

Метод отражений нахождения обратной матрицы

Сикерин Данила

27 сентября 2024г.

Постановка задачи

Найти обратную к матрице:

$$A = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \dots & a_{nn} \end{pmatrix}$$

1 Метод хранения

Блочный: $A = a_{11}^{11}, \dots, a_{1m}^{11}, \dots, a_{mm}^{11}, a_{11}^{12}, \dots, a_{mm}^{1k}, a_{11}^{1,k+1}, \dots, a_{ml}^{1,k+1}, \dots, a_{ml}^{k,k+1}, a_{11}^{k+1,1}, \dots, a_{ll}^{k+1,k+1}$

2 Функции Извлечения, Вставки блоков и Присоединения вектора к блоку

Функции Извлечения, Вставки блоков:

Доступ на элемент a_{ij}^{ij} блоку A_{ij} достигается обращением к указателю $*(a + (i - 1) * (k * m * m + m * l) + (j - 1) * (m * m))$ Присоединение вектора к блоку "сверху"Присоединяем вектор(строчку матрицы) к матрице.

```
void ConcatBlockWithVector(double * block, double* vec, double* result, int matrix_size)
{
    int i;
    for (i = 0; i < vec_size; i++)
    {
        result[i] = vec[i];
    }
    for (i = 0; i < matrix_size; i++)
    {
        result[vec_size+i] = block[i];
    }
}
```

3 Формулы алгоритма

Матрица отражения

Определим матрицу отражения $U(x) = I - 2xx^*$. $U(x)y = y - 2(x,y)x$ Обозначим a_i - i-тый столбец матрицы A, $A^{(1)} = U(x^{(1)})A$, а $A^{(k)} = U_k A^{(k-1)}$, где

$$U_k = \begin{pmatrix} I_{k-1} & 0 \\ 0 & U(x^{(k)}) \end{pmatrix}$$

A матрица $A^{(k)}$ имеет вид:

$$A^{(k-1)} = \begin{pmatrix} \|a_1\| & c_{12} & c_{13} & \dots & c_{1,k-1} & c_{1,k} & \dots & c_{1,n} \\ 0 & \|a_2^{(1)}\| & c_{23} & \dots & c_{2,k-1} & c_{2,k} & \dots & c_{2,n} \\ 0 & 0 & \|a_3^{(2)}\| & \dots & c_{3,k-1} & c_{3,k} & \dots & c_{3,n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & & & & \\ 0 & 0 & 0 & \dots & \|a_1^{(k-2)}\| & & & \\ 0 & 0 & 0 & \dots & 0 & a_{kk}^{(k-1)} & \dots & a_{kn}^{(k-1)} \\ \dots & & & & & & & \\ 0 & 0 & 0 & \dots & 0 & a_{nk}^{(k-1)} & \dots & a_{nn}^{(k-1)} \end{pmatrix}$$

Реализуем функцию Triangulize(матрицы $s \times s$), которая будет возвращать матрицу векторов:

$$U = \begin{pmatrix} x_1^{(1)} & 0 & 0 & \dots & 0 \\ x_2^{(1)} & x_1^{(2)} & 0 & \dots & 0 \\ x_3^{(1)} & x_2^{(2)} & x_1^{(3)} & \dots & 0 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \\ x_s^{(1)} & x_{s-1}^{(2)} & x_{s-2}^{(3)} & \dots & x_1^{(s)} \end{pmatrix}$$

Где $U(x^{(k)})a_1^{(k-1)} = \|a_1^{(k-1)}\|e_1$; $x^{(k)} = \frac{a_1 - \|a_1^{(k-1)}\|e_1}{\|a_1^{(k-1)} - \|a_1^{(k-1)}\|e_1\|}$, а вектор $e_1 = (1, 0, \dots, 0)^t$ пространства \mathbb{R}^{s-k+1}

