

# 基础算法和数据结构高频题 II



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](#)

知乎专栏: <http://zhuannlan.zhihu.com/jiuzhang>

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

官网: [www.jiuzhang.com](http://www.jiuzhang.com)

- 第三节课中提到的，遇到区间问题一般要做哪两件事？
- Sliding window 类问题通用的套路是？
- 第三节课讲到计算时复杂度时，哪一句话所代表的方法很常用？
- 在Load Balancer 问题中，我们怎样快速的删除数组中的元素？

- 二分查找类问题（2题）
- BST类问题（2题）
- 二叉树类问题（3题）



# 二分查找类问题

## Guess Number Game

<http://www.lintcode.com/zh-cn/problem/guess-number-game/>

<http://www.jiuzhang.com/solutions/guess-number-game/>

思路:

- 二分查找

二分查找思路回顾:

- 给 $n$ 个数，从小到大排序，数字不重复，再给一个待查找的数 $x$ ，问 $x$ 是否存在于这 $n$ 个数中，存在返回下标，不存在返回-1

二分查找算法:

- 1. 找到中点mid
- 2. x和中点mid比较:
  - $x < \text{mid}$ : 砍掉mid右边
  - $x > \text{mid}$ : 砍掉mid左边
  - $x = \text{mid}$ : 退出
- 3. 重复以上两步
- Example:
- $n=9$      $[2,5,7,9,10,13,20,32,35]$      $x=9$

◆ 小技巧总结:

- $mid = l + (r - l) / 2$  以保证计算中间结果不溢出
- 不知道如何下手写时，先写最简单的情况（写代码时常用思路）



# Guess Number Game



- Company Tags: Google

考点:

- 电面时考查的基础算法

能力维度:

## 3. 基础数据结构/算法

## Search for a Range

<http://www.lintcode.com/zh-cn/problem/search-for-a-range/>

<http://www.jiuzhang.com/solutions/search-for-a-range/>

- 二分查找变形一：
- 给n个数，从小到大排列，数字可重复，再给一个待查找的数x，问x是否存在于这n个数中，存在返回最小下标，不存在返回-1
- $n=12$  [2,5,7,9,9,9,9,10,13,20,32,35]  $x=9$
- 二分查找变形二：
- 给n个数，从小到大排列，数字可重复，再给一个待查找的数x，问x是否存在于这n个数中，存在返回最大下标，不存在返回-1
- $n=12$  [2,5,7,9,9,9,9,10,13,20,32,35]  $x=9$

思路:

- 二分查找的两种变形加起来
- Company Tags: LinkedIn

考点:

- 基础算法的微小变形

能力维度:

## 3. 基础数据结构/算法

## 二分查找类题目：

|                                     |                                      |   |
|-------------------------------------|--------------------------------------|---|
| Closest Number in Sorted Array      | Last Position of Target              | Search a 2D Matrix                        |
| Maximum Number in Mountain Sequence | Find Minimum in Rotated Sorted Array | Find Peak Element                         |
| Search in a Big Sorted Array        | First Bad Version                    | Smallest Rectangle Enclosing Black Pixels |
| Rectangle Enclosing Black Pixels    |                                      |   |

# BST类问题

## Convert BST to Greater Tree

<http://www.lintcode.com/zh-cn/problem/convert-bst-to-greater-tree/>

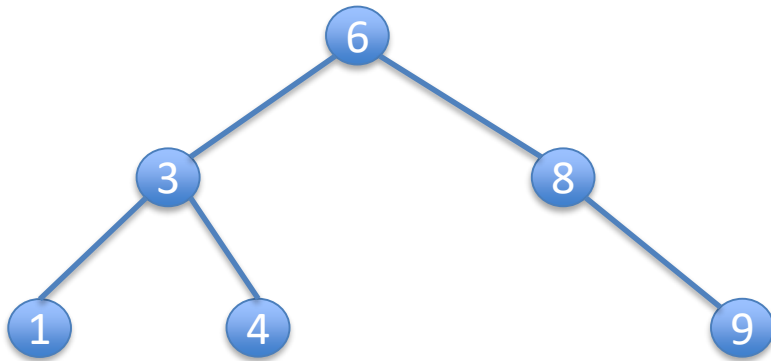
<http://www.jiuzhang.com/solutions/convert-bst-to-greater-tree/>



# Convert BST to Greater Tree

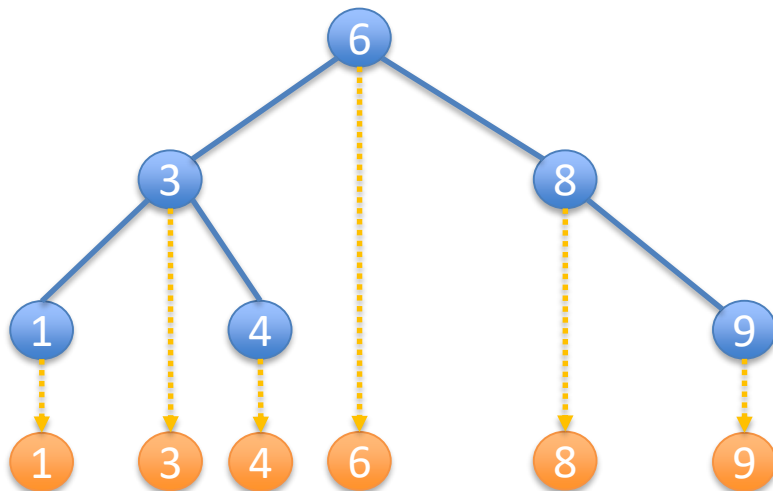
BST的性质:

- BST的定义?
  - 左边都比root小，右边都比root大



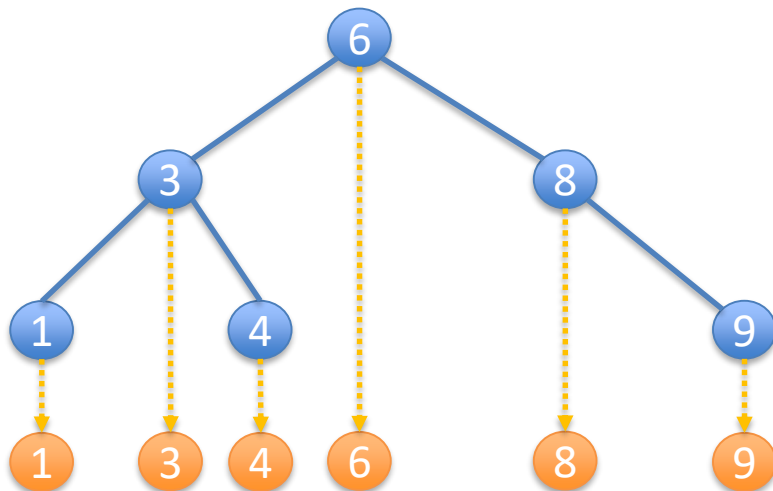
# Convert BST to Greater Tree

- 把BST规范的画出来是什么样子？
  - 向下投影出的序列是从小到大的顺序



# Convert BST to Greater Tree

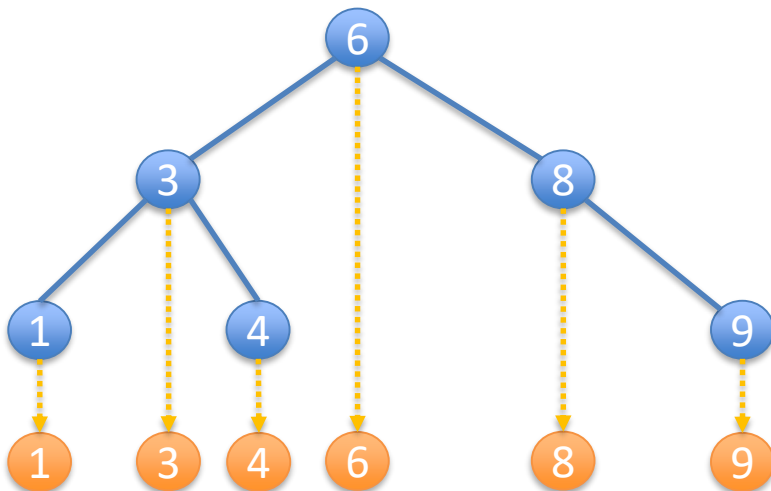
- BST的中根遍历，节点访问顺序是什么样的？
  - 小到大的顺序



# Convert BST to Greater Tree

此题思路：

- 如果是右中左这样的“反中根遍历”，节点访问顺序会是什么样的？
  - 从大到小的顺序



算法流程:

