# Assignment #5: "树"算: 概念、表示、解析、 遍历

Updated 0002 GMT+8 March 18, 2024

2024 spring, Complied by 钟明衡

#### 说明:

1) The complete process to learn DSA from scratch can be broken into 4 parts:

Learn about Time complexities, learn the basics of individual Data Structures, learn the basics of Algorithms, and practice Problems.

- 2)请把每个题目解题思路(可选),源码Python,或者C++(已经在Codeforces/Openjudge上AC),截图(包含Accepted),填写到下面作业模版中(推荐使用 typora <a href="https://typoraio.cn">https://typoraio.cn</a>,或者用word)。AC或者没有AC,都请标上每个题目大致花费时间。
- 3) 提交时候先提交pdf文件,再把md或者doc文件上传到右侧"作业评论"。Canvas需要有同学清晰头像、提交文件有pdf、"作业评论"区有上传的md或者doc附件。
- 4) 如果不能在截止前提交作业,请写明原因。

#### 编程环境

操作系统: Windows NT x64 10.0.19045

Python编程环境: Visual Studio Code 1.76.1

C/C++编程环境: Visual Studio Code 1.76.1

# 1. 题目

### 27638: 求二叉树的高度和叶子数目

http://cs101.openjudge.cn/practice/27638/

#### 思路:

输入时建树,左右都是-1的就是叶子节点,而始终没出现在子节点中的那个就是根结点,从这个节点开始遍 历树即可得到高度

代码

```
1 left, right = [], []
2 height, leaf = 0, 0
```

```
not_root = set()
 4
 5
 6
    def dfs(x, h):
         global left, right, height
 7
 8
         if left[x]+1:
 9
             dfs(left[x], h+1)
10
         if right[x]+1:
11
             dfs(right[x], h+1)
         height = max(height, h)
12
13
14
15
    n = int(input())
    for i in range(n):
16
17
         1, r = map(int, input().split())
18
         left.append(1)
         right.append(r)
19
20
         not_root.add(1)
         \mathsf{not}\_\mathsf{root}.\mathsf{add}(\mathsf{r})
21
22
         if 1 == r == -1:
             leaf += 1
23
24
    for root in range(n):
25
         if root not in not_root:
26
             dfs(root, 0)
    print('%d %d' % (height, leaf))
27
28
```

**#44280857提交状态** 查看 提交 统计 提问

基本信息

### 状态: Accepted

```
源代码
                                                                                #: 44280857
                                                                              题目: 27638
 left, right = [], []
                                                                             提交人: 23n2300011505(12号娱乐选
 height, leaf = 0, 0
 not root = set()
                                                                              内存: 3620kB
                                                                              时间: 23ms
 def dfs(x, h):
                                                                              语言: Python3
     global left, right, height
                                                                           提交时间: 2024-03-17 23:00:42
     if left[x]+1:
        dfs(left[x], h+1)
     if right[x]+1:
        dfs(right[x], h+1)
     height = max(height, h)
 n = int(input())
 for i in range(n):
    1, r = map(int, input().split())
    left.append(1)
    right.append(r)
    not root.add(1)
     not_root.add(r)
    if 1 == r == -1:
        leaf += 1
 for root in range(n):
    if root not in not_root:
        dfs(root, 0)
 print('%d %d' % (height, leaf))
```

