

МИНИСТЕРСТВО НАУКИ И ВЫСШЕГО ОБРАЗОВАНИЯ
РОССИЙСКОЙ ФЕДЕРАЦИИ

федеральное государственное автономное образовательное учреждение высшего образования
"Омский государственный технический университет"

Кафедра «Автоматизированные системы обработки информации и управления»

ПРАКТИЧЕСКАЯ РАБОТА №2

по дисциплине

«Измерительные средства аналитики программных систем и технологий»

по теме

«Метрики Мак-Кейба.»

Выполнил: Шмидт А.В.
гр. ИВТ - 244
Проверил: Зубарев А.А.
к.т.н., доцент

Омск 2025

ЗАДАНИЕ

1. Выбрать программу, в которой ОБЯЗАТЕЛЬНО должны быть ВЕТВЛЕНИЯ, или ЦИКЛЫ (или то и другое). Представить графически схему алгоритма программы.
2. Представить поток управления в виде графа, сделав оценку свойств передачи управления в программе («дерево обязательного предшествования»).
3. Определить цикломатическую сложность графа потока управления.
4. Сделать выводы по работе.

ПРИМЕР ОПРЕДЕЛЕНИЯ МЕТРИК ПО МАК-КЕЙБУ

Программа на C++ генерирует две случайные целочисленные матрицы 7×7 (значения от -50 до 50). Для каждой матрицы выводит полностью матрицу, главную и побочную диагонали, а также их суммы. Дополнительно вычисляет и выводит разность: сумма главной диагонали первой матрицы минус сумма побочной диагонали второй матрицы. Ниже представлен листинг программы.

```
#include <iostream>
#include <iomanip>
#include <random>
#include <string>
using namespace std;

const int N = 7;

// Print main (true) or anti-diagonal (false)
void printDiagonal(const int matrix[N][N], bool isMain)
{
    for (int i = 0; i < N; ++i)
    {
        if (isMain)
            cout << setw(4) << matrix[i][i];
        else
            cout << setw(4) << matrix[i][N - 1 - i];
    }
    cout << "\n";
}

// Calculate sum of main (true) or anti-diagonal (false)
long long sumDiagonal(const int matrix[N][N], bool isMain)
{
    long long sum = 0;
    for (int i = 0; i < N; ++i)
    {
        sum += isMain ? matrix[i][i] : matrix[i][N - 1 - i];
    }
    return sum;
}

// Fill matrix with random integers in range [min, max]
void fillRandom(int matrix[N][N], int minValue = -50, int maxValue = 50)
{
    random_device rd;
    mt19937 gen(rd());
    uniform_int_distribution<> dis(minValue, maxValue);

    for (int i = 0; i < N; ++i)
        for (int j = 0; j < N; ++j)
            matrix[i][j] = dis(gen);
}
```

```

// Print full matrix
void printMatrix(const int matrix[N][N], const string& name)
{
    cout << "Matrix " << name << ":\n";
    for (int i = 0; i < N; ++i)
    {
        for (int j = 0; j < N; ++j)
            cout << setw(4) << matrix[i][j];
        cout << "\n";
    }
    cout << "\n";
}

// Process and display information for one matrix
void processMatrix(const int matrix[N][N], const string& name)
{
    cout << "Matrix " << name << ":\n";

    cout << " Main diagonal: ";
    printDiagonal(matrix, true);

    cout << " Anti-diagonal: ";
    printDiagonal(matrix, false);

    long long sumMain = sumDiagonal(matrix, true);
    long long sumAnti = sumDiagonal(matrix, false);

    cout << " Sum of main diagonal: " << sumMain << "\n";
    cout << " Sum of anti-diagonal: " << sumAnti << "\n\n";
}

int main()
{
    int A[N][N], B[N][N];

    // Seed is different each run thanks to random_device
    fillRandom(A);
    fillRandom(B);

    // Optional: print full matrices
    printMatrix(A, "A");
    printMatrix(B, "B");

    processMatrix(A, "A");
    processMatrix(B, "B");

    long long difference = sumDiagonal(A, true) - sumDiagonal(B, false);
    cout << "Difference (main diagonal of A - anti-diagonal of B) = " << difference << "\n";

    cin.get();
    return 0;
}

