# Lab 2 实验报告

2021年12月6日

# 1 问题描述

在 Lab 0 中,我们利用递归方式回溯 LCS 所有结果的输出,但输出过程中存在重复,为了去重我们采用了 set 数据结构,这是一种计算开销很大的算法。例如如下情况,A = X1234567890 和 B = Xabcdef 只有一个 LCS ,但是按照朴素算法我们将在每一个节点都进行分岔搜索。面对比较坏的情况,我们将无端多出指数级的开销。

图 1: 特殊情况

为了解决冗余输出,一种思路是将 LCS 输出的树结构转化为图结构,将相同节点合并。幸运的是,Ronald I. Greenberg 发明了一种能在 O(mn) 时间开销内将 LCS 二维表压缩为 LCS 图(一种可以表示所有互不相同的 LCS 的图)的算法,本次实验将基于此算法在图结构上遍历打印所有 LCS 输出。

### 2 算法设计

对任务一,串行打印 LCS Graph 节点,只需唯一且完备遍历所有节点,每次访问时输出即可。常见的解法有 BFS 和 DFS ,以 BFS 算法为例,关于 lcsNode 的定义以及 Queue 相关算法的具体实现详见 utils ,以下仅展示核心思路。

#### Algorithm 1 BFS

```
Input graph G, source node s

Let Q be queue

Q.enqueue(s)

mark s as visited

while Q is not empty do

v = Q.dequeue()

for each neighbour w of v in graph G do

if w is not visited then

Q.enqueue(w)

mark w as visited

end if

end for

end while
```

对任务二,串行输出所有 LCS 结果,只需按 DFS 顺序递归调用输出,核心思路如下。

### Algorithm 2 DFS by recursion

```
Input file pointer fp, LCS output lcs, current cell cell

if cell \rightarrow successors is not NULL then

if cell \rightarrow match is not NULL then

lcs[cell \rightarrow rank - 1] = cell \rightarrow match

end if

for each successor w of cell do

DFS( fp, lcs, w)

end for

else

print lcs to fp

end if
```

对任务三,要求并行输出所有 LCS 结果。受到 TLS 启示,每个线程使用各自独占的缓存并输

出到各自对应的文件,算法设计如下。假设有 P 个线程,先用如任务一中的 BFS 串行找到至少 P 个分岔,然后将每一个分岔分给线程并且并行执行 (线程执行任务是串行执行) ,如果还有剩余的分岔则再继续展开,重复上面的过程,直至队列清空或者所有分岔被分完。而当线程切换到新任务时,可利用双向链表回溯该节点的父节点,以得到此前串行走过的 LCS 路径。

## 3 实验结果

测试输出如下,正常情况下并行输出速度可以达到串行 10 倍左右;而病态例子 (存在大量分 岔)下会出现并行速度慢于串行的情况,可能原因是例子阶数不够大,导致并行文件读写带来的开销大于并行加速的增益。

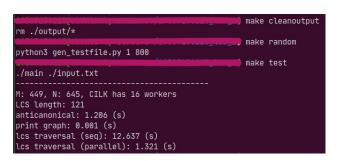


图 2: 实验结果-正常



图 3: 实验结果-反常