1. 定义累计求和变量  $\text{sum} = 0$
2. 按照右中左这样的“反中根遍历”，依次访问每个节点
  - ① 更新累计求和变量  $\text{sum} = \text{sum} + \text{当前节点的值}$
  - ② 更新当前节点的值  $= \text{sum}$

# Convert BST to Greater Tree



九章算法

代码实现:

```
12 public class Solution {
13     /**
14      * @param root the root of binary tree
15      * @return the new root
16      */
17     int sum = 0;
18
19     void dfs(TreeNode cur) {
20         if (cur == null) {
21             return;
22         }
23         dfs(cur.right);
24         sum += cur.val;
25         cur.val = sum;
26         dfs(cur.left);
27     }
28
29     public TreeNode convertBST(TreeNode root) {
30         // Write your code here
31         dfs(root);
32         return root;
33     }
34 }
```

# Convert BST to Greater Tree

- 怎么理解这一段DFS (Depth First Search 深度优先搜索)?

```
19 void dfs(TreeNode cur) {  
20     if (cur == null) {  
21         return;  
22     }  
23     dfs(cur.right);  
24     sum += cur.val;  
25     cur.val = sum;  
26     dfs(cur.left);  
27 }
```

DFS的两种理解方式:

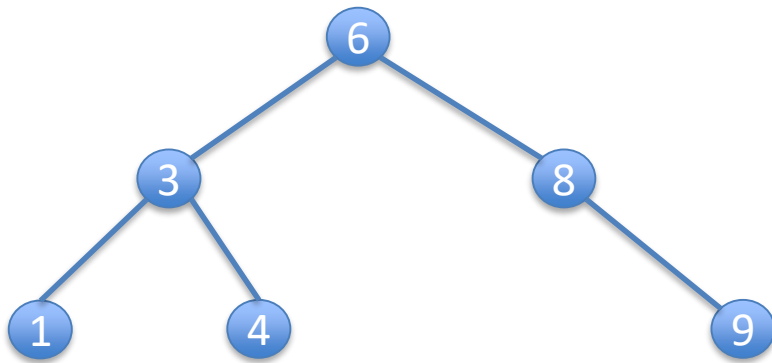
1. 按照实际执行顺序模拟
2. 按照DFS的定义宏观理解

# Convert BST to Greater Tree

- 怎么理解这一段DFS (Depth First Search 深度优先搜索)?

```
19 void dfs(TreeNode cur) {  
20     if (cur == null) {  
21         return;  
22     }  
23     dfs(cur.right);  
24     sum += cur.val;  
25     cur.val = sum;  
26     dfs(cur.left);  
27 }
```

- 按照实际执行顺序模拟





- 怎么理解这一段DFS (Depth First Search 深度优先搜索)?

```
19 void dfs(TreeNode cur) {  
20     if (cur == null) {  
21         return;  
22     }  
23     dfs(cur.right);  
24     sum += cur.val;  
25     cur.val = sum;  
26     dfs(cur.left);  
27 }
```

## 2. 按照DFS的定义宏观理解:

我们这里**DFS**函数的定义是什么? 任务是什么?

1. “反中根遍历”的顺序访问**cur**这颗树每个节点
2. **sum**要在当前的基础上要加上所有访问元素的值
3. 所有访问元素要变成大于等于它的元素之和

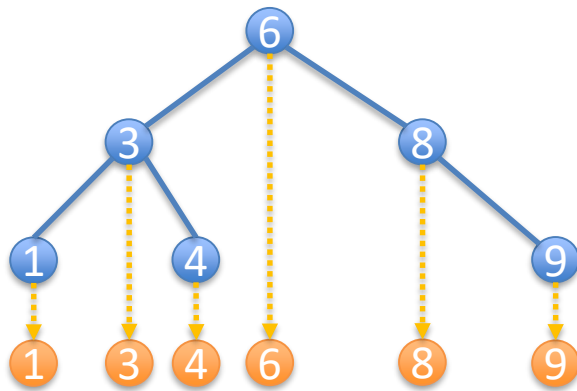
# Convert BST to Greater Tree

```
19 void dfs(TreeNode cur) {  
20     if (cur == null) {  
21         return;  
22     }  
23     dfs(cur.right);  
24     sum += cur.val;  
25     cur.val = sum;  
26     dfs(cur.left);  
27 }  
28  
29 public TreeNode convertBST(TreeNode root) {  
30     // Write your code here  
31     dfs(root);  
32     return root;  
33 }  
34 }
```

convertBST(board) : 给你root=6这棵树，帮我把这三件事干了  
dfs (CEO): 好的

任务:

1. “反中根遍历”的顺序访问cur这颗树每个节点
2. sum要在当前的基础上要加上所有访问元素的值
3. 所有访问元素要变成大于等于它的元素之和



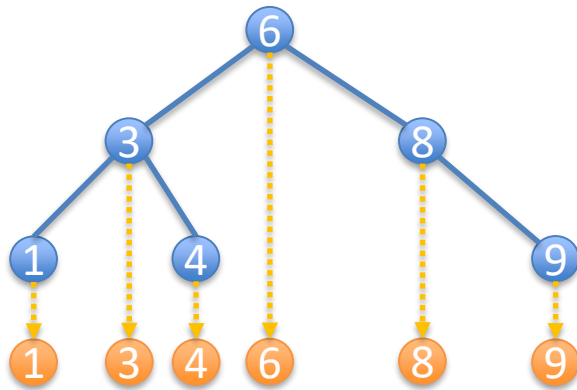
# Convert BST to Greater Tree

```
19 void dfs(TreeNode cur) {  
20     if (cur == null) {  
21         return;  
22     }  
23     dfs(cur.right);  
24     sum += cur.val;  
25     cur.val = sum;  
26     dfs(cur.left);  
27 }
```

dfs (CEO): 我的任务是对  
cur=6 这棵树做三件事

任务:

1. “反中根遍历”的顺序访问cur这颗树每个节点
2. sum要在当前的基础上要加上所有访问元素的值
3. 所有访问元素要变成大于等于它的元素之和



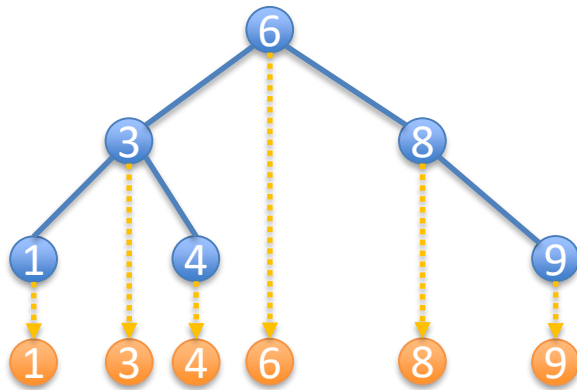
# Convert BST to Greater Tree

```
19 void dfs(TreeNode cur) {  
20     if (cur == null) {  
21         return;  
22     }  
23     dfs(cur.right);  
24     sum += cur.val;  
25     cur.val = sum;  
26     dfs(cur.left);  
27 }
```

dfs (CEO): 我先检查下cur=6  
这颗树是否是空的，空的话  
我就完事交差了

任务:

