SoftwareEngineeringLab1

1. 项目概述

本次实验目的为计算最长英语单词链, 具体要求:

对于包含有 N个不同的英语单词的文本,要求程序可以快速找出最长的能首尾相连的英语单词链,注意每个单词最多使用一次,且单词大小写不敏感: **单词**:被非英文字符间隔的连续英文字符序列

单词链:由至少2个单词组成,前一单词的尾字母为后一单词的首字母,且不存在重复单词

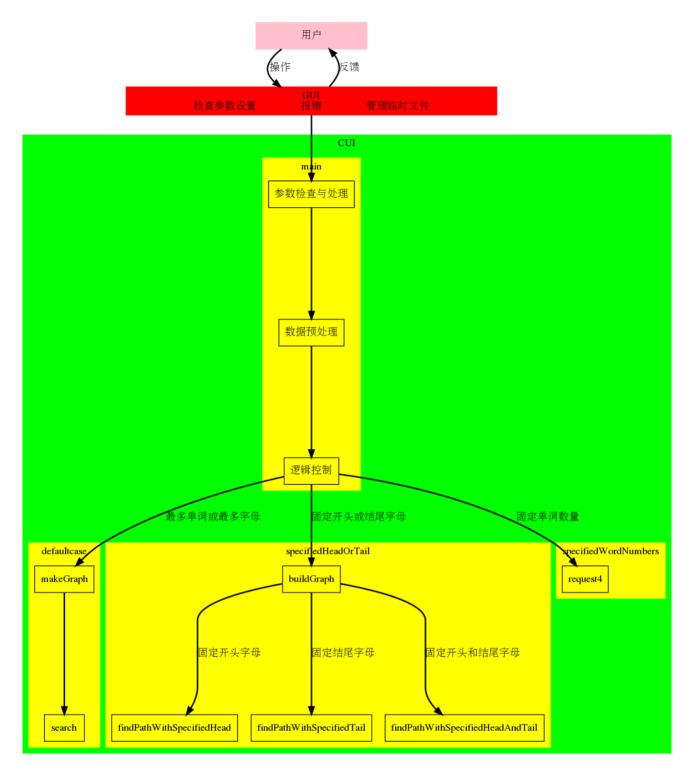
针对需求及特殊情况,本次实现主要功能如下:

- 从文本/GUI中提取单词
- 对单词进行预处理,譬如:重复单词自动删除,单词统一转化为小写
- 主函数接口
- 4种基本需求:

基本需求1: 计算最多单词数量的单词链基本需求2: 计算字母最多的单词链基本需求3: 指定单词链开头或结尾字母基本需求4: 指定单词链的单词个数

• 异常情况处理

工程框架为:



2. 编译环境

- Windows 下 g++ 编译 得可执行文件
- Ubuntu16.04 下通过 makefile 编译

3. GUI使用说明

开发环境

操作系统	Ubuntu 18.10
编译环境	g++ (Ubuntu 8.2.0-7ubuntu1) 8.2.0
图形库	Qt 5.12.0 GCC64bit
设计工具	Qt Creator 4.8.0

• 依赖库说明:将上述命令行程序作为依赖库添加在图形化程序目录下,重命名为 wordlistCUI

界面说明及控件对应关系



• 输入区: QPlainTextEdit InputText

• 输出区: QTextBrowser outputText

最多单词数量: QRadioButton mostWordCheck
 最多字母数量: QRadioButton mostCharCheck

• 固定开头: OCheckBox fixHeadCheck

• 固定开头输入: QLineEdit fixHead

• 固定结尾: QCheckBox fixTailCheck

• 固定结尾输入: QLineEdit fixTail

• 固定单词数量: QCheckBox fixNumCheck

• 固定单词数量选择: QSpinBox fixNumber

• 搜索单词链: QPushButton convertButton

• 从文件加载输入: QPushButton loadFromFile

• 将结果导出到文件: QPushButton saveOutputFile

槽函数处理

注: (这里使用了Qt自动关联, on_xxx_clicked() 槽函数自动关联到xxx部件信号)

• 处理搜索命令信号: void MainWindow::on_convertButton_clicked()

创建 QProcess 实例准备调用命令行程序 --->

将输入区文本保存为临时文件 tempInputFile.txt --->

检查各参数对应的部件信号,处理不合法信号组合并给出提示,根据相应的信号设置命令行参数---> 调用命令行程序--->

将结果从文件读出并打印在输出文本区

• 处理从文件加载输入信号: void MainWindow::on_loadFromFile_clicked()

QFileDialog::getOpenFileName()函数获取选择的文件名--->

读取相应的文件并将内容打印在输入区

• 处理将结果输出到文件信号: void MainWindow::on_saveOutputFile_clicked()

