前缀树(字典树): Trie

• 对于字符的匹配问题,我们可以采用字典树的形式来辅助我们完成,但是需要注意的是,我们一般将Trie用于字符的比较上

什么是Trie

字典

如果有n个条目

使用树结构

查询的时间复杂度是O(logn)

如果有100万个条目(2^20)

logn 大约为 20

Trie

查询每个条目的时间复杂度,

和字典中一共有多少条目无关!

时间复杂度为O(w)

w为查询单词的长度!

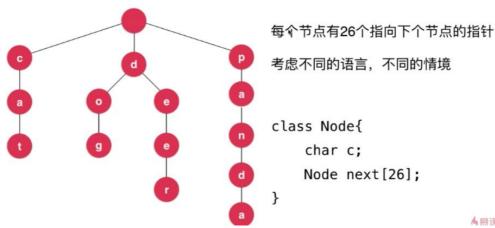
大多数单词的长度小于10

4票i果网

• Trie的结构

 第一种方式:我们构造如下的数据结构,一个Node节点中存放当前节点的值以及当前节点的 26个可能的子节点,但是,这会带来一些问题。当我们考虑的字符范围不同时,节点的子孩 子节点的数量可能就不一样,如果我们考虑字母的大小的话,长度为26的数组就不足以存放 所有可能的值。

什么是Trie

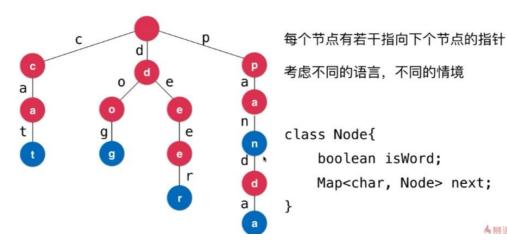


o 第二种方式:我们不采用固定的数组元素存放子节点,我们使用一个Map存放下一节点的值以及下一个节点的引用(Map可以存放多个节点)。当我们采用这种方式时,我们是知道下一个节点的值是什么的,也就知道该如何找到下一个节点(Map中的Key)。此时我们需要添加一个标志位来表示字符是否是最后一位。

当前节点不知道自身的值,但是上一个节点知道他所指向的下一个节点的值。

什么是Trie

人景课网



• 对于 Trie 我们一般只实现插入和搜索操作

```
//树的构建过程不需要用户判断
//用户不需要有树的相关知识,也不应该让用户判断单词是否已经到结尾
public class Trie{
   private class Node{
       boolean isWord;
       Map<Character, Node> next;
       public Node(){
           Node(false);
       }
       public Node(boolean isWord){
           this.isWord = isWord;
           next = new TreeMap();
       }
   }
   private Node root;
   private int size;
   public Trie(){
       root = new Node();
       size = 0;
   }
   用户不需要维护树,也就不需要用户传入单词的结束位置
   public Trie(boolean isWord){
       root = new Node(isWord);
   }
   */
   //向Trie中添加元素
   public void add(String word){
       if(word == null)
           return;
       Node cur = root;
```

```
for(int i=0;i<word.length();i++){</pre>
        char c = word.charAt(i);
       if(cur.next.get(c)==null)
            cur.next.put(c,new Node());
       //指向下一个节点
       cur = cur.next.get(c);
   }
    //循环结束时会指向单词的结尾节点
   if(!cur.isWord){
       cur.isWord = true;
       size++;
   }
}
//查询是否包含某个单词
public boolean search(String word){
   if(word == null)
        return false;
   Node cur = root;
   for(int i=0;i<word.length();i++){</pre>
       char c = word.charAt(i);
       if(cur.next.get(c)==null)
           return false;
       cur = cur.next.get(c);
   }
    //if(!cur.isWord)
        //return false;
   //return true;
   return cur.isWord;
}
// 查询是否在Trie中有单词以prefix为前缀
public boolean isPrefix(String prefix){
   if(word == null)
       return false;
   Node cur = root;
    for(int i=0;i<word.length();i++){</pre>
       char c = word.charAt(i);
       if(cur.next.get(c) == null)
           return false;
       cur = cur.next.get(c);
   }
   return true;
/** Returns if the word is in the data structure. A word could contain
           character '.' to represent any one letter. */
public boolean search(String word){
}
//node 当前节点
//word 要搜索的前缀
//index 当前检索到的词的位置
private boolean match(Node node, String word, int index){
   if(index == word.length())
```

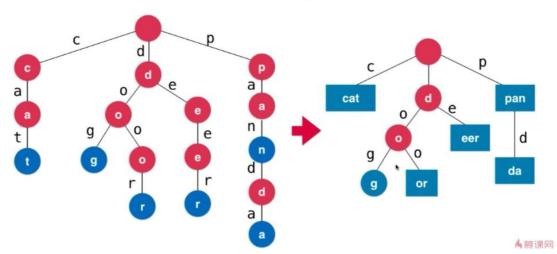
```
return node.isWord;
char c = word.charAt(index);
if(!'.'.equals(c)){
    if(node.next.get(c) == null)
        return false;
    return match(node.next.get(c),word,index+1);
}else{
    for(char c:node.next.keySet()){
        Node cur = node.next.get(c);
        if(match(cur,word,index+1))
        return true;//有一个匹配上了就返回true
    }
    return false;
}
```

添加一个当前节点的值,或许会更好理解,因为Map中存放的都是下一节点的值,默认为NULL

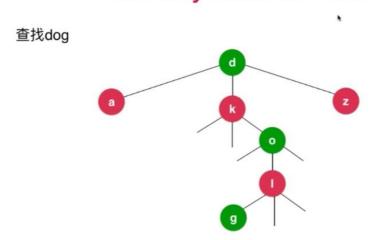
• 扩展内容

Trie最大的局限性在于其空间利用率不高

压缩字典树 Compressed Trie



Ternary Search Trie



更多字符串问题

子串查询

KMP Boyer-Moore Rabin-Karp

4 票课网