# z69183787的专栏

: ■ 目录视图

# 个人资料



#### 周XXXX

关注 发私信



访问: 4907258次 积分: 46120 等级: 8L00 8

排名: 第55名

原创: 226篇 转载: 2358篇 译文: 3篇 评论: 518条

# 文章搜索

### 文章分类

JAXB (7)

JAVASCRIPT (54)

CSS (27)

JQUERY (65)

HIGHCHART (16)

SPARKLINE (3)

**SPRING** (119)

SPRING-SECURITY (6)

JAVA (104)

UTIL工具类 (8)

SPRING-AOP (30)

JNDI (13)

正则表达式 (21)

JSON (14)

GSON (12)

WEBLOGIC (35)

STRUTS2 (74)

JQUERY插件 (57)

LOG4J/LOG4J2 (32)

# 轻松搞定面试中的二叉树题目

2014-09-04 21:57

510人阅读

评i

算法(15) - 面试(45) -**Ⅲ** 分类:

版权所有, 转载请注明出处, 谢谢!

http://blog.csdn.net/walkinginthewind/article/details/7518888

树是一种比较重要的数据结构,尤其是二叉树。二叉树是一种特殊的树,在二叉树中每个节点最多有两个子节点,一般称为左子 子和右孩子),并且二叉树的子树有左右之分,其次序不能任意颠倒。二叉树是递归定义的,因此,与二叉树有关的题目基本者 然有些题目非递归解法也应该掌握,如非递归遍历节点等等。本文努力对二叉树相关题目做一个较全的整理总结,希望对找工作 二叉树节点定义如下:

struct BinaryTreeNode

{

int m\_nValue;

BinaryTreeNode\* m\_pLeft;

BinaryTreeNode\* m\_pRight;

相关链接:

轻松搞定面试中的链表题目

题目列表:

- 1. 求二叉树中的节点个数
- 2. 求二叉树的深度
- 3. 前序遍历,中序遍历,后序遍历
- 4.分层遍历二叉树(按层次从上往下,从左往右)
- 5. 将二叉查找树变为有序的双向链表
- 6. 求二叉树第K层的节点个数
- 7. 求二叉树中叶子节点的个数
- 8. 判断两棵二叉树是否结构相同
- 9. 判断二叉树是不是平衡二叉树
- 10. 求二叉树的镜像
- 11. 求二叉树中两个节点的最低公共祖先节点
- 12. 求二叉树中节点的最大距离
- 13. 由前序遍历序列和中序遍历序列重建二叉树
- 14.判断二叉树是不是完全二叉树

详细解答

1. 求二叉树中的节点个数

递归解法:

- (1) 如果二叉树为空, 节点个数为0
- (2) 如果二叉树不为空,二叉树节点个数 = 左子树节点个数 + 右子树节点个数 + 1 参考代码如下:

[cpp]

```
ORACLE (65)
存储过程
JPA (23)
HIBERNATE (75)
JSONP (17)
事务 (33)
游标 (3)
反射机制 (24)
JXL与POI (23)
REST (10)
WEBSERVICE (45)
CC++ (2)
HTML (12)
HttpURLConnection (10)
JNI (1)
HTTP请求 (15)
TOMCAT (27)
SERVLET (24)
JDK JRE (3)
JSP标签 (9)
IO (8)
资源文件 (5)
定时任务调度 (29)
COOKIE (4)
IFRAME (5)
浏览器兼容性 (16)
动态代理 (7)
设计模式 (27)
SPRING-MVC (113)
SPRING模板类 (20)
批量处理 (5)
JDBC (4)
JAX-WS (3)
ECLIPSE (16)
EXE4J (1)
多线程 (53)
算法 (16)
编码 (16)
分页 (2)
SOCKET (2)
闭包 (1)
SQL HQL语句 (22)
TEXTAREA显示
性能优化 (1)
DISCUZ (1)
JERSEY (6)
面试 (46)
CLOB与BLOB (6)
HTTPCLIENT (38)
SMB (3)
JCIFS (2)
SVN (6)
断点续传 (1)
EJB (3)
文件预览 (4)
发送邮件 (4)
NIO (28)
SPRING-DATA-JPA (7)
EL表达式 (7)
OGNL表达式 (3)
读取配置文件
          (5)
打印页面 (2)
下载文件 (3)
```

```
91.
        int GetNodeNum(BinaryTreeNode * pRoot)
  02.
            if(pRoot == NULL) // 递归出口
  04.
                return 0;
  05.
            return GetNodeNum(pRoot->m_pLeft) + GetNodeNum(pRoot->m_pRight) + 1;
  06.
2. 求二叉树的深度
```

