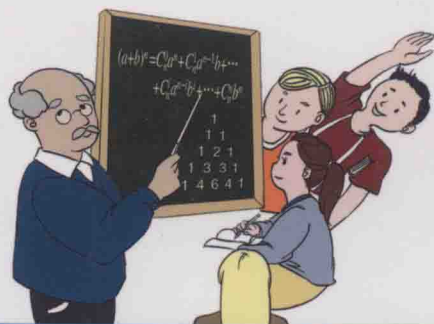




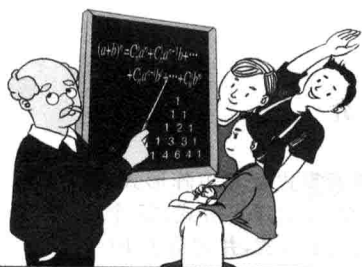
数林外传 系列
跟大学名师学中学数学

微微对偶不等式 及其应用

第②版

◎ 张运筹 编著

中国科学技术大学出版社



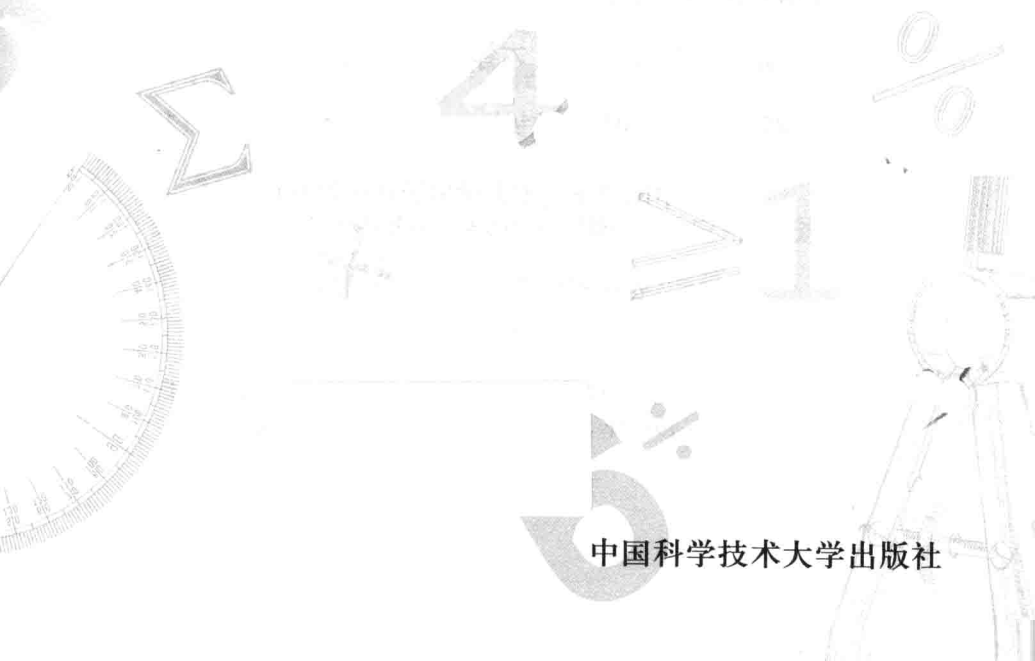
数林外传 系列

跟大学名师学中学数学

微微对偶不等式及其应用

第2版

◎ 张运筹 编著



中国科学技术大学出版社

内 容 简 介

本书的主要内容包括微微对偶不等式及其矩阵形式、证明、应用. 全书用全新的方法处理了 30 个简单不等式、25 个高难竞赛题、40 个书刊征解题、16 个著名不等式, 并制造了 10 个新不等式, 处理了 4 个高考不等式, 推广了 4 个著名不等式, 留下了 25 个练习题(附解答); 主要方法是, 把一些不等式的证明归结为巧妙地构造一个矩阵, 恰当地排出一个矩阵. 该书所选的例题、习题都是大家所关注的名题、难题, 处理方法却是新的. 值得注意的是, 在此新方法下, 名题更美了, 难题不难了.

广大数学爱好者和中学教师, 特别是中学数学竞赛培训教师及其培训对象, 钻研该书选题和处理方法, 定会得到有益的启示.

