

# 实验一 基于正向最大匹配算法的分词

10235501419 李佳亮

本次实验中采用Java语言实现了3个版本的最大正向匹配算法。

## 实验过程

### 1. 对最大正向匹配算法的理解

最大正向匹配算法 (FMM) 是一个贪心算法，它的输入为：待分词的字符串 `str`、词典 `dict` 和 最大匹配长度 `maxLen`（一般选为词典中单词的最大长度），输出为：分词后各个单词构成的有序列表。

顾名思义，“最大正向匹配算法”的“匹配”原则就是“最大”和“正向”。“最大”指的是优先从字符串中选取一个最大（不大于 `maxLen`）的子串与词典中的单词进行“匹配”，而“正向”指的是算法从左到右来选取子串。如果当前长度匹配失败的话，就减少末尾的一个字符继续尝试匹配，直至匹配成功或变为单个字符。接着，对剩余未分词的字符串再接着进行最大正向匹配。这个算法是一个比较初级的分词算法。

### 2. Java 实现最大正向匹配分词算法

#### (1) 朴素版本FMM的实现

函数内维护一个 `String remainder` 存储尚未被分词的子串，在函数开头被初始化为整个字符串 `str`；维护一个 `List<String> res` 存储分词后的结果。当 `remainder` 不为空时，取其前 `maxLen` 个字符作为待匹配词 `cur`，遍历词典看看有没有匹配上的词（可以用包装好的 `contains()` 方法）。若找到匹配词，将 `cur` 加入 `res` 中，并且截取待处理字符串 `remainder`，将其去掉匹配词 `cur`；若没有找到，`cur` 就缩减一个字，继续匹配。这里要注意一些临界条件：①当 `remainder` 的长度不足 `maxLen` 个时，直接取整个 `remainder` 作为待匹配词 `cur`；②当 `cur` 的长度缩减到1时，直接把其加入到结果列表中。

时间复杂度分析：假设词典中共  $n$  个单词，最差情况下，每次匹配要在词典中查找 `maxLen` 次，即为  $O(maxLen * n)$ 。

#### (2) 优化1 - 拆分为多个子词典

这里主要考虑优化FMM算法所耗费的时间。FMM算法主要耗费的时间都在查找上，(1) 中的实现中有许多无用的查找。在匹配长为  $x$  的子串的过程中，对词典中长度为非  $x$  的查找都是无用的。因此，我们可以考虑把词典按词语的长度划分为多个子词典。在具体实现上与 (1) 类似，只是我们用一个 `HashMap<Integer, List<String>>` 对象来保存这个词典，按词典中的单词长度映射到相应词典。这样，我们在匹配长度为  $x$  的子串时，只需要查找长度为  $x$  的子词典即可。

时间复杂度分析：假设词典总共  $n$  个单词，词典中各个长度的单词是均匀的，那么每个子词典平均大小是  $\frac{n}{maxLen}$ ，那么最坏情况下，每次匹配的时间复杂度为  $O(maxLen * \frac{n}{maxLen}) = O(n)$ 。

#### (3) 优化2 - 前缀树 (Trie)

前缀树本质是一棵多叉树，其核心思想就是利用字符串的公共前缀来减少无用的字符串比较。

- 我们用 `TrieNode` 类实现前缀树的结点。每个结点都有两个成员变量：

```
class TrieNode{
    HashMap<Character, TrieNode> children; // 用HashMap来存储下一层的孩子结点
    boolean isEnd; // 是否可作为词尾
}
```

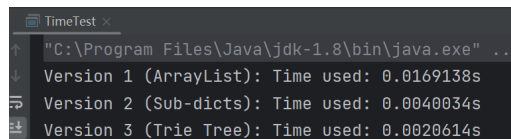
- 用 Trie 类实现前缀树，其有一个 `TrieNode` 成员 `root`，有两个成员方法 `insert()` 和 `searchLongestPrefix()`，分别用于向Trie树中插入词来构建Trie树 和 在Trie树中查找一个词。
- 根结点不表示任何字符，其余的每个结点都表示一个字符；一个结点的 `isEnd` 为真当且仅当从根节点到该节点经过的所有字符的顺序排列可以构成一个词语。

用前缀树查找的方式和前面两种方式有些不同。它并不是从长度最大的子串开始匹配，而是尽可能地“向深处”去搜索，一旦发现有一个可以匹配到的（可能不是最长的）词语就记录下来，不需要下次再次查询一遍。并且，一旦发现子节点中没有当前子串的下一个字符，就及时止损、跳出循环，返回最后一次记录到的匹配到的词语。

```
public String searchLongestPrefix(String str) {
    TrieNode node = root; String res = null; StringBuilder sb = new
    StringBuilder();
    for (char c : str.toCharArray())
        if (node.children.containsKey(c)) {
            sb.append(c);
            node = node.children.get(c);
            if (node.isEnd) { res = sb.toString(); }
        } else {
            break;
        }
    return res;
}
```

时间复杂度分析：`hashMap.containsKey()` 的时间复杂度是  $O(1)$ ，每次匹配最多需调用 `maxLen` 次，故每次匹配的时间复杂度最差为  $O(maxLen)$ 。

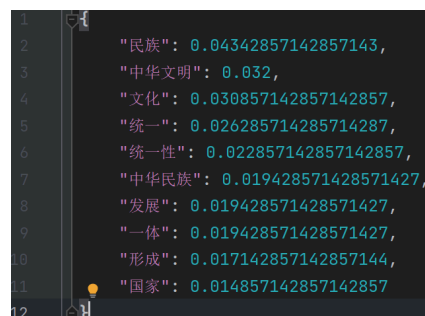
在本次实验的数据上对这三种方法进行计时测试，发现在本次的实验中，分词速度：前缀树 优于 划分子词典 优于 朴素版本。



```
TimeTest
"C:\Program Files\Java\jdk-1.8\bin\java.exe" ...
Version 1 (ArrayList): Time used: 0.0169138s
Version 2 (Sub-dicts): Time used: 0.0040034s
Version 3 (Trie Tree): Time used: 0.0020614s
```

## 实验结果

用写好的算法完成本次任务，结果截图如下（第10名有并列 仅取了一个）



```
1
2 "民族": 0.04342857142857143,
3 "中华文明": 0.032,
4 "文化": 0.030857142857142857,
5 "统一": 0.026285714285714287,
6 "统一性": 0.022857142857142857,
7 "中华民族": 0.019428571428571427,
8 "发展": 0.019428571428571427,
9 "一体": 0.019428571428571427,
10 "形成": 0.017142857142857144,
11 "国家": 0.014857142857142857
12
```

## 附录（GitHub链接）

- [Main.java](#) - 用前缀树优化后的FMM算法完成本次实验任务的代码 包含 `Trie` 类
- [TimeTest.java](#) - 包含三种版本的算法及时间测试
- [result.txt](#) - 分词结果