#### 递归解法:

- (1) 如果二叉树为空,二叉树的深度为0
- (2) 如果二叉树不为空,二叉树的深度 = max(左子树深度,右子树深度)+1 参考代码如下:

```
[cpp]
01.
     int GetDepth(BinaryTreeNode * pRoot)
92.
03.
         if(pRoot == NULL) // 递归出口
05.
         int depthLeft = GetDepth(pRoot->m pLeft);
06.
         int depthRight = GetDepth(pRoot->m pRight);
97.
         return depthLeft > depthRight ? (depthLeft + 1) : (depthRight + 1);
08.
```

#### 3. 前序遍历,中序遍历,后序遍历

前序遍历递归解法:

- (1) 如果二叉树为空,空操作
- (2) 如果二叉树不为空,访问根节点,前序遍历左子树,前序遍历右子树 参考代码如下:

```
[cpp]
91.
     void PreOrderTraverse(BinaryTreeNode * pRoot)
92
         if(pRoot == NULL)
04.
             return;
         Visit(pRoot); // 访问根节点
05.
96.
         PreOrderTraverse(pRoot->m_pLeft); // 前序遍历左子树
07.
         PreOrderTraverse(pRoot->m_pRight); // 前序遍历右子树
```

# 中序遍历递归解法

- (1) 如果二叉树为空,空操作。
- (2) 如果二叉树不为空,中序遍历左子树,访问根节点,中序遍历右子树 参考代码如下:

```
[cpp]
     void InOrderTraverse(BinaryTreeNode * pRoot)
02.
03.
         if(pRoot == NULL)
94
05.
         InOrderTraverse(pRoot->m_pLeft); // 中序遍历左子树
         Visit(pRoot); // 访问根节点
         InOrderTraverse(pRoot->m_pRight); // 中序遍历右子树
07.
08.
```

#### 后序遍历递归解法

- (1) 如果二叉树为空,空操作
- (2) 如果二叉树不为空,后序遍历左子树,后序遍历右子树,访问根节点 参考代码如下:

```
[cpp]
91.
     void PostOrderTraverse(BinaryTreeNode * pRoot)
92.
03.
         if(pRoot == NULL)
04.
            return;
         PostOrderTraverse(pRoot->m_pLeft); // 后序遍历左子树
05.
96
         PostOrderTraverse(pRoot->m_pRight); // 后序遍历右子树
07.
         Visit(pRoot); // 访问根节点
08.
```

# 4.分层遍历二叉树(按层次从上往下,从左往右)

相当于广度优先搜索,使用队列实现。队列初始化,将根节点压入队列。当队列不为空,进行如下操作:弹出一个节点,访问, 为空,将其压入队列。

```
SQL SERVER (5)
DOM4J (7)
Apusic金蝶 (4)
上传文件 (16)
其他 (2)
读写文件 (13)
GOOGLE CHART (1)
匿名函数 (1)
DBLINK (4)
JACOB (1)
IBATIS/MYBATIS (51)
MAVEN (79)
JAVA 打包。(3)
AJAX (7)
PUSHLET (7)
COMET (5)
过滤器&监听器 (4)
DWR (1)
JVM (16)
XSL (5)
VELOCITY (2)
LINUX命令 (16)
JMS (13)
LDAP (1)
JOTM (3)
JTA (3)
MongoDB&BSON (25)
UML (2)
LOGBACK (6)
安全方面 (11)
验证码 (1)
CXF (7)
JSTL (4)
短信猫 (1)
ZIP解压压缩 (4)
BAT批处理命令 (1)
RMI (1)
JSR-VALID (2)
自定义注解 (15)
TILES (1)
ITEXT-PDF (2)
命令行 (1)
进制转换 (5)
IDEA (21)
java 异常处理 (6)
泛型 (20)
OSGI (6)
GRADLE (3)
EXCEL导出 (26)
JACKSON (19)
JUNIT (6)
反向代理 (1)
BONECP (1)
JIT (2)
GRAILS (3)
GROOVY (8)
WEBSOCKET (10)
GIT (22)
调试工具 (2)
MEMCACHE (9)
单元测试工具 (3)
GC (15)
REDIS (23)
```

```
void LevelTraverse(BinaryTreeNode * pRoot)
01.
02.
03.
          if(pRoot == NULL)
04.
              return:
          queue<BinaryTreeNode *> q;
95.
06.
          q.push(pRoot);
07.
          while(!q.empty())
08.
              BinaryTreeNode * pNode = q.front();
09.
10.
              q.pop();
11.
              Visit(pNode); // 访问节点
              if(pNode->m_pLeft != NULL)
12.
13.
                  q.push(pNode->m_pLeft);
              if(pNode->m pRight != NULL)
14.
15.
                  q.push(pNode->m_pRight);
16.
17.
          return;
18.
```

