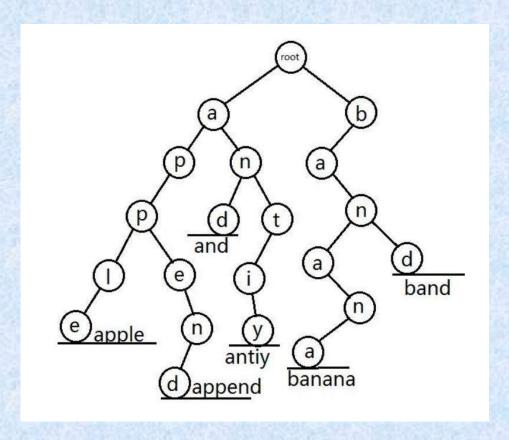
8.5 应用Trie树查询字符串的实验范例

吴永辉

ICPC Asia Programming Contest 1st Training Committee – Chair yhwu@fudan.edu.cn

- 定义(Trie树) Trie树,也被称为单词查找树,前缀树,或字典树。 其基本性质如下:
- 1,根节点不包含字符,除根节点外,每个节点只包含一个字符。
- 2,将从根节点到某一个节点的路上经过的节点所包含的字符连接起来,就是该节点对应的字符串。
- 3,对于每个节点,其所有子节点包含的字符是不相同的。



• Trie树的根节点root对应空字符串。一般情况下,不是所有的节点都有对应的值,只有叶节点和部分内节点所对应的字符串才有相关的值。所以,Trie树是一种用于快速检索的多叉树结构,每个节点保存一个字符,一条路可以用于表示一个字符串、一个电话号码等等信息。

- •表示一棵多叉树形式Trie树的存储方式是构建一个下标和字符一一映射的数组int ch[maxnode][sigma_size]来储存Trie树的节点,初始状态都为0。其中maxnode为节点数上限,Trie树的树根编号为0,其余节点从1开始编号; sigma_size为Trie树对应字符串的字符集的基数,比如,字符集是字符'a'到字符'z'的小写英文字母集,则sigma_size=26,而相应的下标对应相应的字符,下标0对应字符'a',,下标25对应字符'z'; ch[i][j]为节点i的编号为j的子节点,
- •比如,ch[0]表示根节点; ch[0][0]=1,表示根节点编号为0的子节点是节点1; ch[1][1]=2,表示节点1编号为1的子节点是节点2; ch[2][2]=3,表示节点2的编号为2的子节点是节点3,到这里,就是表示存储了一个"abc"字符串; 而如果ch[2][0]=4; 就表示还存了一个"aba"的串。也就是说,从根开始,通过T[0].point[0]可以找到T[1],通过T[1]里面point数组第二个元素的值(索引),找到T[2]; 再从T[2]的piont数组里面有第0个和第2个元素不为-1就表示存在字符串"aba"和"abc"。

- Trie树主要有两个操作:
- · 1.将字符集构造成Trie树, 简称插入操作;
- · 2.在Trie树中查询一个字符串,简称查询操作。

8.5.1 Shortest Prefixes

• 试题来源: ACM Rocky Mountain 2004

· 在线测试: POJ 2001

•字符串的前缀是从给出的字符串的开头开始的子字符串。 "carbon"的前缀是: "c", "ca", "car", "carb", "carbo"和"carbon"。 在本题中, 空串不被视为前缀,但是每个非空字符串都被视为其 自身的前缀。在日常语言中, 我们会用前缀来缩写单词。例如, "carbohydrate"("碳水化合物")通常被缩写为"carb"。在本题 中,给出一组单词,请您为每个单词找出能唯一标识该单词的最 短前缀。

- 在给出的样例输入中,"carbohydrate"可以被缩写为"carboh",但不能被缩写为"carbo"(或者更短),因为有其他单词以"carbo"开头。
- 完全匹配也可以作为前缀匹配。例如,给出的单词"car",其前缀 "car"与"car"完全匹配。因此,"car"是"car"的缩写,而不是 "carriage"或列表中以"car"开头的其他任何其他词的缩写。

• 输入

- 输入至少有两行,最多不超过1000行。每行给出一个由1到20个小写字母组成的单词。
- 输出
- 输出的行数与输入的行数相同。输出的每一行先给出输入对应行中的单词,然后给出一个空格,最后给出唯一(无歧义)标识该单词的最短前缀。

试题解析

• 本题就是找能标识每个字符串自身的最短前缀,是一道基础的 Trie树的试题。数组val记录每个节点的访问次数。则每个字符串 的最短前缀,或者是到访问次数为1的那个字符节点为止的字符 串,或者是遍历完毕还没有遇到访问次数为1的字符节点时,最 短前缀就是其自身。

- 1. 构建字符串s对应的Trie树
- 设当前节点编号为u,初始时为0,表示从根节点开始构建Trie树;子节点编号为sz,初始时为1;
- 依次枚举字符串s的每个字母s[i]($0 \le i \le s$ 的串长-1),按下述方法将之插入Trie树:
- 计算s[i]的序数值c(c= s[i]-'a');
- 若节点u编号为c的子节点空(ch[u][c]==0),则节点sz为叶节点(memset(ch[sz], 0, sizeof(ch[sz]));访问次数为0(val[sz]=0);且作为节点u编号为c的子节点,下一个子节点编号为sz+1(ch[u][c]=sz++);
- 访问节点u的序值为c的子节点,沿该节点继续构建下去(val[u]++; u=ch[u][c])。

- 2. 计算和输出单词s的最短前缀
- 从根出发(*u* = 0), 依次枚举字符串*s*的每个字母*s*[*i*](0≤*i*≤*s*的串长-1):
- 输出前缀字母s[i];
- 计算s[i]的序数值c(c= s[i]-'a');
- 若节点u编号为c的子节点仅被访问1次(val[ch[u][c]] == 1),则说明s[i]是最短前缀的尾字符,退出计算;否则继续沿序数值c的子节点搜索下去(u = ch[u][c])。

8.5.2 Phone List

• 试题来源: Nordic 2007

• 在线测试: POJ 3630

- 给定一个电话号码列表,确定它是否是一致的,即没有一个号码是另一个号码的前缀。假设电话目录中列出了这些号码:
- Emergency 911
- Alice 97 625 999
- Bob 91 12 54 26
- 在这种情况下,不可能给Bob打电话,因为只要您拨了Bob的电话号码的前三位,程控交换机就会把您的电话转到911。所以这份列表是不一致的。

• 输入

- 输入的第一行给出一个整数, $1 \le t \le 40$,表示测试用例的数目。每个测试用例首先的一行给出n,表示电话号码的数目, $1 \le n \le 10000$ 。接下来的n行,每行给出一个电话号码。电话号码最多是十位数字的序列。
- 输出
- •对于每个测试用例,如果列表是一致的,则输出"YES",否则输出"NO"。

试题解析

- 本题是Trie前缀树的基础训练题。算法如下:
- •每次输入一个字符串,则插入Trie树中。边插入边判断,则会有下面的三种情况之一:
- 1. 当前插入的字符串从来没有被插入过,返回未冲突标志,继续插入下一条字符串;
- 2. 当前插入的字符串是已经插入过的字符串的前缀,停止插入,返回冲突标志,输出NO;
- 3. 当前插入的字符的前缀已经作为单独的字符串插入过,停止插入, 返回冲突标志,输出NO。