

第九周习题课

李文桥

2023 年 11 月 23 日

1 线性映射

回忆: 设 v_1, \dots, v_n 为 \mathbb{R}^n 中的一组基, w_1, \dots, w_n 为 \mathbb{R}^m 中的一组向量. 则存在唯一的线性映射 $\phi: \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}^m$ 使得 $\phi(v_i) = w_i, i = 1, \dots, n$.

第八周习题3: 在求解本题前, 我们需要对线性映射有更多的了解.

命题 1.1 设 $\phi: \mathbb{R}^2 \rightarrow \mathbb{R}^2$ 为平面上的线性映射. 则:

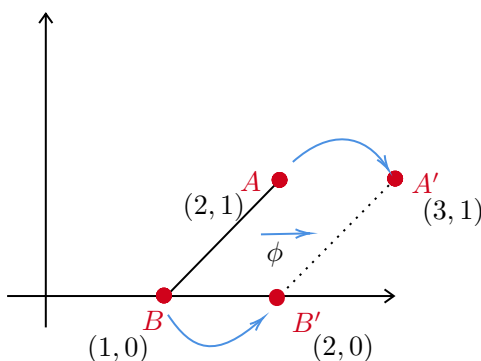
1. ϕ 被两个不平行向量的像决定;
2. ϕ 把直线映到直线, 把线段映到线段, 并不改变相应像点在线段上的比例位置, 即中点映为中点, 三等分点映为三等分点;

证明: 1 由线性映射基本定理直接得到. 关于 2, 设平面上有两点 A, B , 对应向量为 v_A, v_B . 则任取直线 \overline{AB} 上一点 C , 其对应向量可表示为 $v_C = \lambda v_A + (1 - \lambda)v_B, \lambda \in \mathbb{R}$. 当 $0 \leq \lambda \leq 1$ 时表示 C 在线段 \overline{AB} 上. 则:

$$\phi(v_C) = \phi(\lambda v_A + (1 - \lambda)v_B) = \lambda\phi(v_A) + (1 - \lambda)\phi(v_B).$$

自然得证. \square

- (a) 如图, 需要找一个线性映射 ϕ 使得线段 \overline{AB} 在 ϕ 下的像为 $\overline{A'B'}$. 那么根据前命题的 2, 实际上只需要将 A, B 分别映到 A', B' (或者 B', A') 即可. 由于点 A, B 所对应的向量 v_A, v_B 线性无关, 所以这样的 ϕ 一定存在.



(b) 设 ϕ 对应矩阵为 $\begin{pmatrix} a & b \\ c & d \end{pmatrix}$, 则平面上任一点 (x, y) , 在 ϕ 下的像为:

$$\phi((x, y)) = \begin{pmatrix} a & b \\ c & d \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x \\ y \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} ax + by \\ cx + dy \end{pmatrix}.$$

若 $(x, y) \in S$, 则 $y = (x - 2)^2 + 1$. 我们需要 $\phi((x, y)) \in T(S), \forall (x, y) \in S$. 那么有:

$$cx + dy - 1 = (ax + by - 3)^2.$$

代入 y 的表达式, 化简得到:

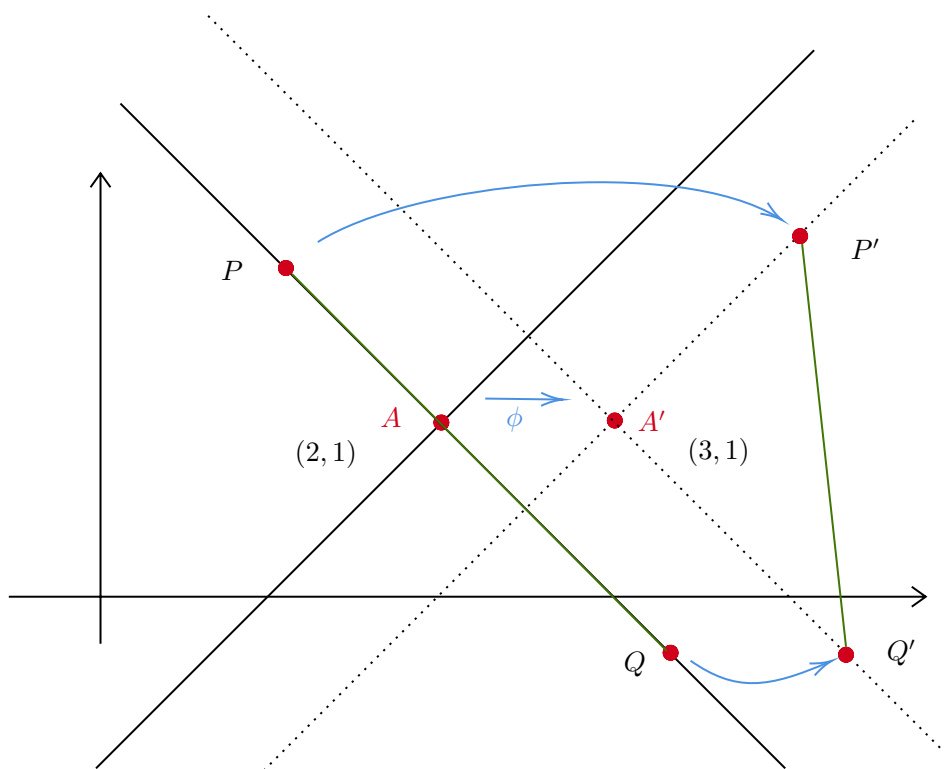
$$b^2x^4 + 2(a - 4b)bx^3 + (2(5b - 3)b + (a - 4b)^2 - d)x^2 + (2(5b - 3)(a - 4b) - c + 4d)x + (5b - 3)^2 - 5d + 1 = 0.$$