```

```

D:\Documents\omstu-works-2 < + >

Matrix A:
-40 35 -40 28 50 48 23
-43 49 -5 -28 -20 -50 -31
-11 21 47 5 15 29 34
-3 37 -45 10 -13 -21 33
21 -15 -22 -49 -13 -28 22
48 20 38 -2 28 -10 3
-29 -13 25 -4 4 23 -4

Matrix B:
13 12 28 1 -20 -4 -20
27 -27 -13 -20 -41 -26 -18
26 -20 -30 6 20 -1 40
-27 -13 19 27 -39 30 40
42 -39 -28 40 -4 -19 39
38 4 34 -41 29 17 26
31 17 -40 23 -10 0 -15

Matrix A:
Main diagonal: -40 49 47 10 -13 -10 -4
Anti-diagonal: 23 -50 15 10 -22 20 -29
Sum of main diagonal: 39
Sum of anti-diagonal: -33

Matrix B:
Main diagonal: 13 -27 -30 27 -4 17 -15
Anti-diagonal: -20 -26 20 27 -28 4 31
Sum of main diagonal: -19
Sum of anti-diagonal: 8

Difference (main diagonal of A - anti-diagonal of B) = 31

```

Рисунок 1 – Результат работы программы.

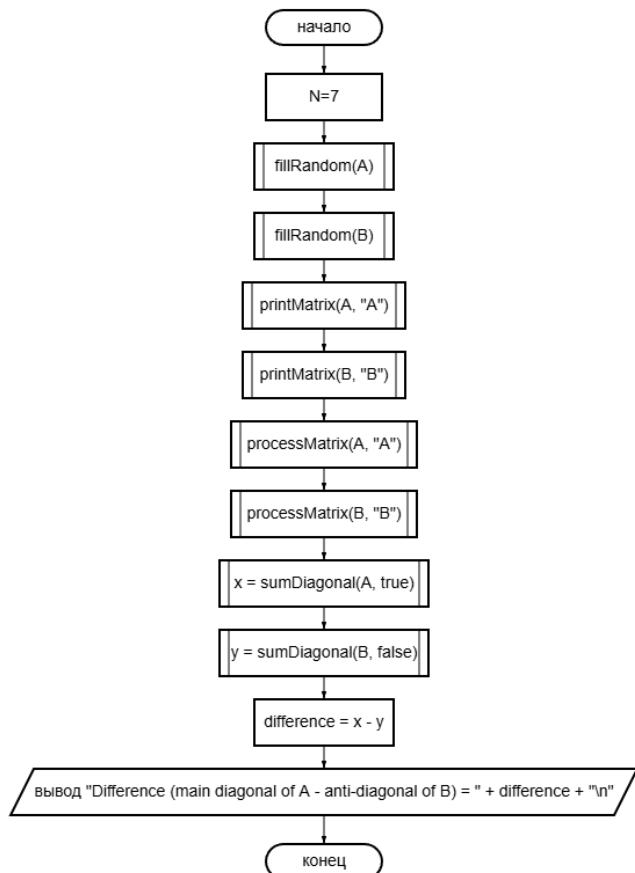


Рисунок 2 – Схема алгоритма главной функции.

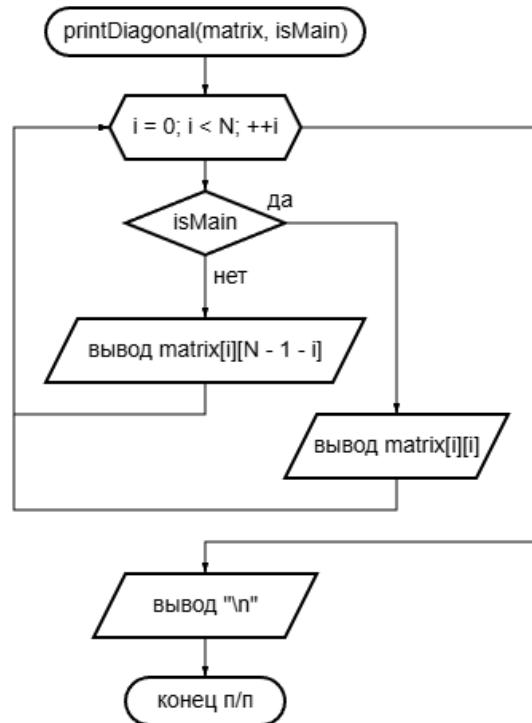


Рисунок 3 – Схема алгоритма подпрограммы для вывода элементов диагоналей матриц.