图书在版编目(CIP)数据

微微对偶不等式及其应用/张运筹编著. —2 版. —合肥: 中国科学技术大学出版社, 2014. 1

(数林外传系列: 跟大学名师学中学数学)

ISBN 978-7-312-03360-5

I. 微… II. 张… III. 不等式 IV. O178

中国版本图书馆 CIP 数据核字(2013)第 267272 号

中国科学技术大学出版社出版发行

安徽省合肥市金寨路 96 号, 230026

<http://press.ustc.edu.cn>

安徽省瑞隆印务有限公司印刷

全国新华书店经销

*

开本: 880 mm×1230 mm 1/32 印张: 4.625 字数: 91 千

1989 年 3 月第 1 版 2014 年 1 月第 2 版

2014 年 1 月第 2 次印刷

定价: 13.00 元

再 版 前 言

在数学里,不等式的内容比起等式来显得更丰富,不等式的处理方法自然也越来越发展,“序”也就越来越引人关注.有一种有关“序”的向量控制理论,也正在得到广泛应用.

本书试图引起更多的中学师生也来关注“序”,尽量避开高等数学中的内容来介绍一种处理不等式的方法.

微微对偶不等式是许多重要不等式的来源.微微对偶不等式在追溯老不等式、制造新不等式、处理高难竞赛题方面都具有特殊的效力.微微对偶不等式的经典是积和 S 与和积 T 的矩阵形式,精华是把一些不等式的证明归结为巧妙地构造一个矩阵,恰当地排出一个矩阵.

为了让读者有更多的机会掌握各种各样的矩阵设计,对新方法产生兴趣,本书尽可能地对每题重新制造矩阵,很少用一个题去做另一个题,尽可能地少用常规方法.

这本小册子着重介绍了微微对偶不等式的应用,但这只是一个起步,作者希望有更多的人写出更多的续篇.

张运筹

2013年6月

目 次

再版前言	(I)
1 微微对偶不等式	(1)
1.1 内容和形式	(1)
1.2 证明	(3)
1.3 两行的情形	(5)
1.4 一些简单例子	(8)
2 微微对偶不等式的应用	(28)
2.1 处理一些数学竞赛题	(28)
2.2 处理一些书刊征解题	(54)
2.3 处理一些著名不等式	(86)
2.4 制造一些新的不等式	(105)
2.5 处理四个高考不等式	(116)
2.6 推广四个著名不等式	(120)
3 练习题	(126)
4 练习题解答	(129)

1 微微对偶不等式

1.1 内容和形式

微微对偶不等式是指以下两个不等式:

$$(1) \sum_{j=1}^n \prod_{i=1}^m a'_{ij} \leq \sum_{j=1}^n \prod_{i=1}^m a_{ij};$$

$$(2) \prod_{j=1}^n \sum_{i=1}^m a'_{ij} \geq \prod_{j=1}^n \sum_{i=1}^m a_{ij}.$$

分别简称为 S 不等式和 T 不等式. 此处, $0 \leq a_{i1} \leq a_{i2} \leq \cdots \leq a_{in}$, $a'_{i1} a'_{i2} \cdots a'_{in}$ 是 $a_{i1}, a_{i2}, \cdots, a_{in}$ 的任意排列 ($i = 1, 2, \cdots, m$).

为了便于理解、记忆和应用微微对偶不等式, 我们考虑 $m \times n$ 个数排成的两个矩阵 ($a_{i1} \leq a_{i2} \leq \cdots \leq a_{in}$, $i = 1, 2, \cdots, m$):

$$A = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & & \vdots \\ a_{m1} & a_{m2} & \cdots & a_{mn} \end{pmatrix},$$
$$A' = \begin{pmatrix} a'_{11} & a'_{12} & \cdots & a'_{1n} \\ a'_{21} & a'_{22} & \cdots & a'_{2n} \\ \vdots & \vdots & & \vdots \\ a'_{m1} & a'_{m2} & \cdots & a'_{mn} \end{pmatrix},$$

其中 A' 的第 $1, 2, \dots, m$ 行的数, 还分别是 A 的第 $1, 2, \dots, m$ 行的数, 只是改变了排列次序. 我们称 A 是同序矩阵, A' 是 A 的乱序矩阵.