上式需对任意的实数 x 恒成立, 则 x 的系数全部为 0. 可以解出:

$$\begin{cases} a = \sqrt{2} \\ b = 0 \\ c = 8 - 6\sqrt{2} \\ d = 2 \end{cases} \quad \text{或} \quad \begin{cases} a = -\sqrt{2} \\ b = 0 \\ c = 8 + 6\sqrt{2} \\ d = 2 \end{cases}.$$

不难验证这样的 ϕ 满足要求.

(c) $S, T(S)$ 均是两条直线的并. 任取 S 中的两点 P, Q , 如果 P, Q 所决定的直线在 S 中, 那么 $\phi(P), \phi(Q)$ 所决定的直线也在 $T(S)$ 中. 下图所示情况不能发生.



于是我们可以看出, 若记 $l_1 = \{(x, y) \in \mathbb{R}^2 \mid y - 1 = x - 2\}$, $l_2 = \{(x, y) \in \mathbb{R}^2 \mid y - 1 = -x + 2\}$, 只能是:

$$\phi(l_1) = T(l_1), \phi(l_2) = T(l_2) \text{ 或 } \phi(l_1) = T(l_2), \phi(l_2) = T(l_1).$$

同 (b) 的做法, 可以设 ϕ 对应的矩阵为 $\begin{pmatrix} a & b \\ c & d \end{pmatrix}$, 使得 $\phi(l_1) = T(l_1)$, $\phi(l_2) = T(l_2)$. 则由 $\phi(l_1) = T(l_1)$ 可知: 对任意的 $(x, y) \in l_1$, $\phi((x, y)) \in T(l_1)$. 即 $y = x - 1$ 且

$$cx + dy - 1 = ax + by - 3$$

恒成立. 化简得:

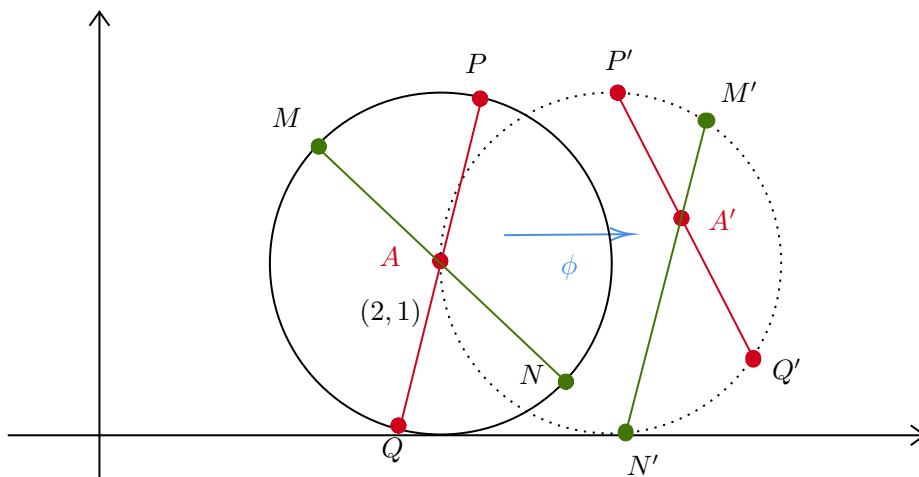
$$(a + b - c - d)x - b + d - 2 = 0, \forall x \in \mathbb{R}.$$

