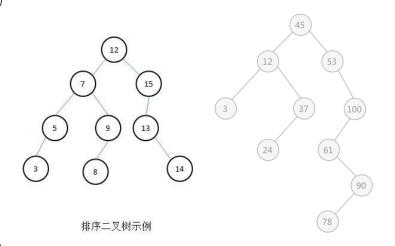
1、二叉排序树

(1)



(2)

中序遍历

我们知道对于二叉树来说,遍历的方式一般有三种: 前序遍历、中序遍历和后序遍历。但对于二叉搜索树,比较常用的是中序遍历,因为通过该种方式遍历出来的元素属于一个递增序列。

排序二叉树的左子节点必然小于等于父节点,右子节点必然大于等于父节点,中序遍历先遍历左子,然后是自身,然后是右子,所以肯定是递增。

(3)

将上述的中序遍历的值放入一个栈中,等全部遍历完全后,再从使得数据出栈,这样就可以得到一个递减序列。

2、树形结构在文件管理中的运用

(1) 文件管理本身就可以理解为树形结构的概念。如图:

```
Microsoft Windows [版本 10.0.19041.450]
   (c) 2020 Microsoft Corporation. 保留所有权利。
   C:\Users\cheng>D:
   D:\>cd darknet\darknet-master\
   卷 SOFTWARE 的文件夹 PATH 列表
   卷序列号为 72F2-2543
11
12
   -data
14
    ⊢examples
16
17
    —python
18
    -scripts
```

文件夹可以被看做有子节点的节点,而文件可以被看做叶子节点,因为它没有子节点。

(2) 采用递归的方法统计节点的个数。当树为空时,叶子结点个数为0 当某个节点的左右子树均为空时,表明该结点为叶子结点,返回1 当某个节点有左子树,或者有右子树时,或者既有左子树又有右子树时,说明该节 点不是叶子结点,因此叶结点个数等于左子树中叶子结点个数 加上 右子树中叶子 结点的个数

二叉树的叶子节点个数的操作可以使用先序遍历,中序遍历,后序遍历中的任何一种,只需要在将访问操作变成判断该节点是否为叶子节点(既不存在左孩子、也不存在右孩子的节点)

如果是叶子节点,那么累加和加一

如果不是叶子节点,则继续递归判断

文件的数目即为叶节点的个数,再用上述的总节点减去叶节点的个数即为文件夹的 个数。

(3) 删除即为删除该节点,以及如果它有子节点的话,也将其一并删除 复制即为新建一个树,根节点为要复制的该节点,如果该节点下面有子 节点,则一并复制到新节点里。

移动即为,先复制,再删除,再增加到所要到的新节点的位置上。

(4) 地址路径和目录树的映射即为,按照地址路径的推进,逐层深入对应名称的目录树的各个子节点。反之,给定子节点后,逐层往上找到自己的父节点,一直到根节点,即可从下往上找到对应的地址路径名称。

3、

方法1: 可以用哈希表的方法对1千万条分成若干组进行边扫描边建散列表。第一次扫描,取首字节,尾字节,中间随便两字节作为Hash Code,插入到hash table中。并记录其地址和信息长度和重复次数,1千万条信息,记录这几个信息还放得下。同Hash Code且等长就疑似相同,比较一下。相同记录只加1次进hash table,但将重复次数加1。一次扫描以后,已经记录各自的重复次数,进行第二次hash table的处理。用线性时间选择可在O

(n) 的级别上完成前10条的寻找。分组后每份中的top10必须保证各不相同,可hash来保证,也可直接按hash值的大小来分类。

方法2: 可以采用从小到大排序的方法,根据经验,除非是群发的过节短信,否则字数越少的短信出现重复的几率越高。建议从字数少的短信开始找起,比如一开始搜一个字的短信,找出重复出现的top10并分别记录出现次数,然后搜两个字的,依次类推。对于对相同字数的比较常的短信的搜索,除了hash之类的算法外,可以选择只抽取头、中和尾等几个位置的字符进行粗判,因为此种判断方式是为了加快查找速度但未能得到真正期望的top10,因此需要做标记;如此搜索一遍后,可以从各次top10结果中找到备选的top10,如果这top10中有刚才做过标记的,则对其对应字数的所有短信进行精确搜索以找到真正的top10并再次比较。

方法3: 可以采用内存映射的办法,首先1千万条短信按现在的短信长度将不会超过1G空间,使用内存映射文件比较合适。可以一次映射(当然如果更大的数据量的话,可以采用分段映射),由于不需要频繁使用文件I/O和频繁分配小内存,这将大大提高数据的加载速度。其次,对每条短信的第i(i从0到70)个字母按ASCII嘛进行分组,其实也就是创建树。i是树的深度,也是短信第i个字母。

该问题主要是解决两方面的内容,一是内容加载,二是短信内容比较。采用文件内存

映射技术可以解决内容加载的性能问题(不仅仅不需要调用文件I/O函数,而且也不需要每读出一条短信都分配一小块内存),而使用树技术可以有效减少比较的次数。