

Система линейных уравнений и их решение

Дж. Л. Арора, Б. Сингх

1. Рассмотрим систему m уравнений с n неизвестными

$$\begin{aligned}
 a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \dots + a_{1n}x_n &= b_1, \\
 a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + \dots + a_{2n}x_n &= b_2, \\
 &\dots \\
 a_{m1}x_1 + a_{m2}x_2 + \dots + a_{mn}x_n &= b_m.
 \end{aligned} \tag{1}$$

В матричной форме эту систему можно записать следующим образом: $Ax = b$, где A — матрица коэффициентов, b — матрица-столбец из постоянных и x — матрица-столбец

$$\begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ \vdots \\ x_n \end{pmatrix}.$$

Матрица A определяет линейное преобразование $T: V_n \rightarrow V_m$ по отношению к некоторым фиксированным базисам в V_n и V_m ; V_n и V_m — пространства последовательностей из n и m вещественных чисел с обычным скалярным произведением $\langle \cdot, \cdot \rangle$.

При выборе стандартных базисов $\{e_1, \dots, e_n\}$ и $\{f_1, f_2, \dots, f_m\}$ в V_n и V_m линейное преобразование $T: V_n \rightarrow V_m$ можно определить так:

$$\begin{aligned}
 T(e_i) &= a_{i1}f_1 + a_{i2}f_2 + \dots + a_{im}f_m, \\
 &= (a_{i1}, a_{i2}, \dots, a_{im}), \\
 &= \alpha_i', \quad i = 1, 2, \dots, n,
 \end{aligned}$$

где α_i является i -м столбцом матрицы A , α_i' получено транспонированием α_i .

R_T (область значений T) — линейная оболочка $\{T(e_1), \dots, T(e_n)\}$. В выражениях $R_T = \text{л.о. } \{T(e_1), \dots, T(e_n)\} = \text{л.о. } (\alpha_1', \dots, \alpha_n')$ индексами л.о. $(\alpha_1', \dots, \alpha_n')$ обозначается оболочка множества $\{\alpha_1', \dots, \alpha_n'\}$. Здесь α_i' — столбец коэффициентов при x_i в системе (1). Следовательно, систему (1) можно записать еще в виде

$$x_1\alpha_1' + x_2\alpha_2' + \dots + x_n\alpha_n' = b'. \tag{2}$$

Таким образом, можем рассматривать решение системы как координаты* вектора b' относительно $\{\alpha'_1, \dots, \alpha'_n\}$.

Равенство (2) справедливо тогда и только тогда, когда $b' \in R_T$. Следовательно, система (1) имеет решение тогда и только тогда, когда $b' \in R_T$.

Итак, проблема нахождения решения системы (1) эквивалентна проблеме отыскания координат вектора b' по отношению к $\{\alpha'_1, \dots, \alpha'_n\}$.

В этой статье предлагается один из методов нахождения решения системы (1).

2. Рассмотрим следующие векторы в V_{m+n} : $\delta_i = (\alpha'_i, e_i)$, $1 \leq i \leq n$, и $\delta_{n+1} = (-b', 0_n)$, α'_i — матрица-строка, транспонированная к α_i , b' — транспонирование b и 0_n — нулевой вектор в V_n .

Докажем теорему, дающую решение системы (1).

Теорема. Вектор $x = (x_1, x_2, \dots, x_n) \in V_n$ является решением системы (1) тогда и только тогда, когда

$$x_1\delta_1 + x_2\delta_2 + \dots + x_n\delta_n + \delta_{n+1} = (0_m, x).$$

Здесь $(0_m, x)$ обозначает $(\underbrace{0, 0, \dots, 0}_m, x_1, x_2, \dots, x_n)$.

Доказательство этой теоремы простое. Необходимость следует тривиально, так как

$$\begin{aligned} x_1\delta_1 + x_2\delta_2 + \dots + x_n\delta_n &= (x_1\alpha'_1 + x_2\alpha'_2 + \dots + x_n\alpha'_n, x_1e_1 + x_2e_2 + \dots + x_ne_n), \\ &= (b', x_1, x_2, \dots, x_n), \\ &= (b', 0_n) + (0_m, x) = -\delta_{n+1} + (0_m, x). \end{aligned}$$

Наоборот, если $x_1\delta_1 + x_2\delta_2 + \dots + x_n\delta_n + \delta_{n+1} = (0_m, x)$, т. е. $(x_1\alpha'_1 + x_2\alpha'_2 + \dots + x_n\alpha'_n - b', x_1e_1 + x_2e_2 + \dots + x_ne_n) = (0_m, x)$, тогда $x_1\alpha'_1 + x_2\alpha'_2 + \dots + x_n\alpha'_n = b'$. Следовательно, (x_1, x_2, \dots, x_n) — решение системы (1).

