```
算法基础 -- 上机实验2
  实验内容及要求
    实验内容
       ex1
       ex2
    实验要求
    注意事项
  实验设备和环境
  实验方法和步骤
    实验一
    实验二
         产生随机字符串
       LCS算法
  实验结果与分析
    实验一
    实验二
```

算法基础 -- 上机实验2

实验内容及要求

实验内容

实验总结

ex1

• 实现求最优二叉搜索树算法。关键字 n 数目为5, 9, 13,17, 21。输入在相应的txt文件中,输出要求打印二叉树,并给出期望搜索代价。统计算法运行所需时间,画出时间曲线,并进行性能分析。

ex2

• 实验2:实现求最长公共子序列的算法。序列 X 的长为 m,序列 Y的长为 n,序列 X 和 Y 的元素从 26个大写字母中随机生成, m 和 n 的取值:

第1组: (16, 10), (16, 20), (16, 30), (16, 40), (16, 50), (16, 60) 第2组: (15, 26), (30, 26), (45, 26), (60, 26), (75, 26), (90, 26)

给出算法运行所需的时间, 画出时间曲线, 进行性能分析。

实验要求

实验格式:

• 实验需建立根文件夹,文件夹名称为: 学号-project2,在根文件夹下需包括实验报告、和ex1,ex2两个子文件夹,子文件夹又分别包含3个子文件夹:

input文件夹:存放输入数据source文件夹:源程序output文件夹:输出数据

• input:

。 实验一

- 输入文件中每三行对应一个输入规模的搜索概率
- 第一行为关键字数目N, 第二行为关键字的搜索概率, 第三行为伪关键字的搜索概率。
- example: 计算关键字为N的最优二叉搜索树问题, 其输入文件路径为: 学号-project2/ex1/input/input.txt, 顺序读取4,5,6行数据进行计算。

。 实验二

- 输入按照题目要求分为两组,第一组生成的6对随机字符串存在input文件夹下 inputA.txt中供程序读取,第二组生成的6对随机字符串存放在inputB.txt中,每行一个 随机字符串。
- example: 计算第一组的第3对字符串的最长公共子序列,其输入文件路径为: 学号-project2/ex2/input/inputA.txt,顺序读取第5,6个字符串进行LCS的求解。
- output:
 - 。 实验一
 - 输出结果导入到ex1/output的对应文件下面
 - result.txt:输出不同规模的最优二叉搜索树,并给出期望搜索代价,不同规模的结果都写到同一个文件中,每行输出相应的二叉搜索树。
 - time.txt:运行时间效率的数据,不同规模的时间都写到同个文件
 - example:对5个关键字的最优二叉搜索树的输出应为:期望搜索代价,二叉搜索树的前序遍历结果(2.75, k2 k1 d0 d1 k5 k4 k3 d2 d3 d4 d5),执行结果与运行时间的输出路径分别为:

学号-project2/ex1/output/result.txt 学号-project2/ex1/output/time.txt

。 实验二

- 输出结果导入ex2/output到对应文件下面
 - result_n.txt:输出不同规模字符串组的最长公共子序列长度,以及一个对应的具体子最长公共子序列。不同规模的结果都写到同一个文件中,每行输出一种规模的结果。
 - time.txt:运行时间效率的数据,不同规模的时间都写到同个文件。
- example:对第一组中规模为(15,20)的最长公共子序列求解输出应为: A组规模为(15,20)的字符串组的LCS长度为: 5,其中一个解为: 'CAGDT',执行结果与运行时间的输出路径分别为:

学号-project2/ex2/output/result.txt 学号-project2/ex2/output/time.txt

注意事项

- 实验报告中要有必要的实验过程截图和图表;
- 图片要有单位,横纵坐标等信息;
- ex1,ex2目录结构严格按照实验格式的要求;
- 代码中需要有必要的注释;
- 实验杜绝抄袭他人代码或者实验结果,如发现代码高度相似或者实验报告雷同者算0分;

实验设备和环境

• 实验设备: ThinkPad T470P

• 软件环境:

