2020年3月6日

主页: matnoble.me 微信公众号: 数系家园

今天开始我们进入<mark>行列式</mark>专题. 很多同学遇到稍复杂的行列式计算问题时, 就要花费很多时间, 甚至到最后还做不出来. 在考场上, 如果遇到行列式的题目, 应该就是最简单的题目, 应该快速的拿 到分数. 接下来, 我来介绍五种常用的计算行列式的方法, 希望同学们可以灵活应用她们:

① 化为上(下)三角形法 ② 按行(列)展开 ③ 降阶法 ④ 拆行(列)法 ⑤ 降阶定理

1.1 化为上(下)三角形法

将行列式化为上三角形或者下三角形,对主对角元乘积得到行列式的值是最简单的想法,记住下面两个模型的计算思想和结果,有助于加强我们对这个简单却实用的方法的认识.

I 型:

$$D_{n} = \begin{vmatrix} a_{1} & b_{2} & \cdots & b_{n} \\ c_{2} & a_{2} & & & \\ \vdots & & \ddots & & \\ c_{n} & & & a_{n} \end{vmatrix} = \begin{vmatrix} a_{1} - \sum_{i=2}^{n} \frac{b_{i}c_{i}}{a_{i}} & b_{2} & \cdots & b_{n} \\ & & a_{2} & & & \\ & & & \ddots & & \\ & & & & a_{n} \end{vmatrix} = \left(a_{1} - \sum_{i=2}^{n} \frac{b_{i}c_{i}}{a_{i}} \right) a_{2} \cdots a_{n}.$$

这里假定 $a_i \neq 0$. 从第二行开始, 利用 a_i 把 c_i 或者 b_i "打掉", 一直到第 n 行, 就得到一个上三角形或者下三角形的行列式.

II 型:

$$D_{n} = \begin{vmatrix} a_{1} & a_{2} & \cdots & a_{n-1} & a_{n} \\ c_{2} & b_{2} & & & & \\ & \ddots & \ddots & & \\ & & c_{n-1} & b_{n-1} & \\ & & & c_{n} & b_{n} \end{vmatrix} = \begin{vmatrix} r & * & \cdots & * & * \\ b_{2} & & & \\ & & \ddots & & \\ & & & b_{n-1} & \\ & & & & b_{n} \end{vmatrix} = rb_{2} \cdots b_{n}.$$

其中,

$$r = a_1 - a_2 \frac{c_2}{b_2} + a_3 \frac{c_2 c_3}{b_2 b_3} - \dots + (-1)^{n+1} a_n \frac{c_2 \cdots c_n}{b_2 \cdots b_n}.$$

这里假定 $b_i \neq 0$. 从第 n 行开始, 利用 b_i 把 c_i "打掉", 一直到第 2 行, 就得到一个上三角形的行列式. 原来 a_i 处用 * 代替, 是因为我们并不关心这些值在把 c_i "打" 为 0 的过程中发生了什么样的变化.

例题 1 例题 1

$$D_{n} = \begin{vmatrix} \lambda_{1} + a_{1}b_{1} & a_{1}b_{2} & \cdots & a_{1}b_{n} \\ a_{2}b_{1} & \lambda_{2} + a_{2}b_{2} & \cdots & a_{2}b_{n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n}b_{1} & a_{n}b_{2} & \cdots & \lambda_{n} + a_{n}b_{n} \end{vmatrix}, \quad \lambda_{i} \neq 0 (i = 1, 2, \dots, n)$$

分析: 求行列式的题目, 大多可以用不同的方法来做, 这道题就可以用大名鼎鼎的"打洞原理"得到结果. 但是, 稍作变形, 就可以利用模型 I 的公式轻松得到结果了.