Из этой теоремы следует, что если применить операцию сложения строк в матрице размера $(n+1) \times (m+n)$

$$\begin{pmatrix} \delta_1 \\ \delta_2 \\ \vdots \\ \delta_n \\ \delta_{n+1} \end{pmatrix}$$

так, чтобы получить нули на первых m местах в последней строке, то последние n чисел в последней строке этой же матрицы дадут решение системы (1).

Если же такая операция невозможна, мы получаем, что $b' \notin \in$ л. о. $(\alpha'_1, \alpha'_2, \dots, \alpha'_n)$, т. е. система (1) не имеет решения.

3. Пусть $\{\beta_1, \beta_2, \dots, \beta_k\}$ — максимальное подмножество в $\{\alpha'_1, \alpha'_2, \dots, \alpha'_n\}$ линейно независимых элементов. Каждая β_i (матрица-строка) является некоторой матрицей-строкой α'_j . Тогда $R_T =$ л. о. $(\beta_1, \beta_2, \dots, \beta_k)$.

Обозначим через $\beta_{k+1}, \beta_{k+2}, \dots, \beta_n$ остальные α'_j , оставшиеся в силу их линейной зависимости от $\{\beta_1, \beta_2, \dots, \beta_k\}$. Таким образом, множества

* Совокупность (x_1, x_2, \dots, x_n) не является координатами b' в истинном смысле слова, так как множество $\{\alpha'_1, \alpha'_2, \dots, \alpha'_n\}$ не обязательно состоит из линейно независимых элементов. А в таком случае числа x_i определяются неоднозначно. Кроме того, любой вектор b' не обязательно принадлежит линейной оболочке $(\alpha'_1, \alpha'_2, \dots, \alpha'_n)$. Термин «координаты» использован здесь в широком смысле.

$\{\alpha'_1, \alpha'_2, \dots, \alpha'_n\}$ и $\{\beta_1, \beta_2, \dots, \beta_n\}$ одинаковы за исключением, возможно, только порядка элементов в них. Тогда

$$\beta_j = \sum_{i=1}^k c_{ji} \beta_i, \quad k+1 \leq j \leq n. \quad (3)$$

Согласно определению, δ_i — удлинение вектора α'_i при помощи вектора e_i . Будем говорить, что вектор e_i ассоциирован с вектором α'_i (или α_i ассоциирован с e_i).

Каждый элемент β_i , $i = 1, 2, \dots, n$, представляет собой какой-то элемент α'_i и каждый α'_i ассоциирован с некоторым e -вектором.

Определим теперь вектор E_i , $i = 1, 2, \dots, n$, таким образом, чтобы он совпадал с тем e -вектором, который ассоциирован с элементом α'_i , совпадающим, в свою очередь, с β_i . Другими словами, если $\beta_i = \alpha'_i$, тогда $E_i = e_i$.

Таким образом, β_i и E_i оказываются ассоциированными друг с другом.

Рассмотрим векторы $\mu_i = (\beta_i, E_i)$, $1 \leq i \leq n$, и $\mu_{n+1} = \delta_{n+1}$.

Используя (3), можем выразить векторы μ_j , $k+1 \leq j \leq n$, следующим образом: $\mu_j = \left(\sum_{i=1}^k c_{ji} \beta_i, E_j \right)$, $k+1 \leq j \leq n$. Значит, в матрице

$$\begin{pmatrix} \mu_1 \\ \mu_2 \\ \vdots \\ \mu_k \\ \mu_{k+1} \\ \vdots \\ \mu_n \\ \mu_{n+1} \end{pmatrix}$$

строки, начиная с $k+1$ -й до n -й, можно представить в виде

$\mu_j = \left(\underbrace{0, 0, \dots, 0}_m, E_j - \sum_{i=1}^k c_{ji} E_i \right)$, $k+1 \leq j \leq n$, посредством элементарных операций над строками. В результате получим эквивалентную матрицу в виде

$$\begin{pmatrix} \mu_1 \\ \mu_2 \\ \vdots \\ \mu_k \\ \mu_{k+1} \\ \vdots \\ \mu_n \\ \mu_{n+1} \end{pmatrix}. \quad (4)$$