Матрицу A будет приводить к треугольному виду:

$$A^{(s)} = \begin{pmatrix} \|a_1\| & c_{12} & c_{13} & \dots & c_{1s} \\ 0 & \|a_2^{(1)}\| & c_{23} & \dots & c_{2s} \\ 0 & 0 & \|a_3^{(2)}\| & \dots & c_{3s} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \\ 0 & 0 & 0 & \dots & \|a_s^{(s-1)}\| \end{pmatrix}$$

Формулы для вычисления $x^{(k)}$:

$$s_k = \sum_{j=k+1}^n (a_{jk}^{(k-1)})^2 \quad (1)$$

$$\|a_1^{(k-1)}\| = \sqrt{s_k + (a_{kk}^{(k-1)})^2} \quad (2)$$

$$x^{(k)} = (a_{kk}^{(k-1)} - \|a_1^{(k-1)}\|; a_{k+1,k}^{(k-1)}; \dots; a_{n,k}^{(k-1)})^t \quad (3)$$

$$\|x^{(k)}\| = \sqrt{s_k + (x_1^{(k)})^2} \quad (4)$$

$$x^{(k)} = \frac{x^{(k)}}{\|x^{(k)}\|} \quad (5)$$

Формулы для нахождения образа y:

$U(x)y = y - 2(x,y)x$. Обозначим образ y - вектором z.

$$s = \sum_{j=1}^n x_j y_j \quad z_i = y_i - 2s x_i$$

Применение матрицы $U(x)$ к матрице A :

$$U(x)A = (U(x)a_1; \dots; U(x)a_n) \quad (6)$$

$$s_i = \sum_{j=1}^n x_j a_{ji} \quad (7)$$

$$U(x)a_i = (a_{1,i} - 2s_i x_1; \dots; a_{n,i} - 2s_i x_n) \quad (8)$$

Применение матрицы $U = U(x^{(1)}, \dots, x^{(n)})$ к матрице A :

$$U * A = U(x^{(1)}, \dots, x^{(n)})A = U_n * \dots * U_1 A = U_n * \dots * U_k A^{(k-1)} \quad k = 1, \dots, n \quad (9)$$

Рассмотрим $U_k A^{(k-1)}$: $a_{kk}^{(k-1)} = \|a_k^{(k-1)}\|$; $a_{rk}^{(k-1)} = 0$; $r = k+1, \dots, n$
 $a_r = U(x^{(k)})a_r$;

Внутренность функции Triangulize

Получаем матрицу

$$A = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1m} \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2m} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{m1} & a_{m2} & \dots & a_{mm} \end{pmatrix}$$

Находим $\|a_1\|$, находим $x^{(1)}$ Записываем на место $a_{1,1}$ число $\|a^{(1)}\|$, числа $a_{s,1} = 0$, $s = 2, \dots, m$, а на столбцы a_i вектора $U(x^{(1)})a_i$ $i = 2, \dots, m$. (по формулам выше). Записываем вектор $x^{(1)}$ в матрицу U . В матрице A , получаем матрицу $A^{(1)}$

На k -том ($k = 1, \dots, m$) шаге считаем $\|a_k^{(k-1)}\|$, находим $x^{(k)}$ Записываем на место $a_{k,k}^{(k-1)}$ число $\|a_k^{(k-1)}\|$ числа $a_{s,k} = 0$, $s = k+1, \dots, m$, а на столбцы $a_i^{(k-1)}$ вектора $U(x^{(k)})a_i^{(k-1)}$ $i = k+1, \dots, m$ (по формулам выше). Записываем вектор $x^{(k)}$ в матрицу U . В матрице A , получаем матрицу $A^{(k)}$.

