

20 | 散列表（下）：为什么散列表和链表经常会一起使用？

2018-11-05 王争



20 | 散列表（下）：为什么散列表和链表经常会一起使用？

朗读者：修阳 11'39" | 5.34M

我们已经学习了 20 节内容，你有没有发现，有两种数据结构，散列表和链表，经常会被放在一起使用。你还记得，前面的章节中都有哪些地方讲到散列表和链表的组合使用吗？我带你一起回忆一下。

在链表那一节，我讲到如何用链表来实现 LRU 缓存淘汰算法，但是链表实现的 LRU 缓存淘汰算法的时间复杂度是 $O(n)$ ，当时我也提到了，通过散列表可以将这个时间复杂度降低到 $O(1)$ 。

在跳表那一节，我提到 Redis 的有序集合是使用跳表来实现的，跳表可以看作一种改进版的链表。当时我们也提到，Redis 有序集合不仅使用了跳表，还用到了散列表。

除此之外，如果你熟悉 Java 编程语言，你会发现 LinkedHashMap 这样一个常用的容器，也用到了散列表和链表两种数据结构。

今天，我们就来看看，在这几个问题中，散列表和链表都是如何组合起来使用的，以及为什么散列表和链表会经常放到一块使用。

LRU 缓存淘汰算法

在链表那一节中，我提到，借助散列表，我们可以把 LRU 缓存淘汰算法的时间复杂度降低为 $O(1)$ 。现在，我们就来看看它是如何做到的。

首先，我们来回顾一下当时我们是如何通过链表实现 LRU 缓存淘汰算法的。

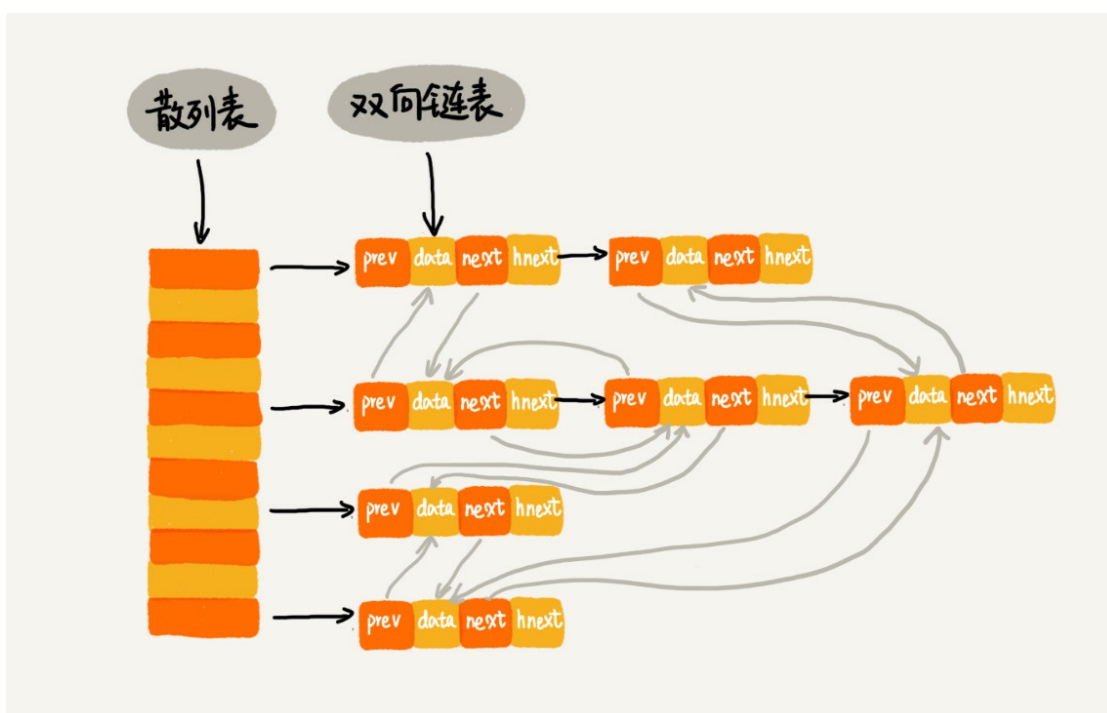
我们需要维护一个按照访问时间从大到小有序排列的链表结构。因为缓存大小有限，当缓存空间不够，需要淘汰一个数据的时候，我们就直接将链表头部的结点删除。

