

面试中较难的 Follow Up 问题

主讲人 侯卫东



扫描二维码关注微信/微博
获取最新面试题及权威解答

微信: [ninechapter](#)

微博: <http://www.weibo.com/ninechapter>

知乎: <http://zhuoanlan.zhihu.com/jiuzhang>

官网: <http://www.jiuzhang.com>

Overview



- Subarray Sum以及follow up
- Continuous Subarray Sum以及follow up
- Partition以及follow up
- Iterator以及follow up

Subarray sum及FollowUp

Subarray sum

<http://www.lintcode.com/problem/subarray-sum/>
<http://www.jiuzhang.com/solutions/subarray-sum/>

LintCode 138



- 给定N个数，找到一段子数组使得和是0
- 例子：
- 输入：[-3, 1, 2, -3, 4]
- 输出：[0, 2]

分析：

- 利用前缀和， $A[i] + \dots + A[j] = S[j] - S[i - 1]$
- 如果 $A[i] + \dots + A[j] = 0$ ，说明 $S[j] = S[i - 1]$
- 利用哈希表

Subarray Sum Closest

<https://www.lintcode.com/problem/subarray-sum-closest/>

<https://www.jiuzhang.com/solution/subarray-sum-closest/>

LintCode 139



- 给定N个数，找到一段子数组使得和最接近0
- 例子：
- 输入：[-3, 1, 1, -3, 5]
- 输出：[0, 2]

分析：

- 利用前缀和， $A[i] + \dots + A[j] = S[j] - S[i - 1]$
- $S[j]$ 与 $S[i-1]$ 差得越小， $A[i] + \dots + A[j]$ 越接近0
- 将所有S值从小到大排序，检查每个相邻的对子

Submatrix Sum

<http://www.lintcode.com/problem/submatrix-sum/>
<http://www.jiuzhang.com/solutions/submatrix-sum/>

LintCode 405

- 给定一个整数矩阵，找到一个子矩阵使得数字之和为0
- 例子：
- 输入：
 - [[1,5,7],
 - [3,7,-8],
 - [4,-8,9]]
- 输出：
 - [(1, 1), (2, 2)]

分析：

- 枚举子矩阵的上边界U，下边界D
- 将U和D之间的数按照列求和，然后仿照Subarray Sum解决
- 时间复杂度 $O(N^3)$

Subarray Sum II

<http://www.lintcode.com/problem/subarray-sum-ii/>

<http://www.jiuzhang.com/solutions/subarray-sum-ii/>

LintCode 404



- 给定一个正整数数组，求出在所有子数组中，数字之和在给定区间内的个数
- 例子：
- 输入：
 - [1, 2, 3, 4]
 - 范围 [1, 3]
- 输出：
 - 4

分析：

- 利用前缀和， $A[i] + \dots + A[j] = S[j] - S[i - 1]$
- A都是正整数 \rightarrow S严格递增
- 每个S[j]要找到在[S[j]-end, S[j]-start]中的S[i]个数
– 同向双指针！
- 时间复杂度:O(N)

Continuous Subarray Sum 及FollowUp

Continuous Subarray Sum

www.lintcode.com/problem/continuous-subarray-sum/
<http://www.jiuzhang.com/solutions/continuous-subarray-sum/>

LintCode 402



- 给定一个整数数组，求出在所有子数组中，数字之和最大的一个
- 例子：
- 输入：
 - [-3, 1, 3, -3, 4]
- 输出：
 - [1, 4]

分析：

- 利用前缀和， $A[i] + \dots + A[j] = S[j] - S[i - 1]$
- 每个 $S[j]$ 需要找到之前最小的 $S[i-1]$
- 时间复杂度: $O(N)$

Continuous Subarray Sum II

<http://www.lintcode.com/problem/continuous-subarray-sum-ii/>
<http://www.jiuzhang.com/solutions/continuous-subarray-sum-ii/>

LintCode 403



- 给定一个循环整数数组，求出在所有子数组中，数字之和最大的一个
- 例子：
- 输入：
 - [3, 1, -100, -3, 4]
- 输出：
 - [4, 1]

分析：

- 先按照Continuous Subarray Sum求出无环情况下的最大非空子数组和 S_1
- 再用类似方法求出无环情况下的最小非空子数组和 S_2
- 答案即为 $\max\{S_1, \text{total_sum} - S_2\}$
- 特殊情况：如果选择了最小非空子数组而它是整个数组，那么选取无环情况下的最大非空子数组和 S_1
- 时间复杂度: $O(N)$