Описание блочного алгоритма

Представим матрицу в виде:

$$A = \left(\begin{array}{ccccc|cccc} A_{11}^{m \times m} & A_{12}^{m \times m} & \dots & A_{1,k}^{m \times m} & A_{1,k+1}^{m \times l} & E_{11}^{m \times m} & 0 & \dots & 0 \\ A_{21}^{m \times m} & A_{22}^{m \times m} & \dots & A_{2,k}^{m \times m} & A_{2,k+1}^{m \times l} & 0 & E_{22}^{m \times m} & \dots & 0 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ A_{k,1}^{m \times m} & A_{k,2}^{m \times m} & \dots & A_{k,k}^{m \times m} & A_{k,k+1}^{m \times l} & 0 & 0 & \dots & 0 \\ A_{k+1,1}^{l \times m} & A_{k+1,2}^{l \times m} & \dots & A_{k+1,k}^{l \times m} & A_{k+1,k+1}^{l \times l} & 0 & 0 & \dots & E_{k+1,k+1}^{l \times l} \end{array} \right)$$

где m - число на 1 меньше, чем обычно (оставляем возможность загружать в кэш память матрицы размера $(m+1) \times (m+1)$) $n = k * m + l$; $l < m$. И обозначим правую часть за блоки B :

$$A = \left(\begin{array}{ccccc|cccc} A_{11}^{m \times m} & A_{12}^{m \times m} & \dots & A_{1,k}^{m \times m} & A_{1,k+1}^{m \times l} & B_{11}^{m \times m} & B_{12}^{m \times m} & \dots & B_{1,k+1}^{m \times l} \\ A_{21}^{m \times m} & A_{22}^{m \times m} & \dots & A_{2,k}^{m \times m} & A_{2,k+1}^{m \times l} & B_{21}^{m \times m} & B_{22}^{m \times m} & \dots & B_{2,k+1}^{m \times l} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ A_{k,1}^{m \times m} & A_{k,2}^{m \times m} & \dots & A_{k,k}^{m \times m} & A_{k,k+1}^{m \times l} & B_{k,1}^{m \times m} & B_{k,2}^{m \times m} & \dots & B_{k,k+1}^{m \times l} \\ A_{k+1,1}^{l \times m} & A_{k+1,2}^{l \times m} & \dots & A_{k+1,k}^{l \times m} & A_{k+1,k+1}^{l \times l} & B_{k+1,1}^{l \times m} & B_{k+1,2}^{l \times m} & \dots & B_{k+1,k+1}^{l \times l} \end{array} \right) \quad (10)$$

Шаг 1:

а) Берем блок $A_{1,1}^{m \times m}$. Применяем функцию Triangulize $A_{1,1}^{m \times m}$. получаем матрицу $U^{m \times m}$.

Далее, применяем матрицу $U^{m \times m}$ к блокам $A_{1,j}^{m \times m}$ $j = 2, \dots, k$; $A_{1,k+1}^{m \times l}$; $E_{1,1}^{m \times m}$ (Применение матрицы $U(x)$ к нулевому блоку - дает нулевой блок)

б) Берем блок $A_{i,1}^{m \times m}$ и строчку $d^{(p_1)} = (a_{p,p}; \dots; a_{p,m})$ $p = 1, \dots, m$ (р-тая строка $A_{1,1}^{m \times m}$ без $(m-p+1)$ первых элементов) ($i = 2, \dots, k$). и для остатка $A_{k+1,1}^{l \times m}$ получаем матрицу $U^{(l+1) \times m}$

$D = \text{ConcatBlockWithString}(A_{i,1}^{m \times (m-p)}, d^{(p_1)})$.

(в случае остатка $D = \text{ConcatBlockWithString}(A_{k+1,1}^{l \times (m-p)}, d^{(p_1)})$)

$A_{i,1}^{m \times (m-p)} = A_{i,1}^{m \times m}$ - без первых р - столбцов. (Для остатка $A_{k+1,1}^{l \times (m-p)} = A_{k+1,1}^{l \times m}$)

По полученному блоку находим $x^{(p)}$, обнуляющий 1-ый столбец полученной матрицы, и применяем $U(x^{(p)})$ к матрице D. После $p=m$ получаем матрицу $U_{i,1}^{(m+1) \times m}$ ($U^{(l+1) \times m}$).