当要缓存某个数据的时候，先在链表中查找这个数据。如果没有找到，则直接将数据放到链表的尾部；如果找到了，我们就把它移动到链表的尾部。因为查找数据需要遍历链表，所以单纯用链表实现的 LRU 缓存淘汰算法的时间复杂度很高，是 $O(n)$ 。

实际上，我总结一下，一个缓存（cache）系统主要包含下面这几个操作：

- 往缓存中添加一个数据；
- 从缓存中删除一个数据；
- 在缓存中查找一个数据。

这三个操作都要涉及“查找”操作，如果单纯地采用链表的话，时间复杂度只能是 $O(n)$ 。如果我们将散列表和链表两种数据结构组合使用，可以将这三个操作的时间复杂度都降低到 $O(1)$ 。具体的结构就是下面这个样子：



我们使用双向链表存储数据，链表中的每个结点处理存储数据（data）、前驱指针（prev）、后继指针（next）之外，还新增了一个特殊的字段 hnext。这个 hnext 有什么作用呢？

因为我们的散列表是通过链表法解决散列冲突的，所以每个结点会在两条链中。一个链是刚刚我们提到的双向链表，另一个链是散列表中的拉链。前驱和后继指针是为了将结点串在双向链表中，hnext 指针是为了将结点串在散列表的拉链中。

了解了这个散列表和双向链表的组合存储结构之后，我们再来看，前面讲到的缓存的三个操作，是如何做到时间复杂度是 $O(1)$ 的？

首先，我们来看如何查找一个数据。我们前面讲过，散列表中查找数据的时间复杂度接近 $O(1)$ ，所以通过散列表，我们可以很快地在缓存中找到一个数据。当找到数据之后，我们还需要将它移动到双向链表的尾部。

其次，我们来看如何删除一个数据。我们需要找到数据所在的结点，然后将结点删除。借助散列

表，我们可以在 $O(1)$ 时间复杂度里找到要删除的结点。因为我们的链表是双向链表，双向链表可以通过前驱指针 $O(1)$ 时间复杂度获取前驱结点，所以在双向链表中，删除结点只需要 $O(1)$ 的时间复杂度。

最后，我们来看如何添加一个数据。添加数据到缓存稍微有点麻烦，我们需要先看这个数据是否已经在缓存中。如果已经在其中，需要将其移动到双向链表的尾部；如果不在其中，还要看缓存有没有满。如果满了，则将双向链表头部的结点删除，然后再将数据放到链表的尾部；如果没有满，就直接将数据放到链表的尾部。

这个过程涉及的查找操作都可以通过散列表来完成。其他的操作，比如删除头结点、链表尾部插入数据等，都可以在 $O(1)$ 的时间复杂度内完成。所以，这三个操作的时间复杂度都是 $O(1)$ 。至此，我们就通过散列表和双向链表的组合使用，实现了一个高效的、支持 LRU 缓存淘汰算法的缓存系统原型。

Redis 有序集合

在跳表那一节，讲到有序集合的操作时，我稍微做了些简化。实际上，在有序集合中，每个成员对象有两个重要的属性，**key**（键值）和**score**（分值）。我们不仅会通过 **score** 来查找数据，还会通过 **key** 来查找数据。

举个例子，比如用户积分排行榜有这样一个功能：我们可以通过用户的 **ID** 来查找积分信息，也可以通过积分区间来查找用户 **ID** 或者姓名信息。这里包含 **ID**、姓名和积分的用户信息，就是成员对象，用户 **ID** 就是 **key**，积分就是 **score**。

所以，如果我们细化一下 Redis 有序集合的操作，那就是下面这样：

- 添加一个成员对象；
- 按照键值来删除一个成员对象；
- 按照键值来查找一个成员对象；
- 按照分值区间查找数据，比如查找积分在 **[100, 356]** 之间的成员对象；
- 按照分值从小到大排序成员变量；

如果我们仅仅按照分值将成员对象组织成跳表的结构，那按照键值来删除、查询成员对象就会很慢，解决方法与 LRU 缓存淘汰算法的解决方法类似。我们可以再按照键值构建一个散列表，这样按照 **key** 来删除、查找一个成员对象的时间复杂度就变成了 $O(1)$ 。同时，借助跳表结构，其他操作也非常高效。

实际上，Redis 有序集合的操作还有另外一类，也就是查找成员对象的排名（**Rank**）或者根据排名区间查找成员对象。这个功能单纯用刚刚讲的这种组合结构就无法高效实现了。这块内容我后面的章节再讲。

