

# Метод Гаусса решения линейной системы

Абрамов К.Е.

October 1, 2021

1. Мы решаем систему вида  $Ax = b$ , где  $A$  - матрица  $n \times n$ . Будем хранить матрицу в массиве построчно ( $a_{ij} = a[i * n + j]$ ,  $i, j = 0, \dots, n - 1$ ), а вектор  $b$  в массиве  $b$ . Разобьем нашу матрицу на блоки  $m \times m$ ,  $m \times l$  и  $l \times m$ ,  $n = m * k + l$ .

$$A = \begin{pmatrix} A_{1,1}^{m \times m} & A_{1,2}^{m \times m} & \dots & A_{1,k}^{m \times m} & A_{1,k+1}^{m \times l} \\ A_{2,1}^{m \times m} & A_{2,2}^{m \times m} & \dots & A_{2,k}^{m \times m} & A_{2,k+1}^{m \times l} \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ A_{k-1,1}^{m \times m} & A_{k-1,2}^{m \times m} & \dots & A_{k-1,k}^{m \times m} & A_{k-1,k+1}^{m \times l} \\ A_{k,1}^{l \times m} & A_{k,2}^{l \times m} & \dots & A_{k,k}^{l \times m} & A_{k,k+1}^{l \times l} \end{pmatrix}.$$

2. Функции `get_block` и `set_block`:

`get_block` помещает блок с номером  $ij$  размера  $m \times l$  в `mas`.

```
void get_block(int i, int j, int m, int l, double* &C, double* &mas,){  
    for(int q=0; q<m; q++)  
        for(int p=0; p<l; p++)  
            mas[q*l+p]=C[i*n*m + j*m + q*n + p];  
}
```

`set_block` помещает блок размера  $m \times l$  в позицию  $ij$  в `matrix`.

```
void set_block(int i, int j, int m, int l, double* &C, double* &mas,){  
    for(int q=0; q<m; q++)  
        for(int p=0; p<l; p++)  
            C[i*n*m + j*m + q*n + p]=mas[q*l+p];  
}
```

3. Описание Алгоритма

a) Прямой ход Гаусса.

С помощью функции `get_block` копируем матрицу  $A_{11}^{m \times m}$  во временный буфер  $C$  (фактически заносим ее в кэш). После этого считаем матрицу  $D = C^{-1}$ . Если  $C$  не обратима, то метод не применим.  $C^{-1}$  считаем обычным (не блочным) методом Гаусса. После этого умножаем первую строку этой матрицы на  $D$  ( $(A_{11}^{m \times m})^{-1}$ ) слева.

$$A_{1i} = (A_{11}^{m \times m})^{-1} * A_{1i}^{m \times m}, i = 1, \dots, k$$

$$A_{1k+1}^{m \times l} = (A_{11}^{m \times m})^{-1} * A_{1k+1}^{m \times l}, i = 1, \dots, k$$

$$E = \text{get\_block}(A_{1i})$$

$$E = D * E$$

$$\text{set\_block}(A_{1i})$$

Далее мы должны обнулить первый столбец.  $A_{ij} = A_{ij} - A_{i1}A_{1j}$

После этого имеем

$$\begin{pmatrix} E^{m \times m} & A_{1,2}^{m \times m*} & - & - & A_{1,k}^{m \times m*} & A_{1,k+1}^{m \times l*} \\ 0 & A_{2,2}^{m \times m} & - & - & A_{2,k}^{m \times m} & A_{2,k+1}^{m \times l} \\ - & - & - & - & - & - \\ 0 & A_{k,1}^{m \times m} & - & - & A_{k,k}^{m \times m} & A_{k,k+1}^{m \times l} \\ 0 & A_{k+1,1}^{m \times m} & - & - & A_{k+1,k}^{m \times m} & A_{k+1,k+1}^{m \times l} \end{pmatrix}$$

b) Обратный ход. После преобразований имеем матрицу вида:

$$\begin{pmatrix} E^{m \times m} & - & - & A_{1k}^{m \times m} & A_{1,k+1}^{m \times l} \\ - & - & - & - & - \\ 0 & - & - & E^{m \times n} & A_{k,k+1}^{m \times l} \\ 0 & - & - & 0 & E_{k,k}^{l \times l} \end{pmatrix}$$

$$X_n^l = (B_n^l)$$

$$X_i^m = (B_i^m) - \sum_{j=i+1}^k A_{ij}^{m \times n} X_j^m - A_{ik+1}^{m \times l} X_{k+1}^l$$

4. Оценка числа операций.