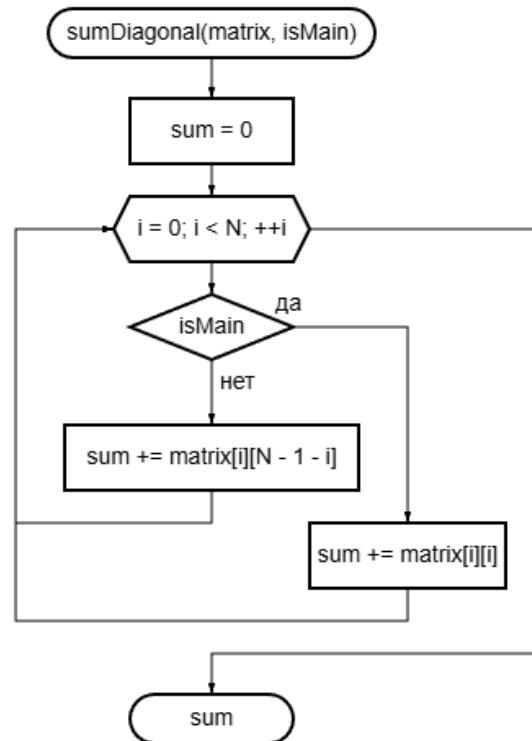


Рисунок 4 – Схема алгоритма подпрограммы, возвращающей сумму элементов диагонали матрицы.

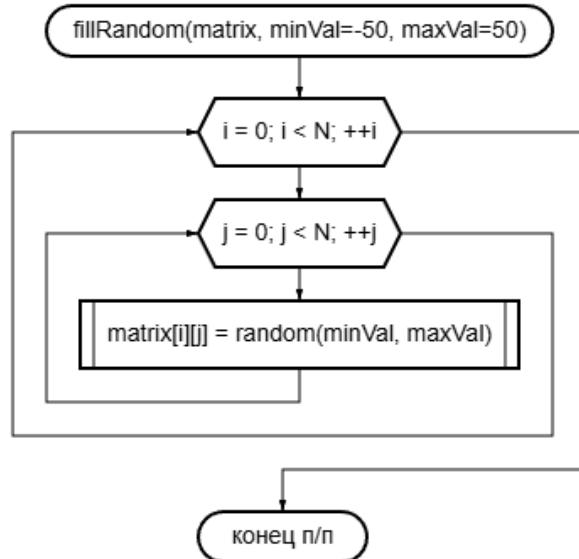


Рисунок 5 – Схема алгоритма подпрограммы для заполнения матрицы случайными числами.

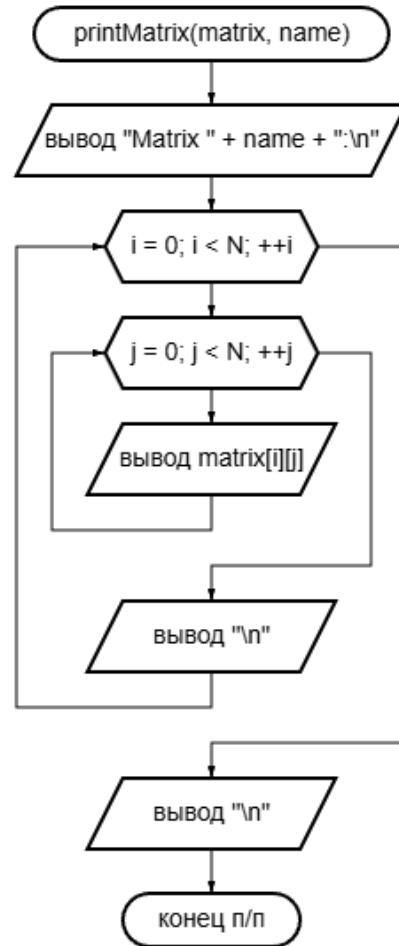


Рисунок 6 – Схема алгоритма подпрограммы для полного вывода матрицы.

