

МИНИСТЕРСТВО НАУКИ И ВЫСШЕГО ОБРАЗОВАНИЯ
РОССИЙСКОЙ ФЕДЕРАЦИИ

ФЕДЕРАЛЬНОЕ ГОСУДАРСТВЕННОЕ БЮДЖЕТНОЕ ОБРАЗОВАТЕЛЬНОЕ УЧРЕЖДЕНИЕ
ВЫСШЕГО ОБРАЗОВАНИЯ

**«БЕЛГОРОДСКИЙ ГОСУДАРСТВЕННЫЙ
ТЕХНОЛОГИЧЕСКИЙ УНИВЕРСИТЕТ им. В. Г. ШУХОВА»
(БГТУ им. В.Г. Шухова)**

Кафедра программного обеспечения вычислительной техники и автоматизированных систем

Учебно-ознакомительная практика
по дисциплине: Основы программирования

Выполнил: ст. группы ПВ-223

Пахомов Владислав Андреевич

Проверили: Новожен Никита Викторович

Черников Сергей Викторович

Белгород 2023 г.

Оглавление

1 Линейные алгоритмы

1.1	Задание варианта	
1.2	Обоснование	
1.3	Спецификация	
1.4	Блок-схема	
1.5	Код программы	
1.6	Тестовые данные	
1.7	Результат выполнения тестов	

2 Разветвляющиеся алгоритмы

2.1	Задание варианта	
2.2	Обоснование	
2.3	Спецификация	
2.4	Блок-схема	
2.5	Код программы	
2.6	Тестовые данные	
2.7	Результат выполнения тестов	

3 Циклические и итерационные алгоритмы

3.1	Задание варианта	
3.2	Обоснование	
3.3	Спецификация	
3.4	Блок-схема	
3.5	Код программы	
3.6	Тестовые данные	
3.7	Результат выполнения тестов	

4 Простейшие операции над массивами

4.1	Задание варианта	
4.2	Обоснование	
4.3	Спецификация	
4.4	Блок-схема	

4.5	Код программы	
4.6	Тестовые данные	
4.7	Результат выполнения тестов	
5	Векторы и матрицы	
5.1	Задание варианта	
5.2	Обоснование	
5.3	Спецификация	
5.4	Блок-схема	
5.5	Код программы	
5.6	Тестовые данные	
5.7	Результат выполнения тестов	
6	Линейный поиск	
6.1	Задание варианта	
6.2	Обоснование	
6.3	Спецификация	
6.4	Блок-схема	
6.5	Код программы	
6.6	Тестовые данные	
6.7	Результат выполнения тестов	
7	Арифметика	
7.1	Задание варианта	
7.2	Обоснование	
7.3	Спецификация	
7.4	Блок-схема	
7.5	Код программы	
7.6	Тестовые данные	
7.7	Результат выполнения тестов	
8	Геометрия и теория множеств	
8.1	Задание варианта	
8.2	Обоснование	
8.3	Спецификация	

8.4	Блок-схема	
8.5	Код программы	
8.6	Тестовые данные	
8.7	Результат выполнения тестов	
9	Линейная алгебра и сжатие информации	
9.1	Задание варианта	
9.2	Обоснование	
9.3	Спецификация	
9.4	Блок-схема	
9.5	Код программы	
9.6	Тестовые данные	
9.7	Результат выполнения тестов	
10	Алгоритмы обработки символьной информации	
10.1	Задание варианта	
10.2	Обоснование	
10.3	Спецификация	
10.4	Блок-схема	
10.5	Код программы	
10.6	Тестовые данные	
10.7	Результат выполнения тестов	
11	Аналитическая геометрия	
11.1	Задание варианта	
11.2	Обоснование	
11.3	Таблица значений	
11.4	График	
12	Кривые второго порядка на плоскости	
12.1	Задание варианта	
12.2	Обоснование	
12.3	Таблица значений	
12.4	График	
13	Графическое решение систем уравнений	

13.1	Задание варианта
13.2	Обоснование
13.3	Таблица значений
13.4	График

14 Плоскость в трёхмерном пространстве

14.1	Задание варианта
14.2	Обоснование
14.3	Таблица значений
14.4	График

15 Поверхность второго порядка в трёхмерном пространстве

15.1	Задание варианта
15.2	Обоснование
15.3	Таблица значений
15.4	График

1 Линейные алгоритмы

1.1 Задание варианта

Найти корни квадратного уравнения, заданного своими коэффициентами, с положительным дискриминантом; подстановкой в уравнение убедиться в погрешности вычислений.

1.2 Обоснование

Корни уравнения находим по формуле $x_1 = \frac{-b+\sqrt{D}}{2 \cdot a}$ и $x_2 = \frac{-b-\sqrt{D}}{2 \cdot a}$, где $D = b^2 - 4 \cdot a \cdot c$

1.3 Спецификация

1. Заголовок: `void solveSquareEquation(float a, float b, float c, float *x1, float *x2)`
2. Назначение: принимает коэффициенты уравнения вида $a \cdot x^2 + b \cdot x + c = 0$, сохраняет его корни в `x1`, `x2`.