S 不等式就是

$$A' \text{ 的列积和 } \leq A \text{ 的列积和},$$

记作

$$S(A') \leq S(A).$$

T 不等式就是

$$A' \text{ 的列和积 } \geq A \text{ 的列和积},$$

记作

$$T(A') \geq T(A).$$

为了应用方便起见, 我们对一般矩阵再作一些说明. 设

$$A = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & & \vdots \\ a_{m1} & a_{m2} & \cdots & a_{mn} \end{pmatrix},$$

可简记为 $A = (a_{ij})_{m \times n}$.

A 中每行的数在该行任意交换位置, 可排出 $(n!)^m$ 个矩阵, 都叫作 A 的乱序矩阵, 其中有一个矩阵, 每行都从左到右、由小到大排列, 这个矩阵叫作 A 的同序矩阵. 若矩阵 A 的乱序阵可经行行交换或列列交换变出 A 的同序矩阵, 则这个矩阵叫作 A 的可同序矩阵. 显然, A 的列积和或列和积与 A 的行行交换或列列交换无关.

下面的等式显然成立.

$$S((\alpha_i a_{ij})) = \alpha_1 \alpha_2 \cdots \alpha_m S((a_{ij})),$$

$$T((\alpha_i a_{ij})) = \alpha_1 \alpha_2 \cdots \alpha_m T((a_{ij})).$$

A 的有限个乱序矩阵的列积和中,必有一个最大者,就是 A 的同序矩阵的列积和. A 的有限个乱序矩阵的列和积中,必有一个最小者,就是 A 的同序矩阵的列和积.

设 $A = (a_{ij})$ 中,每一个 $a_{ij} \geq 0$, 则微微对偶不等式即为

$$S(A \text{ 的乱序矩阵}) \leq S(A \text{ 的可同序矩阵}),$$

$$T(A \text{ 的乱序矩阵}) \geq T(A \text{ 的可同序矩阵}).$$

1.2 证明

若 A' 是 A 的可同序矩阵, 则

$$S(A') = S(A), \quad T(A') = T(A).$$

否则, 可令 A' 中有 $i < j$, 使得

$$a'_{ki} > a'_{kj} \quad (k = 1, 2, \dots, l),$$

$$a'_{ki} \leq a'_{kj} \quad (k = l+1, l+2, \dots, m).$$

则可经 A' 改造出 $A'' = (a''_{ij})$, 其中

$$a''_{ki} = a'_{kj} < a''_{kj} = a'_{ki} \quad (k = 1, 2, \dots, l).$$

其余 $a''_{si} = a'_{si}$.

令

$$a'_{1i} \cdots a'_{li} = a > b = a'_{1j} \cdots a'_{lj},$$

$$a'_{l+1,i} \cdots a'_{mi} = c \leq d = a'_{l+1,j} \cdots a'_{mj},$$

$$a'_{1i} + \cdots + a'_{li} = x > y = a'_{1j} + \cdots + a'_{lj},$$

$$a'_{l+1,i} + \cdots + a'_{mi} = z \leq w = a'_{l+1,j} + \cdots + a'_{mj},$$

则

$$\begin{aligned}
 S(A'') - S(A') &= (ad + bc) - (ac + bd) \\
 &= (a - b)(d - c) \\
 &\geq 0,
 \end{aligned}$$

$$T(A'') - T(A')$$

$$\begin{aligned}
 &= [(x + w)(y + z) - (x + z)(y + w)] \prod_{\substack{r=1 \\ i \neq r \neq j}}^n \left(\sum_{k=1}^m a'_{kr} \right) \\
 &= (x - y)(z - w) \prod_{\substack{r=1 \\ i \neq r \neq j}}^n \sum_{k=1}^m a'_{kr} \\
 &\leq 0.
 \end{aligned}$$

因此

$$S(A') \leq S(A''), \quad T(A') \geq T(A'').$$

这就是说, A' 可经过有限次“保乱规”的改造到 A , 且保向:

$$\begin{aligned}
 S(A') &\leq S(A'') \leq \cdots \leq S(A^x) = S(A), \\
 T(A') &\geq T(A'') \geq \cdots \geq T(A^y) = T(A).
 \end{aligned}$$

得证.