从而 $a + b - c - d = 0$, $-b + d = 2$. 同理, 由 $\phi(l_2) = T(l_2)$ 可得: $a - b + c - d = 0$, $3b + 3d = 4$. 可以解出:

$$\begin{cases} a = \frac{5}{3} \\ b = -\frac{1}{3} \\ c = -\frac{1}{3} \\ d = \frac{5}{3} \end{cases}.$$

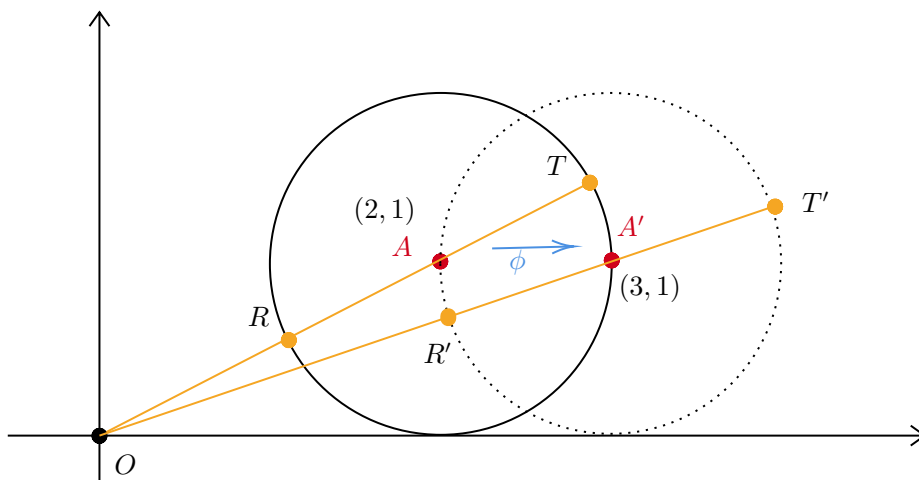
不难看出这样的 ϕ 满足要求.

- (d) S 是以 $(2, 1)$ 为圆心, 1 为半径的圆. 我们证明: 若 $\phi(S) = T(S)$, 则 $\phi((2, 1)) = (3, 1)$, 即将圆心映为圆心.



如上图, 假设 A, P, Q, M, N 在 ϕ 下的像为 A', P', Q', M', N' , 其中 A 为 S 的圆心, $\overline{PQ}, \overline{MN}$ 为 S 的两条直径. 首先, A' 为线段 $\overline{P'Q'}$ 和 $\overline{M'N'}$ 的中点. 若 A' 不为圆心, 则线段 $\overline{P'Q'}$ 与 $\overline{M'N'}$ 都是以 A' 为中点的弦, 也就是过 A' 点且与 $A'A$ 的连线垂直的弦. 这说明 $\{P', Q'\} = \{M', N'\}$. 进一步说明 $\phi(S) = \{P', Q'\}$, 不符合要求(实际上, 这样的线性映射不存在). 所以 A' 只能是 $T(S)$ 的圆心.

设坐标原点为 O . 考虑直线 \overline{OA} 与 S 的两个交点 R, T , 位置下如图所示. 设 R, T 在 ϕ 下的像为 R', T' , 则由 $\mathbf{v}_R, \mathbf{v}_T$ 与 \mathbf{v}_A 共线知 $\mathbf{v}_{R'}, \mathbf{v}_{T'}$ 与 $\mathbf{v}_{A'}$ 共线. 而不难计算 $\mathbf{v}_T = \frac{\sqrt{5}+1}{\sqrt{5}-1}\mathbf{v}_R$, $\mathbf{v}_{T'} = \frac{\sqrt{10}+1}{\sqrt{10}-1}\mathbf{v}_{R'}$, 比例不同, 矛盾. 这说明这样的线性映射不存在.



2 矩阵的秩(有了矩阵运算之后)

回忆: 用大写字母表示矩阵, 并假设矩阵阶数与运算相容.

1. $\text{rank}(A+B) \leq \text{rank}(A) + \text{rank}(B)$.
进一步, $\text{rank}(A_1 + A_2 + \cdots + A_n) \leq \text{rank}(A_1) + \text{rank}(A_2) + \cdots + \text{rank}(A_n)$;
2. $\text{rank}(AB) \leq \text{rank}(A)$ 且 $\text{rank}(AB) \leq \text{rank}(B)$;
3. 设 A 的列数为 s , 则 $\text{rank}(A) + \text{rank}(B) \leq s + \text{rank}(AB)$ (*Sylvester*);
3. 设 A, C 为满秩方阵, 则 $\text{rank}(B) = \text{rank}(AB) = \text{rank}(BC)$;
4. $\text{rank}(A) = \text{rank}(A^t)$.