### 24729: 括号嵌套树

http://cs101.openjudge.cn/practice/24729/

#### 思路:

利用递归建树,用一个count来记录括号层数,当存在层数时就压入栈,层数被清空就用之前的栈继续建树 输出结果直接遍历即可

代码

```
from collections import defaultdict
 1
 2
    dic = defaultdict(lambda: [])
 3
 4
 5
    def build(root, s):
 6
        global dic
        count = 0
 8
        new_root = new_leaf = ''
 9
        for i in range(len(s)):
10
            if s[i] == ')':
11
                 count -= 1
            if s[i] not in '(),' and not count:
12
                 if new_leaf:
13
14
                     build(new_root, new_leaf)
```

```
15
                     new_leaf = ''
16
                 new_root = s[i]
17
                 dic[root].append(s[i])
            if count:
18
19
                 new_leaf += s[i]
20
            if s[i] == '(':
                count += 1
21
        if new_leaf:
22
23
            build(new_root, new_leaf)
24
25
    def pre(root):
26
27
        global dic
        temp = ''
28
29
        for leaf in dic[root]:
30
            temp += pre(leaf)
31
        return root+temp
32
33
34
    def suf(root):
        global dic
35
36
        temp = ''
37
        for leaf in dic[root]:
38
            temp += suf(leaf)
39
        return temp+root
40
41
42
    s = input()
    build(s[0], s[2:-1] if len(s) > 1 else '')
43
    print(pre(s[0]))
44
    print(suf(s[0]))
45
46
```

### 状态: Accepted

```
源代码
 \textbf{from} \text{ collections } \textbf{import} \text{ defaultdict}
 dic = defaultdict(lambda: [])
 def build(root, s):
     global dic
     count = 0
     new_root = new_leaf = ''
     for i in range(len(s)):
        if s[i] == ')':
             count -= 1
         if s[i] not in '(),' and not count:
             if new leaf:
                 build(new_root, new_leaf)
                 new leaf =
             new_root = s[i]
             dic[root].append(s[i])
         if count:
             new_leaf += s[i]
         if s[i] == '(':
             count += 1
     if new_leaf:
         build(new root, new leaf)
 def pre(root):
     global dic
     temp = ''
     for leaf in dic[root]:
        temp += pre(leaf)
     return root+temp
 def suf(root):
     global dic
     temp = '
     for leaf in dic[root]:
       temp += suf(leaf)
     return temp+root
 s = input()
 build(s[0], s[2:-1] if len(s) > 1 else '')
 print(pre(s[0]))
 print(suf(s[0]))
```

```
基本信息
    #: 44280890
    题目: 24729
    提交人: 23n2300011505(12号娱乐选
手)
    内存: 3676kB
    时间: 22ms
    语言: Python3
    提交时间: 2024-03-17 23:03:33
```

### 02775: 文件结构"图"

http://cs101.openjudge.cn/practice/02775/

#### 思路:

写了一个File类,默认名称为'ROOT',当出现file就存储,dir就建一个新的类接收,直到']'结束输出时,先输出原顺序的dir,要在每一行以前加上'| ',这个可以自动嵌套,然后输出排序了的file代码

```
1 class File:
2   def __init__(self):
3   self.name = 'ROOT'
```

```
self.files = []
 5
            self.dirs = []
 6
 7
        def __str__(self):
            return \n'.join([self.name]+['] '+s for d in self.dirs for s in
 8
    str(d).split('\n')]+sorted(self.files))
 9
        def build(self, parent, s):
10
            if s[0] == 'f':
11
                parent.files.append(s)
12
13
            else:
                dir = File()
14
15
                dir.name = s
                parent.dirs.append(dir)
16
17
                while True:
                    s = input()
18
                    if s == ']':
19
20
                        break
                    dir.build(dir, s)
21
22
23
    x = 0
24
25
    while True:
26
        s = input()
        if s == '#':
27
28
            break
29
        x += 1
30
        root = File()
31
        while s != '*':
32
            root.build(root, s)
33
            s = input()
34
        print('DATA SET %d:' % x)
        print(root, end='\n\n')
35
36
```