Partition Follow Up

Quick select

<http://www.lintcode.com/problem/kth-largest-element/>

<http://www.jiuzhang.com/solutions/kth-largest-element/>

LintCode 5: Kth Largest



- PriorityQueue
 - 时间复杂度 $O(n\log k)$
 - 更适合动态维护Topk
-
- QuickSelect
 - 时间复杂度 $O(n)$
 - 更适合静态第k大

Wiggle Sort

<http://www.lintcode.com/problem/wiggle-sort/>

<http://www.jiuzhang.com/solutions/wiggle-sort/>

LintCode 508

- 给定一个数组，要求按照如下条件排
- $\text{nums}[0] \leq \text{nums}[1] \geq \text{nums}[2] \leq \text{nums}[3] \dots$
- 例子：
- 输入：
 - [3, 5, 2, 1, 6, 4]
- 输出：
 - [1, 6, 2, 5, 3, 4]

分析：

- 要求 $\text{nums}[0] \leq \text{nums}[1] \geq \text{nums}[2] \leq \text{nums}[3] \dots$ ，即：
 - 当 i 为奇数时， $\text{nums}[i] \geq \text{nums}[i - 1]$
 - 当 i 为偶数时， $\text{nums}[i] \leq \text{nums}[i - 1]$
- 从左到右，依次处理每个数字
- 如果和条件不满足，与之前的数交换位置
- 时间复杂度 $O(N)$

Wiggle Sort II

<http://www.lintcode.com/problem/wiggle-sort-ii/>

<http://www.jiuzhang.com/solutions/wiggle-sort-ii/>

LintCode 507

- 给定一个数组，要求按照如下条件排
- $\text{nums}[0] < \text{nums}[1] > \text{nums}[2] < \text{nums}[3] \dots$
- 例子：
- 输入：
 - [3, 5, 2, 1, 6, 4]
- 输出：
 - [1, 6, 2, 5, 3, 4]

分析：

- 如果获得了中位数，小于中位数的放在`nums[0,2,4,...]`，大于中位数的放在`nums[1,3,5,...]`
- 用`quickselect`获得中位数： $O(N)$

课间休息五分钟



Nuts & Bolts Problem

<http://www.lintcode.com/problem/nuts-bolts-problem/>

<http://www.jiuzhang.com/solutions/nuts-bolts-problem/>

- 给定一组 n 个不同大小的 **nuts** 和 n 个不同大小的 **bolts**
- **nuts** 和 **bolts** 一一匹配。不允许将 **nut** 之间互相比较，也不允许将 **bolt** 之间互相比较，只许将 **nut** 与 **bolt** 进行比较， 或将 **bolt** 与 **nut** 进行比较
- 输出对应的 **nuts** 与 **bolts**

- 例子：
- 输入：
 - Given **nuts** = ['ab','bc','dd','gg'], **bolts** = ['AB','GG', 'DD', 'BC']
- 输出：
 - 一种可能输出： **nuts** = ['ab','bc','dd','gg'], **bolts** = ['AB','BC','DD','GG']

分析：

- 如果nuts之间可以比较，bolts之间可以比较，那么就可以分别快速排序。只能比较nuts和bolts，就可以利用一方排序另一方
- 先用bolts中的任意一个，B，去将nuts分成三部分：
 - 小于B的nuts；正好对应B的nut；大于B的nuts
- 然后用这个中间的nut，N，去将bolts分成三部分：
 - 小于N的bolts；B；大于N的bolts
- 分别递归
- 平均时间复杂度： $O(n\log n)$

Iterator Problem

Iterator is Non-recursion
必须要用的一个数据结构是什么？
栈

Flatten List

<http://www.lintcode.com/problem/flatten-list/>
<http://www.jiuzhang.com/solutions/flatten-list/>

LintCode 22

- 给定一个列表，该列表中的每个要素要么是列表，要么是整数
- 要求将其扁平化，即变成一个只包含整数的简单列表
- 要求不使用递归

- 例子：
- 输入：
 - [4,[3,[2,[1]]]]
- 输出：
 - [4,3,2,1]

分析：

- 如果可以使用递归，遇到整数就塞入结果，遇到list就递归
- 不使用递归，可以用栈模拟
 - 遇到整数就输出，遇到list就将本层iterator塞入栈，然后处理list的iterator

```
public List<Integer> flatten2(List<NestedInteger> nestedList) {  
    Iterator<NestedInteger> cur = nestedList.iterator();  
    List<Integer> res = new ArrayList<>();  
    Stack<Iterator<NestedInteger>> stack = new Stack<>();  
    while(!stack.isEmpty() || cur.hasNext()){  
        if(cur.hasNext()){  
            NestedInteger ni = cur.next();  
            if(ni.isInteger()){  
                res.add(ni.getInteger());  
            }else{  
                stack.push(cur);  
                cur = ni.getList().iterator();  
            }  
        }else{  
            cur = stack.pop();  
        }  
    }  
    return res;  
}
```

