

数据结构(下) - 堆与栈难题精讲

主讲 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://zhuanlan.zhihu.com/jiuzhang>

官网: <http://www.jiuzhang.com>

今日大纲



堆 Heap

- Data Stream Median
- Sliding Window Median
- Trapping Rain Water II

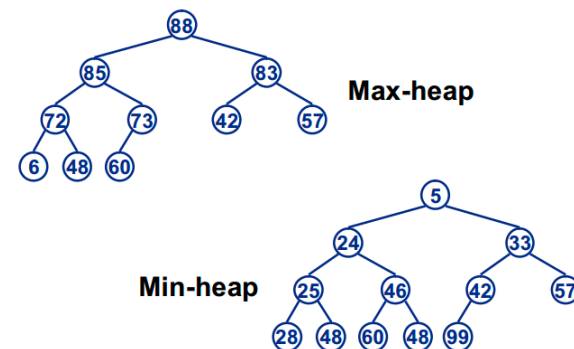
栈 Stack

- Min Stack
- Decode Strings
- Largest Rectangle in Histogram
- Maximum Rectangle
- Max Tree

堆 Heap

支持操作 $O(1)$ Min/Max / $\log(N)$ Push / $\log(N)$ Pop

python: heapq
Java: PriorityQueue
C++: priority_queue



Find Median from Data Stream

<https://www.lintcode.com/problem/data-stream-median/>

<https://www.jiuzhang.com/solutions/data-stream-median/>

LintCode 81



- 给定N个数，求前1个数、前2个数...、前N个数的中位数
- 例子：
- 输入：[4, 5, 1, 3, 2, 6, 0]
- 输出：[4, 4, 4, 3, 3, 3, 3]

分析：

- 每次排序，寻找中位数： $O(n^2 \log n)$
- 类似插入排序，寻找中位数： $O(n^2)$
- K个数的中位数，需要知道第K/2小和第K/2大
 - 最大堆+最小堆
- 动态维护中位数一般都是用双堆解决
 - 同理：动态维护第K大数

Sliding Window Median

<https://www.lintcode.com/problem/sliding-window-median/>

<https://www.jiuzhang.com/solutions/sliding-window-median/>

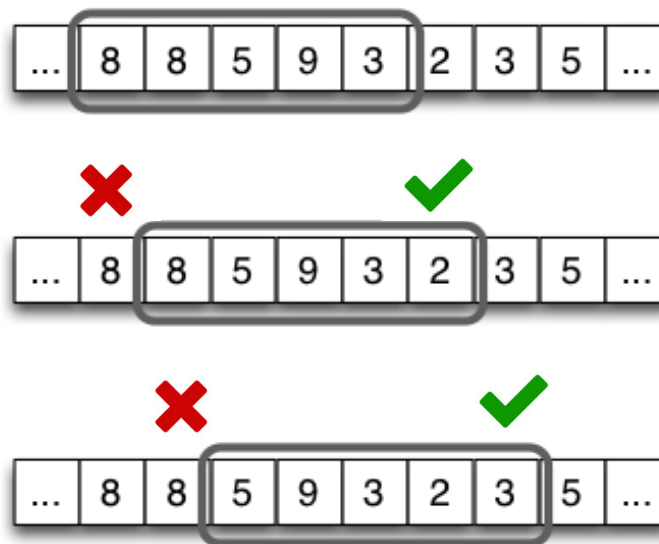
LintCode 360



- 给定N个数，求每连续K个数的中位数
- 例子：
- 输入：[1,2,7,8,5], $K = 3$
- 输出：[2, 7, 7]