$A_{i,1}^{m \times m} = 0$ ($A_{k+1,1}^{l \times m} = 0$) занеялем весь блок

Проходимся по всем правым блокам:

$A_{i,j}^{d^{(p_j)}} = \text{ConcatBlockWithVector}(A_{i,j}^{m \times m}, d^{(p_j)})$ ($A_{i,k+1}^{d^{(p_{k+1})}} = \text{ConcatBlockWithVector}(A_{i,k+1}^{m \times l}, d^{(p_{k+1})})$)

$B_{i,j}^{d^{(p_j)}} = \text{ConcatBlockWithVector}(B_{i,j}^{m \times m}, d^{(p_j)})$ ($B_{i,k+1}^{d^{(p_{k+1})}} = \text{ConcatBlockWithVector}(B_{i,k+1}^{m \times l}, d^{(p_{k+1})})$)

$A_{i,j}^{(1)} = U_{i,1}^{(m+1) \times m} A_{i,j}^{d^{(p_j)}} \quad j = 2, \dots, k$; $A_{i,k+1}^{(1)} = U_{i,1}^{(m+1) \times l} A_{i,k+1}^{d^{(p_k)}}$

$B_{i,j}^{(1)} = U_{i,1}^{(m+1) \times m} B_{i,j}^{d^{(p_j)}} \quad j = 2, \dots, k$; $B_{i,k+1}^{(1)} = U_{i,1}^{(m+1) \times l} B_{i,k+1}^{d^{(p_k)}}$

После 1-го шага матрица будет иметь вид:

$$A = \left(\begin{array}{ccccc|cccc} T_{11}^{m \times m} & A_{12}^{m \times m} & \dots & A_{1,k}^{m \times m} & A_{1,k+1}^{m \times l} & B_{11}^{m \times m} & B_{12}^{m \times m} & \dots & B_{1,k+1}^{m \times l} \\ 0 & A_{22}^{m \times m} & \dots & A_{2,k}^{m \times m} & A_{2,k+1}^{m \times l} & B_{21}^{m \times m} & B_{22}^{m \times m} & \dots & B_{2,k+1}^{m \times l} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & A_{k,2}^{m \times m} & \dots & A_{k,k}^{m \times m} & A_{k,k+1}^{m \times l} & B_{k,1}^{m \times m} & B_{k,2}^{m \times m} & \dots & B_{k,k+1}^{m \times l} \\ 0 & A_{k+1,2}^{l \times m} & \dots & A_{k+1,k}^{l \times m} & A_{k+1,k+1}^{l \times l} & B_{k+1,1}^{l \times m} & B_{k+1,2}^{l \times m} & \dots & B_{k+1,k+1}^{l \times l} \end{array} \right) \quad (11)$$

Где, T - треугольная матрица типа $A^{(m)}$

Шаг s:

а) Берем блок матрицы $A_{s,s}^{m \times m}$ $s = 1, \dots, k$

Применяем функцию Triangulize к блоку $A_{s,s}^{m \times m}$ получаем матрицу $U^{m \times m}$.

Далее, применяем матрицу $U^{m \times m}$ к блокам $A_{i,j}^{m \times m}$; $A_{l,k+1}^{m \times l}$; $B_{s,j}^{m \times m}$ $B_{s,k+1}^{m \times l}$ $j = s+1, \dots, k$

б) Берем блок $A_{i,s}^{m \times m}$ ($i = s+1, \dots, k$) и строку $d^{(p_1)} = (a_{p,p}; \dots; a_{p,m})$ $p = 1, \dots, m$ (р-тая строчка матрицы $A_{l,l}^{m \times m}$ без первых $m-p+1$ элементов)

$D = \text{ConcatBlockWithString}(A_{i,s}^{m \times (m-p)}, d^{(p_1)})$. (соединили) $A_{i,s}^{m \times (m-p)} = A_{i,s}^{m \times m}$ - без первых p - столбцов.

