

Метод Гаусса

Гащук Елизавета, 332 группа

1. Постановка задачи.

Требуется решить систему $Ax = b$, где $A \in Mat_{n \times n}$, а $x, b \in Mat_{n \times 1}$. $A = (a_{ij})$, $x = (x_i)$, $b = (b_i)$. Имеем $n \times n, m \times m$ - размер всей матрицы, размер матриц разбиения, соответственно.

2. Хранение данных.

Представим нашу матрицу A в виде одномерного массива размером n^2 так, что элементы будут расположены следующим образом: $a_{1,1}, a_{1,1}, \dots, a_{1,n}, a_{2,1}, a_{2,2}, \dots$. Так же потребуется три дополнительных массива V_1, V_2, V_3 размером $m \times m$.

Доступ к $A_{i,j}$. a - массив n^2 , введем $*p_a, v, h, p_a = a + (i \cdot n + j) \cdot m$. Скажем, что $\alpha_{r,t}^{i,j}$ - это элемент (r, t) матрицы $A_{i,j}$. Если $i < k \rightarrow v = k$, иначе $v = l$. Если $j < k \rightarrow h = k$, иначе $h = l$, тогда для $r \in (1, \dots, v)$

$$t \in (1, \dots, h) \alpha_{r,t}^{i,j} \text{ есть } p_a[r \cdot n + t]$$

3. Алгоритм.

Представим число n в виде: $n = k \cdot m + l$, тогда наша матрица A и столбец B могут быть записаны следующим образом:

$$\begin{pmatrix} A_{1,1}^{m \times m} & A_{1,2}^{m \times m} & \dots & A_{1,k}^{m \times m} & A_{1,k+1}^{m \times l} \\ A_{2,1}^{m \times m} & A_{2,2}^{m \times m} & \dots & A_{2,k}^{m \times m} & A_{2,k+1}^{m \times l} \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ A_{k,1}^{m \times m} & A_{k,2}^{m \times m} & \dots & A_{k,k}^{m \times m} & A_{k,k+1}^{m \times l} \\ A_{k+1,1}^{l \times m} & A_{k+1,2}^{l \times m} & \dots & A_{k+1,k}^{l \times m} & A_{k+1,k+1}^{l \times l} \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} B_1^{m \times 1} \\ B_2^{m \times 1} \\ \dots \\ B_k^{m \times 1} \\ B_{k+1}^{l \times 1} \end{pmatrix}$$

S - следующий шаг.

$$\begin{pmatrix} E_{1,1}^{m \times m} & A_{1,2}^{* m \times m} & \dots & \dots & A_{1,k}^{* m \times m} & A_{1,k+1}^{* m \times l} \\ 0 & E_{2,2}^{m \times m} & \dots & \dots & A_{2,k}^{* m \times m} & A_{2,k+1}^{* m \times l} \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ 0 & \dots & A_{s,s}^{* m \times m} & \dots & A_{s,k}^{* m \times m} & A_{s,k+1}^{* m \times l} \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ 0 & \dots & A_{k+1,s}^{* l \times m} & \dots & A_{k+1,k}^{* l \times m} & A_{k+1,k+1}^{* l \times l} \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} B_1^{* m \times 1} \\ B_2^{* m \times 1} \\ \dots \\ B_s^{* m \times 1} \\ \dots \\ B_{k+1}^{* l \times 1} \end{pmatrix}$$

Рассмотрим $A_{s,s}^{m \times m}$. Пусть \exists обратная к ней матрица, тогда $A_{s,s}^{m \times m} \longrightarrow V_1$, $V_2 = V_1^{-1}$.

Для $j \in (s, \dots, k+1)$ делаем $A_{s,j} \longrightarrow V_1$, $V_3 = V_2 \cdot V_1$, $V_3 \longrightarrow A_{s,j}$, получаем следующее:

$$\begin{pmatrix} E_{1,1}^{m \times m} & A_{1,2}^{* m \times m} & \dots & \dots & A_{1,k}^{* m \times m} & A_{1,k+1}^{* m \times l} \\ 0 & E_{2,2}^{m \times m} & \dots & \dots & A_{2,k}^{* m \times m} & A_{2,k+1}^{* m \times l} \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ 0 & \dots & E_{s,s}^{m \times m} & \dots & A_{s,k}^{* m \times m} & A_{s,k+1}^{* m \times l} \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ 0 & \dots & A_{k+1,s}^{* l \times m} & \dots & A_{k+1,k}^{* l \times m} & A_{k+1,k+1}^{* l \times l} \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} B_1^{* m \times 1} \\ B_2^{* m \times 1} \\ \dots \\ B_s^{* m \times 1} \\ \dots \\ B_{k+1}^{* l \times 1} \end{pmatrix}$$

