

twoSum问题的核心思想

Stars 79k

知乎

@labuladong

公众号

@labuladong

B站

@labuladong



微信搜一搜



labuladong

相关推荐：

- [我写了首诗，让你闭着眼睛也能写对二分搜索](#)
- [经典动态规划：完全背包问题](#)

读完本文，你不仅学会了算法套路，还可以顺便去 LeetCode 上拿下如下题目：

[1.两数之和](#)

[170.两数之和 III - 数据结构设计](#)

Two Sum 系列问题在 LeetCode 上有好几道，这篇文章就挑出有代表性的几道，介绍一下这种问题怎么解决。

TwoSum I

这个问题的最基本形式是这样：给你一个数组和一个整数 `target`，可以保证数组中存在两个数的和为 `target`，请你返回这两个数的索引。

比如输入 `nums = [3,1,3,6]`，`target = 6`，算法应该返回数组 `[0,2]`，因为 $3 + 3 = 6$ 。

这个问题如何解决呢？首先最简单粗暴的办法当然是穷举了：

```
int[] twoSum(int[] nums, int target) {  
  
    for (int i = 0; i < nums.length; i++)  
        for (int j = i + 1; j < nums.length; j++)  
            if (nums[j] == target - nums[i])  
                return new int[] { i, j };  
  
    // 不存在这么两个数  
    return new int[] {-1, -1};  
}
```

这个解法非常直接，时间复杂度 $O(N^2)$ ，空间复杂度 $O(1)$ 。

可以通过一个哈希表减少时间复杂度：

```
int[] twoSum(int[] nums, int target) {
    int n = nums.length;
    index<Integer, Integer> index = new HashMap<>();
    // 构造一个哈希表：元素映射到相应的索引
    for (int i = 0; i < n; i++)
        index.put(nums[i], i);

    for (int i = 0; i < n; i++) {
        int other = target - nums[i];
        // 如果 other 存在且不是 nums[i] 本身
        if (index.containsKey(other) && index.get(other) != i)
            return new int[] {i, index.get(other)};
    }

    return new int[] {-1, -1};
}
```

这样，由于哈希表的查询时间为 $O(1)$ ，算法的时间复杂度降低到 $O(N)$ ，但是需要 $O(N)$ 的空间复杂度来存储哈希表。不过综合来看，是要比暴力解法高效的。

我觉得 Two Sum 系列问题就是想教我们如何使用哈希表处理问题。我们接着往后看。

TwoSum II

这里我们稍微修改一下上面的问题。我们设计一个类，拥有两个 API：

```
class TwoSum {
    // 向数据结构中添加一个数 number
    public void add(int number);
    // 寻找当前数据结构中是否存在两个数的和为 value
    public boolean find(int value);
}
```

如何实现这两个 API 呢，我们可以仿照上一道题目，使用一个哈希表辅助 `find` 方法：

```
class TwoSum {
    Map<Integer, Integer> freq = new HashMap<>();

    public void add(int number) {
        // 记录 number 出现的次数
        freq.put(number, freq.getDefault(number, 0) + 1);
    }

    public boolean find(int value) {
        for (Integer key : freq.keySet()) {
            int other = value - key;
            // 情况一
            if (other == key && freq.get(key) > 1)
```

```

        return true;
    // 情况二
    if (other != key && freq.containsKey(other))
        return true;
    }
    return false;
}
}

```

进行 `find` 的时候有两种情况，举个例子：

情况一： `add` 了 `[3,3,2,5]` 之后，执行 `find(6)`，由于 3 出现了两次， $3 + 3 = 6$ ，所以返回 `true`。

情况二： `add` 了 `[3,3,2,5]` 之后，执行 `find(7)`，那么 `key` 为 2，`other` 为 5 时算法可以返回 `true`。

除了上述两种情况外，`find` 只能返回 `false` 了。

对于这个解法的时间复杂度呢，`add` 方法是 $O(1)$ ，`find` 方法是 $O(N)$ ，空间复杂度为 $O(N)$ ，和上一道题目比较类似。

但是对于 API 的设计，是需要考虑现实情况的。比如说，我们设计的这个类，使用 `find` 方法非常频繁，那么每次都要 $O(N)$ 的时间，岂不是很浪费费时间吗？对于这种情况，我们是否可以做些优化呢？

是的，对于频繁使用 `find` 方法的场景，我们可以进行优化。我们可以参考上一道题目的暴力解法，借助哈希集合来针对性优化 `find` 方法：

```

class TwoSum {
    Set<Integer> sum = new HashSet<>();
    List<Integer> nums = new ArrayList<>();

    public void add(int number) {
        // 记录所有可能组成的和
        for (int n : nums)
            sum.add(n + number);
        nums.add(number);
    }

    public boolean find(int value) {
        return sum.contains(value);
    }
}

```

这样 `sum` 中就储存了所有加入数字可能组成的和，每次 `find` 只要花费 $O(1)$ 的时间在集合中判断一下是否存在就行了，显然非常适合频繁使用 `find` 的场景。

三、总结

对于 TwoSum 问题，一个难点就是给的数组**无序**。对于一个无序的数组，我们似乎什么技巧也没有，只能暴力穷举所有可能。

一般情况下，我们会**先把数组排序再考虑双指针技巧**。TwoSum 启发我们，HashMap 或者 HashSet 也可以帮助我们处理无序数组相关的简单问题。

另外，设计的核心在于**权衡**，利用不同的数据结构，可以得到一些针对性的加强。

最后，如果 TwoSum I 中给的数组是**有序**的，应该如何编写算法呢？答案很简单，前文「双指针技巧汇总」写过：

```
int[] twoSum(int[] nums, int target) {
    int left = 0, right = nums.length - 1;
    while (left < right) {
        int sum = nums[left] + nums[right];
        if (sum == target) {
            return new int[]{left, right};
        } else if (sum < target) {
            left++; // 让 sum 大一点
        } else if (sum > target) {
            right--; // 让 sum 小一点
        }
    }
    // 不存在这样两个数
    return new int[]{-1, -1};
}
```

刷算法，学套路，认准 labuladong，公众号和 [在线电子书](#) 持续更新最新文章。

本小抄即将出版，微信扫码关注公众号，后台回复「小抄」限时免费获取，回复「进群」可进刷题群一起刷题，带你搞定 LeetCode。



==其他语言代码==