1. “反中根遍历”的顺序访问cur这颗树每个节点
2. sum要在当前的基础上要加上所有访问元素的值
3. 所有访问元素要变成大于等于它的元素之和



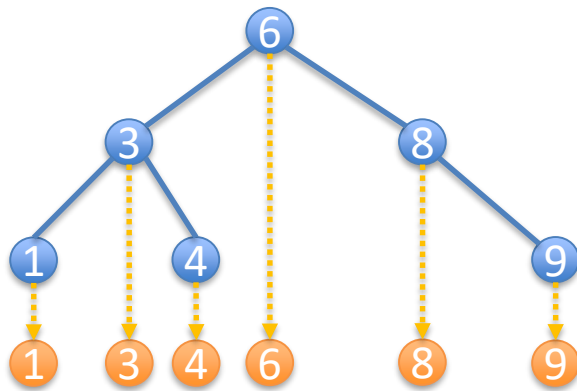
# Convert BST to Greater Tree

```
19 void dfs(TreeNode cur) {  
20     if (cur == null) {  
21         return;  
22     }  
23     dfs(cur.right);  
24     sum += cur.val;  
25     cur.val = sum;  
26     dfs(cur.left);  
27 }
```

dfs (CEO): 既然cur=6不为空，那我们来分配下任务吧：23行的dfs，你是总监，你先帮我把8为根的这棵右子树做了，任务还是这三样，等你结果  
dfs@23: 🙌

任务：

1. “反中根遍历”的顺序访问cur这颗树每个节点
2. sum要在当前的基础上要加上所有访问元素的值
3. 所有访问元素要变成大于等于它的元素之和



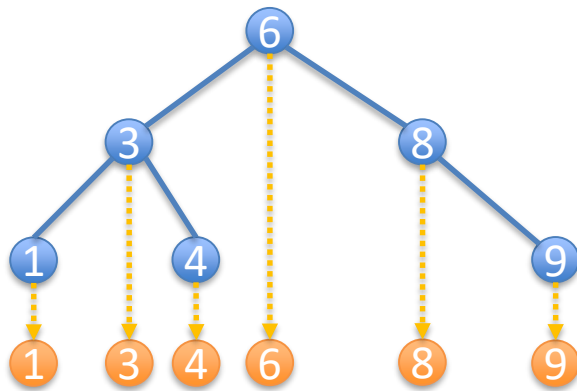
# Convert BST to Greater Tree

```
19 void dfs(TreeNode cur) {  
20     if (cur == null) {  
21         return;  
22     }  
23     dfs(cur.right);  
24     sum += cur.val;  
25     cur.val = sum;  
26     dfs(cur.left);  
27 }
```

dfs@23: 报告老大，任务已完成，sum  
已经加上了访问过的元素的值，所有元  
素的已经变成大于等于它的元素之和  
dfs (CEO): 👍

任务：

1. “反中根遍历”的顺序访问cur这颗树每个节点
2. sum要在当前的基础上要加上所有访问元素的值
3. 所有访问元素要变成大于等于它的元素之和



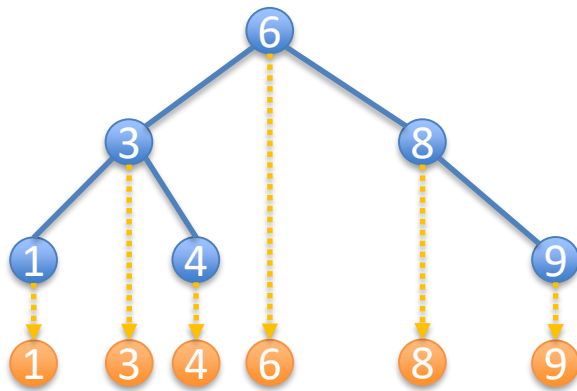
# Convert BST to Greater Tree

```
19 void dfs(TreeNode cur) {  
20     if (cur == null) {  
21         return;  
22     }  
23     dfs(cur.right);  
24     sum += cur.val;  
25     cur.val = sum;  
26     dfs(cur.left);  
27 }
```

dfs (CEO): @24 25这里是我自己的工作  
了, sum 加上当前的值, 当前的值变为  
所有比它的大元素之和, 也就是sum

任务:

1. “反中根遍历”的顺序访问cur这颗树每个节点
2. sum要在当前的基础上要加上所有访问元素的值
3. 所有访问元素要变成大于等于它的元素之和



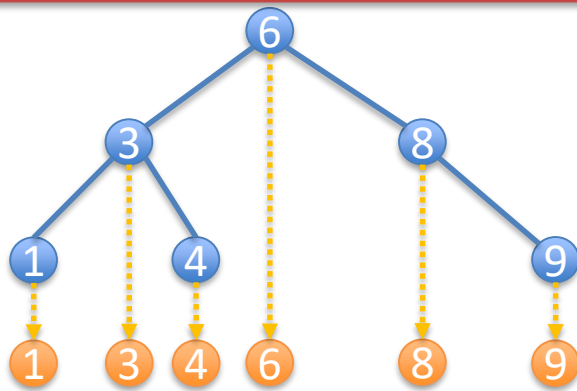
# Convert BST to Greater Tree

```
19 void dfs(TreeNode cur) {  
20     if (cur == null) {  
21         return;  
22     }  
23     dfs(cur.right);  
24     sum += cur.val;  
25     cur.val = sum;  
26     dfs(cur.left);  
27 }
```

dfs (CEO): 好了, dfs@26, 你也是总监, dfs@23和我的工作都做完了, sum现在是有所有大于等于当前点的元素的和, 条件已经给你创造好了, 剩下的以3为根的这棵左子树就交给你了  
dfs@26: 放心, 包在我身上

任务:

1. “反中根遍历”的顺序访问cur这颗树每个节点
2. sum要在当前的基础上要加上所有访问元素的值
3. 所有访问元素要变成大于等于它的元素之和





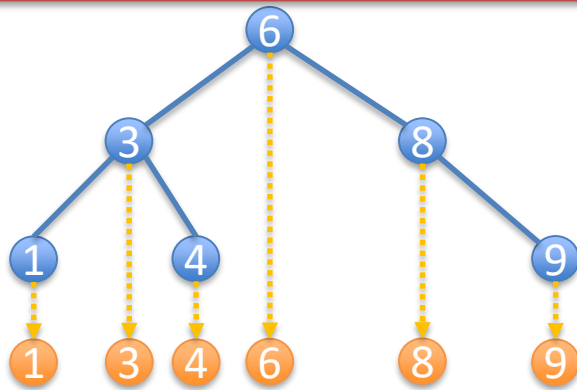
# Convert BST to Greater Tree

```
19 void dfs(TreeNode cur) {  
20     if (cur == null) {  
21         return;  
22     }  
23     dfs(cur.right);  
24     sum += cur.val;  
25     cur.val = sum;  
26     dfs(cur.left);  
27 }
```

dfs@26: 报告老大，全部做完  
dfs(CEO): 不错，所有工作都做完了，  
可以向董事会汇报了  
全体: 🙌

任务:

1. “反中根遍历”的顺序访问cur这颗树每个节点
2. sum要在当前的基础上要加上所有访问元素的值
3. 所有访问元素要变成大于等于它的元素之和



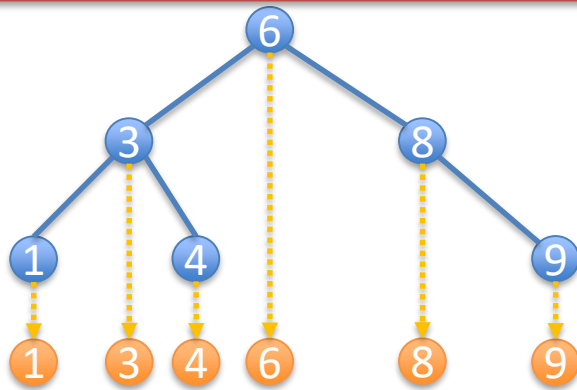
# Convert BST to Greater Tree

```
19 void dfs(TreeNode cur) {  
20     if (cur == null) {  
21         return;  
22     }  
23     dfs(cur.right);  
24     sum += cur.val;  
25     cur.val = sum;  
26     dfs(cur.left);  
27 }
```

其实在做的过程中，总监把任务分给了经理，经理又分配给了主管，主管又分配给了各级干活的。。。他们的任务都是这三件事，直到某个干活的发现分给他的树是空的，他就啥也没干，高兴的直接交差了

任务：

1. “反中根遍历”的顺序访问cur这颗树每个节点
2. sum要在当前的基础上要加上所有访问元素的值
3. 所有访问元素要变成大于等于它的元素之和



# Convert BST to Greater Tree

考点:

- 基础数据结构上的灵活操作
- BST遍历的性质

能力维度:

## 3. 基础数据结构/算法

## ◆ 小技巧总结:

- DFS的两种理解方式:
  1. 按照实际执行顺序模拟
  2. 按照DFS的定义宏观理解

## Inorder Successor in Binary Search Tree

<http://www.lintcode.com/zh-cn/problem/inorder-successor-in-binary-search-tree/>

<http://www.jiuzhang.com/solutions/inorder-successor-in-binary-search-tree/>

名词解释:

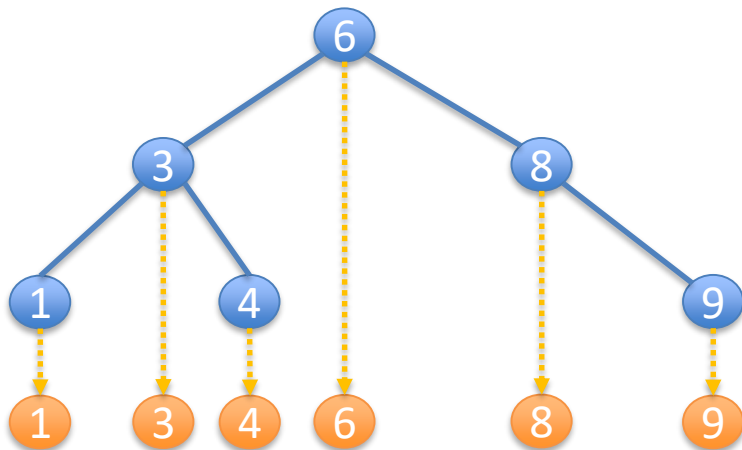
- 节点的**successor** 后继就是比给定节点大的所有节点中最小的那个

思路:

- 考虑p和root之间的关系 (p 为给定的节点, 要找到p节点的后继)
- 两种情况:
  1. root的值  $\leq$  p的值 答案就在右子树中
  2. root的值  $>$  p的值 答案有两个备选:
    - a) 就是root
    - b) 左子树中继续找, 并且如果找到就一定是它, 因为左子树的中的元素都比根小
- 见代码

BST与二分法的关系:

- 将BST规范的画出来, 可以看到BST和二分查找非常类似, 几乎是等价的, BST上有着和二分查找一样的思考方式, root就是二分查找中每次查找的mid, 每次和root分情况讨论就等价于二分查找中和mid分情况讨论





## ◆ 小技巧总结:

- 遇到BST上操作的问题，可以拿给定的节点（区间）与root做比较，分类讨论、分而治之

## 扩展问题:

- BST上求一段的和

- Company Tags: Facebook

考点:

- 基础数据结构上的灵活操作
- **BST**对根比较后的分类讨论

能力维度:

3. 基础数据结构/算法
4. 逻辑思维/算法优化能力

- BST类问题以及其他树、二叉树上的问题常考数据结构上的灵活操作
- 解决BST类问题要从BST的性质着手（画出来从小到大、类似二分查找），经常与root比较后分类讨论

- BST类题目：
  - <http://www.lintcode.com/zh-cn/problem/validate-binary-search-tree/>
  - <http://www.lintcode.com/zh-cn/problem/binary-search-tree-iterator/>

# 二叉树类问题

## Binary Tree Flipping

<http://www.lintcode.com/zh-cn/problem/binary-tree-flipping/>

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

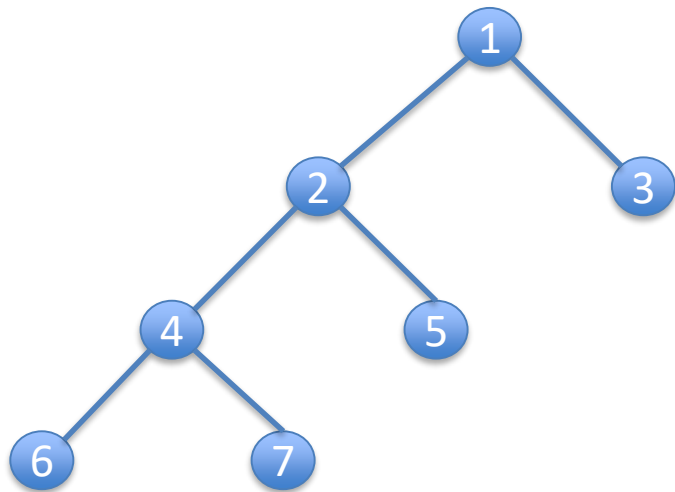
思路:

- 问题一：这到底是一棵什么样的树？
  - 试着把这个树画出来



思路:

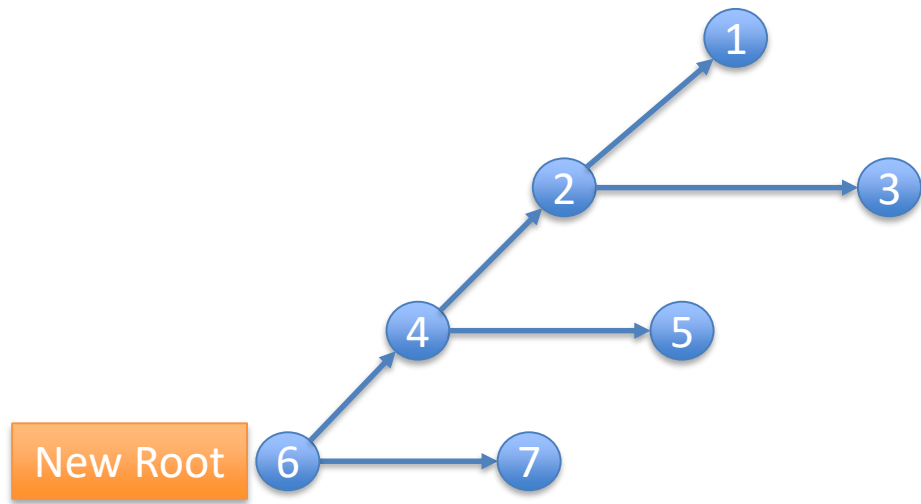
- 问题一：这到底是一棵什么样的树？
  - 试着把这个树画出来



# Binary Tree Flipping

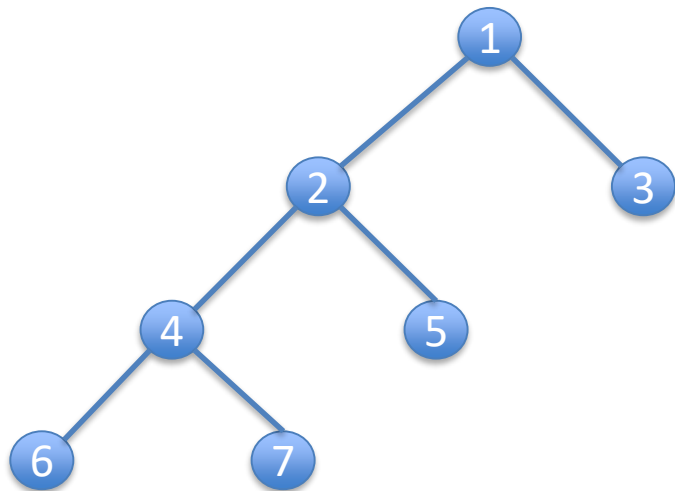
思路：

- 问题二：按题目要求翻转后是一棵什么样的树？

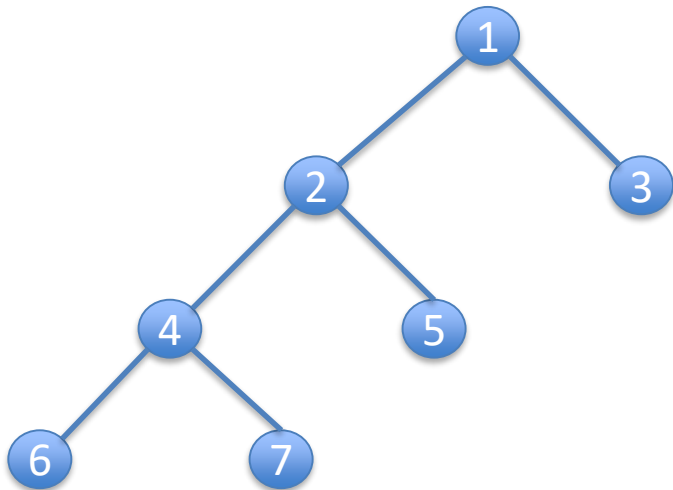


- 问题三：用什么算法实现？
  - DFS 递归翻转

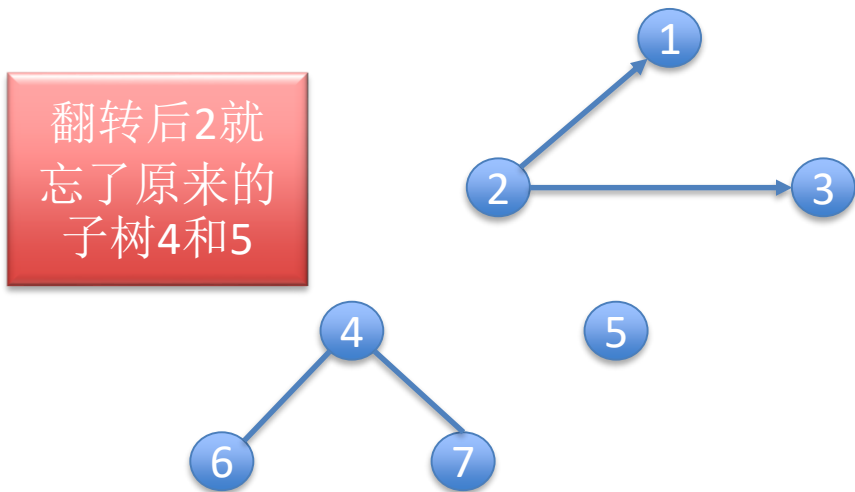
- 问题四：是先翻转当前节点再递归，还是先递归再翻转？
  - 想想怎样做使得上下节点互不影响
  - 同学们会怎么选？



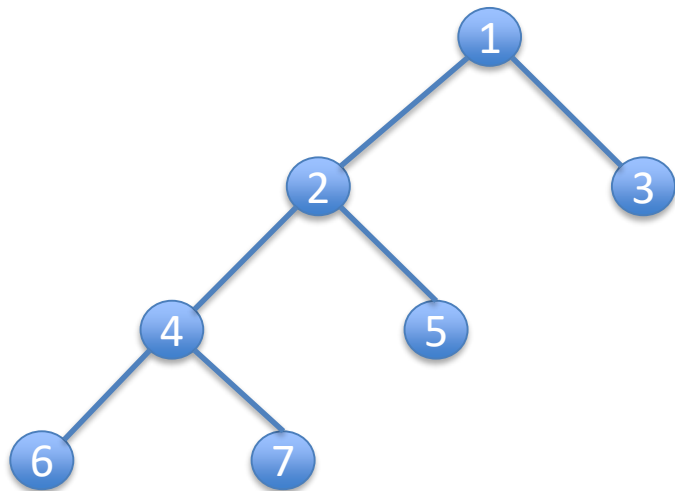
- 问题四：是先翻转当前节点再递归，还是先递归再翻转？
  - 想想怎样做使得上下节点互不影响
  - 假如是先翻转再递归？



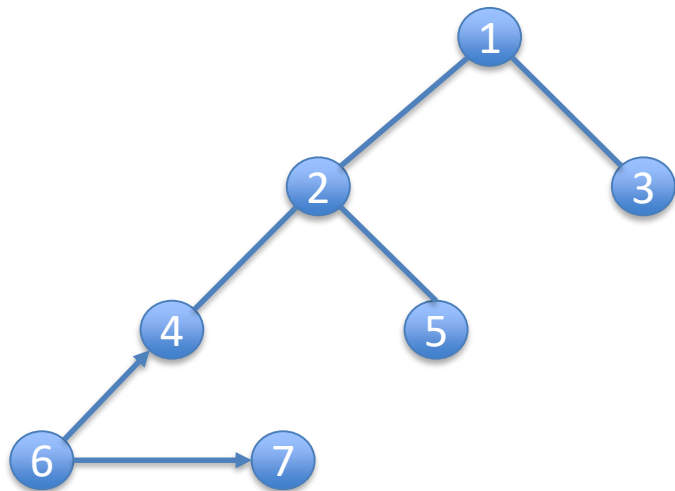
- 问题四：是先翻转当前节点再递归，还是先递归再翻转？
  - 想想怎样做使得上下节点互不影响
  - 假如是先翻转再递归？



