# 0101-0200

```
0101-0200
  101. 对称二叉树
    题目
    解答思路
  104.二叉树的最大深度
    题目
    解答思路
  107.二叉树的层次遍历Ⅱ
    题目
    解题思路
  108.将有序数组转换为二叉搜索树
    题目
    解题思路
  110.平衡二叉树(缺少多种思路)
    题目
    解题思路
  111.二叉树的最小深度
    题目
    解题思路
  112.路径总和
    题目
    解题思路
  118.杨辉三角
    题目
    解题思路
  119.杨辉三角II
    题目
    解题思路
  121.买卖股票的最佳时机
    题目
    解题思路
```

# 101. 对称二叉树

```
      1
      给定一个二叉树, 检查它是否是镜像对称的。

      2
      例如, 二叉树 [1,2,2,3,4,4,3] 是对称的。

      3
      1

      4
      / \

      5
      2
```

```
/ \ / \
7
   3 4 4 3
8
   但是下面这个 [1,2,2,null,3,null,3] 则不是镜像对称的:
9
10
    1
11
    / \
    2 2
12
13
    \ \
14
    3 3
15
  说明:
16
   如果你可以运用递归和迭代两种方法解决这个问题,会很加分。
17
```

#### 解答思路

No.	思路	时间复杂度	空间复杂度
01(最优)	递归	O(n)	O(n)
02	迭代	O(n)	O(n)

```
// 递归
 2
   func isSymmetric(root *TreeNode) bool {
 3
     if root == nil {
      return true
 4
 5
     return recur(root.Left, root.Right)
 6
7
    }
8
9
   func recur(left, right *TreeNode) bool {
10
     if left == nil && right == nil {
      return true
11
12
     if left == nil | right == nil {
13
14
      return false
15
16
17
    return left.Val == right.Val &&
18
       recur(left.Left, right.Right) &&
19
       recur(left.Right, right.Left)
20
   }
   // 迭代
21
   func isSymmetric(root *TreeNode) bool {
23
     leftQ := make([]*TreeNode, 0)
24
     rightQ := make([]*TreeNode, 0)
25
     leftQ = append(leftQ, root)
     rightQ = append(rightQ, root)
26
27
```

```
for len(leftQ) != 0 && len(rightQ) != 0 {
29
        leftCur, rightCur := leftQ[0], rightQ[0]
30
        leftQ, rightQ = leftQ[1:], rightQ[1:]
31
32
        if leftCur == nil && rightCur == nil {
33
          continue
34
        } else if leftCur != nil && rightCur != nil && leftCur.Val ==
    rightCur.Val {
35
          leftQ = append(leftQ, leftCur.Left, leftCur.Right)
          rightQ = append(rightQ, rightCur.Right, rightCur.Left)
36
37
        } else {
          return false
38
        }
40
      }
41
42
     if len(leftQ) == 0 && len(rightQ) == 0 {
43
       return true
      } else {
44
45
        return false
47
    }
```

### 104.二叉树的最大深度

### 题目

No.	思路	时间复杂度	空间复杂度
01(最优)	递归	O(n)	O(log(n))
02	迭代	O(n)	O(n)

### 解答思路

```
// 递归
 2
    func maxDepth(root *TreeNode) int {
     if root == nil {
 3
 4
        return 0
 5
     left := maxDepth(root.Left)
 6
 7
      right := maxDepth(root.Right)
 8
9
     return max(left, right) + 1
10
11
12
    func max(a, b int) int {
13
      if a > b {
```

```
14
        return a
15
      }
16
      return b
17
18
19
    // 迭代
20
21
    func maxDepth(root *TreeNode) int {
22
      if root == nil {
23
        return 0
24
      }
25
      queue := make([]*TreeNode,0)
26
      queue = append(queue,root)
27
      depth := 0
28
29
      for len(queue) > 0{
        length := len(queue)
30
31
32
        for i := 0; i < length; i++{</pre>
33
          node := queue[0]
34
          queue = queue[1:]
35
          if node.Left != nil{
36
             queue = append(queue,node.Left)
37
38
          if node.Right != nil{
             queue = append(queue,node.Right)
39
40
           }
41
        }
        depth++
42
43
44
      return depth
45
    }
```