Java LinkedHashMap

前面我们讲了两个散列表和链表结合的例子，现在我们再来看另外一个，Java 中的 **LinkedHashMap** 这种容器。

如果你熟悉 Java，那你几乎天天会用到这个容器。我们之前讲过，**HashMap** 底层是通过散列表这

种数据结构实现的。而 `LinkedHashMap` 前面比 `HashMap` 多了一个“`Linked`”，这里的“`Linked`”是不是说，`LinkedHashMap` 是一个通过链表法解决散列冲突的散列表呢？

实际上，`LinkedHashMap` 并没有这么简单，其中的“`Linked`”也并不仅仅代表它是通过链表法解决散列冲突的。关于这一点，在我是初学者的时候，也误解了很久。

我们先来看一段代码。你觉得这段代码会以什么样的顺序打印 3, 1, 5, 2 这几个 key 呢？原因又是什么呢？

```
1 HashMap<Integer, Integer> m = new LinkedHashMap<>();
2 m.put(3, 11);
3 m.put(1, 12);
4 m.put(5, 23);
5 m.put(2, 22);
6
7 for (Map.Entry e : m.entrySet()) {
8     System.out.println(e.getKey());
9 }
```

 复制代码

我先告诉你答案，上面的代码会按照数据插入的顺序依次来打印，也就是说，打印的顺序就是 3, 1, 5, 2。你有没有觉得奇怪？散列表中数据是经过散列函数打乱之后无规律存储的，这里是如何实现按照数据的插入顺序来遍历打印的呢？

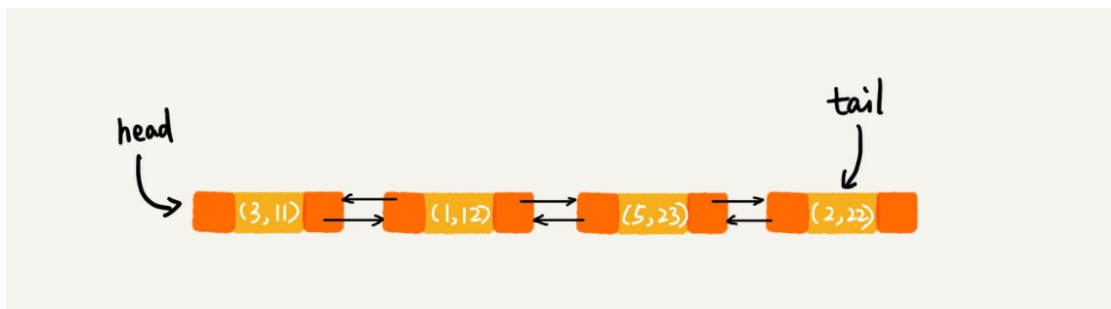
你可能已经猜到了，`LinkedHashMap` 也是通过散列表和链表组合在一起实现的。实际上，它不仅支持按照插入顺序遍历数据，还支持按照访问顺序来遍历数据。你可以看下面这段代码：

```
1 // 10 是初始大小，0.75 是装载因子，true 是表示按照访问时间排序
2 HashMap<Integer, Integer> m = new LinkedHashMap<>(10, 0.75f, true);
3 m.put(3, 11);
4 m.put(1, 12);
5 m.put(5, 23);
6 m.put(2, 22);
7
8 m.put(3, 26);
9 m.get(5);
10
11 for (Map.Entry e : m.entrySet()) {
12     System.out.println(e.getKey());
13 }
```

