

7. Умножение ленточной симметричной матрицы на вектор. Хранится только нижний треугольник по столбцам:

1) с выделением диагонали; 2) без выделения диагонали.

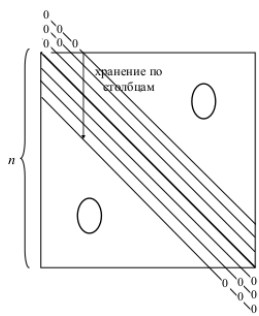


Рис. 5. Столбцовое хранение ленточной матрицы

$$m = 2k + 1.$$

ширина лентч.

$$m = 7.$$

$$7 - 1 = 2k \Rightarrow k = 3$$

Пример

$$A = \begin{matrix} 10 \\ \downarrow \end{matrix}$$

1	2	3	4						
2	2	3	4	5					
3	3	3	4	5	6				
4	4	4	4	5	6	7			
5	5	5	5	6	7	8			
	6	6	6	6	7	8	9		
		7	7	7	7	8	9	10	
			8	8	8	8	9	10	
				9	9	9	9	10	
					10	10	10	10	

Рис. 8. Ленточная матрица

Храним по столбцам транспонированную матрицу как показано на рис. 5. и запишем матрицу.

$$\tilde{A} = \begin{matrix} 10 \\ \downarrow \end{matrix} \begin{bmatrix} 4 & 3 & 2 & 1 & 12 & 13 & 14 \\ 5 & 4 & 3 & 2 & 13 & 14 & 15 \\ 6 & 5 & 4 & 3 & 14 & 15 & 16 \\ 7 & 6 & 5 & 4 & 15 & 16 & 17 \\ 8 & 7 & 6 & 5 & 16 & 17 & 18 \\ 9 & 8 & 7 & 6 & 17 & 18 & 19 \\ 10 & 9 & 8 & 7 & 18 & 19 & 20 \\ 0 & 10 & 9 & 8 & 19 & 20 & 0 \\ 0 & 0 & 10 & 9 & 20 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 10 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

7

\tilde{A} - матрица зап-ая в ленточном формате.

$7 \times 10 = 70$ - эл-ов в лент-е \tilde{A}

$A - 10 \times 10 = 100$ элементов
то есть в \tilde{A} их 30% меньше

2) С учетом условия задачи матрица сим-ая \Rightarrow где хр-ие пот-ся 2 массива

1- где хранение диагоналей (всп-ая р-ль по зад-ию)
2- где хр-ие нижней треугольной части.

то есть если пр-ть, что матрица A из примера симметричная, то можно записать матрицу в виде

$$a_i = \begin{bmatrix} 4 & 3 & 2 \\ 5 & 4 & 3 \\ 6 & 5 & 4 \\ 7 & 6 & 5 \\ 8 & 7 & 6 \\ 9 & 8 & 7 \\ 10 & 9 & 8 \\ 0 & 10 & 9 \\ 0 & 0 & 10 \\ 0 & 0 & 0 \end{bmatrix} \quad d_i = \begin{bmatrix} 1 \\ 2 \\ 3 \\ 4 \\ 5 \\ 6 \\ 7 \\ 8 \\ 9 \\ 10 \end{bmatrix}$$

3) Рассмотрим 1 из крайних ситуаций: матрица A - плотная и симметричная
 тогда покажем что r -ть эл-а $[a_i]$ - $n \cdot (n-1)$ и r -н $[d_i] = n$. То есть никакой выигрыш нет, однако в случае разрежения прийдём к тому, что выигрыш будет кор-н с разб-еком нулевых элементов. \Rightarrow отдельное r -е кр-ого случае бессмысленно.

4) Рассмотрим задачу умножения матрицы на вектор
 есть-о мат-а x -а так как оговорено в усл-ии задачи.
 Пусть вектор \vec{a} - пр-ет собой q -ий массив.

• для вариантов с ленточным и диагональными форматами в подпрограммах матрицы хранить в виде двумерного массива;

матрица $[a_i]$ x -се в виде a -ого массива, а значит для умн-ия дост-о соотн индекси из $[a_i]$ к индексам A и умн-ия на соот-ие числа с индексом из \vec{a}

Очевидно же знает-ся все просто

$$res_i = d_i \cdot a_i \quad \text{где } i = \overline{1, 10} \quad \text{в нашем случае.}$$

исток индекса лентн как известно заранее.

по ф-е $m = 2k + 1$ можно найти значение:

$$k = \frac{m-1}{2}$$

в p -ой итерации $k=3$ это даёт значение
в конце есть последние 3 эл-а и трогать и
далее в цикле уменьшаем k до 1.
Тогда дальнейшее действие можно пр-н кон:

$$res[i] += a[i] \cdot a[i] \quad i = \overline{1, 10-k} \quad \text{где } k = \overline{3, 1}$$

эта формула стр-а для ум-ия ит-ого Δ .

Для верхнего k даёт значение от стартовой поз-ции
т.е. есть

$$res[i] += a[i] \cdot a[i] \quad i = \overline{k, 10} \quad k = \overline{4, 1}$$

* k - идёт с 1 т.к. итер-ия массива идёт с 1 и значение
составит $\frac{m-1}{2} + 1$.

5) Организация хранения массива a - для быстрого
доступа a будем хранить не так как покажем
примера а вот как

$$a = \begin{bmatrix} \overrightarrow{4} & 5 & 6 & \dots & 10 & 0 & 0 & 0 \\ 3 & 4 & 5 & \dots & 9 & 10 & 0 & 0 \\ 2 & 3 & \dots & \dots & \dots & 9 & 10 & 0 \end{bmatrix}$$

Это позволяет ускорить доступ к элементам т.к. будет
избегаться доступ к элементам "приближенным".
Доступ осуществляется к эл-ам в их порядке p -ые в памяти.