# 107.二叉树的层次遍历Ⅱ

```
给定一个二叉树,返回其节点值自底向上的层次遍历。
                                   (即按从叶子节点所在层到根节点所在的层,
   逐层从左向右遍历)
2
3
   例如:
4
   给定二叉树 [3,9,20,null,null,15,7],
5
      3
6
     / \
7
    9 20
8
      / \
9
     15 7
10
```

```
      11
      返回其自底向上的层次遍历为:

      12
      [

      13
      [15,7],

      14
      [9,20],

      15
      [3]

      16
      ]
```

No.	思路	时间复杂度	空间复杂度
01(最优)	递归	O(n)	O(n)
02	迭代	O(n)	O(n)

```
// 迭代
 1
 2
    func levelOrderBottom(root *TreeNode) [][]int {
 3
     if root == nil {
 4
        return nil
 5
 6
      queue := make([]*TreeNode,0)
 7
      out := make([][]int,0)
 8
      queue = append(queue, root)
9
10
      for len(queue) != 0 {
11
        1 := len(queue)
12
        arr := make([]int,0)
13
        for i := 0; i < 1; i++ {
14
         pop := queue[i]
15
          arr = append(arr, pop.Val)
16
          if pop.Left != nil {
17
            queue = append(queue, pop.Left)
18
19
          if pop.Right != nil {
20
            queue = append(queue, pop.Right)
21
          }
22
23
        out = append(out, arr)
24
        queue = queue[1:]
25
26
27
      out2 := make([][]int, len(out))
      for i := 0; i < len(out); i++ {
28
        out2[len(out)-1-i] = out[i]
29
30
31
      return out2
32
33
```

```
34
    // 递归
35
36
    func levelOrderBottom(root *TreeNode) [][]int {
37
      result := make([][]int, 0)
     level := 0
38
      if root == nil {
39
40
       return result
41
42
      orderBottom(root, &result, level)
43
44
     left, right := 0, len(result)-1
45
      for left < right {</pre>
46
        result[left], result[right] = result[right], result[left]
47
48
        right--
49
50
51
      return result
52
53
54
    func orderBottom(root *TreeNode, result *[][]int, level int) {
55
     if root == nil {
56
        return
57
     if len(*result) > level {
58
59
        fmt.Println(level, result, root.Val)
        (*result)[level] = append((*result)[level], root.Val)
61
     } else {
62
        *result = append(*result, []int{root.Val})
63
      orderBottom(root.Left, result, level+1)
64
      orderBottom(root.Right, result, level+1)
65
66
   }
```

## 108.将有序数组转换为二叉搜索树

```
1 将一个按照升序排列的有序数组,转换为一棵高度平衡二叉搜索树。
2 本题中,一个高度平衡二叉树是指一个二叉树每个节点 的左右两个子树的高度差的绝对值不超过 1。
4 示例:
6 给定有序数组: [-10,-3,0,5,9],
8 一个可能的答案是: [0,-3,9,-10,null,5],它可以表示下面这个高度平衡二叉搜索树:
```

```
10
11 0
12 /\
13 -3 9
14 / /
15 -10 5
```

No.	思路	时间复杂度	空间复杂度
01(最优)	递归	O(n)	O(log(n))
02	迭代	O(n)	O(n)

```
// 递归
 2
    func sortedArrayToBST(nums []int) *TreeNode {
 3
     if len(nums) == 0 {
       return nil
 4
 5
 6
7
    mid := len(nums) / 2
8
9
     return &TreeNode{
10
       Val: nums[mid],
       Left: sortedArrayToBST(nums[:mid]),
11
      Right: sortedArrayToBST(nums[mid+1:]),
12
13
      }
14
    }
15
    // 迭代
16
17
   type MyTreeNode struct {
     root *TreeNode
18
19
    start int
20
     end int
21
    }
22
23
    func sortedArrayToBST(nums []int) *TreeNode {
24
      if len(nums) == 0 {
25
      return nil
26
      }
27
28
      queue := make([]MyTreeNode, 0)
29
      root := &TreeNode{Val: 0}
      queue = append(queue, MyTreeNode{root, 0, len(nums)})
30
31
     for len(queue) > 0 {
32
        myRoot := queue[0]
33
        queue = queue[1:]
```

```
start := myRoot.start
35
        end := myRoot.end
36
        mid := (start + end) / 2
37
        curRoot := myRoot.root
38
        curRoot.Val = nums[mid]
39
        if start < mid {</pre>
40
          curRoot.Left = &TreeNode{Val: 0}
41
          queue = append(queue, MyTreeNode(curRoot.Left, start, mid))
42
        }
43
        if mid+1 < end {
44
          curRoot.Right = &TreeNode{Val: 0}
          queue = append(queue, MyTreeNode(curRoot.Right, mid + 1, end))
45
        }
47
      }
48
      return root
49
```