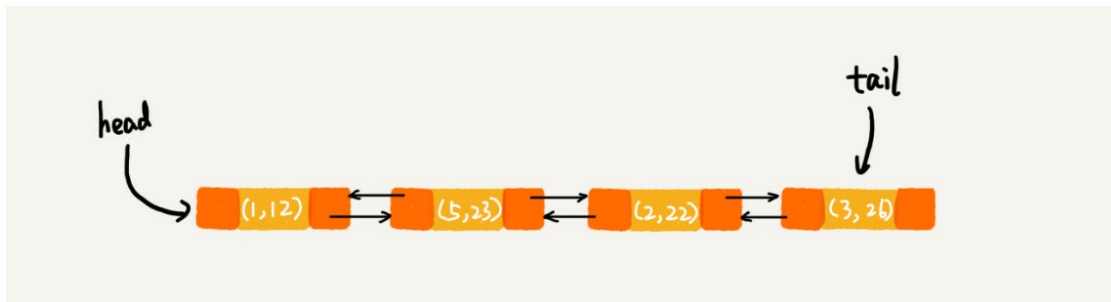
 复制代码

这段代码打印的结果是 1, 2, 3, 5。我来具体分析一下，为什么这段代码会按照这样顺序来打印。

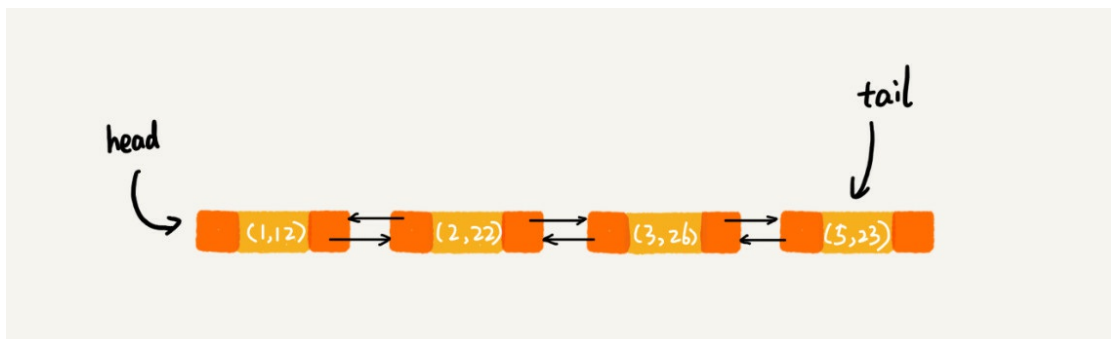
每次调用 `put()` 函数，往 `LinkedHashMap` 中添加数据的时候，都会将数据添加到链表的尾部，所以，在前四个操作完成之后，链表中的数据是下面这样：



在第 8 行代码中，再次将键值为 3 的数据放入到 `LinkedHashMap` 的时候，会先查找这个键值是否已经有了，然后，再将已经存在的 (3,11) 删除，并且将新的 (3,26) 放到链表的尾部。所以，这个时候链表中的数据就是下面这样：



当第 9 行代码访问到 `key` 为 5 的数据的时候，我们将被访问到的数据移动到链表的尾部。所以，第 9 行代码之后，链表中的数据是下面这样：



所以，最后打印出来的数据是 1, 2, 3, 5。从上面的分析，你有没有发现，按照访问时间排序的 `LinkedHashMap` 本身就是一个支持 LRU 缓存淘汰策略的缓存系统？实际上，它们两个的实现原理也是一模一样的。我也就不再啰嗦了。

我现在来总结一下，实际上，`LinkedHashMap` 是通过双向链表和散列表这两种数据结构组合实现的。`LinkedHashMap` 中的“Linked”实际上指的是双向链表，并非指用链表法解决散列冲突。

解答开篇 & 内容小结

弄懂刚刚我讲的这三个例子，开篇的问题也就不言而喻了。我这里总结一下，为什么散列表和链表经常一块使用？

散列表这种数据结构虽然支持非常高效的数据插入、删除、查找操作，但是散列表中的数据都是通过散列函数打乱之后无规律存储的。也就是说，它无法支持按照某种顺序快速地遍历数据。如果希望按照顺序遍历散列表中的数据，那我们需要将散列表中的数据拷贝到数组中，然后排序，再遍历。

因为散列表是动态数据结构，不停地有数据的插入、删除，所以每当我们希望按顺序遍历散列表中

的数据的时候，都需要先排序，那效率势必会很低。为了解决这个问题，我们将散列表和链表（或者跳表）结合在一起使用。

课后思考

1. 今天讲的几个散列表和链表结合使用的例子里，我们用的都是双向链表。如果把双向链表改成单链表，还能否正常工作呢？为什么呢？
2. 假设猎聘网有 10 万名猎头，每个猎头都可以通过做任务（比如发布职位）来积累积分，然后通过积分来下载简历。假设你是猎聘网的一名工程师，如何在内存中存储这 10 万个猎头 ID 和积分信息，让它能够支持这样几个操作：
 - 根据猎头的 ID 快速查找、删除、更新这个猎头的积分信息；
 - 查找积分在某个区间的猎头 ID 列表；
 - 查找按照积分从小到大排名在第 x 位到第 y 位之间的猎头 ID 列表。

欢迎留言和我分享，我会第一时间给你反馈。

 极客时间

数据结构与算法之美

为工程师量身打造的数据结构与算法私教课

王争
前 Google 工程师



©版权归极客邦科技所有，未经许可不得转载

上一篇 19 | 散列表（中）：如何打造一个工业级水平的散列表？

下一篇 21 | 哈希算法（上）：如何防止数据库中的用户信息被脱库？

写留言

通过留言可与作者互动