- o Host: windows 10 1903
- o client: windows subsystem for linux
- wsl: Linux DESKTOP-3CEJIAK 4.4.0-18362-Microsoft #1-Microsoft
- o language: python 3.6.8

实验方法和步骤

实验一

相对来说比较简单,按照书上代码进行设计即可:

主要部分为 optimal_bst(p, q, n) 函数

其逻辑跟书上基本一致, 因此不过多介绍

```
#p 为关键字搜索概率
#q 为伪关键字搜索概率
#n 为规模
def optimal_bst(p,q,n):
   e = np.zeros((n+2, n+1))
   w = np.zeros((n+2,n+1))
    root = np.zeros((n+1,n+1))
    for i in range(1, n+2):
        e[i][i-1] = q[i-1]
        w[i][i-1] = q[i-1]
    for 1 in range(1,n+1):
        for i in range(1, n-1+2):
           j = i+1-1
            e[i][j] = 99999
           w[i][j] = w[i][j-1] + p[j-1] + q[j]
            for r in range(i, j+1):
               t = e[i][r-1] + e[r+1][j] + w[i][j]
               if t < e[i][j]:
                    e[i][j] = t
                    root[i][j] = r
    return e, root
```

比较有挑战的是print_tree设计,根据optimal_bst产生的root矩阵输出先序遍历的树结构

```
#table为 root 矩阵
#begin 为开始的关键字下标
#end 为结束的关键字下表
#i 为伪关键字的序号
def print_tree(table,begin,end, i):
   root = int(table[begin][end])
                                #根据root表的性质, root[begin][end]即为关键
字下表从begin到end所对应的最优二叉搜索树的根节点
   print('k{}'.format(root),end=' ') #先序遍历输出根节点
                                 #此时,此root节点没有关键字左子树,只有伪关键字
   if root == begin:
左子树
      print('d{}'.format(i),end=' ') #输出此伪关键字节点
      i = i + 1
                                 #i++, 指向下一个伪关键字节点
                                  #还有关键字左子树,递归查询
   else:
      i = print_tree(table, begin, root-1, i)
   if root == end:
                                 #对右子树分析,同理
      print('d{}'.format(i),end=' ')
```

```
i = i + 1
else:
    i = print_tree(table, root+1, end, i)
return i  # 返回当前指向伪关键字的序号
```

配合一个简单的main函数,即可实现预计目标

```
if __name__ == '__main__':
    timeTXT = open('output/time.txt','w')
    ret = readData(inputFile)
    for key, value in ret.items():
        p, q = value
        t1 = time.time()
        e, root = optimal_bst(p, q, key)
        t2 = time.time()
        timeTXT.writelines(str(t2-t1) + ' ms\n')
        print(e[1][-1], end=', ')
        print_tree(root, 1, key, 0)
        print()
    timeTXT.close()
```

实验二

产生随机字符串

利用radom即可产生随机字符串

```
import random

def createString(length):
    letter = [chr(i) for i in range(65, 91)] #所有的大写英文字符
    retString = ''
    for i in range(length):
        retString = retString + str(random.sample(letter, 1)[0])
    return retString
```

LCS算法

和书上逻辑一致

```
111
1 代表左上
2 代表上
3 代表左
1.1.1
def LCS(str1, str2):
  m = len(str1)
   n = len(str2)
   b = np.zeros((m+1,n+1),dtype=int)
                                       #利用numpy包得到二维数组
   c = np.zeros((m+1, n+1),dtype=int)
   for i in range(0,m):
       for j in range(0, n):
               if str1[i] == str2[j]:
                  c[i+1][j+1] = c[i][j] + 1
                  b[i+1][j+1] = 1 #1表示左上
               elif c[i][j+1] >= c[i+1][j]:
```

```
c[i+1][j+1] = c[i][j+1] b[i+1][j+1] = 2 #2表示上 else: c[i+1][j+1] = c[i+1][j] b[i+1][j+1] = 3 #3表示左 return b,c #c[-1][-1]中存储着最长公共子序列的长度
```