#### 5. 将二叉查找树变为有序的双向链表

要求不能创建新节点,只调整指针。

#### 递归解法:

- (1) 如果二叉树查找树为空,不需要转换,对应双向链表的第一个节点是NULL,最后一个节点是NULL
- (2) 如果二叉查找树不为空:

如果左子树为空,对应双向有序链表的第一个节点是根节点,左边不需要其他操作;

如果左子树不为空,转换左子树,二叉查找树对应双向有序链表的第一个节点就是左子树转换后双向有序链表的第一个节 树转换后的双向有序链 表的最后一个节点连接;

如果右子树为空,对应双向有序链表的最后一个节点是根节点,右边不需要其他操作;

如果右子树不为空,对应双向有序链表的最后一个节点就是右子树转换后双向有序链表的最后一个节点,同时将根节点和 链表的第一个节点连 接。

参考代码如下:

```
[cpp]
01.
02.
     参数:
03.
     pRoot: 二叉查找树根节点指针
     pFirstNode: 转换后双向有序链表的第一个节点指针
     pLastNode: 转换后双向有序链表的最后一个节点指针
05.
96.
07.
     void Convert(BinaryTreeNode * pRoot,
08.
                 BinaryTreeNode * & pFirstNode, BinaryTreeNode * & pLastNode)
09.
10.
        BinaryTreeNode *pFirstLeft, *pLastLeft, * pFirstRight, *pLastRight;
11.
        if(pRoot == NULL)
12.
13.
            pFirstNode = NULL;
14.
            pLastNode = NULL;
15.
            return;
16.
17.
18.
         if(pRoot->m_pLeft == NULL)
19.
            // 如果左子树为空,对应双向有序链表的第一个节点是根节点
20.
21.
            pFirstNode = pRoot;
22.
23.
24.
            Convert(pRoot->m_pLeft, pFirstLeft, pLastLeft);
25.
            // 二叉查找树对应双向有序链表的第一个节点就是左子树转换后双向有序链表的第一个节点
26.
27.
            pFirstNode = pFirstLeft;
            // 将根节点和左子树转换后的双向有序链表的最后一个节点连接
28.
29.
            pRoot->m_pLeft = pLastLeft;
30.
            pLastLeft->m_pRight = pRoot;
31.
32.
33.
         if(pRoot->m_pRight == NULL)
34.
            // 对应双向有序链表的最后一个节点是根节点
35.
36.
            pLastNode = pRoot;
37.
38.
        else
39.
40
            Convert(pRoot->m_pRight, pFirstRight, pLastRight);
41.
            // 对应双向有序链表的最后一个节点就是右子树转换后双向有序链表的最后一个节点
42.
            pLastNode = pLastRight;
43.
            // 将根节点和右子树转换后的双向有序链表的第一个节点连接
            pRoot->m pRight = pFirstRight;
44.
45
            pFirstRight->m_pLeft = pRoot;
```

```
HESSIAN (5)
MYSQL (61)
微信开发 (9)
ZOOKEEPER (37)
HIVE (11)
HBASE (10)
原子变量 (13)
SPRING-BOOT (13)
爬虫 (2)
XPP3 (1)
ASPECTJ (1)
抽奖概率 (8)
深入Java集合学习系列 (10)
序列化 (7)
FREEMARKER (13)
SITEMESH (5)
XML解析-Digester (4)
页面静态化 (5)
NODEJS/GRUNT (17)
DROOLS (1)
条形码/二维码 (7)
HADOOP (2)
LUCENE (6)
JSOUP (14)
NGINX (7)
JSBRI (0)
JSBRIDGE (2)
并发集合 (15)
EMOJI (8)
HTML5 (10)
LOMBOK (1)
SPRING工具类 (7)
guava (7)
JAVA 8 (2)
加解密 (9)
EAR (3)
水印 (1)
Thrift (11)
Java并发包学习 (9)
SonarQube (1)
JAVA类加载 (3)
REACT (13)
SHIRO (4)
SPEL (2)
WEBDRIVER (2)
PYTHON (2)
分布式锁 (3)
Disruptor/LMAX (2)
AngularJS (2)
Vue.js (1)
Netty (49)
SOCKETIO (7)
消息MQ (1)
ProtoBuf (12)
TIF (0)
SPRING-MVC原理分析 (31)
ASM (2)
TestNG (5)
Mockito (3)
LBS排序 (3)
zookeeper&hbase (16)
IO多路复用 (5)
```

```
return;
49. }
```