解:

$$D_{n} = \begin{vmatrix} 1 & -b_{1} & -b_{2} & \cdots & -b_{n} \\ \lambda_{1} + a_{1}b_{1} & a_{1}b_{2} & \cdots & a_{1}b_{n} \\ a_{2}b_{1} & \lambda_{2} + a_{2}b_{2} & \cdots & a_{2}b_{n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n}b_{1} & a_{n}b_{2} & \cdots & \lambda_{n} + a_{n}b_{n} \end{vmatrix} = \begin{vmatrix} 1 & -b_{1} & -b_{2} & \cdots & -b_{n} \\ a_{1} & \lambda_{1} & & & & \\ a_{2} & & \lambda_{2} & & & \\ \vdots & & & \ddots & \vdots \\ a_{n} & & & & \lambda_{n} \end{vmatrix}.$$

利用 I 型公式, 直接得到

$$D_n = \left(1 + \sum_{i=1}^n \frac{a_i b_i}{\lambda_i}\right) \lambda_1 \cdots \lambda_n.$$

注:

- (a) "龙生龙, 凤生凤, 华罗庚的弟子会打洞." <mark>打洞原理</mark>并不神秘, 就是用非零的主对角元将非主对角元素通过行列变换化为 0, 通过这个简单的思想, 总结出了一系列非常有用的结论. 不知道相关结论的同学, 可以参考扬哥的《高等代数强化讲义》, 再用"打洞原理"做一遍这个题目.
- (b) 在应用模型 I 之前, 通过加边法将题目转换为相对简单的等价形式. 相对降阶法的升阶法中的加边法, 在解决行列式问题时, 有时也能起到意想不到的作用, 本次专题, 并没有单独拎出来介绍这个方法, 希望通过这个例题让同学们对加边法有所认识.

2020年3月6日

主页: matnoble.me 微信公众号: 数系家园

① 化为上(下)三角形法 ② 按行(列)展开 ③ 降阶法 ④ 拆行(列)法 ⑤ 降阶定理

今天我们进入<mark>行列式</mark>专题 2. 二阶行列式和一阶行列式 (一个数) 是容易计算的, 有时, 尽管我们不能将复杂的行列式降到一阶或二阶, 降低行列式的阶数也有可能降低计算行列式的难度. **按行** (列) 展开就属于一种降阶手段.

2.2 n 阶行列式按第一行展开得到展开式:

$$\begin{vmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \cdots & a_{nn} \end{vmatrix} = \begin{vmatrix} a_{11} & 0 & 0 & 0 \\ 0 & a_{22} & \cdots & a_{2n} \\ 0 & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & a_{n2} & \cdots & a_{nn} \end{vmatrix} + \begin{vmatrix} 0 & a_{12} & 0 & 0 \\ a_{21} & 0 & \cdots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & 0 & \cdots & a_{nn} \end{vmatrix} + \cdots + \begin{vmatrix} 0 & 0 & \cdots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & 0 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \cdots & 0 \end{vmatrix}.$$

$$= a_{11}A_{11} + a_{12}A_{12} + \cdots + a_{1n}A_{1n}.$$

 A_{1i} 代表 a_{1i} 的代数余子式. 这样, 我们将 n 阶行列式化为 n 个 n-1 阶行列式的线性组合, 当某一行或某一列只有少数非零元素时, 利用此方法就达到了降阶的目的.

下面考虑两个有意义的问题:

2.2.1 **那么** $a_{21}A_{11} + a_{22}A_{12} + \cdots + a_{2n}A_{1n} = ?$

$$a_{21}A_{11} + a_{22}A_{12} + \cdots + a_{2n}A_{1n} =$$

$$\begin{vmatrix} a_{21} & 0 & 0 & 0 \\ 0 & a_{22} & \cdots & a_{2n} \\ 0 & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & a_{n2} & \cdots & a_{nn} \end{vmatrix} + \begin{vmatrix} 0 & a_{22} & 0 & 0 \\ a_{21} & 0 & \cdots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & 0 & \cdots & a_{nn} \end{vmatrix} + \cdots + \begin{vmatrix} 0 & 0 & \cdots & a_{2n} \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & 0 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \cdots & 0 \end{vmatrix} = \begin{vmatrix} a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2n} \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \cdots & a_{nn} \end{vmatrix}.$$

最后一个行列式的第一行和第二行相同, 因此,

$$a_{21}A_{11} + a_{22}A_{12} + \cdots + a_{2n}A_{1n} = 0.$$

类似的, 某一行 (列) 只有乘以该行 (列) 对应的代数余子式才等于行列式, 其他情况都等于 0. 即课本 P79 的结论.