注意, 证明中“ $a > b, c \leq d$ ”必须用 $a_{ij} \geq 0$, 但当 $m = 2$ 时, 不必用 $a_{ij} \geq 0$. 因此, 当 $m = 2$ 时, S 不等式中 a_{ij} 的非负条件可以取消. 在 T 不等式中, 虽然“ $x > y, z \leq w$ ”不必用 $a_{ij} \geq 0$, 但要涉及另一个因子的符号, 因此, 在 T 不等式中, 一般来说, 不宜取消 a_{ij} 的非负性条件. 所以, 在两行矩阵中, 如无特别申明, 总是不加非负条件去研究 S 不等式, 而附加非负条件去研究 T 不等式, 下面不再一一强调.

1.3 两行的情形

设

$$\begin{aligned}
 \mathbf{A} &= \begin{pmatrix} a_0 & a_1 & \cdots & a_n \\ b_0 & b_1 & \cdots & b_n \end{pmatrix} \\
 &\quad (a_0 \leq a_1 \leq \cdots \leq a_n, b_0 \leq b_1 \leq \cdots \leq b_n), \\
 \mathbf{B} &= \begin{pmatrix} a_0 & a_1 & \cdots & a_n \\ b_{i_0} & b_{i_1} & \cdots & b_{i_n} \end{pmatrix} \\
 &\quad (a_0 \leq a_1 \leq \cdots \leq a_n, b_{i_0} \leq b_{i_1} \leq \cdots \leq b_{i_n}), \\
 \mathbf{C} &= \begin{pmatrix} a_0 & a_1 & \cdots & a_n \\ b_n & b_{n-1} & \cdots & b_0 \end{pmatrix} \\
 &\quad (a_0 \leq a_1 \leq \cdots \leq a_n, b_n \geq b_{n-1} \geq \cdots \geq b_0),
 \end{aligned}$$

其中 $i_0 i_1 \cdots i_n$ 是 $0, 1, \cdots, n$ 的一个排列.

$\mathbf{A}$ 是同序两行矩阵, $\mathbf{B}$ 是 $\mathbf{A}$ 的乱序矩阵, $\mathbf{C}$ 叫作 $\mathbf{A}$ 的全反序矩阵.

$\mathbf{A}, \mathbf{B}, \mathbf{C}$ 间有如下不等式关系

$$S(\mathbf{A}) \geq S(\mathbf{B}) \geq S(\mathbf{C}),$$

即

$$\sum_{k=0}^n a_k b_k \geq \sum_{k=0}^n a_k b_{i_k} \geq \sum_{k=0}^n a_k b_{n-k}.$$

若 $a_j + b_{ij} \geq 0 (i, j = 0, 1, \cdots, n)$, 则

$$T(\mathbf{A}) \leq T(\mathbf{B}) \leq T(\mathbf{C}),$$

即

$$\prod_{k=0}^n (a_k + b_k) \leq \prod_{k=0}^n (a_k + b_{i_k}) \leq \prod_{k=0}^n (a_k + b_{n-k}).$$

上面已证 $S(A) \geq S(B), T(A) \leq T(B)$, 下面类似地证明

$$S(B) \geq S(C), \quad T(B) \leq T(C).$$

可令 B 中有子矩阵 $\begin{pmatrix} a_k & a_r \\ b_{ik} & b_{ir} \end{pmatrix} (a_k \leq a_r, b_{ik} \leq b_{ir})$, 在 B

中把 b_{ik} 与 b_{ir} 换位, 其余不动, 这样把 B 改造成另一个 B' , 则

$$\begin{aligned} S(B') - S(B) &= (a_k b_{ir} + a_r b_{ik}) - (a_k b_{ik} + a_r b_{ir}) \\ &= (a_k - a_r)(b_{ir} - b_{ik}) \\ &\leq 0, \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} T(B') - T(B) &= (a_k - a_r)(b_{ik} - b_{ir}) \prod_{\substack{t=0 \\ k \neq t \neq r}}^n (a_t + b_{it}) \\ &\geq 0. \end{aligned}$$

因此

$$S(B) \geq S(B'), \quad T(B) \leq T(B').$$

从而 B 可经有限次“保乱规”的改造到 C , 且保向:

$$\begin{aligned} S(B) &\geq S(B') \geq \cdots \geq S(B^x) = S(C), \\ T(B) &\leq T(B') \leq \cdots \leq T(B^y) = T(C). \end{aligned}$$

得证.