# 110.平衡二叉树(缺少多种思路)

```
给定一个二叉树,判断它是否是高度平衡的二叉树。
 2
 3
   本题中,一棵高度平衡二叉树定义为:
 4
5
       一个二叉树每个节点 的左右两个子树的高度差的绝对值不超过1。
 7
   示例 1:
8
9
   给定二叉树 [3,9,20,null,null,15,7]
10
11
       3
      / \
12
     9 20
13
14
      / \
     15 7
15
16
   返回 true 。
17
18
   示例 2:
19
20
21
   给定二叉树 [1,2,2,3,3,null,null,4,4]
22
23
         1
        / \
24
       2 2
25
       / \
26
27
      3
```

#### 解题思路

No.	思路	时间复杂度	空间复杂度
01	递归	O(n)	O(log(n))

```
func isBalanced(root *TreeNode) bool {
 1
 2
      _, isBalanced := recur(root)
     return isBalanced
 3
 4
 5
    }
 6
 7
    func recur(root *TreeNode) (int, bool) {
 8
     if root == nil {
9
      return 0, true
10
11
12
      leftDepth, leftIsBalanced := recur(root.Left)
      if leftIsBalanced == false{
13
        return 0, false
14
15
16
      rightDepth, rightIsBalanced := recur(root.Right)
      if rightIsBalanced == false{
17
18
       return 0,false
19
20
21
     if -1 <= leftDepth-rightDepth &&
22
        leftDepth-rightDepth <= 1 {</pre>
        return max(leftDepth, rightDepth) + 1, true
23
24
      }
25
      return 0, false
26
27
    func max(a, b int) int {
28
     if a > b {
29
30
        return a
31
32
     return b
33
    }
```

# 111.二叉树的最小深度

#### 题目

```
给定一个二叉树,找出其最小深度。
2
   最小深度是从根节点到最近叶子节点的最短路径上的节点数量。
3
4
   说明: 叶子节点是指没有子节点的节点。
5
   示例:
6
7
   给定二叉树 [3,9,20,null,null,15,7],
     3
8
9
    / \
    9 20
10
11
     / \
12
    15 7
   返回它的最小深度 2.
13
```

No.	思路	时间复杂度	空间复杂度
01(最优)	递归	O(n)	O(log(n))
02	广度优先	O(n)	O(n)

```
// 递归
1
    func minDepth(root *TreeNode) int {
 3
     if root == nil {
 4
      return 0
 5
     } else if root.Left == nil {
      return 1 + minDepth(root.Right)
 6
 7
     } else if root.Right == nil {
8
      return 1 + minDepth(root.Left)
9
      } else {
       return 1 + min(minDepth(root.Left), minDepth(root.Right))
10
11
     }
12
    }
13
14
    func min(a, b int) int {
15
     if a < b {
     return a
16
17
     }
     return b
18
19
    }
20
    // 广度优先搜索
21
22
   func minDepth(root *TreeNode) int {
23
     if root == nil{
```

```
24
      return 0
25
      }
26
27
      list := make([]*TreeNode,0)
28
      list = append(list,root)
29
      depth := 1
30
     for len(list) > 0{
31
32
        length := len(list)
        for i := 0; i < length; i++{}
33
          node := list[0]
34
          list = list[1:]
35
36
          if node.Left == nil && node.Right == nil{
37
            return depth
38
39
          if node.Left != nil{
40
            list = append(list, node.Left)
41
          if node.Right != nil{
42
43
            list = append(list, node.Right)
44
          }
45
        }
46
        depth++
47
     return depth
48
49
    }
```