- 问题四：是先翻转当前节点再递归，还是先递归再翻转？
  - 想想怎样做使得上下节点互不影响
  - 所以是？

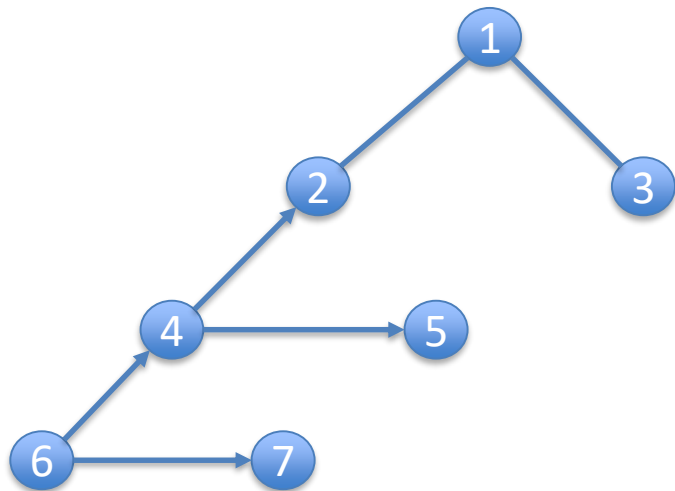


- 问题四：是先翻转当前节点再递归，还是先递归再翻转？
  - 想想怎样做使得上下节点互不影响
  - 所以是？

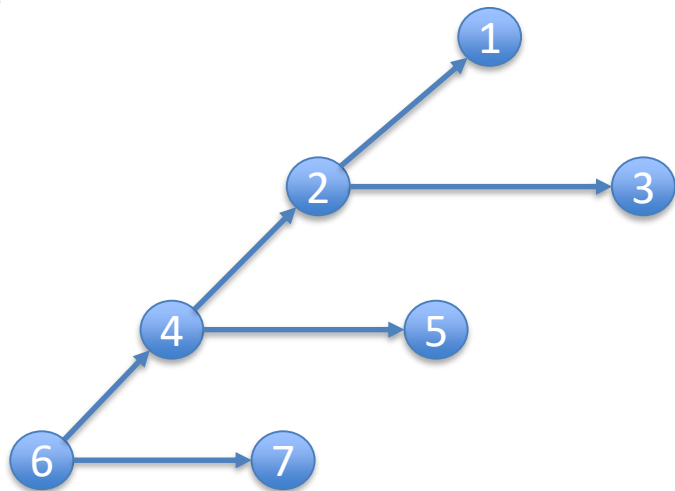




- 问题四：是先翻转当前节点再递归，还是先递归再翻转？
  - 想想怎样做使得上下节点互不影响
  - 所以是？



- 问题四：是先翻转当前节点再递归，还是先递归再翻转？
  - 想想怎样做使得上下节点互不影响
  - 所以是？
  - 代码实现？



- Company Tags: LinkedIn

考点:

- 基础数据结构上的灵活操作
- 二叉树的遍历，遍历后的形状改变

能力维度:

1. 理解问题
3. 基础数据结构/算法

## Binary Tree Leaves Order Traversal

<http://www.lintcode.com/zh-cn/problem/binary-tree-leaves-order-traversal/>

<http://www.jiuzhang.com/solutions/binary-tree-leaves-order-traversal/>

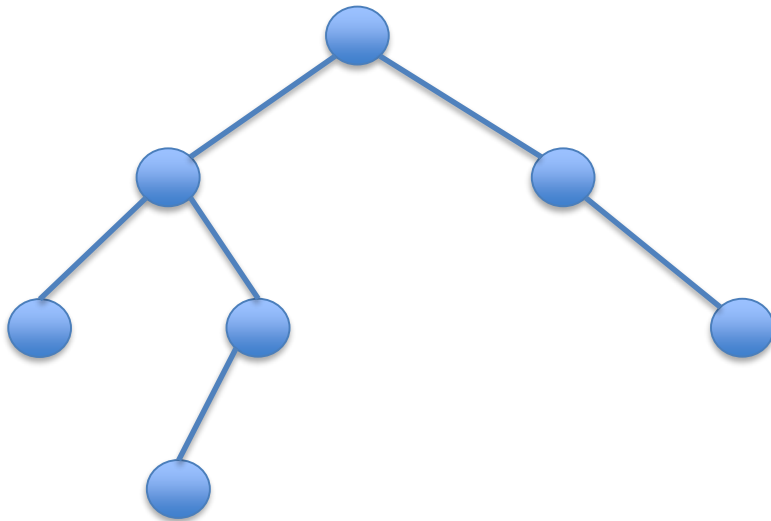
思路:

- 一层一层的剥开二叉树，如何确定这一层包含哪些节点？
  - 画出来看看

# Binary Tree Leaves Order Traversal

思路:

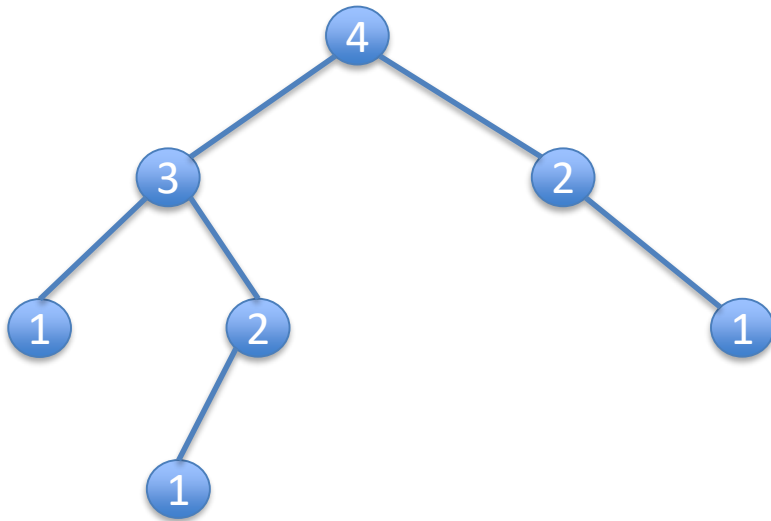
- 一层一层的剥开二叉树，如何确定这一层包含哪些节点？
  - 画出来看看



# Binary Tree Leaves Order Traversal

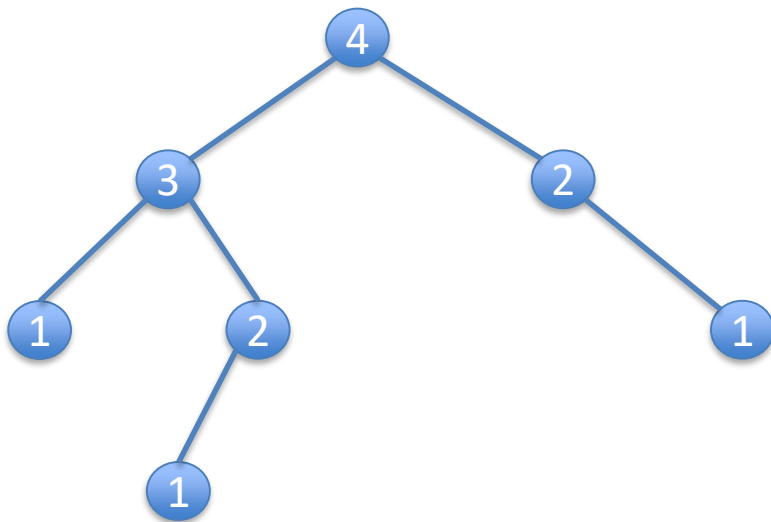
思路:

- 一层一层的剥开二叉树，如何确定这一层包含哪些节点？
  - 画出来看看



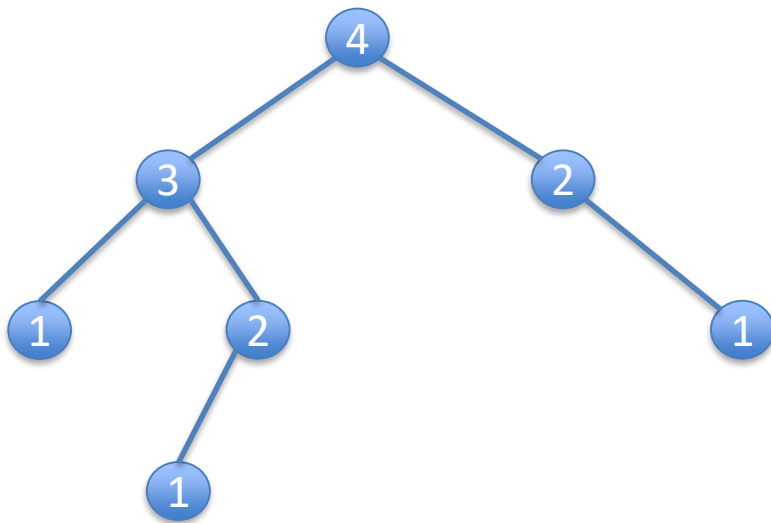


- 看看每个子树的高度？
  - 其实第 $k$ 层包含的就是所有高度为 $k$ 的节点

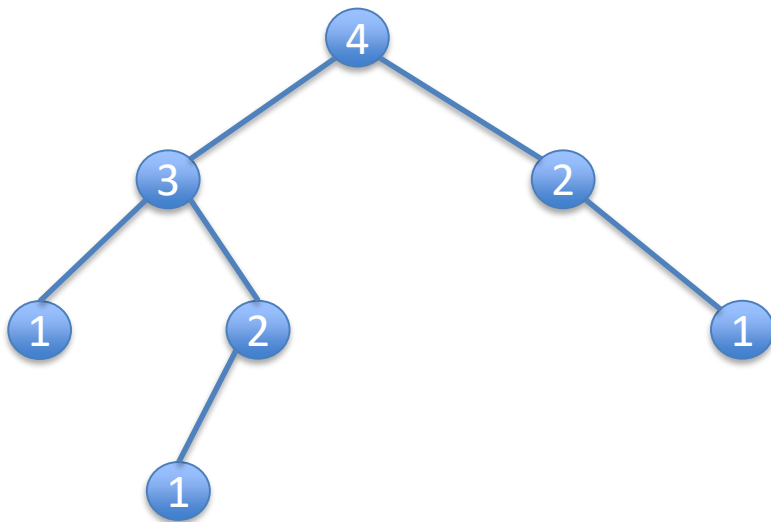


# Binary Tree Leaves Order Traversal

- 同一层中，要求的顺序是从左往右

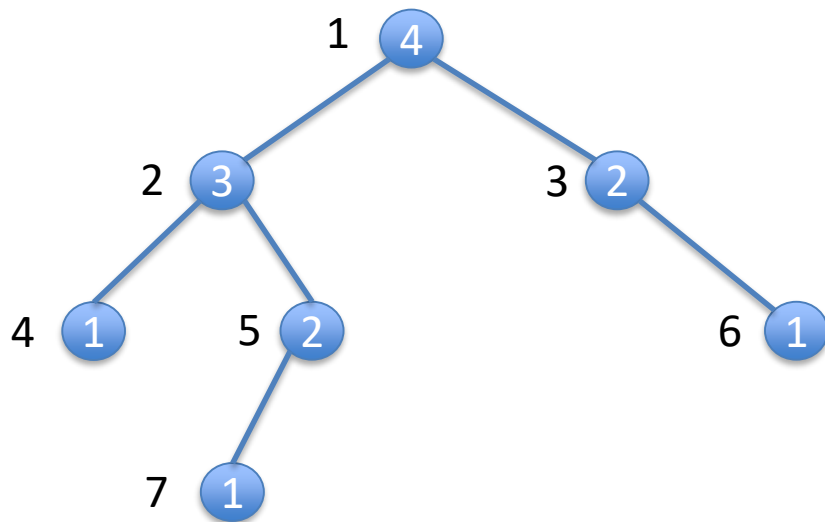


- 所以怎么求高度？怎么保存答案？
  - DFS计算节点高度，hash 保存答案



# Binary Tree Leaves Order Traversal

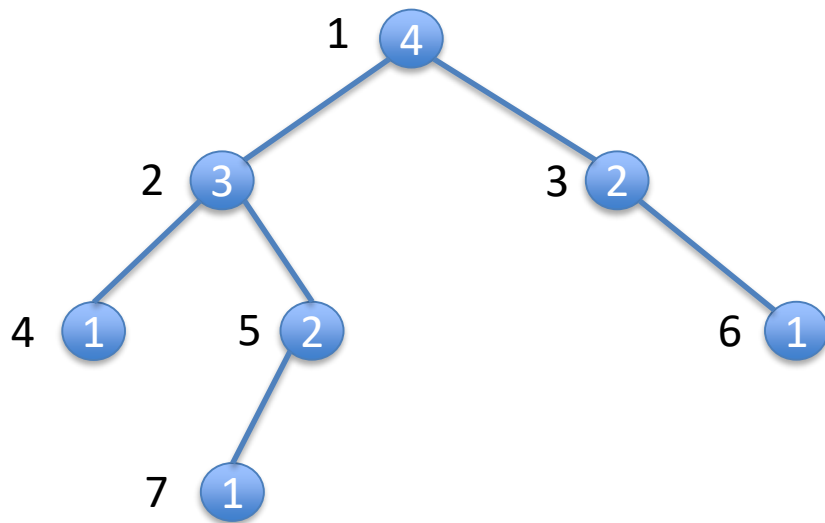
- 所以怎么求高度？怎么保存答案？
  - DFS计算节点高度，hash 保存答案



|   |   |   |   |
|---|---|---|---|
|   |   |   |   |
| 1 | 2 | 3 | 4 |

# Binary Tree Leaves Order Traversal

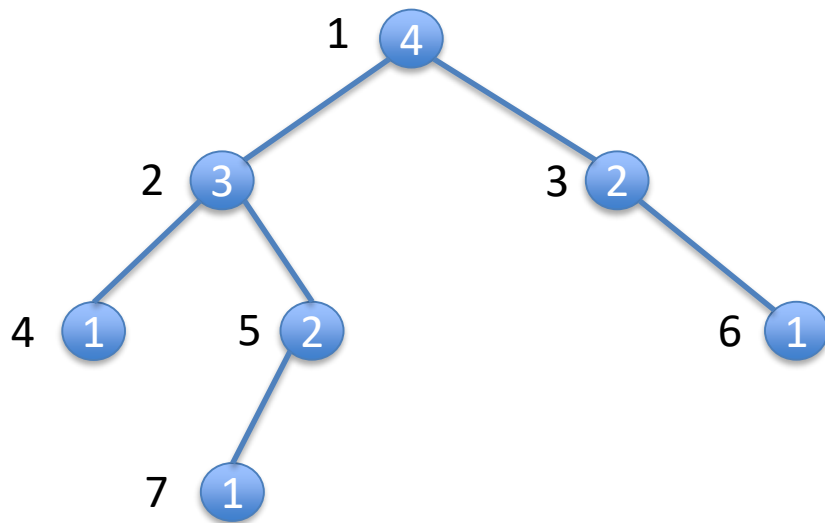
- 所以怎么求高度？怎么保存答案？
  - DFS计算节点高度，hash 保存答案



|   |   |   |   |
|---|---|---|---|
| 4 | 5 | 2 | 1 |
| 7 | 3 |   |   |
| 6 |   |   |   |
|   |   |   |   |
| 1 | 2 | 3 | 4 |

# Binary Tree Leaves Order Traversal

- 怎么实现?
  - 见代码



|             |        |   |   |
|-------------|--------|---|---|
| 4<br>7<br>6 | 5<br>3 | 2 | 1 |
| 1           | 2      | 3 | 4 |

- Company Tags: LinkedIn

考点:

- 基础数据结构上的灵活操作
- 二叉树的遍历

类似题:

- <http://www.lintcode.com/zh-cn/problem/maximum-subtree/>

能力维度:

## 3. 基础数据结构/算法



## Binary Tree Vertical Order Traversal

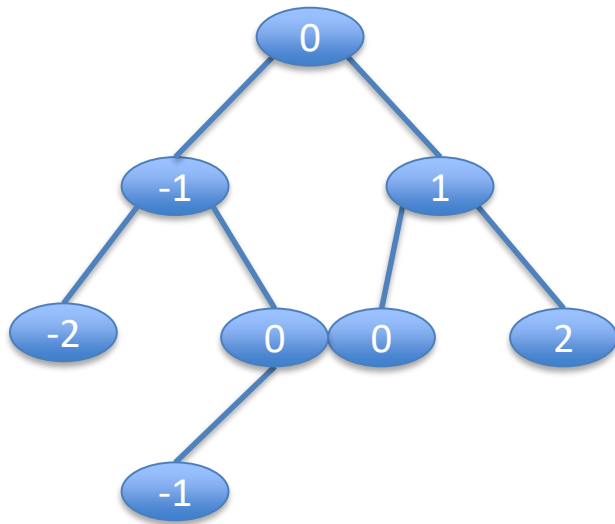
<http://www.lintcode.com/zh-cn/problem/binary-tree-vertical-order-traversal/>