QFileDialog::getSaveFileName 函数获取选择的文件名--->

直接将命令行程序运行结果重命名或复制到制定路径和文件名

GUI工作界面







4. 主函数设计

• 功能控制开关说明:

```
bool mostChar = false;  //最多字母模式开关
bool mostWord = false;  //最多单词模式开关
bool fixedWordNum = false;  //确定并认为  //确定并认为  //确定开头字母模式开关
bool fixedTail = false;  //确定结尾字母模式开关
```

• 主要变量说明:

5. 算法原理

需求1: 单词数量最多的单词链 (defauleCase.h)

数据结构:有向图,采用邻接链表形式存储。以单词为边,以字母为节点。
 实现如下:

```
node *graph[26];
// 有向图的邻接链表表示
std::vector<std::string> currentList;
// 存储当前的单词链
std::vector<std::string> longestList;
// 存储至今最长的单词链
int currentWeight,longestWeight;
// 存储当前单词链和最长单词链的总权重
```

。 节点结构:

```
struct node{
   int weight;
   bool used;
   std::string *data;
   struct node *next;
   char lastChar;
};
```

。 成员解释:

■ 对于边节点:

weight: 恒为1 (因为不考虑单词长度)

used: 标记边是否被使用 (用于DFS防止重复搜索)

data: 指向一个字符串, 存放该边对应的单词

next: 指向链表中的下一个节点或为NULL

lastChar:该单词的最后一个字母,用于指示该有向边指向的节点。

■ 对于头结点:

next 指向链表中的下一个节点或为NULL; 其余字段无意义。

• 算法原理: DFS (Deep First Search)

DFS可以得到从一个图节点(字母)出发导出的所有单词链。由于没有指定开头的字母,应当对所有的节点进行深度优先搜索,输出最长的单词链。在具体使用中,可以使用如下的代码:

```
def::makeGraph(s,0);
def::search();
```

其中s是一个字符串向量 std::vector<std::string>,而且每一个单词都应当全部由小写字母组成。最后的结果会输出到与可执行文件同目录的 solution.txt 文件中。

• 算法实现

```
void DFS(node *curr){
   // 深度优先搜索, curr是一个节点的指针
   node *temp=curr->next;
   //std::cout<<*(temp->data)<<curr->lastChar;
   while(temp!=NULL){
       if (!temp->used){
           temp->used=true;
           currentList.push_back(*(temp->data));
           currentWeight+=temp->weight;
           // 标记使用的边,并在当前单词链中追加单词并增加总权重
           DFS(graph[temp->lastChar-'a']);
           // 搜索当前边指向的节点
           temp->used=false;
           currentList.pop_back();
           currentWeight-=temp->weight;
           // 回溯, 去除标记并在当前单词链中删除单词并减少总权重
       }
       temp=temp->next;
   if (currentWeight>longestWeight){
       //printf("\r\nbegin copy");
       longestList.assign(currentList.begin(),currentList.end());
       longestWeight=currentWeight;
       //printf("\r\nend");
   }
```

```
// 如果当前单词链长于最长的单词链,就进行把当前单词链作为最长单词链
}
```

需求2: 字母最多的单词链 (defauleCase.h)

• 数据结构

基本同需求一。区别在于是节点权重 weight 设置为单词长度而不是1

• 算法原理

将节点权重 weight 设置为单词长度后,算法同需求1 在具体使用中,可以使用如下的代码:

```
def::makeGraph(s,1);
def::search();
```

• 算法实现

同需求一。

需求3: 指定开头或结尾的字母的单词链 (specifiedHeadOrTail.h)

• 数据结构:有向图,使用邻接链表表示

数据结构实现及解释如下:

```
// graph datastructure
 struct edge{
     std::string* data; //边对应的单词
     int weight; //边的权重,根据模式的不同分别设置为1或单词的长度 char destChar; //有向边的目的节点
     char originChar; //有向边的源节点
     bool used;
                     //使用标志位,避免重复搜索
     struct edge* next;
 };
 typedef struct edge edge;
 struct node{
     char ch;
                     //节点对应的字母
     edge* adjEdges; //邻接链表
 };
 typedef struct node node;
 // global variable
 std::vector<std::string> searchingPath; //当前搜索路径 (单词链)
 int searchingWeight;
                                   //当前搜索路径的权重(长度)
 std::vector<std::string> resultPath; //当前搜索过的最长路径 (单词链)
 int resultWeight;
                                    //当前搜索过的最长路径的权重(长
```

• 算法原理: 通过分析需求, 实现分为3部分:

- o 固定开头字母搜索: DFS
- 固定结尾字母搜索: DFS。其中该方法固定开头字母搜索没有太大区别,因为对应图结构已按照要求调整,只需要将最后结果反转即可
- 同时固定开头和结尾字母搜索: DFS。区别在于不是在每条路径末尾与最长路径比较, 而是当发现到达目标节点时更新最长路径

• 算法实现

由于三部分核心搜索相同,因此这里仅展示 固定开头字母搜索 的结果:

```
//固定开头字母模式
 void findPathWithSpecifiedHead(node* graph,char head){
     /* 参数说明:
             1、node* graph 要搜索的图
             2、char head 当前搜索节点
         输出:无输出,将最长路径保存在 resultPath 中
     */
     edge* fromEdge = graph[head - 'a'].adjEdges;
     while(fromEdge != NULL){
         if(fromEdge->used == false){
             fromEdge->used = true;
             searchingPath.push_back(*(fromEdge->data));
             searchingWeight += fromEdge->weight;
             //DFS递归搜索
             findPathWithSpecifiedHead(graph,fromEdge->destChar);
             searchingWeight -= fromEdge->weight;
             fromEdge->used = false;
             searchingPath.pop_back();
         fromEdge = fromEdge->next;
     }
     //每条路径搜索结束后与当前搜索到的最长路径比较,如果更长则更新最长路径及最长路径权重
     if(searchingWeight > resultWeight){
         resultWeight = searchingWeight;
         resultPath.assign(searchingPath.begin(), searchingPath.end());
         //resultPath.reserve(resultPath.size());
     }
 }
```

需求4: 指定单词链个数的单词链 (specifiedWordNumbers.h)

该需求为性能主要考察部分

• 数据结构:有向图,采用邻接表实现。

图的节点为单词(字符串)。若单词A和单词B能构成单词链,则AB之间存在一条边。

数据结构实现: unordered_map<string, vector<string>>

• 算法原理: 动态规划

记单词链中单词个数为n,单词列表长度为d

其最优子结构表述为:

n=k时,所有长度满足要求的单词链存放于a中

n = k+1时,对a中每个单词链,在其末尾添加1个合法单词。将所有新的单词链存入a中

• 算法优化:

- 采用unordered_map (其原理为hash表) 存储邻接表, 节省了查找邻接边的时间
- 。 采用2个vector集合交替存储上一次和当前次的结果,相比于维护动态规划表,极大降低了空间复杂度

• 特殊情况处理:

若输入n<2,命令行输出错误信息: error: as defined, word list must have a length at least 2 若输入

• 算法实现:

5. 测试

测试样例设计

testcase	设计目的
test1.txt	基本需求1,2。题目中需求1给出的测试样例。可测试大小写转化和基本功能
test2.txt	鲁棒性需求。提供了具有干扰字符的文件。测试程序能否分割输入字符得到单词
test3.txt	基本需求3。测试程序是否处理了不同搜索起点的情况,该样例从不同的起点开始得到的搜索结果长度不同
test4.txt	基本需求4。大数据集警告: n=7的合法单词链数目为5016480,运行时间约为3分钟。提供了一幅7个顶点的有向完全图,可以测试程序的搜索性能
test5.txt	基本需求4。提供了一幅只有两个节点的图,可以测试程序的搜索是否完全,-n参数输出的路径条数是否正确
test6.txt	基本需求3。用于测试-h/-t分别和-w,-c共同使用时的输出结果是否相同
test7.txt	基本需求4。提供了一个环。测试动态规划能否正确找出所有解。
test8.txt	鲁棒性需求。提供了具有重复单词的文件。测试程序如何处理错误输入。
test9.txt	鲁棒性需求。提供了空文件。此为side case,测试程序的鲁棒性。
test10.txt	基本需求4。题目中需求4给出的测试样例。

测试结果

鲁棒性需求

1. 重复单词: 自动去重

示例: test8

aaa
aaa
aaa
aaa
abb
bacon

.\wordlist_win10.exe -w .\test\test8.txt

输出结果:

aaa abb bacon 2. 空文件:输出文件为空 示例: test9(空文件) .\Wordlist_win10.exe -w .\test\test9.txt 输出结果: 一个空的solution.txt 3. 干扰字符文件: 自动提取符合要求的字符串 示例: test2 ab bieiojiosjdfc89biufd. cd76677667d8--dcfaswc/add,daa .\Wordlist_win10.exe -w .\test\test2.txt 输出结果: add dcfaswc cd daa ab biufd d 4. 大小写转化: 自动将输入中的大写转化为小写 示例: test1 Algebra Apple Zoo Elephant Under Fox Dog Moon Leaf Pseudopseudohypoparathyroidism .\Wordlist_win10.exe -w .\test\test2.txt 输出结果: algebra apple elephant trick