Если $b' \in \text{л. о. } (\alpha'_1, \alpha'_2, \dots, \alpha'_n) = \text{л. о. } (\beta_1, \beta_2, \dots, \beta_n)$, тогда $b' = d_1 \beta_1 + d_2 \beta_2 + \dots + d_k \beta_k$ с некоторыми числами d_1, d_2, \dots, d_k . Следовательно,

$$\begin{aligned} d_1 \mu_1 + d_2 \mu_2 + \dots + d_k \mu_k + d_{k+1} \mu_{k+1} + \dots + d_n \mu_n + \mu_{n+1} &= \\ = \underbrace{(0, 0, \dots, 0)}_m, s_1, s_2, \dots, s_n. & \quad (5) \end{aligned}$$

Таким образом, с помощью элементарных операций над строками последняя строка в матрице (4) может быть приведена к виду (5), где (s_1, s_2, \dots, s_n) — вектор

$$d_1 E_1 + d_2 E_2 + \dots + d_k E_k + d_{k+1} E_{k+1} + \dots + d_n E_n - d_{k+1} \sum_{i=1}^k c_{k+1, i} E_i - \\ - d_{k+2} \sum_{i=1}^k c_{k+2, i} E_i - \dots - d_n \sum_{i=1}^k c_{ni} E_i,$$

т. е.

$$\left(d_1 - \sum_{i=k+1}^n d_i c_{i1} \right) E_1 + \dots + \left(d_k - \sum_{i=k+1}^n d_i c_{ik} \right) E_k + \\ + d_{k+1} E_{k+1} + d_{k+2} E_{k+2} + \dots + d_n E_n.$$

Равенство (5) справедливо при любых выборах чисел d_{k+1}, \dots, d_n и при однозначных значениях d_1, d_2, \dots, d_k , так как μ_{k+1}, \dots, μ_n имеют нули на первых m местах, а d_1, d_2, \dots, d_k — координаты вектора $\overline{b'}$ относительно базиса $\{\beta_1, \beta_2, \dots, \beta_k\}$ в R_T . Следовательно, согласно теореме, вектор (s_1, s_2, \dots, s_n) является решением системы (1).

4. Предложенный в п. 3 метод решения системы (1) представляется трудоемким потому, что необходимо отыскивать координаты векторов $b', \beta_{k+1}, \dots, \beta_n$ относительно базиса $\{\beta_1, \beta_2, \dots, \beta_k\}$ в R_T , что, в свою очередь, приводит к необходимости решать определенные системы уравнений. Ниже предлагается более удобный и упрощенный метод.

Известно, что если ω принадлежит линейной оболочке множества $\{v_1, v_2, \dots, v_k\}$ из ортогональных элементов, тогда ω единственным образом представляется в виде линейной комбинации [1]:

$$\omega = \sum_{i=1}^k \frac{\langle \omega, v_i \rangle}{\|v_i\|^2} v_i.$$

Здесь \langle, \rangle — обычное скалярное произведение. Кроме того, если ω не принадлежит линейной оболочке $\{v_1, v_2, \dots, v_k\}$, тогда вектор

$$\omega - \sum_{i=1}^k \frac{\langle \omega, v_i \rangle}{\|v_i\|^2} v_i$$

ортогонален каждому вектору v_i , $i = 1, 2, \dots, k$.

Пусть

$$p_1 = \alpha_1,$$

$$p_j = \alpha_j - \sum_{i=1}^{j-1} \frac{\langle \alpha_j, p_i \rangle}{\|p_i\|^2} p_i, \quad 2 \leq j \leq n.$$

Если α_j' зависит от $\alpha_1', \alpha_2', \dots, \alpha_{j-1}'$, тогда соответствующий вектор p_j' оказывается равным нулевому вектору. Также, если p_i' — нулевой вектор при некотором i , скажем i_0 , тогда коэффициент при p_{i_0} в p_j , $i_0 + 1 \leq j \leq n$, принимает вид $\frac{0}{0}$, который следует интерпретировать как произвольную константу. Это множество векторов $\{p_1', p_2', \dots, p_n'\}$ (некоторые из p_i' могут быть нулевыми векторами) является множеством из ортогональных элемен-

тов, но не обязательно линейно независимых. Множество ненулевых векторов из p'_1, p'_2, \dots, p'_n является множеством из ортогональных и линейно независимых элементов. Очевидно, л. о. $(p'_1, p'_2, \dots, p'_n) =$ л. о. $(\alpha'_1, \alpha'_2, \dots, \alpha'_n)$.