分析：

- 和Data Stream Median类似，只是因为窗口移动需要删除已经不在窗口的元素
- 维护第 $K/2$ 小和第 $K/2$ 大
 - 最大堆+最小堆



Trapping Rain Water 2

<http://www.lintcode.com/problem/trapping-rain-water-ii/>

<http://www.jiuzhang.com/solutions/trapping-rain-water-ii/>

LintCode 364

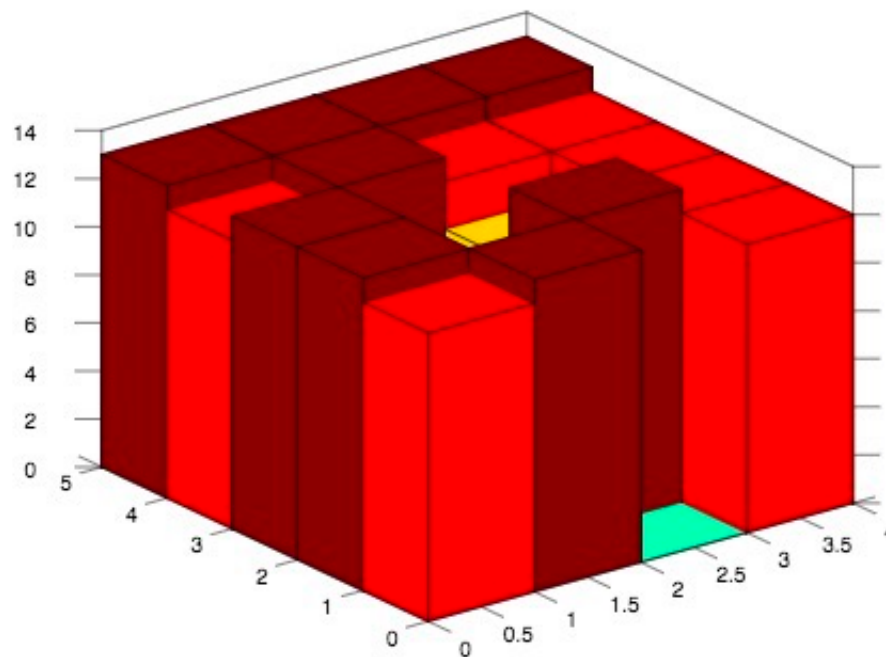
- 给定一个 $n \times m$ 的2D地图每个格子的高度，求其中可以装多少单位的水

- 例子：

输入：

```
[12,13,0,12]
[13,4,13,12]
[13,8,10,12]
[12,13,12,12]
[13,13,13,13]
```

- 输出：14



分析：

- 一个格子高度 h ，它上面能盛多少水
 - 检查所有从这个格子到边界的路径，每条路径都有最大高度值 M_i
 - 所有路径最小的 M_i 值就是这个格子的**吃水线**，吃水线- h =盛水量
- 用最小堆维护访问的点，先访问边界一圈的点
- 每次从最小堆顶拿出点 P ，向其周围4个方向上看未曾访问过的点，如 Q
 - 如果 Q 的高度 $\leq P$ 的吃水线，说明 Q 的吃水线就是 P 的吃水线！因为 Q 是第一次被访问到
 - 如果 Q 的高度 $> P$ 的吃水线，则说明它不能装水， Q 的吃水线就是自身的高度
 - 将 $(Q, Q\text{的吃水线})$ 加入Heap中

栈 Stack

支持操作：O(1) Push / O(1) Pop / O(1) Top

Min Stack

<https://www.lintcode.com/problem/min-stack/>

<https://www.jiuzhang.com/solutions/min-stack/>

- 支持一个栈的push, pop和min操作, 时间复杂度都要求是 $O(1)$

- 例子 :

push(1)

pop() // return 1

push(2)

push(3)

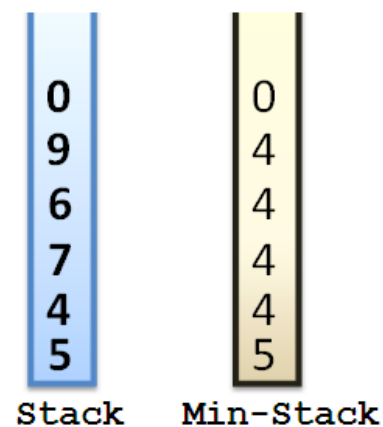
min() // return 2

push(1)

min() // return 1

分析：

- 栈的push和pop都是 $O(1)$
- 求min可以用一个辅助栈minStack，和stack一样大
- minStack里每个元素表示stack里对应位置元素到栈底的最小值



休息五分钟



Decode String

<https://www.lintcode.com/problem/expression-expand/>
<https://www.jiuzhang.com/solutions/expression-expand/>

LintCode 575

- 给定一个表达式，其中“数字[表达式]”表示方括号里的表达式重复数字次。输出展开的表达式

- 例子：

s = abc3[a] 输出：abc³aaa

s = 3[abc] 输出：abcabcabc

s = 4[ac]dy, 输出：acacacacdy

s = 3[2[ad]3[pf]]xyz, 输出：adadpfpfpfadadpfpfpfadadpfpfpfxz

分析：

- 可以DFS
- 改成非递归需要栈
- 数字和字符都push
 - 见到“[”push当前数字入栈
 - 字符直接压栈
- 见到“]”就pop字符直到碰到数字A
 - 这些字符组成的字符串重复A次