进一步, 可以得到更为重要的结论:

$$\begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \cdots & a_{nn} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} A_{11} & A_{21} & \cdots & A_{n1} \\ A_{12} & A_{22} & \cdots & A_{n2} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ A_{1n} & A_{2n} & \cdots & A_{nn} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} |A| \\ |A| \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ |A| \end{bmatrix} = |A| E.$$

注意: 上式中, 无论 |A| 是否等于 0, 都是成立的.

2.2.2 试证明下式

$$\begin{vmatrix} b_{11}+c_{11} & b_{12}+c_{12} & \cdots & b_{1n}+c_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \cdots & a_{nn} \end{vmatrix} = \begin{vmatrix} b_{11} & b_{12} & \cdots & b_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \cdots & a_{nn} \end{vmatrix} + \begin{vmatrix} c_{11} & c_{12} & \cdots & c_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \cdots & a_{nn} \end{vmatrix}.$$

证: 设 $a_{1i} = b_{1i} + c_{1i}$, 带入展开式:

$$\begin{vmatrix} b_{11} + c_{11} & b_{12} + c_{12} & \cdots & b_{1n} + c_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \cdots & a_{nn} \end{vmatrix} = (b_{11} + c_{11})A_{11} + (b_{12} + c_{12})A_{12} + \cdots + (b_{1n} + c_{1n})A_{1n}$$

$$= b_{11}A_{11} + b_{12}A_{12} + \dots + b_{1n}A_{1n} + c_{11}A_{11} + c_{12}A_{12} + \dots + c_{1n}A_{1n} (根据线性性质)$$

$$= \begin{vmatrix} b_{11} & b_{12} & \cdots & b_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \cdots & a_{nn} \end{vmatrix} + \begin{vmatrix} c_{11} & c_{12} & \cdots & c_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \cdots & a_{nn} \end{vmatrix}.$$

2.2.2 是后面拆行 (列) 法的理论基础, 因此, 掌握这个证明过程有助于在后面更好的应用它.

例题 1 计算行列式 D_n

$$D_n = \begin{vmatrix} 1 & 1 & 1 & \cdots & 1 & 1 \\ 1 & c_2^1 & c_3^1 & \cdots & c_{n-1}^1 & c_n^1 \\ 1 & c_3^2 & c_4^2 & \cdots & c_n^2 & c_{n+1}^2 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ 1 & c_{n-1}^{n-2} & c_{n}^{n-2} & \cdots & c_{2n-4}^{n-2} & c_{2n-3}^{n-2} \\ 1 & c_{n-1}^{n-1} & c_{n+1}^{n-1} & \cdots & c_{2n-3}^{n-1} & c_{2n-2}^{n-2} \end{vmatrix}.$$

解: 根据公式 $c_n^m - c_{n-1}^{m-1} = c_{n-1}^m$, 从第 n 行开始, 依次减去上一行, 一直到第 2 行, 得到:

$$D_n = \begin{vmatrix} 1 & 1 & 1 & \cdots & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 2 & \cdots & n-2 & n-1 \\ 0 & 1 & c_3^2 & \cdots & c_{n-1}^2 & c_n^2 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ 0 & 1 & c_{n-1}^{n-2} & \cdots & c_{2n-5}^{n-2} & c_{2n-4}^{n-2} \\ 0 & 1 & c_n^{n-1} & \cdots & c_{2n-4}^{n-1} & c_{2n-3}^{n-1} \end{vmatrix} = \begin{vmatrix} 1 & 2 & \cdots & n-2 & n-1 \\ 1 & c_3^2 & \cdots & c_{n-1}^2 & c_n^2 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ 1 & c_{n-1}^{n-2} & \cdots & c_{2n-5}^{n-2} & c_{2n-4}^{n-2} \\ 1 & c_n^{n-1} & \cdots & c_{2n-4}^{n-1} & c_{2n-3}^{n-1} \end{vmatrix}.$$

