# 进阶线性代数 part1

cssyz - wjj

#### 先简单说一些

- 虽然给我了一些我感觉奇奇怪怪的知识点(不适合放在这里讲的)
- 但我还是都讲了
- 本课不在于对知识进行过多拓展,仅在一些理解上可能有问题的地方稍作介绍

## 目录

- 1. LGV 引理
- 2. BEST 定理
- 3. 矩阵树
- 4. 线性基
- 5. 多项式插值

- 下面将介绍 LGV 引理,BEST 定理,矩阵树定理
- 这三者都是利用行列式进行高效求解
- 能解决不局限于方案数一类的问题 (在后面将有所体现)

#### LGV 引理

给定一个 **具有特殊性质的平面图** DAG, 求从起始点集到结束点集(保证这两类点的个数相同)的不相交路径方案数

- 特殊性质:将起始点集以及结束点集像二部图一样分开排列,将线拉直不相交(点集内部不连边,有的话就去除,反正无论如何也不会走,因为不相交)
- 网格图往往是一种典型图例

- 定义 w(P) 为路径 P 上边的权的乘积(为了统计方案数,我们规定每条边的权为 1)
- 定义 f(s,t) 表示从 s 到 t 所有可能路径的 w 之和

$$f(A_1, B_1)$$
  $f(A_1, B_2)$  ...  $f(A_1, B_n)$   
 $f(A_2, B_1)$   $f(A_2, B_2)$  ...  $f(A_2, B_n)$   
...  
 $f(A_n, B_1)$   $f(A_n, B_2)$  ...  $f(A_n, B_n)$ 

• 这个矩阵的行列式的绝对值值就为不相交路径方案数

- 考虑假设有一个方案, 其中存在相交路径会发生什么
- 任取一条,然后正负将会被抵消
- 对于不相交路径, 注意到对于每个方案逆序对个数的奇偶性是一致的

- 如果不是一个具有特殊性质的平面图,仅仅是个 DAG, 那么我们统计的结果为 逆序 对为奇数 减 逆序对为偶数 不相交路径数
- 或者说, 我们可以根据这个判断方案的奇偶性

## 矩阵树定理

- 统计无向图生成树个数
- 证明:
  - i. 关联矩阵
  - ii. 树与成环的关联矩阵行列式
  - iii. Binet-Cauchy 公式
  - iv. 分析矩乘性质: 度数矩阵 邻接矩阵

### 有向图?

- 以外向生成树为例
- 入度矩阵 出边矩阵
- 内向同理

### BEST 定理

• 有向图以 x 为起点 / 终点的欧拉回路计数

$$Ans = D_x \prod (\mathrm{out}_i - 1)!$$

 $D_x$  为以 x 为根的内向树个数

#### 基础练习题:

- 1. luogu6657
- 2. luogu6178
- 3. luogu5807

#### 进阶练习题:

- 1. luogu7736 (推荐, 能比较好地理解 LGV)
- 2. luogu3317
- 3. luogu4336
- 4. luogu6624
- 5. UOJ226 奥林匹克环城马拉松