Далее для

$$i \in (s+1, \dots, k)$$

$$j \in (s, \dots, k)$$

$$A_{i,j}^{m \times m} = A_{i,j}^{m \times m} - A_{i,1}^{m \times m} \cdot A_{s,j}^{* m \times m}$$

$$B_i^{m \times 1} = B_i^{m \times 1} - A_{i,1}^{m \times m} \cdot B_s^{* m \times 1}$$

$$A_{i,k+1}^{m \times l} = A_{i,k+1}^{m \times l} - A_{i,1}^{m \times m} \cdot A_{s,k+1}^{* m \times l}$$

$$j \in (s, \dots, k)$$

$$A_{k+1,j}^{l \times m} = A_{k+1,j}^{l \times m} - A_{k+1,1}^{l \times m} \cdot A_{s,j}^{* m \times m}$$

$$B_{k+1}^{l \times 1} = B_{k+1}^{l \times 1} - A_{k+1,1}^{l \times m} \cdot B_s^{* m \times 1}$$

Матрица примет вид:

$$\begin{pmatrix} E_{1,1}^{m \times m} & A_{1,2}^{* \ m \times m} & \dots & \dots & A_{1,k}^{* \ m \times m} & A_{1,k+1}^{* \ m \times l} \\ 0 & E_{2,2}^{m \times m} & \dots & \dots & A_{2,k}^{* \ m \times m} & A_{2,k+1}^{* \ m \times l} \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ 0 & \dots & E_{s,s}^{m \times m} & \dots & A_{s,k}^{* \ m \times m} & A_{s,k+1}^{* \ m \times l} \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ 0 & \dots & 0 & \dots & A_{k+1,k}^{* \ l \times m} & A_{k+1,k+1}^{* \ l \times l} \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} B_1^{* \ m \times 1} \\ B_2^{* \ m \times 1} \\ \dots \\ B_s^{* \ m \times 1} \\ \dots \\ B_{k+1}^{* \ l \times 1} \end{pmatrix}$$

Прделаем все то же самое для $s = s + 1$.

Единиичные блоки на диагонали. В итоге приходим к виду:

$$\begin{pmatrix} E_{1,1}^{m \times m} & A_{1,2}^{* \ m \times m} & \dots & \dots & A_{1,k}^{* \ m \times m} & A_{1,k+1}^{* \ m \times l} \\ 0 & E_{2,2}^{m \times m} & \dots & \dots & A_{2,k}^{* \ m \times m} & A_{2,k+1}^{* \ m \times l} \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ 0 & \dots & E_{s,s}^{* \ m \times m} & \dots & A_{s,k}^{* \ m \times m} & A_{s,k+1}^{* \ m \times l} \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ 0 & \dots & \dots & \dots & \dots & E_{k+1,k+1}^{* \ l \times l} \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} B_1^{* \ m \times 1} \\ B_2^{* \ m \times 1} \\ \dots \\ B_s^{* \ m \times 1} \\ \dots \\ B_{k+1}^{* \ l \times 1} \end{pmatrix}$$

Далее проделываем "обратный ход Гаусса": $X_{k+1}^{l \times 1} = B_{k+1}^{l \times 1}$.

Для $i \in (k, \dots, 1)$

$$X_i^{m \times 1} = B_i^{* \ m \times 1} - \sum_{j=k}^{i-1} A_{i,j}^{* \ m \times m} \cdot X_j^{m \times 1} - A_{i,k+1}^{* \ m \times l} \cdot X_{k+1}^{l \times 1}$$

4.Сложность.

Рассмотрим p - ый шаг, распишем количество действий для него, далее просуммируем p от 1 до k (будем считать, что $l = 0$, сложность "обратного"хода $\sim \mathcal{O}(n^2)$)

$$\begin{pmatrix} E_{1,1}^{m \times m} & A_{1,2}^{*m \times m} & \dots & \dots & A_{1,k}^{*m \times m} \\ 0 & E_{2,2}^{m \times m} & \dots & \dots & A_{2,k}^{*m \times m} \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ 0 & \dots & A_{p,p}^{*m \times m} & \dots & A_{p,k}^{*m \times m} \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ 0 & \dots & A_{k,p}^{*m \times m} & \dots & A_{k,k}^{*m \times m} \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} B_1^{*m \times 1} \\ B_2^{*m \times 1} \\ \dots \\ B_p^{*m \times 1} \\ \dots \\ B_k^{*m \times 1} \end{pmatrix}$$