上式中, 按照第一列展开就得到一个 $(n-1) \times (n-1)$ 阶的行列式, 达到了降阶的目的. 对后面的行列式再进行一次同样的操作, 即从 n-1 行开始, 依次减去上一行, 一直到第 2 行, 再

按第一列展开, 就得到:

$$D_n = \begin{vmatrix} 1 & c_2^1 & \cdots & c_{n-2}^1 & c_{n-1}^1 \\ 0 & 1 & \cdots & c_{n-2}^2 & c_{n-1}^2 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ 0 & 1 & \cdots & c_{2n-6}^{n-2} & c_{2n-5}^{n-2} \\ 0 & 1 & \cdots & c_{2n-5}^{n-1} & c_{2n-4}^{n-1} \end{vmatrix} = \begin{vmatrix} 1 & \cdots & c_{n-2}^2 & c_{n-1}^2 \\ \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ 1 & \cdots & c_{2n-6}^{n-2} & c_{2n-5}^{n-2} \\ 1 & \cdots & c_{2n-5}^{n-1} & c_{2n-4}^{n-1} \end{vmatrix}.$$

一直这样做 n-1 次, 就得到:

$$D_n = \begin{vmatrix} 1 & c_{n-1}^{n-2} \\ 0 & 1 \end{vmatrix} = 1.$$

2020年3月6日

主页: matnoble.me 微信公众号: 数系家园

① 化为上(下)三角形法② 按行(列)展开 ③ 递推公式 ④拆行(列)法⑤ 降阶定理

今天我们进入<mark>行列式</mark>专题 3. 按行 (列) 展开后, 有一类行列式会构成一个递推关系式, 这是计算行列式, 就相当于求地拖关系式的通项, 所以研究求通项的方法是很有必要的. **直接从例题学习方法**

例题 1 计算行列式 D_n

解:按第一行展开,得到

$$D_n = (\alpha + \beta) D_{n-1} - \alpha \beta D_{n-2}.$$

然后, 移项得到:

$$D_n - \alpha D_{n-1} = \beta (D_{n-1} - \alpha D_{n-2}).$$

记 $a_n = D_{n+1} - \alpha D_n$, 所以, $a_n = \beta a_{n-1}$. 而且

$$D_1 = \alpha + \beta$$
. $D_2 = (\alpha + \beta)^2 - \alpha\beta$.

所以,

$$a_n = \beta^2 a_{n-2} = \dots = \beta^{n-1} a_1 = \beta^{n+1}.$$

其中, $a_1 = D_2 - \alpha D_1 = \beta^2$. 带入迭代式 $a_n = D_{n+1} - \alpha D_n$

$$D_{n+1} = \beta^{n+1} + \alpha D_n = \beta^{n+1} + \alpha \beta^n + \alpha^2 D_{n-1} =$$

$$= \beta^{n+1} + \alpha \beta^n + \alpha^2 \beta^{n-1} + \dots + \alpha^n \beta^1 + \alpha^{n+1}.$$

所以

$$D_{n} = \begin{cases} \frac{\alpha^{n+1} - \beta^{n+1}}{\alpha - \beta}, & \alpha \neq \beta \\ (n+1) \left(\frac{\alpha}{2}\right)^{n}, & \alpha = \beta \end{cases}$$
 (1)

启发:

