

线性代数—矩阵、矩阵乘法、广义矩阵乘法

引入

矩阵

一般用圆括号或方括号表示矩阵，形如：

$$A = \begin{pmatrix} a_{11} & \cdots & a_{1n} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{m1} & \cdots & a_{mn} \end{pmatrix}$$

矩阵表示线性方程组

例如，将线性方程组：

$$\begin{cases} 7x_1 + 8x_2 + 9x_3 = 13 \\ 4x_1 + 5x_2 + 6x_3 = 12 \\ x_1 + 2x_2 + 3x_3 = 11 \end{cases}$$

写成矩阵乘法的形式（将系数抽出来）：

$$\begin{pmatrix} 7 & 8 & 9 \\ 4 & 5 & 6 \\ 1 & 2 & 3 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 13 \\ 12 \\ 11 \end{pmatrix}$$

简记为： $Ax = b$ ，其中系数矩阵 $A = \begin{pmatrix} 7 & 8 & 9 \\ 4 & 5 & 6 \\ 1 & 2 & 3 \end{pmatrix}$ ；未知量 $x = \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{pmatrix}$ ；常数项

$$b = \begin{pmatrix} 13 \\ 12 \\ 11 \end{pmatrix}.$$

其本质是：矩阵 A （系数矩阵）左乘一个列向量 x （未知量）等与一个列向量 b （常数项）。

运算

矩阵的线性运算

矩阵的线性运算分为加减法与数乘，它们均为逐个元素进行；

只有同型（规格为 $n \times m$ 与 $n \times m$ 的）矩阵之间可以对应相加减。

$$\text{例如：} \begin{pmatrix} 1 & 2 \\ 3 & 4 \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} 5 & 6 \\ 7 & 8 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1+5 & 2+6 \\ 3+7 & 4+8 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 6 & 8 \\ 10 & 12 \end{pmatrix}.$$

$$\text{例如：} 3 \times \begin{pmatrix} 1 & 2 \\ 3 & 4 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 3 \times 1 & 3 \times 2 \\ 3 \times 3 & 3 \times 4 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 3 & 6 \\ 9 & 12 \end{pmatrix}.$$

矩阵的转置

矩阵的转置，就是在矩阵的右上角写上转置「T」记号，表示将矩阵的行与列互换。

$$\text{例如：} \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 3 & 4 & 5 \end{pmatrix}^T = \begin{pmatrix} 1 & 3 \\ 2 & 4 \\ 3 & 5 \end{pmatrix}$$

向量内积

对应相乘再相加。

$$\text{例如：} (1 \quad 2 \quad 3) \times (4 \quad 5 \quad 6) = 1 \times 4 + 2 \times 5 + 3 \times 6 = 32.$$

矩阵乘法

朴素矩阵乘法

设 A 为 $n \times m$ 的矩阵， B 为 $m \times r$ 的矩阵，即前一矩阵列数等于后一矩阵行数；

$$\text{设矩阵 } C = A \times B, \text{ 则 } C_{i,j} = \sum_{k=1}^m A_{i,k} B_{k,j}.$$

乘积矩阵中第 i 行第 j 列的数恰好是乘数矩阵 A 第 i 个行向量与乘数矩阵 B 第 j 个列向量的内积，口诀为左行右列。

演示网站：<https://rainppr.gitee.io/matrixmultiplication.xyz/>.