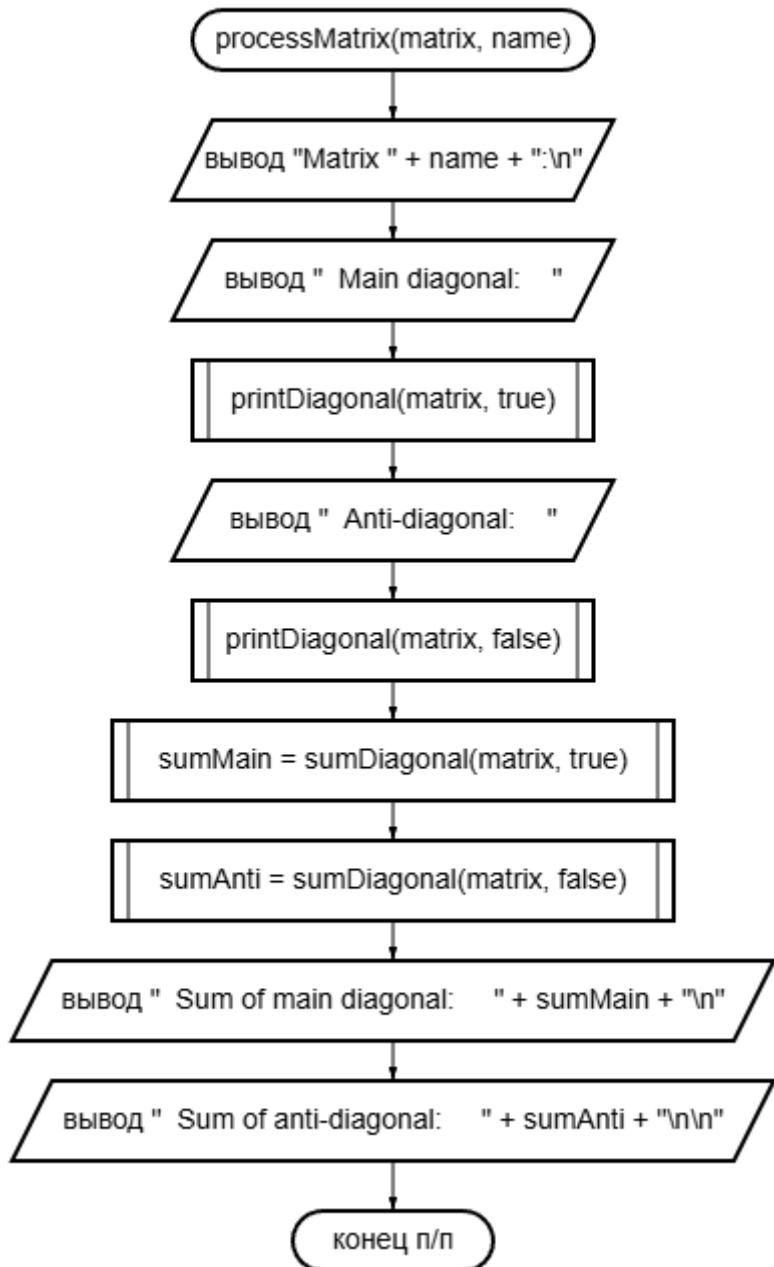


Рисунок 7 – Схема алгоритма подпрограммы для централизованной обработки и вывода матрицы.