对于上面 $D_n = (\alpha + \beta)D_{n-1} - \alpha\beta D_{n-2}$, 令 $D_n = x^n$, 移项并化简得到:

$$0 = x^2 - (\alpha + \beta)x + \alpha\beta = (x - \alpha)(x - \beta).$$

即 $x_1 = \alpha$ 或 $x_2 = \beta$ 为该二次方程的跟 (可以相同, 也可以是复数). 这样, 遇到有递推关系的行列式, 我们就有了可以借鉴的方法. (李尚志老师的《线性代数》教材中, 利用线性空间的这一

工具, 给出了一种"巧妙"的方法, 感兴趣的同学去翻翻教材吧!) 再做一个例题, 练练手吧! 例题 2 计算行列式 D_n

解: 跟上面一样的方法, 按第一行展开, 得到:

$$D_n = 2\cos\theta D_{n-1} - D_{n-2}$$
.

令 $D_n = x^n$, 带入上式, 并移项, 得到:

$$x^2 - (2\cos\theta)x - 1 = 0.$$

解得:

$$\begin{cases} x_1 = \cos \theta + i \sin \theta \\ x_2 = \cos \theta - i \sin \theta \end{cases}$$

因为 $x_1 \neq x_2$, 所以带入式 (1) 的第一个式子, 得到:

$$D_n = \frac{\sin(n+1)\,\theta}{\sin\theta}.$$

2020年3月6日

主页: matnoble.me 微信公众号: 数系家园

① 化为上(下)三角形法② 按行(列)展开 ③ 递推公式 ④ 拆行(列)法 ⑤ 降阶定理

今天我们进入<mark>行列式</mark>专题 4. 拆行 (列) 法的证明并不难, 需要用到②按行 (列) 展开中的证明. 有可能开始时使用这类方法会有些慢, 但是用不了多久, 你会发现类似的题目都是"一瞪眼儿的事".

行列式拆行(列)法则

在行列式专题 2 中, 已经证明若 $a_{1i} = b_{1i} + c_{1i}$, 则

$$\begin{vmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \cdots & a_{nn} \end{vmatrix} = \begin{vmatrix} b_{11} + c_{11} & b_{12} + c_{12} & \cdots & b_{1n} + c_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \cdots & a_{nn} \end{vmatrix} = \begin{vmatrix} b_{11} & b_{12} & \cdots & b_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \cdots & a_{nn} \end{vmatrix} + \begin{vmatrix} c_{11} & c_{12} & \cdots & c_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \cdots & a_{nn} \end{vmatrix}.$$

若 $a_{i1} = b_{i1} + c_{i1}$, 类似的, 成立:

$$\begin{vmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \cdots & a_{nn} \end{vmatrix} = \begin{vmatrix} b_{11} + c_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} \\ b_{21} + c_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ b_{n1} + c_{n1} & a_{n2} & \cdots & a_{nn} \end{vmatrix} = \begin{vmatrix} b_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} \\ b_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ b_{n1} & a_{n2} & \cdots & a_{nn} \end{vmatrix} + \begin{vmatrix} c_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} \\ c_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ c_{n1} & a_{n2} & \cdots & a_{nn} \end{vmatrix}.$$

那么, 若 $a_{ij} = b_{ij} + c_{ij}$, $\forall 1 \le i, j \le n$ 成立, 上式可以拆分成什么样呢? 也就是说

$$\begin{vmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \cdots & a_{nn} \end{vmatrix} = \begin{vmatrix} b_{11} + c_{11} & b_{12} + c_{12} & \cdots & b_{1n} + c_{1n} \\ b_{21} + c_{21} & b_{22} + c_{22} & \cdots & b_{2n} + c_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ b_{n1} + c_{n1} & b_{n2} + c_{n2} & \cdots & b_{nn} + c_{nn} \end{vmatrix} = ?$$