### 112.路径总和

#### 题目

```
给定一个二叉树和一个目标和,判断该树中是否存在根节点到叶子节点的路径,这条路径上所有节点
  值相加等于目标和。
  说明: 叶子节点是指没有子节点的节点。
  示例:
3
  给定如下二叉树, 以及目标和 sum = 22,
4
5
             5
            / \
6
7
          / / \
8
          11 13 4
9
         / \
10
        7
           2
11
                1
  返回 true, 因为存在目标和为 22 的根节点到叶子节点的路径 5->4->11->2。
```

No.	思路	时间复杂度	空间复杂度
01(最优)	递归	O(n)	O(log(n))
02	迭代	O(n)	O(n)

```
// 递归
 1
 2
    func hasPathSum(root *TreeNode, sum int) bool {
 3
      if root == nil {
 4
        return false
 5
 6
      sum = sum - root.Val
 7
      if root.Left == nil && root.Right == nil {
        return sum == 0
 8
 9
10
      return hasPathSum(root.Left, sum) | hasPathSum(root.Right, sum)
11
12
13
    // 迭代
    func hasPathSum(root *TreeNode, sum int) bool {
14
      if root == nil {
15
16
        return false
17
      }
18
      list1 := list.New()
      list2 := list.New()
19
20
21
      list1.PushFront(root)
22
      list2.PushFront(sum - root.Val)
23
      for list1.Len() > 0 {
24
        length := list1.Len()
25
26
        for i := 0; i < length; i++ {
27
          node := list1.Remove(list1.Back()).(*TreeNode)
28
          currentSum := list2.Remove(list2.Back()).(int)
2.9
          if node.Left == nil && node.Right == nil && currentSum == 0 {
30
            return true
31
          }
          if node.Left != nil {
32
33
            list1.PushFront(node.Left)
            list2.PushFront(currentSum - node.Left.Val)
34
35
          if node.Right != nil {
36
            list1.PushFront(node.Right)
37
            list2.PushFront(currentSum - node.Right.Val)
38
39
40
        }
41
42
      return false
43
    }
```

# 118.杨辉三角

#### 题目

```
给定一个非负整数 numRows, 生成杨辉三角的前 numRows 行。
   在杨辉三角中,每个数是它左上方和右上方的数的和。
4
   示例:
5
   输入: 5
   输出:
7
8
      [1],
9
     [1,1],
    [1,2,1],
10
11
   [1,3,3,1],
12
   [1,4,6,4,1]
13 ]
```

No.	思路	时间复杂度	空间复杂度
01	动态规划	O(n^2)	O(n^2)
02(最优)	递推	O(n^2)	O(n^2)

```
// 动态规划
 2
    func generate(numRows int) [][]int {
 3
    var result [][]int
 4
     for i := 0; i < numRows; i++ {
 5
       var row []int
 6
       for j := 0; j <= i; j++ {
 7
         tmp := 1
         if j == 0 || j == i {
9
10
          } else {
11
            tmp = result[i-1][j-1] + result[i-1][j]
12
         row = append(row, tmp)
14
        result = append(result, row)
15
16
17
     return result
18
19
   // 递推
20
```

```
func generate(numRows int) [][]int {
22
      res := make([][]int, 0)
23
     if numRows == 0 {
24
      return res
25
     }
26
27
     res = append(res, []int{1})
28
     if numRows == 1 {
29
      return res
30
31
     for i := 1; i < numRows; i++ {
32
33
      res = append(res, genNext(res[i-1]))
34
     }
35
     return res
36
37
38
   func genNext(p []int) []int {
39
    res := make([]int, 1, len(p)+1)
40
     res = append(res, p...)
41
42
    for i := 0; i < len(res)-1; i++ \{
43
      res[i] = res[i] + res[i+1]
44
45
     return res
46
   }
```

# 119.杨辉三角Ⅱ

#### 题目

```
1 给定一个非负索引 k, 其中 k ≤ 33, 返回杨辉三角的第 k 行。
2 在杨辉三角中,每个数是它左上方和右上方的数的和。
3 示例:
5 输入: 3 输出: [1,3,3,1]
7 进阶:
9 你可以优化你的算法到 O(k) 空间复杂度吗?
```