#### 6. 求二叉树第K层的节点个数

递归解法:

- (1) 如果二叉树为空或者k<1返回0
- (2) 如果二叉树不为空并且k==1, 返回1
- (3) 如果二叉树不为空且k>1,返回左子树中k-1层的节点个数与右子树k-1层节点个数之和 参考代码如下:

```
[cpp]
01.
      int GetNodeNumKthLevel(BinaryTreeNode * pRoot, int k)
03.
         if(pRoot == NULL || k < 1)</pre>
04.
             return 0;
05.
         if(k == 1)
96
             return 1;
         int numLeft = GetNodeNumKthLevel(pRoot->m_pLeft, k-1); // 左子树中k-1层的节点个数
          int numRight = GetNodeNumKthLevel(pRoot->m_pRight, k-1); // 右子树中k-1层的节点个数
09.
         return (numLeft + numRight);
10. }
```

#### 7. 求二叉树中叶子节点的个数

递归解法:

- (1) 如果二叉树为空,返回0
- (2) 如果二叉树不为空且左右子树为空,返回1
- (3) 如果二叉树不为空, 且左右子树不同时为空, 返回左子树中叶子节点个数加上右子树中叶子节点个数 参考代码如下:

```
int GetLeafNodeNum(BinaryTreeNode * pRoot)
         if(pRoot == NULL)
03.
94
             return 0:
05.
         if(pRoot->m_pLeft == NULL && pRoot->m_pRight == NULL)
         int numLeft = GetLeafNodeNum(pRoot->m_pLeft); // 左子树中叶节点的个数
         int numRight = GetLeafNodeNum(pRoot->m_pRight); // 右子树中叶节点的个数
08.
99.
         return (numLeft + numRight);
10. }
```

# 8. 判断两棵二叉树是否结构相同

不考虑数据内容。结构相同意味着对应的左子树和对应的右子树都结构相同。

#### 递归解法:

- (1) 如果两棵二叉树都为空,返回真
- (2) 如果两棵二叉树一棵为空,另一棵不为空,返回假
- (3) 如果两棵二叉树都不为空,如果对应的左子树和右子树都同构返回真,其他返回假 参考代码如下:

```
01.
     bool StructureCmp(BinaryTreeNode * pRoot1, BinaryTreeNode * pRoot2)
         if(pRoot1 == NULL && pRoot2 == NULL) // 都为空,返回真
03.
04.
             return true;
         else if(pRoot1 == NULL || pRoot2 == NULL) // 有一个为空,一个不为空,返回假
05.
96
             return false;
         bool resultLeft = StructureCmp(pRoot1->m_pLeft, pRoot2->m_pLeft); // 比较对应左子树
07.
         bool resultRight = StructureCmp(pRoot1->m_pRight, pRoot2->m_pRight); // 比较对应右子树
         return (resultLeft && resultRight);
09.
10.
```

# 9. 判断二叉树是不是平衡二叉树

递归解法:

- (1) 如果二叉树为空,返回真
- (2) 如果二叉树不为空,如果左子树和右子树都是AVL树并且左子树和右子树高度相差不大于1,返回真,其他返回假 参老代码:

```
[dgo]
01.
     bool IsAVL(BinaryTreeNode * pRoot, int & height)
02.
03.
         if(pRoot == NULL) // 空树,返回真
```