第八周习题4:

$$\begin{aligned} \text{rank}(A+B+C) &= \text{rank}(2A+2B+2C) \\ &= \text{rank}((A+B) + (B+C) + (C+A)) \\ &\leq \text{rank}(A+B) + \text{rank}(B+C) + \text{rank}(C+A). \end{aligned}$$

注: 本题也可以利用初等行列变换证明.

第九周习题5: 直接利用 *Sylvester* 不等式即可.

第八周习题5: 必要性:

若 $\text{rank}(A) = 0$, 则只需要令 $a_1 = a_2 = \cdots = a_m = 0$, b_i 任取即可. 以下考虑 $\text{rank}(A) = 1$. 那么 $\dim(V_r(A)) = 1$, 故存在 $(b_1, \cdots, b_n) \in V_r(A)$ 为 $V_r(A)$ 的基, A 的每一行被其线性表出. 故设:

$$\vec{A}_i = a_i(b_1, \cdots, b_n), \quad a_i \in \mathbb{R}, \quad i = 1, \cdots, m.$$

$$\text{则 } A = \begin{pmatrix} a_1(b_1, \dots, b_n) \\ a_2(b_1, \dots, b_n) \\ \vdots \\ a_m(b_1, \dots, b_n) \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} a_1 \\ a_2 \\ \vdots \\ a_m \end{pmatrix} (b_1, \dots, b_n).$$

充分性:

$$A = \begin{pmatrix} a_1 \\ a_2 \\ \vdots \\ a_m \end{pmatrix} (b_1, \dots, b_n) = \begin{pmatrix} a_1 b_1 & a_1 b_2 & \cdots & a_1 b_n \\ a_2 b_1 & a_2 b_2 & \cdots & a_2 b_n \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_m b_1 & a_m b_2 & \cdots & a_m b_n \end{pmatrix}.$$

若 $a_1 = \dots = a_m = 0$, 则 $A = O$. 否则, 不妨设 $a_1 \neq 0$, 从而 A 可经过一系列初等行变换化为:

$$A \rightarrow \begin{pmatrix} b_1 & b_2 & \cdots & b_n \\ 0 & 0 & \cdots & 0 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & \cdots & 0 \end{pmatrix}.$$

从而 $\text{rank}(A) \leq 1$.

3 其它习题

- 回忆: 1. 方阵 A 可逆当且仅当 A 满秩; 方阵 A 可逆当且仅当存在同阶方阵 B 使得 $AB = E$.
2. 设 $A, B \in \mathbb{R}^{n \times n}$ 可逆, 则:
- (i) $(AB)^{-1} = B^{-1}A^{-1}$;
 - (ii) $(A^{-1})^{-1} = A$;
 - (iii) $(A^{-1})^t = (A^t)^{-1}$;
 - (iv) 设 $\mathbf{b} \in \mathbb{R}^n$, $\mathbf{x} = (x_1, x_2, \dots, x_n)^t$ 为未知数构成的向量, 则线性方程组 $A\mathbf{x} = \mathbf{b}$ 有唯一解 $\mathbf{x} = A^{-1}\mathbf{b}$.
3. (搬运工引理) 设 $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$. 则 $AE_{i,j}$ 就是第 j 列为 $\overrightarrow{A^{(i)}}$, 其余列为零的矩阵; $E_{i,j}A$ 就是第 i 行为 $\overrightarrow{A_j}$, 其余行为零的矩阵;
4. 矩阵代数 $M_n(\mathbb{R})$ 的中心元为标量矩阵, 即 $\{\lambda E_n \mid \lambda \in \mathbb{R}\}$.

第九周习题3: (联想: 任意函数均可写成一个偶函数和一个奇函数的和.) 设 A 为方阵, 容易验证: $A + A^t$ 为对称方阵, $A - A^t$ 为斜对称方阵, 则:

$$A = \frac{A + A^t}{2} + \frac{A - A^t}{2}$$

可以写为一个对称方阵和一个斜对称方阵的和.

第九周习题5: 本题方法与求矩阵的中心元的方法类似. 我们可以先用特殊的矩阵(例如 E_{ij})去测试 A 的性质.

设 $A = (a_{i,j})_{n \times n}$. 对任意的 $1 \leq i, j \leq n$,

$$AE_{i,j} = (O_{n \times (j-1)}, A^{(i)}, O_{n \times (n-j)}).$$

从而 $0 = \text{tr}(AE_{i,j}) = a_{j,i}$. 故 $A = O$.