Получаем матрицу $U^{(m+1) \times m}$ и применяем ее к правой части:

$$A_{i,j}^{d^{(p_j)}} = \text{ConcatBlockWithVector}(A_{i,j}^{m \times m}, d^{(p_j)}) \quad (A_{i,k+1}^{d^{(p_{k+1})}} = \text{ConcatBlockWithVector}(A_{i,k+1}^{m \times l}, d^{(p_{k+1})}))$$

$$B_{i,j}^{d^{(p_j)}} = \text{ConcatBlockWithVector}(B_{i,j}^{m \times m}, d^{(p_j)}) \quad (B_{i,k+1}^{d^{(p_{k+1})}} = \text{ConcatBlockWithVector}(B_{i,k+1}^{m \times l}, d^{(p_{k+1})}))$$

$$A_{i,j}^{(s)} = U_{i,1}^{(m+1) \times m} A_{i,j}^{d^{(p_j)}} \quad j = 2, \dots, k \quad A_{i,k+1}^{(s)} = U_{i,1}^{(m+1) \times l} A_{i,k+1}^{d^{(p_k)}}$$

$$B_{i,j}^{(s)} = U_{i,1}^{(m+1) \times m} B_{i,j}^{d^{(p_j)}} \quad j = 2, \dots, k; B_{i,k+1}^{(s)} = U_{i,1}^{(m+1) \times l} B_{i,k+1}^{d^{(p_k)}}$$

После s-го шага матрица A, имеет вид:

$$A = \left(\begin{array}{ccccc|cccc} T_{11}^{m \times m} & A_{12}^{m \times m} & \dots & A_{1,k}^{m \times m} & A_{1,k+1}^{m \times l} & B_{11}^{m \times m} & B_{12}^{m \times m} & \dots & B_{1,k+1}^{m \times l} \\ 0 & T_{22}^{m \times m} & \dots & A_{2,k}^{m \times m} & A_{2,k+1}^{m \times l} & B_{21}^{m \times m} & B_{22}^{m \times m} & \dots & B_{2,k+1}^{m \times l} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & \dots & T_{k,k}^{m \times m} & A_{k,k+1}^{m \times l} & B_{k,1}^{m \times m} & B_{k,2}^{m \times m} & \dots & B_{k,k+1}^{m \times l} \\ 0 & 0 & \dots & 0 & T_{k+1,k+1}^{l \times l} & B_{k+1,1}^{l \times m} & B_{k+1,2}^{l \times m} & \dots & B_{k+1,k+1}^{l \times l} \end{array} \right) \quad (12)$$

Обратный ход

Теперь нужно найти обратные матрицы к треугольным матрицам на диагонали и свести матрицу к виду:

$$A = \left(\begin{array}{ccccc|cccc} E_{11}^{m \times m} & A_{12}^{m \times m} & \dots & A_{1,k}^{m \times m} & A_{1,k+1}^{m \times l} & B_{11}^{m \times m} & B_{12}^{m \times m} & \dots & B_{1,k+1}^{m \times l} \\ 0 & E_{22}^{m \times m} & \dots & A_{2,k}^{m \times m} & A_{2,k+1}^{m \times l} & B_{21}^{m \times m} & B_{22}^{m \times m} & \dots & B_{2,k+1}^{m \times l} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & \dots & E_{k,k}^{m \times m} & A_{k,k+1}^{m \times l} & B_{k,1}^{m \times m} & B_{k,2}^{m \times m} & \dots & B_{k,k+1}^{m \times l} \\ 0 & 0 & \dots & 0 & E_{k+1,k+1}^{l \times l} & B_{k+1,1}^{l \times m} & B_{k+1,2}^{l \times m} & \dots & B_{k+1,k+1}^{l \times l} \end{array} \right) \quad (13)$$

Чтобы начать обратный ход Гаусса.