• Поиск обратной матрицы $A_{p,p}^{*m \times m}$. Рассмотрим p -ый шаг, распишем количество действий для него, далее просуммируем p от 1 до m (количество перестановок при смене строк, когда $a_{p,p} = 0$, учитывать не будем, так как вклад в коэффициент при m^3 это нам не даст)

$$\left(\begin{array}{cccccc|cccc} 1 & 0 & \dots & \dots & \dots & a_{1,m} & \dots & \dots & \dots \\ 0 & 1 & \dots & \dots & \dots & a_{2,m} & \dots & \dots & \dots \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ 0 & 0 & \dots & a_{p,p} & \dots & a_{p,m} & \dots & \dots & \dots \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ 0 & 0 & \dots & a_{m,p} & \dots & a_{m,m} & \dots & \dots & \dots \end{array} \right)$$

Делим $2m - p + 1 - 1$ элементов (не $2m - p + 1$, потому что знаем, что при делении $a_{p,p}$ на $a_{p,p}$ будет 1) на $a_{p,p}$ в p -ой строке.

Для $i \in (1, \dots, m), i \neq p$ умножить p -ую строку на $a_{i,p}$: $(2m - p) \cdot (m - 1)$

Для $i \in (1, \dots, m), i \neq p$ вычесть p -ую строку: $(2m - p) \cdot (m - 1)$

Имеем: $2m - p + 2 \cdot (2m - p) \cdot (m - 1)$. Просуммируем p от 1 до m :

$$\frac{1}{2} \cdot m \cdot (3 \cdot m - 1) + 2 \cdot (m - 1) \cdot m \cdot (3 \cdot m - 1) \cdot \frac{1}{2} = 3 \cdot m^3 + \mathcal{O}(m^2)$$

• Умножить обратную к $A_{p,p}^{*m \times m}$ на $(k - p)$ матриц в p -ой строке (не на $(k - p + 1)$, потому что знаем, что ее умножение на $A_{p,p}^{*m \times m}$ даст нам единичную) и столбец $B_p^{*m \times 1}$. Матрица $m \times m$ на $m \times m$: $(2 \cdot m - 1) \cdot m^2$. Матрица $m \times m$ на столбец $m \times 1$: $(2m - 1)m$. Итого $(2 \cdot m - 1) \cdot (k - p) \cdot m^2 + (2 \cdot m - 1) \cdot m$.

• Для $i \in (p + 1, \dots, k)$ умножить $(k - p)$ матриц в p -ой строке и столбец $B_p^{*m \times 1}$ на $A_{i,1}$. Матрица $m \times m$ на $m \times m$: $(2 \cdot m - 1) \cdot m^2$. Матрица $m \times m$ на столбец $m \times 1$: $(2 \cdot m - 1) \cdot m$. Итого

$$((2 \cdot m - 1) \cdot (k - p) \cdot m^2 + (2 \cdot m - 1) \cdot m) \cdot (k - p).$$

- Для $i \in (p + 1, \dots, k)$ вычитаем из i -ой "блочной" строки p -ую. $(m^2 \cdot (k - p) + m) \cdot (k - p)$.

Матрица и вектор - столбец будут иметь вид:

$$\begin{pmatrix} E_{1,1}^{m \times m} & A_{1,2}^{* m \times m} & \dots & \dots & A_{1,k}^{* m \times m} \\ 0 & E_{2,2}^{m \times m} & \dots & \dots & A_{2,k}^{* m \times m} \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ 0 & \dots & E_{p,p}^{* m \times m} & \dots & A_{p,k}^{* m \times m} \\ 0 & \dots & 0 & A_{p+1,p+1}^{* m \times m} & \dots \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ 0 & \dots & 0 & A_{k,p+1}^{* m \times m} & \dots \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} B_1^{* m \times 1} \\ B_2^{* m \times 1} \\ \dots \\ \dots \\ B_p^{* m \times 1} \\ \dots \\ B_k^{* m \times 1} \end{pmatrix}$$

Получаем: $2 \cdot m^3 \cdot (k - p)^2 + (k - p) \cdot (2 \cdot m - 1) \cdot m \cdot (m + 1) + (2 \cdot m - 1) \cdot m + m \cdot (k - p) + 3 \cdot m^3 + \mathcal{O}(m^2)$,

просуммируем p от 1 до k :

$$\frac{1}{6} \cdot k \cdot (2 \cdot k^2 - 3 \cdot k + 1) \cdot 2 \cdot m^3 + \frac{1}{2} \cdot k \cdot (k - 1) \cdot (2 \cdot m - 1) \cdot m \cdot (m + 1) + k \cdot (2 \cdot m - 1) \cdot m + m \cdot \frac{1}{2} \cdot k \cdot (k - 1) + k \cdot 3 \cdot m^3 + k \cdot \mathcal{O}(m^2)$$

При $m = 1, k = n$: $\frac{2}{3} \cdot n^3 + \mathcal{O}(n^2)$

При $m = n, k = 1$: $3 \cdot n^3 + \mathcal{O}(n^2)$