打印LCS, 根据箭头逆序查找即可

```
#b LCS产生的b
#str1 字符串1
#(x,y) root坐标
def print_LCS(b,str1,x,y):
   if x == 0 or y == 0:
       return ''
   if b[x][y] == 1:
                                 #1表示左上
       print_LCS(b,str1,x-1, y-1)
       print(str1[x-1], end='')
   elif b[x][y] == 2:
                                  #2表示上
       print_LCS(b,str1,x-1,y)
   else:
                                  #3表示左
       print_LCS(b, str1, x, y-1)
```

main函数设计

```
import createString
import readSize
import os
import time
import sys
import LCS
if __name__ == '__main__':
   size = readSize.readSize('input/size.txt')
   inputA = open('input/inputA.txt','w')
                                               #每轮都会随机产生字符串,所以这里
写入时为了保存, 而不是读取
   inputB = open('input/inputB.txt','w')
   timeTXT = open('output/time.txt', 'w')
   for key, value in size.items():
       for m,n in value:
           str1 = createString.createString(m)
                                               #产生指定长度的字符串
           str2 = createString.createString(n)
           if(key == str('A')):
                                                 #将产生的字符串保存起来
               inputA.writelines(str1+'\n')
               inputA.writelines(str2+'\n')
               inputB.writelines(str1+'\n')
               inputB.writelines(str2+'\n')
           t1 = time.time()
           b, c = LCS.LCS(str1, str2)
           #通过重定向的方式,保存到output/result.txt
           #python src/main.py > output/result.txt
           print('{}组规模为({}, {})的字符串组的LCS长度为: {},其中一个解
为: '.format(key,m,n,c[-1][-1]), end='')
```

```
LCS.print_LCS(b, str1, m,n)
print()
t2 = time.time()
timeTXT.writelines(str(t2-t1)+' ms\n')
```

实验结果与分析

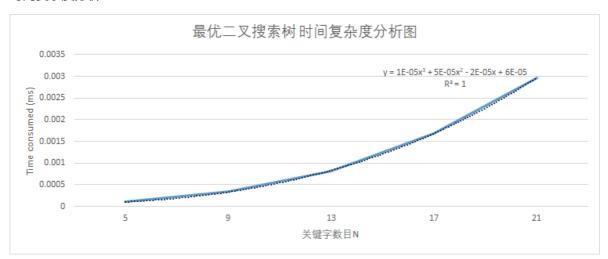
实验一

产生的输出文件有两个, 其内容为

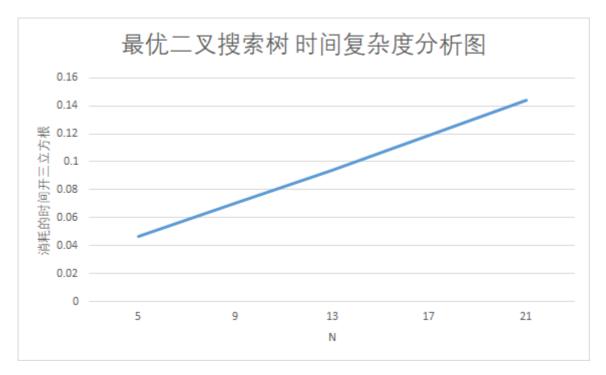
- result.txt:
 - 2.75, k2 k1 d0 d1 k5 k4 k3 d2 d3 d4 d5
 - 3.310000000000005, k6 k3 k2 k1 d0 d1 d2 k5 k4 d3 d4 d5 k8 k7 d6 d7 k9 d8 d9 3.2687, k4 k1 d0 k3 k2 d1 d2 d3 k10 k6 k5 d4 d5 k9 k8 k7 d6 d7 d8 d9 k13 k12 k11 d10 d11 d12 d13
 - 3.23400000000001, k3 k1 d0 k2 d1 d2 k7 k5 k4 d3 d4 k6 d5 d6 k12 k9 k8 d7 d8 k10 d9 k11 d10 d11 k14 k13 d12 d13 k15 d14 k17 k16 d15 d16 d17
 - 3.50200000000000, k7 k4 k2 k1 d0 d1 k3 d2 d3 k6 k5 d4 d5 d6 k12 k9 k8 d7 d8 k10 d9 k11 d10 d11 k17 k15 k13 d12 k14 d13 d14 k16 d15 d16 k20 k18 d17 k19 d18 d19 k21 d20 d21
- time.txt:
 - 0.000102996826171875 ms
 - 0.0003407001495361328 ms
 - 0.0008249282836914062 ms
 - 0.0016913414001464844 ms
 - 0.00296783447265625 ms