<http://www.jiuzhang.com/solutions/binary-tree-vertical-order-traversal/>

# Binary Tree Vertical Order Traversal

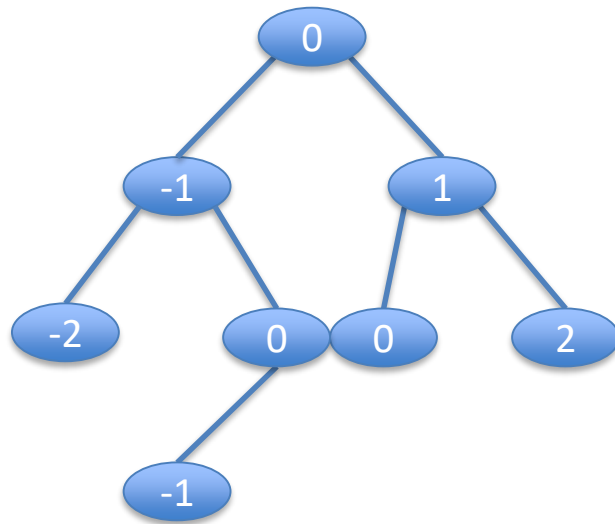
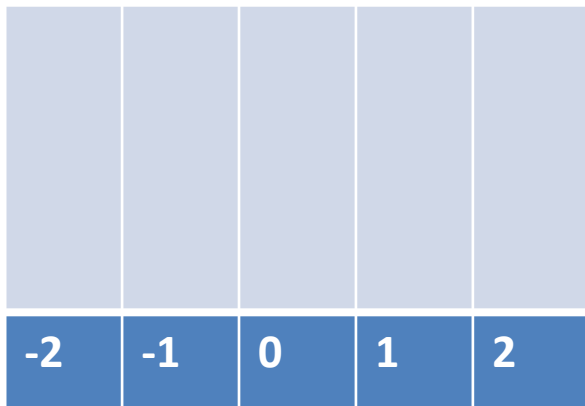
思路:

- 这一题有三个顺序:
  - 第一, 列数从小到大
  - 第二, 列数相同时行数从小到大
  - 第三, 列数行数都相同时, 从左到右



# Binary Tree Vertical Order Traversal

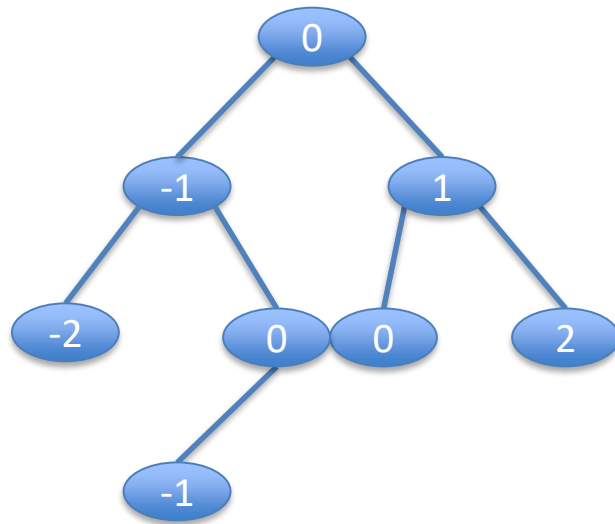
- 怎样计算列数？
  - Root为0 向左-1 向右+1
- 怎样保证第一个顺序，列数从小到大
  - Hash



# Binary Tree Vertical Order Traversal

- 怎样保证第二个顺序，行数从小到大
  - BFS 一行一行的访问

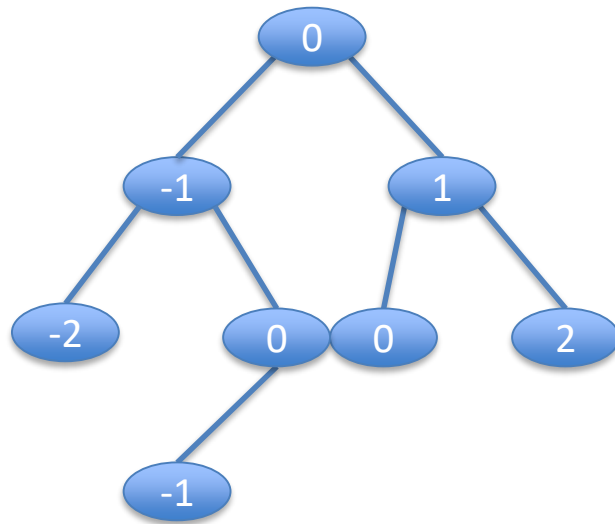
|    |    |   |   |   |
|----|----|---|---|---|
|    |    |   |   |   |
| -2 | -1 | 0 | 1 | 2 |



# Binary Tree Vertical Order Traversal

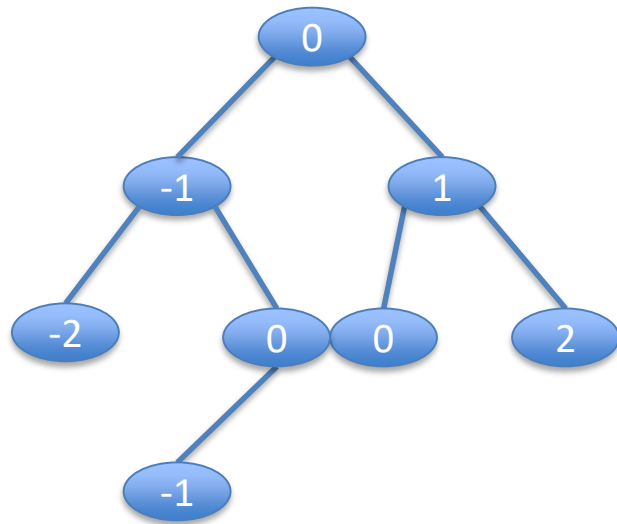
- 怎样保证第三个顺序
  - BFS已经保证了

|    |    |   |   |   |
|----|----|---|---|---|
|    |    |   |   |   |
| -2 | -1 | 0 | 1 | 2 |



# Binary Tree Vertical Order Traversal

- 怎样实现BFS?
  - 队列



- Company Tags: Google Facebook

考点:

- 基础数据结构上的灵活操作
- 二叉树的遍历

能力维度:

3. 基础数据结构/算法
4. 逻辑思维/算法优化能力



二叉树类题目：

|                                 |                               |                                   |
|---------------------------------|-------------------------------|-----------------------------------|
| Binary Tree Preorder Traversal  | Binary Tree Inorder Traversal | Binary Tree Postorder Traversal   |
| Maximum Depth of Binary Tree    | Balanced Binary Tree          | Lowest Common Ancestor            |
| Binary Tree Maximum Path Sum II | Binary Tree Maximum Path Sum  | Binary Tree Level Order Traversal |

- Guess Number Game

- ◆ 小技巧总结:

- $mid = l + (r - l) / 2$  以保证不溢出
    - 不知道如何下手写时, 先写最简单的情况 (写代码时常用思路)

- Search for a Range

- Convert BST to Greater Tree

- ◆ 小技巧总结:

- DFS的两种理解方式:
      1. 按照实际执行顺序模拟
      2. 按照DFS的定义宏观理解

- Inorder Successor in Binary Search Tree
  - ◆ 小技巧总结：
    - 遇到BST上操作的问题，可以拿给定的节点（区间）与root做比较，分类讨论、分而治之
- Binary Tree Flipping
- Binary Tree Leaves Order Traversal
- Binary Tree Vertical Order Traversal



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](#)

知乎专栏: <http://zhuankan.zhihu.com/jiuzhang>

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

官网: [www.jiuzhang.com](http://www.jiuzhang.com)