#44280935提交状态

查看 提交 统计 提问

基本信息

#### 状态: Accepted

```
源代码
                                                                                 #: 44280935
                                                                               题目: 02775
 class File:
                                                                             提交人: 23n2300011505(12号娱乐选
     def __init__(self):
        self.name = 'ROOT'
                                                                               内存: 3596kB
        self.files = []
        self.dirs = []
                                                                               时间: 23ms
                                                                               语言: Python3
     def __str__(self):
                                                                            提交时间: 2024-03-17 23:07:19
        return '\n'.join([self.name]+['| '+s for d in self.dirs for s
     def build(self, parent, s):
        if s[0] == 'f':
            parent.files.append(s)
         else:
            dir = File()
            dir.name = s
            parent.dirs.append(dir)
             while True:
                s = input()
                if s == ']':
                   break
                dir.build(dir, s)
 x = 0
 while True:
    s = input()
    if s == '#':
       break
     x += 1
     root = File()
     while s != '*':
        root.build(root, s)
        s = input()
     print('DATA SET %d:' % x)
     print(root, end='\n\n')
```

# 25140: 根据后序表达式建立队列表达式

http://cs101.openjudge.cn/practice/25140/

#### 思路:

采用了一个很特殊的方法:叠层数

用r[h]来表示当前层h所需的数值,规则如下:

无论出现大写还是小写,当前层的r值减一(无论是大写还是小写,都可以作为运算符的输入)。当出现大写字母就加一层,并且给当前层的r值加上二(因为一个运算符需要两个输入)。如果当前的r被清空了,则下落直到有一层r不为0。

每输入一个新的字母,就把它添加到当前所在层的队列末尾。最后输出结果,层数从高到低,按顺序将队列输出即可。

代码

```
1 from collections import defaultdict as D
```

```
3
 4
    for _ in range(int(input())):
 5
        s = input()
        d = D(str)
 6
 7
        r = D(int)
8
        h = 0
9
        for i in range(len(s)-1, -1, -1):
10
            d[h] += s[i]
            r[h] -= 1
11
            if s[i] < 'a':
12
                h += 1
13
14
                r[h] += 2
15
            while not r[h]:
                 h -= 1
16
17
        for i in range(max(d.keys()), -1, -1):
18
19
            a += d[i]
20
        print(a)
21
```

基本信息

状态: Accepted

```
源代码
                                                                               #: 44280984
                                                                             题目: 25140
 from collections import defaultdict as D
                                                                            提交人: 23n2300011505(12号娱乐选
                                                                             内存: 3628kB
 for _ in range(int(input())):
     s = input()
                                                                             时间: 26ms
    d = \mathbf{D}(str)
                                                                              语言: Python3
    r = D(int)
                                                                          提交时间: 2024-03-17 23:11:22
     h = 0
     for i in range(len(s)-1, -1, -1):
        d[h] += s[i]
        r[h] -= 1
         if s[i] < 'a':
            h += 1
            r[h] += 2
         while not r[h]:
           h -= 1
     for i in range(max(d.keys()), -1, -1):
        a += d[i]
     print(a)
```

## 24750: 根据二叉树中后序序列建树

http://cs101.openjudge.cn/practice/24750/

思路:

后序的最后一位必定为root,在中序中找到root位置,root以前就是左子节点中序遍历,以后就是右子节点中序遍历,这在后序的相同长度同样位置也是如此,将它们分别作为新的中序和后序,递归地求出前序即可(根左右)

代码

```
1
    def pre(mid, suf):
 2
        if len(mid) > 1:
             root = suf[-1]
 3
            n = mid.index(root)
 4
 5
            left = pre(mid[:n], suf[:n])
             right = pre(mid[n+1:], suf[n:-1])
 6
 7
            return root+left+right
 8
       else:
 9
             return mid
10
11
    mid = input()
12
13
    suf = input()
    print(pre(mid, suf))
14
15
```

代码运行截图

```
#44281174提交状态 查看 提交 统计 提问
```

基本信息

```
状态: Accepted
```

```
源代码
                                                                              #: 44281174
                                                                            题目: 24750
 def pre(mid, suf):
                                                                           提交人: 23n2300011505(12号娱乐选
    if len(mid) > 1:
                                                                        手)
        root = suf[-1]
                                                                            内存: 3616kB
        n = mid.index(root)
        left = pre(mid[:n], suf[:n])
                                                                            时间: 21ms
        right = pre(mid[n+1:], suf[n:-1])
                                                                            语言: Python3
        return root+left+right
                                                                         提交时间: 2024-03-17 23:26:24
     else:
        return mid
 mid = input()
 suf = input()
 print(pre(mid, suf))
```

