# Task3-Q1

2019年10月31日 11:05

#### • Q1

利用动态规划算法求解编辑距离问题,给定两个字符串,求由一个转成另一个所需的 最少编辑操作次数。许可的编辑操作包括将一个字符替换成另一个字符,插入一个字符, 删除一个字符。

## 相关



## 您是不是要找:

gaine: n. 盒子; 套 gaid: n. 导游(印尼语)

## • 算法设计思路

动态规划的思路就是为了求解当前问题的最优解,使用子问题的最优解然后综合处理,最后得到原问题的最优解。我们要求出word1转化为word2的最少操作数,九十八两个字符串一步步拆解开来,求出每一步的最少操作数,得到最优解。

以oppa变为apple为例,求解过程就是将以下表格填满的过程,表格右下角的值就是所求的最小编辑操作次数。

	null	a	р	р	1	е
			•	•		
null						
0						
P						
р						
а						
<b>4</b>						

每个但此前都有一个空字符串null,代表一种边界情况,比如由null变为null,编辑距离为0,由null变为a或由a变为null,编辑距离为1,由null变为op,编辑距离为2,以此类推。可以对字符串进行三种操作:插入、删除和替换,可以将求最小编辑距离转换为求最

小编辑距离的子问题+1的过程,即求这三种操作中最小的一步,加1后就得到当前所求的最小编辑距离,以此类推,表格的右下角就是我们所求的值。将表格填满后结果如下所示,可知将oppa变为apple的最小编辑距离为3。

	null	а	р	р	ı	е
null	0	1	2	3	4	5
o	1	1	2	3	4	5
р	2	2	1	2	3	4
р	3	3	2	1	2	3
а	4	3	3	2	2	3

# 源代码

```
# -*- coding: utf-8 -*-
# @Time : 2019/12/1 17:25
# @Author : BaoBao
# @Mail : baobaotql@163.com
# @File : Edit_Distance.py
# @Software: PyCharm
利用动态规划算法求解编辑距离问题
def minDistance(word1, word2):
    :param word1: 传入字符串word1
    :param word2: 传入字符串Word2
    :return: 返回距离矩阵元素
    m = len(word1)
    n = len(word2)
    if m == 0:
       return n
    if n == 0:
       return m
    dp = [[0] * (n+1) for _ in range(m+1)] #初始化表格[m+1, n+1]
    # 计算边界
    for i in range(1, m+1):
       dp[i][0] = i
    for j in range(1, n+1):
       dp[0][j] = j
    for i in range(1, m+1): #计算dp
        for j in range(1, n+1):
            if word1[i-1] == word2[j-1]:
               dp[i][j] = dp[i-1][j-1]
               dp[i][j] = min(dp[i-1][j-1]+1, dp[i][j-1]+1, dp[i-1][j]+1)
    return dp[m][n]
if __name__ == "__main__":
    dis = minDistance('www.ccnu.edu.cn', 'www.neu.edu.cn')
    print("The longest Edit Distance is :", dis)
```

## 运行截图

```
C:\Users\79453\Anaconda3\python.exe "D:/华师工程中心/研一/课程 算法设计/coding tests/LCS.py"
The length of longest common subsequence is: 13
The Longest Common Subsequence is: www.cn.edu.cn

Process finished with exit code 0
```