SPRING注入 (1)

```
架构
     (1)
cglib (4)
Epoll (0)
AIO (6)
Dubbo (1)
Jetty (10)
远程通讯 (1)
RPC (1)
SPI (4)
CORS跨域 (7)
中文相关 (7)
XPATH (3)
Aviator (1)
HtmlUnit (2)
埋点 (3)
SFTP (3)
Spring源码分析 (3)
Spring-ws (4)
Java对象引用 (6)
XStream (2)
JS原理 (1)
WEBPACK (3)
枚举 (5)
alibaba/fastison (2)
动画效果 (3)
熔断降级 (2)
SpringMvc异常处理 (5)
SpringMvc实践 (2)
SSM/SSH (2)
ModelMapper (1)
```

```
文章存档

2017年03月 (1)
2017年02月 (7)
2017年01月 (74)
2016年12月 (67)
2016年11月 (96)
```

```
阅读排行
SpringMVC——接收请求参...
                            (93430)
IntelliJ IDEA WEB项目的部署...
                            (88194)
解决Setting property 'sourc...
                            (75999)
                            (71006)
HttpClient post 请求实例
SpringMVC数据绑定全面示...
                            (46526)
Spring MVC @Transactiona...
                            (40445)
SOL plus连接远程Oralce数据...
                            (39041)
java实现附件预览 ( openoffi...
                            (36311)
读取Java文件到byte数组的三..
                            (35938)
Html中CSS之去除li前面的小...
                            (34263)
```

```
评论排行
java实现附件预览 (openoffi...
                                 (44)
解决Setting property 'sourc...
                                 (32)
SpringMVC——接收请求参...
                                 (10)
Spring MVC @Transactiona...
                                 (10)
Eclipse插件: Eclipse Color T...
                                  (9)
Spring Data JPA入门
                                  (8)
IntelliJ IDEA WEB项目的部署...
                                  (7)
Spring myc 原理浅析
                                  (7)
```

```
06.
              return true;
07.
08.
          int heightLeft;
09.
          bool resultLeft = IsAVL(pRoot->m_pLeft, heightLeft);
10.
          int heightRight;
          bool resultRight = IsAVL(pRoot->m_pRight, heightRight);
11.
          if(resultLeft && resultRight && abs(heightLeft - heightRight) <= 1) // 左子树和右子树都是
12.
      AVL,并且高度相差不大于1,返回真
13.
14.
              height = max(heightLeft, heightRight) + 1;
15.
              return true;
16.
          }
17.
          else
18.
          {
19.
              height = max(heightLeft, heightRight) + 1;
20.
              return false;
21.
          }
22.
     }
```

#### 10. 求二叉树的镜像

递归解法:

- (1) 如果二叉树为空,返回空
- (2)如果二叉树不为空,求左子树和右子树的镜像,然后交换左子树和右子树 参考代码如下;

```
[ddo]
01.
     BinaryTreeNode * Mirror(BinaryTreeNode * pRoot)
02.
03.
         if(pRoot == NULL) // 返回NULL
04.
             return NULL;
05.
         BinaryTreeNode * pLeft = Mirror(pRoot->m_pLeft); // 求左子树镜像
         BinaryTreeNode * pRight = Mirror(pRoot->m_pRight); // 求右子树镜像
96.
07.
             // 交换左子树和右子树
08.
         pRoot->m_pLeft = pRight;
09.
         pRoot->m_pRight = pLeft;
10.
         return pRoot;
11. }
```

# 11. 求二叉树中两个节点的最低公共祖先节点

递归解法:

- (1) 如果两个节点分别在根节点的左子树和右子树,则返回根节点
- (2) 如果两个节点都在左子树,则递归处理左子树;如果两个节点都在右子树,则递归处理右子树参考代码如下:

```
[cpp]
01.
      bool FindNode(BinaryTreeNode * pRoot, BinaryTreeNode * pNode)
02.
      {
03.
          if(pRoot == NULL || pNode == NULL)
04.
              return false;
05.
          if(pRoot == pNode)
06.
07.
              return true;
08.
09.
          bool found = FindNode(pRoot->m_pLeft, pNode);
10.
              found = FindNode(pRoot->m pRight, pNode);
11.
12.
13.
          return found;
14.
15.
      BinaryTreeNode * GetLastCommonParent(BinaryTreeNode * pRoot,
16.
17.
                                             BinaryTreeNode * pNode1,
18.
                                             BinaryTreeNode * pNode2)
19.
20.
          if(FindNode(pRoot->m_pLeft, pNode1))
21.
22
              if(FindNode(pRoot->m_pRight, pNode2))
23.
                  return pRoot;
24.
25.
                  return GetLastCommonParent(pRoot->m pLeft, pNode1, pNode2);
26.
          }
27.
          else
28.
          {
29.
              if(FindNode(pRoot->m_pLeft, pNode2))
30.
                  return pRoot:
31.
32.
                   return GetLastCommonParent(pRoot->m_pRight, pNode1, pNode2);
33.
```