No.	思路	时间复杂度	空间复杂度
01	动态规划	O(n^2)	O(n^2)
02	递推	O(n^2)	O(n)
03(最优)	二项式定理	O(n)	O(n)

```
// 动态规划
 2
    func getRow(rowIndex int) []int {
 3
      var result [][]int
 4
      for i := 0; i < rowIndex+1; i++ {
 5
        var row []int
        for j := 0; j <= i; j++ {
 6
 7
          tmp := 1
          if j == 0 || j == i {
 8
9
10
          } else {
11
            tmp = result[i-1][j-1] + result[i-1][j]
12
13
          row = append(row, tmp)
14
        }
15
        result = append(result, row)
16
17
      return result[rowIndex]
18
    }
19
    // 递推
20
21
    func getRow(rowIndex int) []int {
22
      res := make([]int,1,rowIndex+1)
23
      res[0] = 1
24
      if rowIndex == 0{
25
        return res
26
27
28
      for i := 0; i < rowIndex; i++{</pre>
29
        res = append(res,1)
30
        for j := len(res) -2 ; j > 0; j--{
31
          res[j] = res[j] + res[j-1]
32
        }
33
      }
35
      return res
    }
36
37
    // 二项式定理
38
39
    func getRow(rowIndex int) []int {
40
      res := make([]int,rowIndex+1)
41
      res[0] = 1
```

```
if rowIndex == 0{
43
      return res
44
      }
45
    // 公式
46
     // C(n,k) = n! /(k! * (n-k)!)
48
     // C(n,k) = (n-k+1)/k * C(n,k-1)
    for i := 1; i <= rowIndex; i++{
49
50
      res[i] = res[i-1] * (rowIndex-i+1)/i
51
52
    return res
53
   }
```

### 121.买卖股票的最佳时机

#### 题目

```
给定一个数组,它的第 i 个元素是一支给定股票第 i 天的价格。
2
  如果你最多只允许完成一笔交易(即买入和卖出一支股票),设计一个算法来计算你所能获取的最大
   利润。
4
  注意你不能在买入股票前卖出股票。
5
7
  示例 1:
8
  输入: [7,1,5,3,6,4]
9
  输出: 5
10
  解释: 在第 2 天 (股票价格 = 1) 的时候买入, 在第 5 天 (股票价格 = 6) 的时候卖出, 最大利
11
   闰 = 6-1 = 5 。
      注意利润不能是 7-1 = 6, 因为卖出价格需要大于买入价格。
12
13
  示例 2:
14
15
  输入: [7,6,4,3,1]
16
  输出: 0
17
18 解释:在这种情况下,没有交易完成,所以最大利润为 0。
```

No.	思路	时间复杂 度	空间复杂度
01	暴力法	O(n^2)	O(1)
02(最 优)	动态规划(从前到后) 最大利润=max{前一天最大利润, 今天的价格 - 之前最低价格}	O(n)	O(1)
03	动态规划(从后到前)	O(n)	O(1)

```
// 暴力法
    func maxProfit(prices []int) int {
 2
 3
      max := 0
 4
      length := len(prices)
 5
      for i := 0; i < length-1; i++{
 6
 7
        for j := i+1; j <= length-1; j++{
          if prices[j] - prices[i] > max{
 8
9
            max = prices[j] - prices[i]
10
          }
11
        }
12
13
      return max
14
15
16
    // 动态规划(从前到后)
17
    func maxProfit(prices []int) int {
18
      if len(prices) < 2 {</pre>
19
        return 0
20
      }
21
22
      min := prices[0]
23
      profit := 0
24
      for i := 1; i < len(prices); i++ {</pre>
25
26
        if prices[i] < min {</pre>
27
          min = prices[i]
28
29
        if profit < prices[i]-min {</pre>
30
          profit = prices[i] - min
31
        }
32
33
      return profit
34
35
36
37
    // 动态规划(从后到前)
38
    func maxProfit(prices []int) int {
```

```
if len(prices) < 2 {</pre>
40
       return 0
41
      }
42
43
      max := 0
      profit := 0
44
45
     for i := len(prices) - 1; i >= 0; i-- {
46
47
       if max < prices[i] {</pre>
48
         max = prices[i]
49
        }
50
        if profit < max-prices[i] {</pre>
51
         profit = max - prices[i]
52
       }
53
54
55
     return profit
56 }
```