矩阵乘法的特殊化——矩阵乘向量

将向量调转，先相乘再相加。

$$\text{例如：} \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 4 & 5 & 6 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 3 \\ 6 \\ 9 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 \times 3 + 2 \times 6 + 3 \times 9 \\ 4 \times 3 + 5 \times 6 + 6 \times 9 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 42 \\ 96 \end{pmatrix}$$

矩阵乘法的特殊化—单位矩阵 I

单位矩阵 I ：一个方阵（行数 = 列数），只有主对角线（左上、右左下）元素为 1，其他都为 0。

单位矩阵乘任何矩阵都得该矩阵（就像 1 一样），即 $IA = AI = A$ 。

$$\text{举例：} \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 \\ 4 & 5 & 6 & 7 \\ 7 & 8 & 9 & 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 \\ 4 & 5 & 6 & 7 \\ 7 & 8 & 9 & 0 \end{pmatrix}$$

广义矩阵乘法

考虑将原公式推广，即广义矩阵乘法：对于矩阵 $A_{n \times m}$ 和 $B_{m \times r}$ ：

有 $C_{ij} = A \times B = \bigoplus_{k=1}^m (A_{ik} \otimes B_{kj})$ ，我们将其成为 (\otimes, \oplus) 的矩阵乘法。

当满足以下条件时，广义矩阵乘法满足结合律：

- \otimes 具有结合律和交换律；
- \otimes 对 \oplus 存在分配律，即满足 $(a \oplus b) \otimes c = (a \otimes c) \oplus (b \otimes c)$ 。

常见的矩阵乘法形式有 (\pm, \max) 、 (\pm, \min) 、 (\wedge, \vee) 。

性质和用途

矩阵乘法满足结合律，不满足一般的交换律，即 $A \times B \not\equiv B \times A$ 。

特殊的，满足以下交换律：

对矩阵加法有结合律，即 $(A + B)C = AC + BC$ ， $C(A + B) = CA + CB$ ；

对数乘有结合律，即 $k(AB) = (kA)B = A(kB)$ 。

利用结合律，矩阵乘法可以利用快速幂的思想来优化；

由于线性递推式可以表示成矩阵乘法的形式，也通常用矩阵快速幂来求线性递推数列的某一项。

详见：<https://www.cnblogs.com/RainPPR/p/matrix-dp.html>

代码实现

```

1  const int N = 110;           // 矩阵的最大大小
2  const int MOD = 1e9 + 7;     // 取模
3
4  struct matrix
5  {
6      int n, m, a[N][N];
7
8      // 初始矩阵
9      matrix() { memset(a, 0, sizeof a); }
10     matrix(int _n, int _m) { n = _n, m = _m, memset(a, 0, sizeof a); }
11
12     // 单位矩阵
13     matrix(int _n)
14     {
15         n = m = _n;
16         for (int i = 1; i <= n; ++i)
17             a[i][i] = 1;
18     }
19
20     // 定义矩阵
21     matrix(int _n, int _m, const int t[N][N])
22     {
23         n = _n, m = _m;
24         for (int i = 1; i <= n; ++i)
25             for (int j = 1; j <= m; ++j)
26                 a[i][j] = t[i][j];
27     }
28
29     // 矩阵乘法
30     matrix operator*(const matrix &b) const
31     {
32         matrix res;
33         res.n = n, res.m = b.m;
34         for (int i = 1; i <= n; ++i)
35             for (int j = 1; j <= b.m; ++j)
36                 for (int k = 1; k <= m; ++k)
37                     res.a[i][j] = (res.a[i][j] + a[i][k] * b.a[k][j] %
38 MOD) % MOD;
39         return res;
40     }
41 };
42
43 // 矩阵快速幂
44

```

```
45 matrix pow(const int &n, matrix a, int k)
46 {
47     matrix res(n);
48     while (k)
49     {
50         if (k & 1)
51             res = res * a;
52         k >>= 1, a = a * a;
53     }
    return res;
}
```

Reference

- [1] <http://www.gaosan.com/gaokao/414210.html>
- [2] <https://oi-wiki.org/math/linear-algebra/matrix/>
- [3] <http://matrixmultiplication.xyz/>

本文来自博客园，作者：RainPPR，转载请注明原文链接：<https://www.cnblogs.com/RainPPR/p/matrix-multiplication.html>

合集：学习笔记

标签：算法 ， 学习笔记