因为 S 不等式在两行矩阵中无 a_{ij} 的非负条件, 所以可直接利用 $S(A) \geq S(B)$ 来证明 $S(B) \geq S(C)$.

事实上, 令

$$\begin{aligned} B' &= \begin{pmatrix} a_0 & a_1 & \cdots & a_n \\ -b_{i0} & -b_{i1} & \cdots & -b_{in} \end{pmatrix} \\ &\quad (a_0 \leq a_1 \leq \cdots \leq a_n), \end{aligned}$$

则

$$C' = \begin{pmatrix} a_0 & a_1 & \cdots & a_n \\ -b_n & -b_{n-1} & \cdots & -b_0 \end{pmatrix}$$

$$(a_0 \leq a_1 \leq \cdots \leq a_n, -b_n \leq -b_{n-1} \leq \cdots \leq -b_0)$$

是 B' 的同序阵, 因此

$$S(C') \geq S(B'),$$

即

$$-S(C) \geq -S(B),$$

从而

$$S(B) \geq S(C).$$

按照上述证明思路, 不难用以下 6 个 2×3 矩阵

$$A_1 = \begin{pmatrix} a_1 & a_2 & a_3 \\ b_1 & b_2 & b_3 \end{pmatrix} \quad (a_1 \leq a_2 \leq a_3, b_1 \leq b_2 \leq b_3),$$

$$A_2 = \begin{pmatrix} a_1 & a_2 & a_3 \\ b_1 & b_3 & b_2 \end{pmatrix} \quad (a_1 \leq a_2 \leq a_3),$$

$$A_3 = \begin{pmatrix} a_1 & a_2 & a_3 \\ b_2 & b_1 & b_3 \end{pmatrix} \quad (a_1 \leq a_2 \leq a_3),$$

$$A_4 = \begin{pmatrix} a_1 & a_2 & a_3 \\ b_2 & b_3 & b_1 \end{pmatrix} \quad (a_1 \leq a_2 \leq a_3),$$

$$A_5 = \begin{pmatrix} a_1 & a_2 & a_3 \\ b_3 & b_1 & b_2 \end{pmatrix} \quad (a_1 \leq a_2 \leq a_3),$$

$$A_6 = \begin{pmatrix} a_1 & a_2 & a_3 \\ b_3 & b_2 & b_1 \end{pmatrix} \quad (a_1 \leq a_2 \leq a_3, b_3 \geq b_2 \geq b_1)$$

构造 26 个 (13 个 S 的, 13 个 T 的) 不等式, 可用箭头表示, 如图 1.1 所示. 其中 $a_i, b_i > 0 (i=1, 2, 3)$; $(i \ j \ k)$ 表示矩阵

$\begin{bmatrix} a_1 & a_2 & a_3 \\ b_i & b_j & b_k \end{bmatrix}$. 每个箭头表示一个 S 不等式(朝箭头方向增大)和一个 T 不等式(朝箭头方向减少).

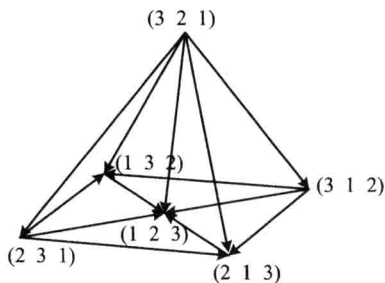


图 1.1

1.4 一些简单例子

例 1 求证:

$$(1) a^2 + b^2 \geqslant 2ab;$$

$$(2) 4ab \leqslant (a + b)^2.$$

证 因为 $A = \begin{bmatrix} a & b \\ a & b \end{bmatrix}$ 是可同序矩阵, $B = \begin{bmatrix} a & b \\ b & a \end{bmatrix}$ 是乱序矩阵, 所以得 $S(A) \geqslant S(B)$, 即(1); $T(A) \leqslant T(B)$, 即(2).

