# 矩阵链相乘相关实现报告

## 王资 18214668 计算机技术

## 1.基本思想

1.1 枚举矩阵链相乘的所有方案

利用分治的思想,把矩阵链递归地拆分成两部分,然后把这两部分组合起来。由于原思路为递归思路,在实现字符串组合的问题上会有困难,但这个递归问题很容易转换成递推问题,因为原问题是一个

Catalon 数列,具有下述关系:  $p(n) = \sum_{i=1}^{n} p(i) p(n-i)$  也即可以创造一个数组,索引为 i 的元素存放 p(i)的所有可能组合的情况,再递推地完成 i+1 以及之后的情况,其中 p(1)为单个矩阵。

1.2 输出矩阵链相乘计算量最优情况下的连成方案

课件提供的算法实现中,有二维矩阵 s,该矩阵与备忘录矩阵类似,记录了从 i 到 j 的最优子方案,因此,只要递归地找回这些子方案,就能够得到并输出最终解的最优方案。

# 2.代码中的数据结构

2.1 枚举矩阵链相乘的所有方案

用 vector<vector<string>>实现了一个二维的矩阵,根据在基本思想中描述,每个索引 i 存放着 i 个矩阵相乘的所有方案。

- 2.2 输出矩阵链相乘计算量最优情况下的连成方案
- p[] 为矩阵链中的行、列长度链,memo[][]为最优代价备忘录,path[][]为记录最优方案的备忘录。

## 3.程序流程

- 3.1 枚举矩阵链相乘的所有方案
- 1.输入相乘的矩阵链的长度 n
- 2.利用在基本思想中提到的递推关系,得到 p(i), i=1:n 的所有可能方案,最终返回 p(n),即长度为 n 的 矩阵链相乘的所有可能方案。

- 3.2 输出矩阵链相乘计算量最优情况下的连成方案
- 1.输入 n+1 个数,代表矩阵链的行、列长度值
- 2.从备忘录 memo[][]的对角元素初始化为 1 开始,逐渐向右动态地计算最优子方案,同时记录方案的路径,存入 path[][]中
- 3.根据 path[][],递归地得到 path[1][n]的方案,即最优方案。

# 4.调试过程出现的问题和解决方法

4.1 枚举矩阵链相乘的所有方案

使用原来的递归思路很难将中间结果存入适合的位置中,查阅资料深入了解矩阵链相乘问题后,得知这个一个 Catalon 数的问题,也得知 Catalon 数的表达式,因此该问题可以简单地转换为递推问题,没有递归调用就可以很轻松地解决这个问题了。

4.2 输出矩阵链相乘计算量最优情况下的连成方案

由于课件提供的算法已经有把最优步骤存入 s[][](我的实现中使用的变量名为 path)中的方法,因此只要递归地读取 s[1][n]即可解决该问题,因此总体上没有出现什么大 的问题。

# 5.运行结果

5.1 枚举矩阵链相乘的所有方案

程序使用A来代表一个矩阵。

#### 输入为1

```
/home/wz/CLionProjects/mat_mul/cmake-build-debug/mat_mul
A
total 1 probable plan(s)
Process finished with exit code 0
```

#### 输入为3

```
/home/wz/CLionProjects/mat_mul/cmake-build-debug/mat_mul
(A(AA))
((AA)A)
total 2 probable plan(s)

Process finished with exit code 0
```

```
(((((((AA)A)A)A)(AA))A)
(((A(A(A(AA)))))A)A)
(((A(A(A((AA)A))))A)A)
(((A(A((AA)(AA))))A)A)
(((A(A((A(AA))A)))A)A)
(((A(A(((AA)A)A)))A)A)
(((A((AA)(A(AA))))A)A)
(((A((AA)((AA)A)))A)A)
(((A((A(AA))(AA)))A)A)
(((A(((AA)A)(AA)))A)A)
(((A((A(AA)))A))A)A)
(((A((A((AA)A))A))A)A)
(((A(((AA)(AA))A))A)A)
(((A(((A(AA))A)A))A)A)
(((A((((AA)A)A)A))A)A)
((((AA)(A(AA))))A)A)
((((AA)(A((AA)A)))A)A)
((((AA)(AA)))A)A)
((((AA)((A(AA))A))A)A)
((((AA)(((AA)A)A))A)A)
((((A(AA))(A(AA)))A)A)
((((A(AA))((AA)A))A)A)
(((((AA)A)(A(AA)))A)A)
(((((AA)A)((AA)A))A)A)
((((A(A(AA)))(AA))A)A)
((((A((AA)A))(AA))A)A)
(((((AA)(AA))(AA))A)A)
((((((A(AA))A)(AA))A)A)
((((((AA)A)A)(AA))A)A)
((((A(A(AA))))A)A)A)
((((A(A((AA)A)))A)A)A)
((((A((AA)(AA)))A)A)A)
((((A((A(AA))A))A)A)A)
((((A(((AA)A)A))A)A)A)A)
(((((AA)(A(AA)))A)A)A)
(((((AA)((AA)A))A)A)A)
((((((A(AA))(AA))A)A)A)
((((((AA)A)(AA))A)A)A)
((((((A(AA)))A)A)A)A)A)
(((((A((AA)A))A)A)A)A)
(((((((AA)(AA))A)A)A)A)
(((((((A(AA))A)A)A)A)A)A)
((((((((AA)A)A)A)A)A)A)A)
total 429 probable plan(s)
Process finished with exit code 0
```

#### (没有截取全部输出)

#### 5.2 输出矩阵链相乘计算量最优情况下的连成方案

输入为 50 10 40 30 5 -1(-1 代表输入终止),该输入即课堂演示中用枚举计算所有可能方案的计算值的矩阵行、列长。

```
/home/wz/CLionProjects/matrix_chain/cmake-build-debug/matrix_chain
50 10 40 30 5 -1
(A(A(AA)))
10500
Process finished with exit code 0
```

该结果与枚举计算的结果相同。

输入为 30 35 15 5 10 20 25 -1 (-1 代表输入终止) ,该输入出自课件中的一个演示。

```
/home/wz/CLionProjects/matrix_chain/cmake-build-debug/matrix_chain
30 35 15 5 10 20 25 -1
((A(AA))((AA)A))
15125

Process finished with exit code 0
```

该结果与课件的演示结果相同。

# 6.总结

本实验使用分治的方法实现枚举矩阵链相乘的所有方案,输出矩阵链相乘的最优方案在提供了动态规划的部分后,实际上也是用分治的方法来输出该方案,因此本次实验的主体部分还是分治法的实现。在实现枚举矩阵链相乘的所有方案过程中,我认识到如果能把递归问题转换为递推问题,那么解决问题的效率,以及程序运行的效率都会大大提升,因此日后在遇到类似的分治问题时,得到基本递归式后,要思考能否可以转化成递推问题,提高实现效率和运行效率。

# 7.存在问题和改进设想

在实现枚举矩阵链相乘的所有方案中,使用一个二维矩阵保存从 1 到 n 的情况下所有可能的方案,这样会导致程序在时间复杂度和空间复杂度都是指数型的,输入值大于 16 时,会耗尽机器内存并宕机,通过学习动态规划的思想,很容易认识到,这样的解决方案存在大量的重复计算和重复存储,因此应当可以使用一个恰当的数据结构,至少使得空间复杂度不是指数型的。