理论上result结果是没有错误的。

时间复杂度分析:



直接对数据进行分析比较难判断时间复杂度,由于我们理论上以及知道,时间复杂度为O(n³)\
所以我们可以对时间开立方根后进行分析,得到下表



可以看到,线性性非常强,可以任务时间复杂度为O(n³),和理论一致 (那个符号打不出,所以用O代替)

实验二

产生的文件也有两个, 其内容为:

result.txt:

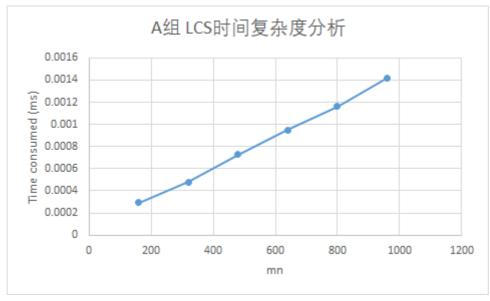
```
A组规模为(16, 10)的字符串组的LCS长度为: 2,其中一个解为: LK
A组规模为(16, 20)的字符串组的LCS长度为: 4,其中一个解为: OHBZ
A组规模为(16, 30)的字符串组的LCS长度为: 4,其中一个解为: VVMI
A组规模为(16, 40)的字符串组的LCS长度为: 7,其中一个解为: CUZIDBW
A组规模为(16, 50)的字符串组的LCS长度为: 7,其中一个解为: LWNUKXE
A组规模为(16, 60)的字符串组的LCS长度为: 6,其中一个解为: HBJJTW
B组规模为(15, 26)的字符串组的LCS长度为: 5,其中一个解为: DOJEC
B组规模为(30, 26)的字符串组的LCS长度为: 9,其中一个解为: MAFOQYTZV
B组规模为(45, 26)的字符串组的LCS长度为: 9,其中一个解为: VLYULEKAB
B组规模为(60, 26)的字符串组的LCS长度为: 13,其中一个解为: LMIARPHPQUHKL
B组规模为(75, 26)的字符串组的LCS长度为: 12,其中一个解为: ULLNZZHDTFRG
B组规模为(90, 26)的字符串组的LCS长度为: 12,其中一个解为: GEGDTJMBCBXN
```

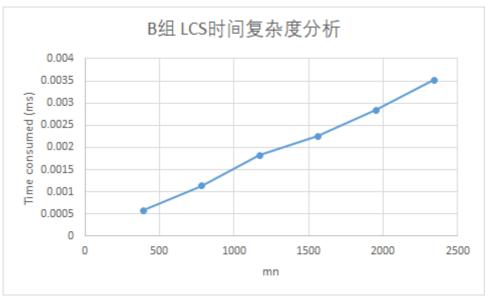
• time.txt: (记录生成LCS和打印最长公共子序列的时间,主要取决于生成LCS的时间)

```
0.0002923011779785156 ms
0.0004794597625732422 ms
0.0007278919219970703 ms
0.0009486675262451172 ms
0.0011620521545410156 ms
0.0014209747314453125 ms
0.0005733966827392578 ms
0.0011374950408935547 ms
0.0018191337585449219 ms
0.002257108688354492 ms
0.0028450489044189453 ms
0.0035200119018554688 ms
```

通过随机抽样, 我觉得没有错误。

时间复杂度分析:





有A、B两组数据,可以得知时间开销和mn有很大的线性性可以认为时间复杂度为O(mn),和理论比较一致

实验总结

复习了LCS和最优二叉搜索树算法

进一步了解了动态规划

锻炼了一点python coding