例 2 求证:

$$(1) x^2 + y^2 + z^2 \geqslant xy + yz + zx;$$

$$(2) 8xyz \leqslant (x + y)(y + z)(z + x).$$

证 因为 $A = \begin{bmatrix} x & y & z \\ x & y & z \end{bmatrix}$ 可同序, $B = \begin{bmatrix} x & y & z \\ z & x & y \end{bmatrix}$ 是 A

的乱序矩阵, 所以得 $S(A) \geq S(B)$, 即(1); $T(A) \leq T(B)$, 即(2).

例 3 某电报房有固定坐席 $n+1$ 个: $A_0, A_1, \dots, A_n$, 每坐席 A_i 有一个收报机用来收城市 B_j 发来的电报. 收报机需将每份来报自动放到传送带上, 传到集中分发台, 再按需要发到相应的地方. 今知坐席 $A_0, A_1, \dots, A_n$ 将来报传到集中分发台所需时间为 $a_0 \leq a_1 \leq \dots \leq a_n$. 城市 $B_0, B_1, \dots, B_n$ 的来报量为 $b_0 \leq b_1 \leq \dots \leq b_n$. 试问哪个坐席收到哪个城市的报, 可使到集中分发台的总秒份 t 最小?

解 设 A_k 收 B_{ik} 的报, 则

$$\begin{aligned} t &= S \begin{pmatrix} a_0 & a_1 & \cdots & a_n \\ b_{i0} & b_{i1} & \cdots & b_{in} \end{pmatrix} \quad (a_0 \leq a_1 \leq \cdots \leq a_n) \\ &\geq S \begin{pmatrix} a_0 & a_1 & \cdots & a_n \\ b_n & b_{n-1} & \cdots & b_0 \end{pmatrix} \\ &\quad (a_0 \leq a_1 \leq \cdots \leq a_n, b_n \geq b_{n-1} \geq \cdots \geq b_0) \\ &= \sum_{k=0}^n a_k b_{n-k}. \end{aligned}$$

因此, 所需时间少的坐席收来报量多的城市的报最好.

例 4 若 $\triangle A_1 A_2 A_3$ 三边长为 a_k , 相应高为 h_k ($k=1, 2, 3$), 面积为 Δ , $i_1 i_2 i_3$ 是 $1, 2, 3$ 的排列, 则

$$\sum_{k=1}^3 a_k h_{ik} \geq 6\Delta.$$

证 考虑

$$A = \begin{pmatrix} a_1 & a_2 & a_3 \\ h_1 & h_2 & h_3 \end{pmatrix} \quad (a_1 \leq a_2 \leq a_3, h_1 \geq h_2 \geq h_3),$$

$$B = \begin{pmatrix} a_1 & a_2 & a_3 \\ h_{i1} & h_{i2} & h_{i3} \end{pmatrix} \quad (a_1 \leq a_2 \leq a_3),$$

由 $S(B) \geq S(A)$ 得证.

例 5 在 $\triangle ABC$ 中, 求证:

$$a \sin A + b \sin B + c \sin C \geq h_a + h_b + h_c.$$

证 矩阵

$$M = \begin{pmatrix} a & b & c \\ \sin A & \sin B & \sin C \end{pmatrix}$$

可同序, $M' = \begin{pmatrix} a & b & c \\ \sin C & \sin A & \sin B \end{pmatrix}$ 是 M 的乱序矩阵.

由 $S(M) \geq S(M') = h_a + h_b + h_c$ 得证.

例 6 设 $a, b, c > 0$, 证明:

- (1) $a^3 + b^3 + c^3 \geq 3abc$;
- (2) $(a + b + c)^3 \geq 27abc$;
- (3) $a^3 + b^3 + c^3 \geq a^2b + b^2c + c^2a$;
- (4) $(2a + b)(2b + c)(2c + a) \geq 27abc$;
- (5) $a^4 + b^4 + c^4 \geq abc(a + b + c)$.