单调栈

Monotonous stack

栈中只保存升序序列

How? 新元素插入前 pop 掉所有比它大的
`stack([1,2,8,10]).push(5) => stack([1,2,5])`

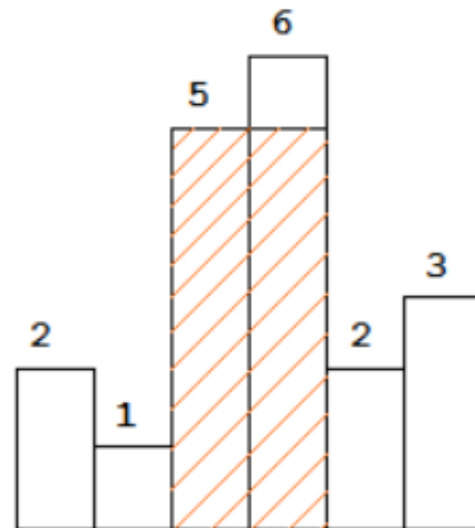
Largest Rectangle in Histogram

<http://www.lintcode.com/problem/largest-rectangle-in-histogram/>

<http://www.jiuzhang.com/solutions/largest-rectangle-in-histogram>

LintCode 122

- 给定直方图中n个柱形的高度，输出其中最大的矩形
- 例子：
- 输入：[2, 1, 5, 6, 2, 3]
- 输出：10



分析：

- 最大矩形一定是某一个柱形往左往右直到不能前进，形成的矩形
- 需要知道一个数字往左和往右第一个小于这个数字的位置
- 单调递增栈
 - 压栈时弹出大于等于自己的值
 - 最后停下来时碰到的栈顶就是左边第一个比自己小的值
 - 一个数X被新来的值R弹出栈顶，那么R就是X右边第一个小于等于X的值
 - 如果有相同的数，那么最靠右的bar会求得最大面积
 - 最后插入-1
- 时间复杂度 $O(N)$

Maximal Rectangle

<http://www.lintcode.com/problem/maximal-rectangle>

<http://www.jiuzhang.com/solutions/maximal-rectangle/>

LintCode 510

- 给定一个01矩阵，求其中最大的全1矩形的面积

- 例子：

- 输入：

```
[  
  [1, 1, 0, 0, 1],  
  [0, 1, 0, 0, 1],  
  [0, 0, 1, 1, 1],  
  [0, 0, 1, 1, 1],  
  [0, 0, 0, 0, 1]  
]
```

- 输出：6

分析：

- 可以利用直方图的算法
- 以矩阵每一行为直方图的底部，通过1确定每个柱形的高度
- 求出最大全1子矩阵
- 时间复杂度 $O(N^2)$

```
[  
  [1, 1, 0, 0, 1],  
  [0, 1, 0, 0, 1],  
  [0, 0, 1, 1, 1],  
  [0, 0, 1, 1, 1],  
  [0, 0, 0, 0, 1]  
]
```

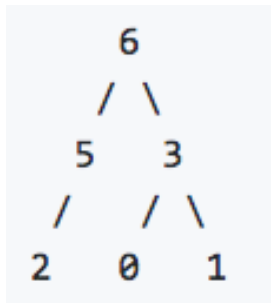
Max Tree

<http://www.lintcode.com/problem/max-tree/>

<http://www.jiuzhang.com/solutions/max-tree/>

LintCode 126

- 给定一个无重复的整数数组。要求建立一棵二叉树，规则如下：
 - 最大值作为二叉树的根
 - 最大值分出的左右两段数组分别继续建树，作为根节点的左右子树
- 例子：
- 输入：[2, 5, 6, 0, 3, 1]
- 输出：



分析：

- 我们发现，每个值X的父亲一定是 $\min\{\text{左边第一个比它大的值}L, \text{右边第一个比它大的值}R\}$
 -, L, <X, ..., <X, X, <X, ..., <X, R, ...
 - 如果 $L < R$ ，[L, R]里一定R先做根。然后[L, R)里L先做根，然后就是X
 - 如果 $L > R$ ，[L, R]里一定L先做根。然后(L, R]里R先做根，然后就是X
- 如何找到每个值左右第一个比它大的值？
 - 单调递减栈

小结

- 单调栈专门解决找一个值左/右第一个比它大/小的值
- 线性时间复杂度

- 堆
 - 解决动态求最大/小值
 - 可以解决动态第K大/小问题
 - 双堆可以解决动态中位数
- 栈
 - 实现非递归
 - 单调栈解决找一个值左/右第一个比它大/小的值