skiplist, 还使用了 dict、ziplist。
- redis 中 skiplist 的可能结构:



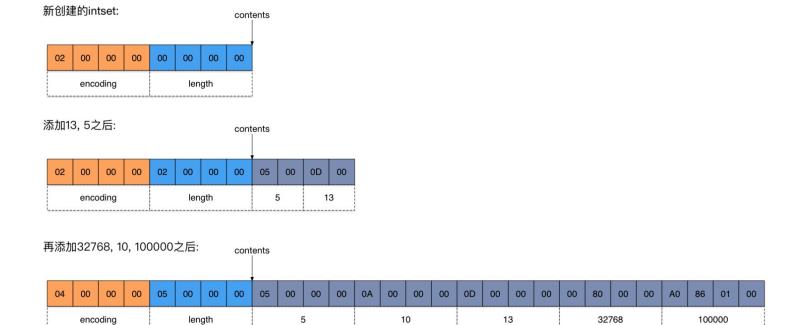
当查找 score = 89 的元素会跨越红色的指针,并将span的值累加就可得到Bob的排名。也可通过累加值取出指定排名。

关于redis 中的 sorted set 实现:

- -> 数据量小时会使用 ziplist 来实现;
- ->当数据对超过 128 ,或者插入的数据长度超过 64 时会转换为 zset。zset 包含一个 dict 与 skiplist。dict 用来定位key -> score,而 skiplist 用来定位 score -> key。

intset

与ziplist类似,内存连续的一整块内存,intset是一个有序的数据集合,可以使用二分查找迅速判断某元素 在不在集合中。



- 当较小整数的时候占用较小的字节,当较大数插入是会将其转换为大字节,他不像 ziplist 一样有每项数据有自己的字节长度。
- 关于 redis 中 set 的实现; 其实是 intset 与 dict 的组合。转换为dict的情况:
 - -> 当添加非数字元素时,会转换为dict;
 - -> 当超过64bit位所能表示的最大整数(2^64~2^64-1);
 - -> 当元素超过 `set-max-intset-entries` 所设置的值时;