天津大学

离散数学实验报告

用图论中的算法解决词梯问题



学	院	国际工程师学院
专	业_	计算机
学	— 号	2016229082
姓	— 名	王雨朦
年	— 级	2016 级

2016年1月14日

目 录

I.	问题抗	苗述	. 1
II.	问题转	专化和定义	. 1
II	I. 算法	分析	. 1
	3. 1	图的构造	1
	3.2	图的 BFS 和 Di jkstra 算法	2
IV.	. 伪代	. 码	. 2
V.	输入系	口输出	.4

I. 问题描述

在英文单词表中,有些单词非常相似,它们可以通过只变换一个字符而得到另一个单词。比如: hive-->five, wine-->line, line-->nine, nine-->mine......

给定所有的牛津词典中的单词,大约有 **8002** 个,我们需要找出通过初始单词通过最少几次变化可以变为目标单词。

比如: (zero-->hero-->hire-->five)

II. 问题转化和定义

如果把单词看作结点,假如两个单词之间只有一个字母不同,它们就是相邻结点,结点之间有边相连。就可以根据跟定的牛津单词表构造一个图,而原问题也抽象转化为结点之间的最短路径问题。

由于最短路径问题中,求解源点到终点的最短路径与求解源点到图中所有 顶点的最短路径复杂度差不多,故求解两个单词之间的最短路径相当于求解源 点单词到所有单词之间的最短路径。

原来的问题定义为:给定两个单词,一个作为初始结点,另一个作为目标结点。需要找出从初始结点开始,经过最少次单个字母的替换,变成目标结点,这个过程中经过了哪些结点?

III. 算法分析

假设所有的单词存储在一个.txt 文件中,每行一个单词。

现在的问题主要有两个:①从文件中读取单词,并构造一个图;②图的广度优先遍历(BFS)和最短路径算法--Dijkstra 算法实现。

3.1 图的构造

由于单词 A 替换一个字符变成单词 B, 那么反过来单词 B 替换一个字符也可以变成单词 A(自反性)【wine-->fine; fine-->wine】。故图是一个无向图。

假设单词已经读取到一个 List<String>中,图采用邻接表形式存储,构造图就是:如何根据 List<String>构造一个 Map<String, List<String>>。

其中, Map 中的 Key 是某个单词, Value 则是该单词的"邻接单词"列表, 邻接单词即:该单词经过一个字符的替换变成另一个单词。

如: wine 的邻接单词有: fine, line, nine.....

由于单词都在 List<String>中存储,那么从第 1 个单词开始,依次扫描第 2 个至第 N 个单词,判断第 1 个单词是否与第 2,3,....N 个单词只差一个字符。这样一遍扫描,找出了 List<String>中第 1 个单词的邻接表。

对于第 2 个单词, 依次扫描到第 3,4,....N 个单词, 找出 List<String>中第 2 个单词的邻接表。

• • • • • •

以次类推,能够找出全部 N 个单词的邻接表。

找到所有结点的邻接表,就完成了单词表的无向图的构建,并以邻接表的 数据结构存储这个无向图。

3.2 图的 BFS 和 Dijkstra 算法

无向图的 Dijkstra 实现需要一个队列,采用广度优先遍历(BFS)的思想从源点开始向外扩散求解图中其他项点到源点的距离,之所以这样,是因为无向图一旦访问到某个项点,更新它的前驱项点后,它的前驱项点以后都不会再变。

IV. 伪代码

```
//读单词入单词表
List<String> read(filepath) {
    List<String> theWords;
    read(filepath);
    while(readline()!=NULL)
        theWords.add(words);
}
//构造图
Map<String, List<String>> AdjMap(theWords) {
    Map<String, List<String>> adjWords;
    for(word: theWords)
        //将单词按照长度分类,Key 表示单词长度,Value 表示长度相同的单词集合
        update(wordsByLength, word.length(), word);
        //分组处理单词
    for ( groupWords : wordsByLength.values()) {
```

```
//只在一个组内所有的单词之间进行比较,构造邻接表
        for (int i = 0; i < words.length; i++)
                 for (int j = i + 1; j < words.length; j++)
                                                                         if
                       if(oneCharOff(words[i], words[j])) {
                          update(adjWords, words[i], words[j]);
                          update(adjWords, words[i]);
                      }
        }
        return adjWords;
    }
}// AdjMap
/**使用 Dijkstra 算法求解无向图 从 start 到 end 的最短路径
* adjWords 保存单词 Map, key:表示某个单词, Value:与该单词只差一个字符的单词
* start 起始单, end 结束单词
* return 从 start 转换成 end 经过的中间单词*/
List<String> findChain(adjWords, start, end){
    // Key:某个单词, Value:该单词的前驱单词
    Map<String, String> previousWord= new HashMap<String, String>();
    Queue<String> queue;
    queue.offer(start);
    while(!queue.isEmpty()){
        String preWord = queue.poll();
        List<String> adj = adjcentWords.get(preWord);
              for (word : adj)
                 //这个 word 的距离(前驱单词)没有被更新过. (第一次遍历到该 word)
                  if(previousWord.get(word) == null){
                       previousWord.put(word, preWord);
                       queue.offer(word);
                  }
             }
         }
         previousWord.put(start, null);//把源点的前驱顶点添加进去
         return getChainFromPreviousMap(previousWord, start, end);
  }
List<String> geChainFromPreviousMap(previousWord, start, end){
        LinkedList<String> result = null;
        if(previousWord.get(end) != null){
             result = new LinkedList<>();
             for(String pre = end; pre != null; pre = previousWord.get(pre))
                 result.addFirst(pre);
        }
        return result;
```

V. 输入和输出

```
【输入】: 初始单词和目标单词。
```

例:

```
System.out.println(findChain(adjWords,"zero","five"));
System.out.println(findChain(adjWords,"accident","occident"));
System.out.println(findChain(adjWords,"map","bat"));
```

【输出】: 从初始单词到目标单词经过的最少转化单词结点。

```
<terminated > WordLadder [Java Application]
```

```
[zero, hero, here, hire, fire, five]
[accident, occident]
[map, mat, bat]
```