证 设

$$A = \begin{pmatrix} a & b & c \\ a & b & c \\ a & b & c \end{pmatrix}, \quad B = \begin{pmatrix} a & b & c \\ c & a & b \\ b & c & a \end{pmatrix},$$

$$C = \begin{pmatrix} a & b & c \\ a & b & c \\ b & c & a \end{pmatrix}, \quad D = \begin{pmatrix} a & b & c \\ a & b & c \\ a & b & c \end{pmatrix}.$$

易知:

$$S(A) \geq S(B), \text{即(1);}$$

$$T(B) \geq T(A), \text{即(2);}$$

$$S(A) \geq S(C), \text{即(3);}$$

$$T(C) \geq T(A), \text{即(4).}$$

在 D 中, 第一行变为 $(c \ a \ b)$, 第二行变为 $(b \ c \ a)$, 第三、第四行不动, 得 D' . 易得 $S(D) \geq S(D')$, 即(5).

值得注意的是, 若 $\triangle ABC$ 中, a, b, c 是三边长, s 是半周长, Δ 是面积, 则由此可得 $(s-a)^4 + (s-b)^4 + (s-c)^4 \geq \Delta^2$. 事实上, 左边 $\geq (s-a)(s-b)(s-c) \cdot s = \Delta^2$.

例 7 若 $a, b, c > 0, \alpha, \beta, \gamma$ 是长方体对角线与其同一端点出发的三条棱的夹角, 则

$$\begin{aligned} abc &\leq (a \cos^2 \alpha + b \cos^2 \beta + c \cos^2 \gamma) \\ &\quad \cdot (a \cos^2 \gamma + b \cos^2 \alpha + c \cos^2 \beta) \\ &\quad \cdot (a \cos^2 \beta + b \cos^2 \gamma + c \cos^2 \alpha). \end{aligned}$$

证 矩阵

$$A = \begin{bmatrix} a \cos^2 \alpha & b \cos^2 \alpha & c \cos^2 \alpha \\ a \cos^2 \beta & b \cos^2 \beta & c \cos^2 \beta \\ a \cos^2 \gamma & b \cos^2 \gamma & c \cos^2 \gamma \end{bmatrix}$$

可同序;

$$B = \begin{bmatrix} a \cos^2 \alpha & b \cos^2 \alpha & c \cos^2 \alpha \\ b \cos^2 \beta & c \cos^2 \beta & a \cos^2 \beta \\ c \cos^2 \gamma & a \cos^2 \gamma & b \cos^2 \gamma \end{bmatrix}$$

是乱序矩阵.

注意到

$$\cos^2 \alpha + \cos^2 \beta + \cos^2 \gamma = 1,$$

由 $T(\mathbf{A}) \leq T(\mathbf{B})$ 得证.

例 8 在 $\triangle ABC$ 中, 求证:

$$(1) \sin A + \sin B + \sin C \leq 2 + \sin A \sin B \sin C;$$

$$(2) \sin A + \sin B + \sin C$$

$$\leq \frac{1}{9} (2 + \sin A) (2 + \sin B) (2 + \sin C).$$

证 矩阵

$$\mathbf{D} = \begin{pmatrix} \sin A & 1 & 1 \\ \sin B & 1 & 1 \\ \sin C & 1 & 1 \end{pmatrix}$$

是同序的;

$$\mathbf{D}' = \begin{pmatrix} \sin A & 1 & 1 \\ 1 & \sin B & 1 \\ 1 & 1 & \sin C \end{pmatrix}$$

是 $\mathbf{D}$ 的乱序矩阵.

由此得 $S(\mathbf{D}') \leq S(\mathbf{D})$, 即(1); $T(\mathbf{D}) \leq T(\mathbf{D}')$, 即(2).

例 9 求证: 若 $a, b, c > 0, n, k$ 是自然数, 则

$$\begin{aligned} & 3(a^n + b^n + c^n) \\ & \geq (a^k + b^k + c^k)(a^{n-k} + b^{n-k} + c^{n-k}). \end{aligned}$$

证 矩阵