信息: TLD skipped. URI: http... (6)
JQuery 获取验证上传文件大... (6)

#### 推荐文章

- \* CSDN日报20170224——《程序员该用哪种姿势来理财》
- \* Android"挂逼"修炼之行---解析公众号文章消息和链接文章消息如何自动打开原理
- \* 技术晋升的评定与博弈
- \*安居客Android项目架构演进
- \* 一次生产事故的优化经历

#### 最新评论

Javascript的匿名函数与自执行qq\_23894457:第一个: 当js执行到(funct ion {// code})();时, 由于(function {...

Javascript的匿名函数与自执行qq\_23894457:第一个: 当js执行到(function (// code))():时,由于(function {...

ThreadLocal 内部实现和应用场景 jzq114:看完了依然没懂。"而ThreadLoc al应用场景更多是想共享一个变量,但是该 变量又不是线程安全的,…

sql server 2012 分页 新方法 mk301 : 不知道效率肿么样 jsonp调用及后台java返回

qq\_16877177 : 垃圾

nginx+tomcat集群负载均衡下tomcat故... luizhip : 请问nginx 能配置如果其中一个to mcat 宕机了 然后转到另一个tomcat 吗

interrupt, interrupted is interrupted and qq\_14865449 :

interrupt  $\langle$  interrupted  $\rangle$  is Interrupted ... qq\_14865449 :

Netty 之 ChannelHandler,ChannelHan... Jamie-tao : 明白了,谢谢

WebService CXF学习(进阶篇1): 自定... zz13203778855 : 你好,客户端的javaBea n 和 服务端的javaBean 包路径 不一样可以 吗?? 递归解法效率很低,有很多重复的遍历,下面看一下非递归解法。

非递归解法:

先求从根节点到两个节点的路径,然后再比较对应路径的节点就行,最后一个相同的节点也就是他们在二叉树中的最低公共祖先 参考代码如下:

```
[cpp]
 01.
        bool GetNodePath(BinaryTreeNode * pRoot, BinaryTreeNode * pNode,
 92
                         list<BinaryTreeNode *> & path)
 03.
  04.
            if(pRoot == pNode)
 05.
            {
 06.
                path.push back(pRoot):
 97
                return true:
  08.
  09.
            if(pRoot == NULL)
 10.
                return false;
 11.
            path.push_back(pRoot);
  12.
            bool found = false;
            found = GetNodePath(pRoot->m_pLeft, pNode, path);
  13.
 14.
            if(!found)
 15.
                found = GetNodePath(pRoot->m_pRight, pNode, path);
 16.
            if(!found)
 17.
                path.pop_back();
  18.
            return found;
 19.
       BinaryTreeNode * GetLastCommonParent(BinaryTreeNode * pRoot, BinaryTreeNode * pNode1, BinaryTreeNode
 20.
 21.
        {
 22.
            if(pRoot == NULL || pNode1 == NULL || pNode2 == NULL)
  23.
                return NULL;
 24.
            list<BinaryTreeNode*> path1;
            bool bResult1 = GetNodePath(pRoot, pNode1, path1);
  25.
 26.
            list<BinaryTreeNode*> path2;
  27.
            bool bResult2 = GetNodePath(pRoot, pNode2, path2);
  28.
            if(!bResult1 || !bResult2)
  29.
                return NULL;
            BinaryTreeNode * pLast = NULL;
  30.
 31.
            list<BinaryTreeNode*>::const_iterator iter1 = path1.begin();
  32.
            list<BinaryTreeNode*>::const_iterator iter2 = path2.begin();
  33.
            while(iter1 != path1.end() && iter2 != path2.end())
  34.
  35.
                if(*iter1 == *iter2)
  36.
                    pLast = *iter1;
  37.
  38.
                    break;
 39.
                iter1++;
 40.
                iter2++;
 41.
  42.
            return pLast;
  43.
       }
МI
```

在上述算法的基础上稍加变化即可求二叉树中任意两个节点的距离了。

# 12. 求二叉树中节点的最大距离

即二叉树中相距最远的两个节点之间的距离。

递归解法:

- (1) 如果二叉树为空,返回0,同时记录左子树和右子树的深度,都为0
- (2)如果二叉树不为空,最大距离要么是左子树中的最大距离,要么是右子树中的最大距离,要么是左子树节点中到根节点的根节点的最大距离,同时记录左子树和右子树节点中到根节点的最大距离。

参考代码如下:

```
[cpp]
01.
     int GetMaxDistance(BinaryTreeNode * pRoot, int & maxLeft, int & maxRight)
02.
         // maxLeft, 左子树中的节点距离根节点的最远距离
03.
         // maxRight, 右子树中的节点距离根节点的最远距离
04.
05.
         if(pRoot == NULL)
96.
07.
             maxLeft = 0;
08.
             maxRight = 0;
09.
             return 0;
10.
11.
         int maxLL, maxLR, maxRL, maxRR;
         int maxDistLeft, maxDistRight;
12.
13.
         if(pRoot->m_pLeft != NULL)
14.
         {
15.
             maxDistLeft = GetMaxDistance(pRoot->m_pLeft, maxLL, maxLR);
             maxLeft = max(maxLL, maxLR) + 1;
16.
```

```
18.
19.
         {
20.
              maxDistLeft = 0;
21.
              maxLeft = 0;
22.
23.
          if(pRoot->m_pRight != NULL)
24.
              maxDistRight = GetMaxDistance(pRoot->m_pRight, maxRL, maxRR);
25.
26.
              maxRight = max(maxRL, maxRR) + 1;
27.
28.
         else
29.
         {
30.
              maxDistRight = 0;
31.
              maxRight = 0;
32.
          return max(max(maxDistLeft, maxDistRight), maxLeft+maxRight);
33.
34. }
```

#### 13. 由前序遍历序列和中序遍历序列重建二叉树

二叉树前序遍历序列中,第一个元素总是树的根节点的值。中序遍历序列中,左子树的节点的值位于根节点的值的左边,右子树 于根节点的值的右边。

#### 递归解法:

- (1) 如果前序遍历为空或中序遍历为空或节点个数小于等于0,返回NULL。
- (2) 创建根节点。前序遍历的第一个数据就是根节点的数据,在中序遍历中找到根节点的位置,可分别得知左子树和右子树的历序列,重建左右子树。

```
[cpp]
      BinaryTreeNode * RebuildBinaryTree(int* pPreOrder, int* pInOrder, int nodeNum)
01.
92.
03.
         if(pPreOrder == NULL || pInOrder == NULL || nodeNum <= 0)</pre>
04.
         BinaryTreeNode * pRoot = new BinaryTreeNode;
05.
         // 前序遍历的第一个数据就是根节点数据
06.
97.
         pRoot->m_nValue = pPreOrder[0];
         pRoot->m_pLeft = NULL;
08.
09.
         pRoot->m_pRight = NULL;
         // 查找根节点在中序遍历中的位置,中序遍历中,根节点左边为左子树,右边为右子树
10.
11.
         int rootPositionInOrder = -1;
12.
          for(int i = 0; i < nodeNum; i++)</pre>
13.
             if(pInOrder[i] == pRoot->m_nValue)
14.
             {
15.
                 rootPositionInOrder = i:
16.
                 break;
17.
18.
         if(rootPositionInOrder == -1)
19.
         {
             throw std::exception("Invalid input.");
20.
21
22.
         // 重建左子树
         int nodeNumLeft = rootPositionInOrder;
23.
         int * pPreOrderLeft = pPreOrder + 1;
24.
         int * pInOrderLeft = pInOrder;
25.
26.
         pRoot->m_pLeft = RebuildBinaryTree(pPreOrderLeft, pInOrderLeft, nodeNumLeft);
          // 重建右子树
27.
         int nodeNumRight = nodeNum - nodeNumLeft - 1;
29.
         int * pPreOrderRight = pPreOrder + 1 + nodeNumLeft;
30.
         int * pInOrderRight = pInOrder + nodeNumLeft + 1;
31.
         pRoot->m_pRight = RebuildBinaryTree(pPreOrderRight, pInOrderRight, nodeNumRight);
32.
          return pRoot;
33. }
```