Замечание. Вектор $b' \in$ л. о. (p'_1, \dots, p'_n) тогда и только тогда, когда вектор

$$b' - \sum_{i=1}^n \frac{\langle b', p'_i \rangle}{\|p'_i\|^2} p'_i$$

— нулевой. Следовательно, система не имеет решения, если вектор

$$b' - \sum_{i=1}^n \frac{\langle b', p'_i \rangle}{\|p'_i\|^2} p'_i \neq 0.$$

Пусть

$$u_1 = (p'_1, e_1),$$

$$u_j = (p'_j, n_j), \quad 2 \leq j \leq n,$$

где $n_j = e_j - \sum_{i=1}^{j-1} \frac{\langle \alpha'_i, p'_i \rangle}{\|p'_i\|^2} n_i, \quad 2 \leq j \leq n; \quad n_1 = e_1$

и

$$u_{n+1} = u_{n+1} + \sum_{i=1}^n \frac{\langle b', p'_i \rangle}{\|p'_i\|^2} u_i = \left(\sum_{i=1}^n \frac{\langle b', p'_i \rangle}{\|p'_i\|^2} p'_i - b', \sum_{i=1}^n \frac{\langle b', p'_i \rangle}{\|p'_i\|^2} n_i \right). \quad (6)$$

Решение системы (1), если оно существует, следует из (6), замечания и теоремы.

5. Для того, чтобы применять изложенный в п. 4 метод отыскания решения системы (1), поступаем следующим образом.

Составляем матрицу K порядка $(m+n) \times (n+1)$, в которой i -й столбец, обозначаемый через k_i , является вектором δ'_i , т. е. $K = (\delta'_1, \delta'_2, \dots, \delta'_n, \delta'_{n+1})$, где $\delta'_i = \begin{pmatrix} \alpha'_i \\ e'_i \end{pmatrix}$ получается транспонированием матрицы-строки $\delta_i = (\alpha'_i, e_i)$, определенной в п. 2. Разбитая на матричные блоки, матрица K имеет вид

$$K = \left(\begin{array}{c|c} \alpha_1 \alpha_2 \dots \alpha_n & -b \\ \hline e'_1 e'_2 \dots e'_n & 0 \end{array} \right).$$

Используя метод ортогонализации Грама—Шмидта [1], находим постоянную c_1 такую, что $p'_1 = \alpha'_1$ и $p'_2 = \alpha'_2 - c_1 \alpha'_1$ ортогональны. Заменяем k_2 на $l_2 = k_2 - c_1 k_1$. Первые m элементов в l_2 образуют вектор p_2 , а m первых элементов в $l_1 = k_1$ — вектор p_1 ; p'_1 и p'_2 ортогональны.

Аналогично найдем новые постоянные c_1 и c_2 такие, чтобы p'_1, p'_2 и $p'_3 = \alpha'_3 - c_2 p'_2 - c_1 p'_1$ оказались взаимно ортогональными, и заменяем k_3 на $l_3 = k_3 - c_2 l_2 - c_1 l_1$. Первые m элементов в l_3 дают p_3 и т. д.

Если на каком-то шаге p'_i окажется нулевым вектором, тогда коэффициенты при p'_i в дальнейших операциях окажутся вида $\frac{0}{0}$, который следует понимать как произвольную постоянную.

Повторяем процесс до тех пор, пока k_{n+1} не окажется замененным на l_{n+1} . Если первые m элементов в l_{n+1} образуют нулевой вектор в V_m , тогда решение существует и дается последними n элементами в l_{n+1} .

Если же первые m элементов в l_{n+1} не образуют нулевой вектор, тогда система не имеет решения. В этом случае мы говорим, что система несовместима.

ЛИТЕРАТУРА

1. К. Н о f f m a n а n d R. К u n z e, Linear Algebra, Prentice Hall, 2nd edition, 1971.

Поступила 24.X 1973 г.

Индия