显然, 由第一列, 可以将行列式分为两个行列式的和

$$\begin{vmatrix} b_{11}+c_{11} & b_{12}+c_{12} & \cdots & b_{1n}+c_{1n} \\ b_{21}+c_{21} & b_{22}+c_{22} & \cdots & b_{2n}+c_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ b_{n1}+c_{n1} & b_{n2}+c_{n2} & \cdots & b_{nn}+c_{nn} \end{vmatrix} = \begin{vmatrix} b_{11} & b_{12}+c_{12} & \cdots & b_{1n}+c_{1n} \\ b_{21} & b_{22}+c_{22} & \cdots & b_{2n}+c_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ b_{n1} & b_{n2}+c_{n2} & \cdots & b_{nn}+c_{nn} \end{vmatrix} + \begin{vmatrix} c_{11} & b_{12}+c_{12} & \cdots & b_{1n}+c_{1n} \\ c_{21} & b_{22}+c_{22} & \cdots & b_{2n}+c_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ c_{n1} & b_{n2}+c_{n2} & \cdots & b_{nn}+c_{nn} \end{vmatrix}.$$

不难看出, 由右边第一个式子的第二列可以继续分解成两个行列式的和

$$\begin{vmatrix} b_{11} & b_{12} + c_{12} & \cdots & b_{1n} + c_{1n} \\ b_{21} & b_{22} + c_{22} & \cdots & b_{2n} + c_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ b_{n1} & b_{n2} + c_{n2} & \cdots & b_{nn} + c_{nn} \end{vmatrix} = \begin{vmatrix} b_{11} & b_{12} & \cdots & b_{1n} + c_{1n} \\ b_{21} & b_{22} & \cdots & b_{2n} + c_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ b_{n1} & b_{n2} & \cdots & b_{nn} + c_{nn} \end{vmatrix} + \begin{vmatrix} b_{11} & c_{12} & \cdots & b_{1n} + c_{1n} \\ b_{21} & c_{22} & \cdots & b_{2n} + c_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ b_{n1} & c_{n2} & \cdots & c_{nn} + c_{nn} \end{vmatrix}.$$

由右边第二个式子的第二列同样可以分解成两个行列式的和

$$\begin{vmatrix} c_{11} & b_{12} + c_{12} & \cdots & b_{1n} + c_{1n} \\ c_{21} & b_{22} + c_{22} & \cdots & b_{2n} + c_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ c_{n1} & b_{n2} + c_{n2} & \cdots & b_{nn} + c_{nn} \end{vmatrix} = \begin{vmatrix} c_{11} & b_{12} & \cdots & b_{1n} + c_{1n} \\ c_{21} & b_{22} & \cdots & b_{2n} + c_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ c_{n1} & b_{n2} & \cdots & b_{nn} + c_{nn} \end{vmatrix} + \begin{vmatrix} c_{11} & c_{12} & \cdots & b_{1n} + c_{1n} \\ c_{21} & c_{22} & \cdots & b_{2n} + c_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ c_{n1} & c_{n2} & \cdots & c_{nn} + c_{nn} \end{vmatrix}.$$

这样, 由原式前两列就可以分解为四个行列式的和, 进行下去, 我们可以将一个 n 阶行列式分解为 2^n 个行列式的和.

也就是说, 原行列式的每一列都可以分成两组, 从第 1 列到 n 列, 依次任选一组, 对应的组成新的行列式, 共有 2^n 种取法, 这些行列式的和就等于原来的行列式.

看上去这样做,将问题变复杂了,但对于某些特殊情形,可以得到简化行列式的目的,甚至 有出人意料的效果. 正如下面的例题:

例题 1 计算行列式 D_n

$$D_n = \begin{vmatrix} x & a & \cdots & a \\ a & x & \cdots & a \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a & a & \cdots & x \end{vmatrix}.$$