同样,有中序遍历序列和后序遍历序列,类似的方法可重建二叉树,但前序遍历序列和后序遍历序列不同恢复一棵二叉树,证明 14.判断二叉树是不是完全二叉树

若设二叉树的深度为h,除第 h 层外,其它各层 (1~h-1) 的结点数都达到最大个数,第 h 层所有的结点都连续集中在最左边, $\sharp$  一叉树。

```
[ddo]
      bool IsCompleteBinarvTree(BinarvTreeNode * pRoot)
91.
92.
03.
          if(pRoot == NULL)
04.
              return false;
05.
          queue<BinarvTreeNode *> q:
96.
          a.push(pRoot);
07.
          bool mustHaveNoChild = false:
          bool result = true;
          while(!q.empty())
```

```
11.
              BinaryTreeNode * pNode = q.front();
12.
              q.pop();
              if(mustHaveNoChild) // 已经出现了有空子树的节点了,后面出现的必须为叶节点(左右子树都为
13.
      空)
14.
15.
                  if(pNode->m_pLeft != NULL || pNode->m_pRight != NULL)
16.
                  {
17.
                      result = false;
18.
                      break;
19.
20.
              }
21.
              else
22.
              {
23.
                  if(pNode->m_pLeft != NULL && pNode->m_pRight != NULL)
24.
                 {
25.
                      q.push(pNode->m pLeft);
26.
                      q.push(pNode->m_pRight);
27.
28.
                  else if(pNode->m_pLeft != NULL && pNode->m_pRight == NULL)
29.
                  {
                      mustHaveNoChild = true;
30.
31.
                      q.push(pNode->m_pLeft);
32.
33.
                  else if(pNode->m_pLeft == NULL && pNode->m_pRight != NULL)
34.
                  {
35.
                      result = false;
36.
                      break;
37.
                  }
                  else
38.
39.
                  {
                      mustHaveNoChild = true:
40.
41.
                  }
42.
43.
44.
          return result:
     }
45.
46.
```

# 顶 踩 0

- 上一篇 Struts2漏洞分析
- 下一篇 js中的json对象和字符串之间的转化

# 我的同类文章

# 算法(15) 面试(45)

- 冒泡排序最佳情况的时间复杂度,为什... 2017-01-17 阅读 30
- Timing Wheel 定时轮算法 2016-12-07 阅读 59
- 【转】取模 ( mod ) 与取余 ( rem ) 的... 2016-11-22 阅读 262
- 搜狗笔试题目:4\*5的棋盘,在左下角... 2015-10-07 阅读 606
- Java排序算法 (十二): 总结 2015-03-06 阅读 297
- java实现二叉树的构建以及3种遍历方法 2014-09-10 阅读 613
- Heapsort 堆排序算法详解 ( Java实现) 2016-12-30
- 程序员应该了解的查找 ( java实现 ) 2016-11-23
- 数据工程师必知算法: 蓄水池抽样 2016-08-31
- 基于用户投票的排名算法 (五): 威尔... 2015-08-25
- 归并排序 2015-03-06

# 参考知识库



#### .NET知识库

3207 关注 | 827 收录



#### 算法与数据结构知识库

13647 关注 | 2320 收录

# 猜你在找

数据结构基础系列(1): 数据结构… 数据结构(JAVA版) 轻松搞定面试中的二叉树题目 轻松搞定面试中的二叉树题目 数据结构基础系列(4): 串 Python算法实战视频课程—图 软件测试不扯淡——面试综合篇 轻松搞定面试中的二叉树题目 轻松搞定面试中的二叉树题目 轻松搞定面试中的二叉树题目

#### 查看评论

暂无评论

您还没有登录,请[登录]或[注册]

\*以上用户言论只代表其个人观点,不代表CSDN网站的观点或立场

# 核心技术类目

AWS 移动游戏 Android iOS Swift 智能硬件 VP 全部主题 Hadoop Java Docker OpenStack IE10 NFC WAP Spring Eclipse CRM 数据库 Ubuntu jQuery BI HTML5 JavaScript Apa IIS SDK Fedora XML LBS Unity Splashtop UML components Windows Mobile Ra CloudStack FTC coremail OPhone CouchBase iOS6 Rackspace Web App Ruby Solr Hibernate ThinkPHP HBase Pure Compuware 大数据 aptech Perl Tornado An Cloud Foundry Redis Scala Django Bootstrap

公司简介 | 招贤纳士 | 广告服务 | 联系方式 | 版权声明 | 法律顾问 | 问题报告 | 合作伙伴 | 论坛反馈