Flatten Nested List Iterator

<http://www.lintcode.com/problem/flatten-nested-list-iterator/>
<http://www.jiuzhang.com/solutions/flatten-nested-list-iterator/>

LintCode 528

- 给定一个列表，该列表中的每个要素要么是列表，要么是整数
- 要求输出一个扁平化后的`iterator`，即如果不停调用这个`iterator`的`getNext()`，返回只包含整数的简单列表
- 要求不使用递归

- 例子：
- 输入：
 - `[4,[3,[2,[1]]]]`
- 输出：（反复调用`iterator`）
 - `[4,3,2,1]`

分析：

- 和Flatten List想法类似， 使用栈
- 先将List里的元素倒序放入栈，即List第一个元素在栈顶
- 每次调用getNext时
 - 遇到整数输出结果并pop
 - 遇到list就倒序放入栈，继续，直到遇到整数

Flatten 2D Vector

<http://www.lintcode.com/problem/flatten-2d-vector/>
<http://www.jiuzhang.com/solutions/flatten-2d-vector/>

LintCode 601

- 给定一个二维列表
- 要求输出一个扁平化后的iterator，即如果不停调用这个iterator的getNext()，返回只包含整数的简单列表
- 要求不使用递归
- 例子：
- 输入：
 - [[1,2], [3], [4,5,6]]
- 输出：（反复调用iterator）
 - [1, 2, 3, 4, 5, 6]

分析：

- 存储Input List的iterator i
- i每次后移一位，代表处理下一个一维链表
- 元素的iterator为j
 - j一开始指向i指向链表的第一个元素
 - 每次如果j是null，就后移i，j指向i所指链表的第一个元素
- 类似二维for loop

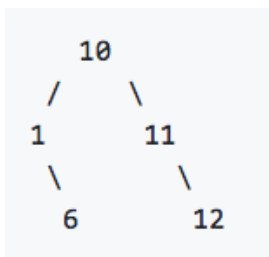
Binary Search Tree Iterator

<http://www.lintcode.com/problem/binary-search-tree-iterator/>
<http://www.jiuzhang.com/solutions/binary-search-tree-iterator/>

- 给定一个二叉搜索树
- 要求输出一个扁平化后的iterator，即如果不停调用这个iterator的getNext()，返回整棵树中数字，按照从小到大的顺序，即按照树的中序遍历
- 要求不使用递归，hasNext和next的平摊时间复杂度 $O(1)$

• 例子：

• 输入：



- 输出：（反复调用iterator）
– [1, 6, 10, 11, 12]

分析：

- 用栈模拟中序遍历dfs
- 首先将root, root的左儿子, root的左儿子的左儿子, ...依次放入栈
- 每次输出栈顶p
 - 如果栈顶p有右儿子r, 将r, r的左儿子, r左儿子的左儿子, ...依次放入栈
 - 如果栈顶p没有右儿子, 则不停pop栈顶, 直到栈为空, 或者刚pop的元素是现任栈顶的左儿子

Follow Up 常见方式

- 一维转二维
 - 可以套相同的思路试一试
 - Trapping Water I/II
 - Subarray Sum/Submatrix Sum
- 数组变成循环数组
 - 循环数组小技巧
 - Continuous Subarray Sum
- 题目条件加强
 - 可能题目的解题方法会变化
 - Wiggle Sort I/II

Follow Up 常见方式

- 换马甲(变一个描述，本质不变)
 - 本质不变
 - Number of airplanes on the Sky/ Meeting Room
 - BackPack Problem
- 描述完全不一样，但是方法相同
 - 这种题目得去分析
 - Quick Sort/ Bolts and Nuts Problem

1. 透析热门IT公司中的FollowUp面试题
2. 数据结构（上）—— Union Find, Trie
3. 数据结构（下）—— Heap, Deque, 单调 Stack
4. 二分法第四层境界 + 扫描线算法
5. 动态规划（上）——滚动数组，划分、博弈、区间型动态规划
6. 动态规划（下）——双序列型动态规划，背包动态规划
7. 如何解决困难的 Follow Up 问题 —— Iterator, Subarray Sum, Wiggle Sort

- 谢谢大家！
- 祝各位同学面试顺利，拿到自己理想的Offer
- 如果您喜欢这门课程，请推荐给您的朋友
- 希望大家参与课程反馈，给侯老师留下宝贵的建议和意见！
 - 课程问卷调查
 - <https://www.jiuzhang.com/course/5/questionnaire/?term=476>