Chapter 1. 向量空间

线性代数起源于对平面和立体直角坐标系的研究, 其中向量是既有大小又有方向的量, 由 2 个或 3 个实数构成的元组表示, 可以进行加法和数乘运算, 此即为我们熟知的欧氏空间 \mathbb{R}^2 和 \mathbb{R}^3 . 考虑进行推广, 不局限于几何中的点与向量, 也不局限于只能以实数作为标量, 定义更一般的向量空间的概念.

域 F 上的**向量空间**, 是指集合 V 配备**加法** $+: V \times V \to V$ 和**数乘** $\cdot: F \times V \to V$ 运算, 以及一个特殊的**零元** $0 \in V$, 使得以下条件成立.

- 加法满足以下条件:
 - 结合律: (u+v)+w=u+(v+w);
 - 幺元性质: v + 0 = v = 0 + v;
 - \circ 交換律: u + v = v + u;
 - \circ 加法逆元: v + (-v) = 0.
- 数乘满足以下条件:
 - \circ 结合律: $s \cdot (t \cdot v) = (st) \cdot v$;
 - \circ 幺元性质: $1 \cdot v = v$.
- 纯量乘法对加法满足 2 个分配律:
 - $\circ (s+t) \cdot v = s \cdot v + t \cdot v;$
 - $\circ \ \ s \cdot (u+v) = s \cdot u + s \cdot v.$

设 V 为 F-向量空间, 若子集 W 包含 0, 且在加法和数乘运算下封闭, 则在同样的运算下 W 也构成 F-向量空间, 称为 V 的**子空间**. 包含子集 S 的最小子空间称为 S 张成的子空间, 记作 $\langle S \rangle$.

对于 $n \in \mathbb{Z}_{>0}$, 按以下方式赋予 F^n 向量空间的结构:

$$(x_1,\ldots,x_n) + (y_1,\ldots,y_n) := (x_1+y_1,\ldots,x_n+y_n) \ t \cdot (x_1,\ldots,x_n) := (tx_1,\ldots,tx_n)$$

OI 中研究的向量空间通常是 F^n 及其子空间, 特别地 $F=\mathbb{F}_p$ 为模 p 算术.

F-向量空间 V 的极大线性无关子集称为**基**,基的大小称为**维数** $\dim V$,每个元素都可以唯一表为基的线性组合,基可以用 Gauss-Jordan 消元法计算.

向量空间 F^n 上可以定义**标准内积** $(x|y):=\sum_{i=1}^n x_iy_i$,若 (x|y)=0 则称 x 与 y **正交**. 对于子集 S 定义**正交补** $S^\perp:=\{v\in F^n: \forall s\in S, (s|v)=0\}$,容易验证 $S^\perp=\langle S\rangle^\perp$ 是子空间.

维数公式. 设 V 是 F^n 的子空间, 则 $\dim V + \dim V^\perp = n$.

此即为秩-零化度定理,值得注意的是 V^\perp 的一组基可由 V 的基直接构造.

由定义容易验证 $\langle S \rangle \subseteq (S^\perp)^\perp$, 而由维数公式知 $\langle S \rangle = (S^\perp)^\perp$.

注意对于一般的域 F 并无正定性可言,也就没有正交化与直和性质,这比通常的内积空间更加复杂。有兴趣的同学可以参考 T. Y. Lam 的教材 Introduction to Quadratic Forms over Fields.

CF1672G, CF1336E2, UOJ72 是一些 \mathbb{F}_2 -向量空间相关的问题. (选做)

Chapter 2. 行列式

设 V 为 n 维 F-向量空间, $m \in \mathbb{Z}_{>1}$, 称 $D: V^m \to F$ 为 V 上的 m 元**交错形式**, 是指满足以下两个条件:

- 线性性: 对每个 $i \in [m]$ 有 $D(\ldots, tv_i + v_i', \ldots) = tD(\ldots, v_i, \ldots) + D(\ldots, v_i', \ldots)$;
- **反对称性**: 若存在 i < j 使得 $v_i = v_j$, 则 $D(v_1, \ldots, v_m) = 0$.

V 上的全体 m 元交错形式构成一个 F-向量空间, 记作 $\mathcal{D}_{V.m\cdot}$ 特别当 m=n 时记作 $\mathcal{D}_{V\cdot}$

定理. $\dim \mathcal{D}_V = 1$.

对于线性映射 $T\in \mathrm{End}(V)$ 和 $D\in \mathcal{D}_V$, 定义 $T^*D(v_1,\ldots,v_n)=D(Tv_1,\ldots,Tv_n)$, 容易验证 $T^*\in$ $\operatorname{End}(\mathcal{D}_V)$, 定义 $\det T \in F$ 使得 $T^*D = (\det T) \cdot D$.

定理. $\det(\mathrm{id}_V) = 1$. 对 $S, T \in \mathrm{End}(V)$ 都有 $\det(ST) = \det(S) \det(T)$.

任取 V 的一组有序基 e_1,\ldots,e_n , 将 T 表为矩阵 $A\in \mathrm{M}_{n\times n}(F)$, 即得矩阵行列式 $\det A$ 的定义.