解:该行列式可以等价的写为:

$$D_{n} = \begin{vmatrix} a + (x - a) & a + 0 & \cdots & a + 0 \\ a + 0 & a + (x - a) & \cdots & a + 0 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a + 0 & a + 0 & \cdots & a + (x - a) \end{vmatrix} . (然后按列拆分)$$

$$= \begin{vmatrix} (x - a) & 0 & \cdots & 0 \\ 0 & (x - a) & \cdots & 0 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & \cdots & (x - a) \end{vmatrix} + \begin{vmatrix} a & 0 & \cdots & 0 \\ a & (x - a) & \cdots & 0 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a & 0 & \cdots & (x - a) \end{vmatrix}$$

$$+ \begin{vmatrix} (x - a) & a & \cdots & 0 \\ 0 & a & \cdots & 0 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & a & \cdots & (x - a) \end{vmatrix} + \cdots + \begin{vmatrix} (x - a) & 0 & \cdots & a \\ 0 & (x - a) & \cdots & a \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & \cdots & a \end{vmatrix}$$

$$= (x - a)^{n} + na(x - a)^{n-1}.$$

上面拆分的结果只有 (1+n) 项, 是因为剩余的 $2^n - (1+n)$ 项行列式全部为 0. 当你熟悉之后, 完全不用这么麻烦, 挨个展开, 类似的题目, 应该用很少的时间, "一瞪眼儿"就能得到正确的结果! 稍作改变, 就有一些难度了, 如下所示:

例题 2 计算行列式 D_n

$$D_{n} = \begin{vmatrix} x_{1} & b & \cdots & b & b \\ a & x_{2} & \cdots & b & b \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ a & a & \cdots & x_{n-1} & b \\ a & a & \cdots & a & x_{n} \end{vmatrix}.$$

解: 将最后一列拆分:

$$D_{n} = \begin{vmatrix} x_{1} & b & \cdots & b & b+0 \\ a & x_{2} & \cdots & b & b+0 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ a & a & \cdots & x_{n-1} & b+0 \\ a & a & \cdots & a & b+(x_{n}-b) \end{vmatrix} = \begin{vmatrix} x_{1} & b & \cdots & b & b \\ a & x_{2} & \cdots & b & b \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ a & a & \cdots & x_{n-1} & b \\ a & a & \cdots & a & b \end{vmatrix} + \begin{vmatrix} x_{1} & b & \cdots & b & 0 \\ a & x_{2} & \cdots & b & 0 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ a & a & \cdots & x_{n-1} & 0 \\ a & a & \cdots & a & (x_{n}-b) \end{vmatrix}.$$

后面一个行列式显然等于 $(x_n - b)D_{n-1}$.

对于前一个式子, 用最后一行的 -1 倍加到各行, 得到

$$\begin{vmatrix} x_1 & b & \cdots & b & b \\ a & x_2 & \cdots & b & b \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ a & a & \cdots & x_{n-1} & b \\ a & a & \cdots & a & b \end{vmatrix} = \begin{vmatrix} x_1 - a & b - a & \cdots & b - a & 0 \\ 0 & x_2 - a & \cdots & b - a & 0 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ 0 & 0 & \cdots & x_{n-1} - a & 0 \\ a & a & \cdots & a & b \end{vmatrix}.$$

再按最后一列展开, 行列式等于 $b \prod_{i=1}^{n-1} (x_i - a)$. 综合, 就有

$$D_n = (x_n - b)D_{n-1} + b \prod_{i=1}^{n-1} (x_i - a).$$

如果按最后一行拆开, 近似地, 就有对称式:

$$D_n = (x_n - a)D_{n-1} + a\prod_{i=1}^{n-1} (x_i - b).$$

如此, 就可以将 D, 解出来:

$$D_n = \frac{b \prod_{i=1}^n (x_i - a) - a \prod_{i=1}^n (x_i - b)}{b - a}.$$

2020年3月6日

主页: matnoble.me 微信公众号: 数系家园

① 化为上(下)三角形法② 按行(列)展开③ 递推公式④拆行(列)法⑤ 降阶定理

今天我们进入<mark>行列式</mark>专题 5. 降阶是计算行列式的一个手段, 在前面也提到过. 今天, 我们借助"打洞"这一手段, 介绍"降阶定理", 很重要!