А) Находим обратную матрицу к треугольной матрице $T^{n \times n}$:

$$T^{n \times n} = \left(\begin{array}{cccc} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} \\ 0 & a_{22} & \dots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & \dots & a_{nn} \end{array} \right)$$

Записываем матрицу $T^{n \times n}$ в виде:

$$T^{n \times n} = \left(\begin{array}{cccc|cccc} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} & 1 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & a_{22} & \dots & a_{2n} & 0 & 1 & \dots & 0 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & \dots & a_{nn} & 0 & 0 & \dots & 1 \end{array} \right)$$

Обозначим матрицу справа, за матрицу B:

$$T^{n \times n} = \left(\begin{array}{cccc|cccc} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} & b_{11} & b_{12} & \dots & b_{1n} \\ 0 & a_{22} & \dots & a_{2n} & b_{21} & b_{22} & \dots & b_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & \dots & a_{nn} & b_{n1} & b_{n2} & \dots & b_{nn} \end{array} \right)$$

Формулы:

$$b_{ij} = b_{ij}/a_{ii} ; a_{ik} = a_{ik}/a_{ii} \quad j = 1, \dots, n \quad i = 1, \dots, n; \quad k = i + 1, \dots, n$$

$$b_{n-1,j} = b_{n-1,j} - a_{n-1,n} b_{nj}$$

$$j = 1, \dots, n \quad i = 1, \dots, n ; \quad b_{ij} = b_{ij} - \sum_{s=i+1}^n a_{is} b_{sj}$$

В итоге финальная матрица $B = T^{-1}$

Б) Введем вспомогательную блочную матрицу C , куда мы будем записывать получающийся ответ. Преобразуем треугольную матрицу:

$$\begin{aligned} C_{k+1,j}^{l \times m} &= (T_{k+1,k+1}^{l \times l})^{-1} * B_{k+1,j}^{l \times m} \quad j = 1, \dots, k \quad C_{k+1,k+1}^{l \times l} = (T_{k+1,k+1}^{l \times l})^{-1} * B_{k+1,k+1}^{l \times l} \\ i &= 1, \dots, k; \quad j = i + 1, \dots, k \quad A_{ij}^{m \times m} = (A_{ii}^{m \times m})^{-1} * A_{ij}^{m \times m}, \quad A_{i,k+1}^{m \times l} = (A_{ii}^{m \times m})^{-1} * A_{i,k+1}^{m \times l}; \\ s &= 1, \dots, k \quad B_{is}^{m \times m} = (A_{ii}^{m \times m})^{-1} * B_{is}^{m \times m}, \quad B_{i,k+1}^{m \times l} = (A_{ii}^{m \times m})^{-1} * B_{i,k+1}^{m \times l} \end{aligned}$$

В) Теперь реализуем обратный ход.

$$\begin{aligned} j &= 1, \dots, k; \quad C_{kj}^{m \times m} = B_{kj}^{m \times m} - A_{k,k+1}^{m \times l} C_{k+1,j}^{l \times m} \\ C_{k,k+1}^{m \times l} &= B_{k,k+1}^{m \times l} - A_{k,k+1}^{m \times l} C_{k+1,k+1}^{l \times l} \\ i &= k - 1, \dots, 1 \quad j = 1, \dots, k \quad C_{ij}^{m \times m} = B_{ij}^{m \times m} - \sum_{t=i+1}^k A_{it}^{m \times m} C_{tj}^{m \times m} - A_{i,k+1}^{m \times l} C_{k+1,j}^{l \times m} \\ i &= k - 1, \dots, 1; \quad C_{i,k+1}^{m \times l} = B_{i,k+1}^{m \times l} - \sum_{t=i+1}^k A_{it}^{m \times m} C_{t,k+1}^{m \times l} - A_{i,k+1}^{m \times l} C_{k+1,k+1}^{l \times l} \end{aligned}$$

Матрица C является нашим ответом.

4 Сложность алгоритма

Вычисление сложности функции `Triangulize`:

По формулам из книги мы получаем:

1) На вычисление $U(x^{(k)})$ требуется $3(n-k) + 7$ действий (считаем операцию умножения и сложения равностоящими).