### 22158: 根据二叉树前中序序列建树

http://cs101.openjudge.cn/practice/22158/

#### 思路:

和上题完全一致,前序第一个必为root,中序root前是left,后是right,前序则为root left right,用它们作为新的前序和中序,递归地求出后序即可(左右根)

```
1
    def suf(pre, mid):
 2
        if len(pre) > 1:
 3
             root = pre[0]
             n = mid.index(root)
 4
 5
             left = suf(pre[1:n+1], mid[:n])
 6
             right = suf(pre[n+1:], mid[n+1:])
 7
             return left+right+root
 8
        else:
 9
             return pre
10
11
12
    while True:
13
        try:
14
             pre = input()
15
             mid = input()
        except EOFError:
16
17
             break
        print(suf(pre, mid))
18
19
```

#### #44281212提交状态

查看 提交 统计 提问

基本信息

```
状态: Accepted
```

```
源代码
                                                                              #: 44281212
                                                                             题目: 22158
 def suf(pre, mid):
                                                                           提交人: 23n2300011505(12号娱乐选
    if len(pre) > 1:
        root = pre[0]
                                                                             内存: 3548kB
        n = mid.index(root)
        left = suf(pre[1:n+1], mid[:n])
                                                                             时间: 24ms
        right = suf(pre[n+1:], mid[n+1:])
                                                                             语言: Python3
        return left+right+root
                                                                          提交时间: 2024-03-17 23:29:25
        return pre
 while True:
        pre = input()
        mid = input()
     except EOFError:
        break
    print(suf(pre, mid))
```

# 2. 学习总结和收获

每天都在跟进每日选做, 感觉刷这些题对我的帮助很大。

初次见到二叉树遍历问题的时候,有点摸不着头脑。实际上前序、中序、后续,实际上遍历顺序是一样的,都是先往左再往右,只是输出顺序不一样:

前序:  $\operatorname{root} \to \operatorname{left} \to \operatorname{right} \quad \operatorname{中序: \ left} \to \operatorname{root} \to \operatorname{right} \quad \operatorname{后序: \ left} \to \operatorname{right} \to \operatorname{root}$  了解了这一点,二叉树遍历问题就不困难了。

二叉树通过将元素往左/右放,和二分法的作用相同,能将许多n复杂度变为 $\log n$ ,二叉搜索树(OpenJudge - 05455:二叉搜索树的层次遍历)就是一个很好的例子。

OJ上大部分树题目其实不用类也能做,用defaultdict存索引还是很方便的。

另外,递归思想在很多方面都可以使用,是一种省事而且优美的方法,最近的题目几乎都要用到。此外我个 人比较喜欢的如下:

#### OpenJudge - 04147:汉诺塔问题(Tower of Hanoi)

#### OpenJudge - 01941:The Sierpinski Fractal

```
1 def t(n):
2
       if n == 1:
3
           return [' /\\', '/__\\']
4
        T = t(n-1)
 5
        N = 2**(n-1)
        return [' '*N+T[i] for i in range(N)]+[T[i]+' '*(N-1-i)+T[i] for i in
6
    range(N)]
7
8
9
   while True:
10
        n = int(input())
11
       if not n:
           break
12
13
        for s in t(n):
14
           print(s)
15
        print('')
```

#### OpenJudge - 26573:康托集的图像表示

我对此的理解是,规定一个base case,然后告诉计算机大概要做什么,让它自己用同一套逻辑去算就好了。包括写类的时候,指针指向同样是这个类的元素,也是一种递归想法。举个例子,建树的时候,把左右子节点都看成一棵新的树,大概就是这么个想法。这种思路在各种场景下都有不错的表现。

写OpenJudge - 25140:根据后序表达式建立表达式树的时候想到了一个奇怪的方法,见上面。