对于 $A\in \mathrm{M}_{n imes n}(F)$,定义其**经典伴随矩阵** $A^ee:=(A_{ji})_{i,j}\in \mathrm{M}_{n imes n}(F)$,其中 $A_{ji}:=(-1)^{i+j}M_{ij}$ 称为**代** 数余子式.

定理. $AA^{\vee} = (\det A) \cdot 1_{n \times n} = A^{\vee}A$.

例题. 设矩阵 $A=(a_{ij})_{i,j}\in \mathrm{M}_{n\times n}(\mathbb{R})$ 为 $a_{ij}=\gcd(i,j)$, 求 $\det(A)$.

LOJ3626, UOJ655, xmascon20_d 是一些矩阵行列式相关的题目, 神秘课件供参考.

特征多项式

设 $A \in \mathrm{M}_{n \times n}(F)$, 定义 $\mathrm{Char}_A(X) := \det(X \cdot 1_{n \times n} - A) \in F[X]$ 为 A 的**特征多项式**. 容易验证相似 的矩阵有相同的特征多项式.

定理. $\operatorname{Char}_A(A) = 0_{n \times n}$.

设
$$B:=(X\cdot 1_{n imes n}-A)^ee$$
,则 $(X\cdot 1_{n imes n}-A)B=\mathrm{Char}_A(X)\cdot 1_{n imes n}$,对比两边系数.

QOJ59 是计算特征多项式的模板题, 简要题解供参考.

Schwartz-Zippel 方法

Schwartz-Zippel 方法可谓是代数算法的基础, 各种代数算法都运用了这种技巧.

给定 n 元多项式 P, 需要判断 P 是否为 0. 假设直接展开的复杂度难以接受, 但可以计算点值. 考虑随机选取 $x_1,\ldots,x_n\in\mathbb{F}_p$, 计算 $P(x_1,\ldots,x_n)$ 是否为 0, 若不是 0 则必有 $P\neq 0$, 否则很可能 P=0, 其错误概率 由 Schwartz-Zippel 引理保证.

Schwartz-Zippel 引理. 对于 n 元 d 次多项式 $P\in \mathbb{F}_p[X_1,\ldots,X_n]$, 随机选取 $x_1,\ldots,x_n\in \mathbb{F}_p$, 则 $\Pr[P(x_1,\ldots,x_n)=0] \leq d/p.$

对 n 归纳, 当 n=0 时无事可作. 不妨设 X_1 在 P 中出现, 且出现的最高次数为 k, 则 $P=X_1^kQ+R$, 其中 Q 不含变元 X_1 且 R 中 X_1 出现的次数 < k, 先选取 $x_2, \ldots, x_n \in \mathbb{F}_p$,

- 当 $Q(x_2,\ldots,x_n)=0$ 时,由归纳假设知概率 $\leq (d-k)/p$; 当 $Q(x_2,\ldots,x_n) \neq 0$ 时,P 可以看作 X_1 的 k 次多项式,至多有 k 个根.

《综上所述, $\Pr[P(x_1,\ldots,x_n)=0] \leq (d-k)/p + k/p = d/p$.

例题. 给定二分图 G=(V,E), 判断是否存在完美匹配.

定义 Tutte 矩阵 $A_G=(a_{ij})_{i,j}\in \mathrm{M}_{n\times n}(\mathbb{F}_p)$ 为

$$a_{ij} = egin{cases} X_{ij}, & (i,j) \in E, \ 0, & ext{otherwise}. \end{cases}$$

所求即为 $\det(A_G)$ 是否为 0, 套用随机代值的方法即可.

GFOJ2513 是一个模板题, 笑点解析: NOIP 模拟赛题.

例题. 给定一般图 G=(V,E), 判断是否存在完美匹配.

定义 Tutte 矩阵 $A_G=(a_{ij})_{i,j}\in \mathrm{M}_{n\times n}(\mathbb{F}_p)$ 为

$$a_{ij} = egin{cases} X_{ij}, & (i,j) \in E \wedge i < j, \ -X_{ji}, & (i,j) \in E \wedge i > j, \ 0, & ext{otherwise}. \end{cases}$$

所求即为 $\det(A_G)$ 是否为 0, 套用随机代值的方法即可. 值得注意的是 A_G 是反对称矩阵, 有兴趣的同学可以学习一下 Pfaff 型相关内容.

Chapter 3. 线性代数与图论

在图论的研究中, 邻接矩阵是一个基础且重要的概念, 从而不可避免地与线性代数扯上关系, 行将介绍的各种计数方法与 OI 的关系较为密切, 然而我不想再写一遍了所以请参考神秘课件.

LOJ3630, QOJ1262, QOJ7648 是一些 LGV 引理的题目. (选做)

参考资料

- 李文威:《代数学讲义》(未完稿).
- Alistair Sinclair: UCB CS271 RANDOMNESS & COMPUTATION.
- 潘佳奇: 浅谈线性代数与图论的关系, 2021 年信息学奥林匹克中国国家集训队论文.
- 杨家齐: 基于线性代数的一般图匹配, 2017 年信息学奥林匹克中国国家集训队论文.