5. 未规定的参数组合: 报错

```
Wrong argument usage.
Usage: Wordlist [arguments] <filename>
Mandatory arguments:
    -c: Output one word list with the most characters.
    -w: Output one word list with the most words.

Optional arguments:
    -h <char>: Determine the head character of the word list.
    -t <char>: Determine the tail character of the word list.
    (Note: -h and -t can be used at the same time)
    -n <num>: Output all word lists containing <num> words.
    (Note: -n must be used with -w)
```

6. 输入非法参数

```
.\Wordlist_win10.exe -h 2 -w .\test\test1.txt
```

报错:

```
A character is needed after -h.
Usage: Wordlist [arguments] <filename>
.....
```

基本需求1: 单词数量最多的单词链

输入: test1

```
Algebra
Apple
Zoo
Elephant
Under
Fox
Dog
Moon
Leaf
Trick
Pseudopseudohypoparathyroidism
```

.\Wordlist.exe -w .\test\test1.txt

输出结果: 与正确结果相同

algebra apple elephant trick

基本需求2: 指定开头或结尾的字母的单词链

输入: test1

同基本需求1,略去

.\Wordlist_win10.exe -c .\test\test1.txt

输出结果:

pseudopseudohypoparathyroidism
moon

基本需求3: 指定开头或结尾的字母的单词链

示例测试:输入test1

以下测试结果均正确

固定开头为e:

.\Wordlist_win10.exe -h e -w .\test\test1.txt

elephant trick

固定结尾为t:

.\Wordlist_win10.exe -t t -w .\test\test1.txt

algebra apple elephant

固定开头为a和结尾为t:

.\Wordlist_win10.exe -h a -t t -w .\test\test1.txt

```
algebra
apple
elephant
```

深入测试:

1. 考虑到-h/-t可以和-c组合的隐含要求

test6:

```
abcdefgh hijklmn
ab bc cd dn
```

因此可以区分单词数最多和字母树最多

若输入-h/-t-w,则寻找固定开头/结尾的单词数最多的单词链

.\Wordlist_win10.exe -h a -t n -w .\test\test6.txt

```
ab
bc
cd
dn
```

若输入-h/-t c, 则寻找固定开头/结尾的字母数最多的单词链

.\Wordlist_win10.exe -h a -t n -c .\test\test6.txt

```
abcdefgh
hijklmn
```

2. 证明指定的开头字母不同,输出不同。

分别输出字母a开头和w开头的字符串

输入: test3.txt

```
ab bc cd de
ef fg gh hi
ij jk kl lm
mn no op pq
qr rs st tu
uv vw wx xy
yz
```

.\wordlist_win10.exe -h a -w .\test\test3.txt

输出结果:



.\Wordlist.exe -n 2 -w .\test\test10.txt

输出结果:

```
digital
list
word
digital
```

由于基本需求4为主要性能考察部分,在此设计以下测试考察其性能:

• 大数据集:测试算法输出所有结果的时间。5016480个结果约耗时3分钟

test4:7个节点的有向完全图

```
ab ac ad ae af ag ah
ba bc bd be bf bg bh
ca cb cd ce cf cg ch
da db dc de df dg dh
ea eb ec ed ef eg eh
fa fb fc fd fe fg fh
ga gb gc gd ge gf gh
ha hb hc hd he hf hg
```

.\wordlist.exe -n 7 -w .\test\test4.txt

输出结果:

```
5016480

ab
ba
ac
ca
ad
da
ae
.....
```

• 输出完整性: 测试算法是否能输出全部符合要求的单词链

test5

输入:

```
aqdb
aqqqb
aqwb
aqqqqb
aqwerrttb

bwwea
bssxxaa
baaaaa
baaa
bxsza
ba

.\wordlist_win10.exe -n 2 -w .\test\test5.txt

60
aqb
ba
```

```
60
aqb
ba
aqb
baaa
aqb
baaaa
.....
```

• 输出完整性/正确性: 所有单词构成一个环, 测试算法是否能输出所有单词链

test7

.\Wordlist_win10.exe -n 25 -w .\test\test7.txt

输出结果:

```
7
abc
cde
efg
ghi
ijk
klm
mna

cde
efg
ghi
ijk
```

k1m			
mna			
abc			
- C			
efg			
ghi			
ijk			
k1m			
mna			
abc			
cde			
ghi			
ijk			
k1m			
mna			
abc			
cde			
efg			
_			
ijk			
k1m			
mna			
abc			
cde			
efg			
ghi			
9			
klm			
mna			
abc			
cde			
efg			
ghi			
ijk			
1310			
mna			
abc			
cde			
efg			
ghi			
ijk			
klm			