5.1 **降阶定理**: 设 $M = \begin{bmatrix} A & B \\ C & D \end{bmatrix}$ 是一个方阵, 若 A 可逆, 那么有

$$|M| = |A| \cdot |D - CA^{-1}B|. \tag{1}$$

证明:

$$\begin{bmatrix} E_n & 0 \\ -CA^{-1} & E_m \end{bmatrix} \begin{bmatrix} A & B \\ C & D \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} A & B \\ 0 & D - CA^{-1}B \end{bmatrix}.$$

对矩阵 M 左乘初等矩阵 $\begin{bmatrix} E_n & 0 \\ -CA^{-1} & E_m \end{bmatrix}$,就使得子方块 A 下方全部化为 O(BLL),该定理又名"打洞原理")。然后,上式两边同时求行列式即可。

这里需要用到矩阵分块运算的知识,可以学过矩阵一章,再回头看这一定理,但是,需要知道的是,这里用到的都是最简单的知识,可以看成是高斯消元法的矩阵形式.

推广:

当方阵 D 可逆时, 也成立:

$$|M| = |D| \cdot \left| A - BD^{-1}C \right|. \tag{2}$$

当方阵 A 和方阵 D 都可逆时, 成立:

$$|A| \cdot |D - CA^{-1}B| = |D| \cdot |A - BD^{-1}C|.$$
 (3)

上面两条,可以轻松的证出来. 有了"打洞原理",原来很复杂的题目,就可以变得很容易了. 例题 1 计算行列式 D_n

$$D_n = \begin{vmatrix} 0 & a_1 + a_2 & \cdots & a_1 + a_n \\ a_2 + a_1 & 0 & \cdots & a_2 + a_n \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_n + a_1 & a_n + a_2 & \cdots & 0 \end{vmatrix}.$$

解:

$$= \frac{\begin{vmatrix} -2a_1 \\ & -2a_2 \end{vmatrix}}{\begin{vmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{vmatrix}} \cdot \begin{vmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{vmatrix} + \begin{vmatrix} 1 & 1 & \cdots & 1 \\ a_1 & a_2 & \cdots & a_n \end{vmatrix} \begin{bmatrix} -2a_1 \\ & -2a_2 \\ & & \ddots \\ & & -2a_n \end{bmatrix}^{-1} \begin{bmatrix} a_1 & 1 \\ a_2 & 1 \\ \vdots & \vdots \\ a_n & 1 \end{bmatrix} \begin{vmatrix} 1 - \frac{n}{2} \\ -\frac{1}{2} \sum_{i=1}^{n} a_i \\ 1 - \frac{n}{2} \end{vmatrix}$$

$$= (-2)^{n-2} \prod_{i=1}^{n} a_i \left[(2-n)^2 - \sum_{i,j=1}^{n} \frac{a_j}{a_i} \right].$$

写在最后

每日一题初级版介绍了 5 种计算行列式的方法, 分别是① 化为上 (下) 三角形法 ② 按行 (列) 展开 ③ 递推公式 ④拆行 (列) 法 ⑤ 降阶定理. 当然, 计算行列式的方法还有很多很多, 这里介绍的都是比较常见的. 介绍每一种方法后, 都至少有一个例题来辅助记住该方法. 而且, 还可以发现, 在计算一个行列式总是需要多种方法综合使用, 这就要求我们能够灵活的应用他们.

每日一题初级版中涉及的做多的还是行列式的计算,而行列式这一章的知识不仅仅如此,克拉默法则用于解线性方程组的证明,拉普拉斯展开定理,以及 A,B 是可乘的方阵是,为什么 |AB| = |A||B|? 等等. 都是值得弄明白的问题. 考研初期,还是要老老实实的看课本. (课本也不要局限于一本)

由于高代内容的联系性,除了多项式一章,其他章节的关系可以说是"错综复杂","我中有你,你中有我".因此,高代的知识点需要反复看,看得越多,越有感觉!