2) $U(x^{(k)} A^{(k-1)})$ стоит $4(n-k)^2 + 2(n-k)$.

$$\text{Итого: } \sum_{k=1}^n (4(n-k)^2 + 7(n-k) + O(1)) = \frac{4n^3}{3} + \frac{3n^2}{2} + O(n)$$

Применения матрицы U , к блокам:

3) Применение матрицы к вектору $4(n-k+1)$.

4) Применения матрицы к правой части $4n(n-k+1)$.

Не блочный алгоритм нахождения обратной матрицы стоит:

$$4 \sum_{k=1}^n (4n^2 - 8nk + 2k^2) = \frac{8n^3}{3} - 12n^2 + O(n)$$

Приведение матрицы к треугольному виду:

Будем считать (как на лекциях), что матрица поделилась нацело.

$$\begin{aligned} \text{Тогда на Шаге 1) получается: } & \text{Triangulize} + (k-1) + k \text{ применений матрицы } U \text{ к правой части} \\ &= \frac{4m^3}{3} + \frac{3m^2}{2} + O(m) + (2k-1) \sum_{k=1}^m (4m(m-k+1)) = (2\frac{n}{m} - 1)(2m^3 + 2m^2) + \frac{4m^3}{3} + \frac{3m^2}{2} + O(m) = \\ &= \frac{4m^3}{3} + \frac{3m^2}{2} + O(m) + 4nm^2 - 2m^3 - 2m^2 + 4mn = 4nm^2 - \frac{2m^3}{3} - \frac{m^2}{2} + O(mn) \end{aligned}$$

Далее $(k-1)(m \text{ подсчетов вектора } x^{(m)} \text{ и } s \text{ применений его к матрице } A^{(m+1) \times s} \text{ } s=1, \dots, m) + (k-1 + k)(m \text{ применений вектора к блоку } (m+1) \times m)) = (k-1)(m(3m-m) + m * m(m-1)/2) + (2k-1)(4mm(m)) = \frac{5nm^2}{2} - \frac{3m^3}{2} + \frac{3mn}{2}$
Итого: $13nm^2/2 - 13m^3/6 - 2m^2 + 3m/2$

За 1 шагов: получается:

$$Triangulize + (k-l) + k \text{ применений матрицы } U \text{ к правой части} = \frac{4m^3}{3} - \frac{1m^2}{2} + O(m) + (2k-l) \sum_{k=1}^m (4m(m-k+1)) = \frac{4m^3}{3} - \frac{1m^2}{2} + 2(\frac{n}{m} - s)(m^3 + m^2)$$

Далее $(k-l)(m \text{ подсчетов вектора } x^{(m)} \text{ и } s \text{ применений его к матрице } A^{(m+1) \times s} \text{ } s=1, \dots, m) + (k-1 + k)(m \text{ применений вектора к блоку } (m+1) \times m)) = (k-l)(\frac{3}{2}m(m * m + m) + (2k-l)(\sum_{s=1}^m (m * m * (m-s)))) = (k-l)(3(m^3 + m^2)/2 + (2k-s)(2(m^3 - m^2)))$
В итоге суммируя по l получается :

$$\frac{5n^3}{3} + \frac{7}{4}n^2m - \frac{1}{12}m^2n + O(n^2 + m^2) \quad (14)$$

При обратном ходе по формулам получаем: $(2m^3 - m^2) * k * \sum_{s=1}^{k-1} (2m^3 - m^2) * \frac{n}{m} * \sum_{s=1}^{k-1} s = (m^3 - m^2) * \frac{n}{m} * \frac{\frac{n}{m}(\frac{n}{m}-1)}{2} = n^3 - n^2m + O(n^2)$

Чтобы из треугольной матрицы получить хорошую:

$$m^3 * k + \frac{3(n^2)}{2} = nm^2 + O(n^2)$$

В итоге:

$$S(n, m) = \frac{8}{3}n^3 + \frac{9}{4}n^2m + \frac{5}{12}nm^2 + O(n^2 + m^2) \quad (15)$$

$$S(n, 1) = 8n^3/3 + O(n^2) \quad S(n, n) = 16n^3/3 + O(n^2)$$