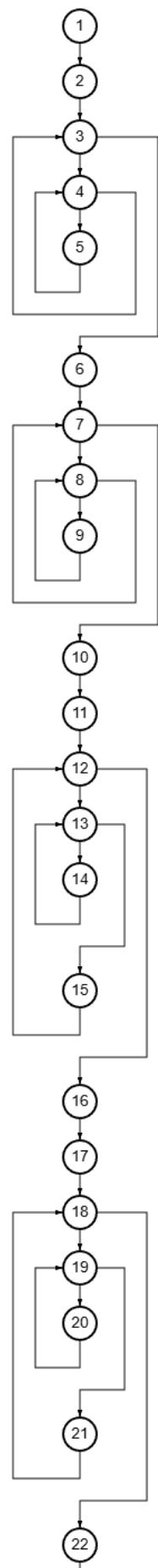


Рисунок 8 – Граф потока управления 1.

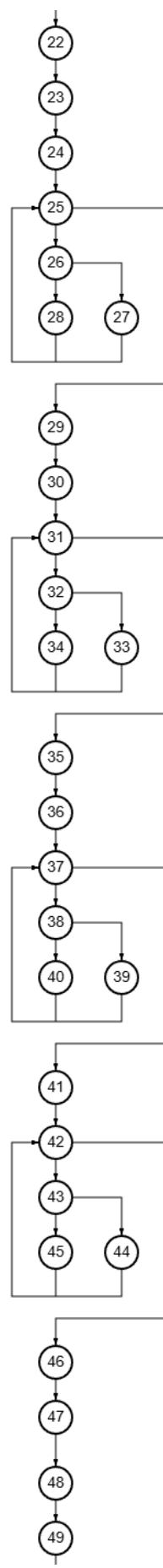


Рисунок 9 – Граф потока управления 2.

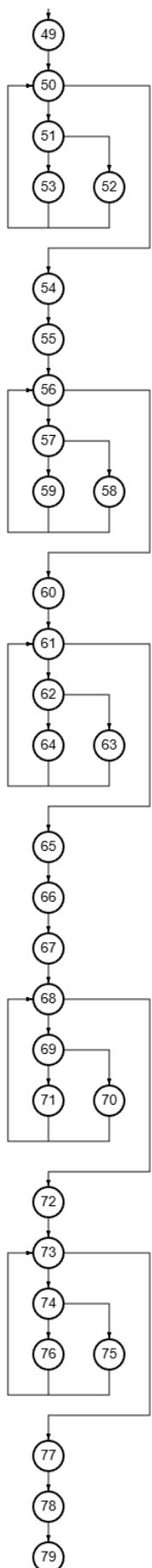


Рисунок 10 – Граф потока управления 3.

Таблица 1 – Таблица для подсчёта цикломатического числа.

Функция	Узлы (v)	Рёбра (e)	Примечания
fillRandom	7	10	2 вложенных for → 3 входа/выхода + 4 перехода внутри
printMatrix	7	10	аналогично fillRandom
printDiagonal	7	11	for + if → больше переходов
sumDiagonal	6	9	for + тернарный оператор
processMatrix	8	8	только последовательные вызовы + cout
main	7	6	только последовательные вызовы функций

Формула для вычисления цикломатического числа Мак-Кейба (цикломатической сложности) $Z(G)$:

$$Z(G) = e - v + 2p, \text{ где:}$$

e – количество рёбер в графе потока управления;

v – количество узлов (вершин);

p – количество связных компонент (здесь $P = 1$ — одна программа).

В нашем случае имеем:

Общее количество узлов $v \approx 7 + 7 + 7 + 6 + 8 + 7 = 42$.

Общее количество рёбер $e \approx 10 + 10 + 11 + 9 + 8 + 6 = 54$.

$$Z(G) = 54 - 42 + 2*1 = 12 + 2 = 14$$

ВЫВОД

В ходе работы проанализирована программа на C++, выполняющая генерацию двух случайных матриц 7×7 , вывод диагоналей и вычисление их сумм. Построен граф потока управления. По формуле Мак-Кейба $Z(G) = e - v + 2p$ цикломатическая сложность программы составила 14 ($p = 1$).

Значение превышает порог 10, что указывает на повышенную сложность и целесообразность рефакторинга (выделение общих операций в шаблонные функции снижит сложность отдельных модулей).

Метрика Мак-Кейба подтвердила свою актуальность: она наглядно показала минимальное количество тестовых прогонов (14), необходимых для полного покрытия всех ветвей и контуров программы, и позволила объективно оценить структурную сложность кода.