1.4 Блок-схема

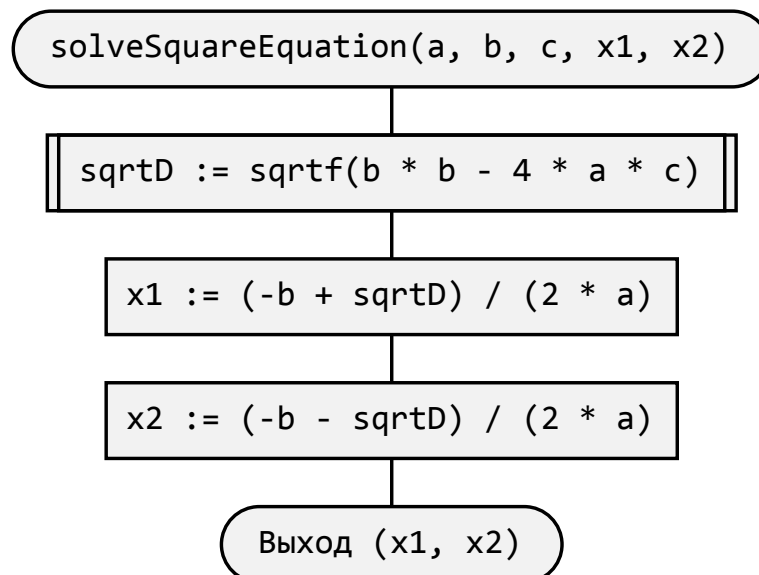


Рисунок 1: Функция solveSquareEquation

1.5 Код программы

```
#include <math.h>

void solveSquareEquation(float a, float b, float c, float *x1, float *x2) {
    float sqrtD = sqrtf(b * b - 4 * a * c);
    *x1 = (-b + sqrtD) / (2 * a);
    *x2 = (-b - sqrtD) / (2 * a);
}
```

Таблица 1

Результаты выполнения функции

a	b	c	x_1 (факт.)	x_2 (факт.)	$ F(x_1) $	$ F(x_2) $
2	-12	16	2.000000	4.000000	0	0
2	$-6\sqrt{2}$	16	1.414214	2.828427		
2	4	-16	2.000000	-4.000000	0	0
1.5	-6	$-\frac{14}{3}$	4.666667	-0.666667	$2.666667 \cdot 10^{-6}$	$2.666667 \cdot 10^{-6}$
2	6	0	-3.000000	0.000000	0	0
3	1	0	-0.333333	0.000000	$3.333333 \cdot 10^{-7}$	0
2	-6	0	3.000000	0.000000	0	0
3	-1	0	0.333333	0.000000	$3.333333 \cdot 10^{-7}$	0
2	12	16	-2.000000	-4.000000	0	0
2	$6\sqrt{2}$	8	-1.414214	-2.828427	$1.237795 \cdot 10^{-6}$	$3.528354 \cdot 10^{-6}$
-2	-12	-16	-2.000000	-4.000000	0	0
-2	$-6\sqrt{2}$	-8	1.414214	2.828427	$1.237795 \cdot 10^{-6}$	$3.528354 \cdot 10^{-6}$
-2	4	16	-2.000000	4.000000	0	0
-1.5	-6	$\frac{14}{3}$	-4.666667	0.666667	$2.666667 \cdot 10^{-6}$	$2.666667 \cdot 10^{-6}$
-2	-6	0	-3.000000	0.000000	0	0
-3	-1	0	-0.333333	0.000000	$3.333333 \cdot 10^{-7}$	0
-2	6	0	3.000000	0.000000	0	0
-3	1	0	0.333333	-0.000000	$3.333333 \cdot 10^{-7}$	0
-2	12	-16	2.000000	4.000000	0	0
2	$-6\sqrt{2}$	8	1.414214	2.828427	$1.237795 \cdot 10^{-6}$	$3.528354 \cdot 10^{-6}$

1.6 Тестовые данные

Таблица 2

Тестовые данные solveSquareEquation

a	b	c	x_1	x_2
2	-12	16	2	4
2	$-6\sqrt{2}$	16	$\sqrt{2}$	$2\sqrt{2}$
2	4	-16	2	-4
1.5	-6	$-\frac{14}{3}$	$4\frac{2}{3}$	$-\frac{2}{3}$
2	6	0	-3	0
3	1	0	$-\frac{1}{3}$	0
2	-6	0	3	0
3	-1	0	$\frac{1}{3}$	0
2	12	16	-2	-4
2	$6\sqrt{2}$	8	$-\sqrt{2}$	$-2\sqrt{2}$
-2	-12	-16	-2	-4
-2	$-6\sqrt{2}$	-8	$\sqrt{2}$	$2\sqrt{2}$
-2	4	16	-2	4
-1.5	-6	$\frac{14}{3}$	$-4\frac{2}{3}$	$\frac{2}{3}$
-2	-6	0	-3	0
-3	-1	0	$-\frac{1}{3}$	0
-2	6	0	3	0
-3	1	0	$\frac{1}{3}$	0
-2	12	-16	2	4
2	$-6\sqrt{2}$	8	$\sqrt{2}$	$2\sqrt{2}$

1.7 Результат выполнения тестов

```
Test project /Users/vlad/Desktop/C/programming-and-algorithmization-basics/cmake-build-debug
Start 1: testTask1APositivePositiveIntRoots
1/72 Test #1: testTask1APositivePositiveIntRoots ..... Passed    0.46 sec
Start 2: testTask1APositivePositiveRealRoots
2/72 Test #2: testTask1APositivePositiveRealRoots ..... Passed    0.19 sec
Start 3: testTask1APositivePositiveAndNegativeIntRoots
3/72 Test #3: testTask1APositivePositiveAndNegativeIntRoots .... Passed    0.19 sec
Start 4: testTask1APositivePositiveAndNegativeRealRoots
4/72 Test #4: testTask1APositivePositiveAndNegativeRealRoots ... Passed    0.19 sec
Start 5: testTask1APositiveZeroAndNegativeIntRoots
5/72 Test #5: testTask1APositiveZeroAndNegativeIntRoots ..... Passed    0.19 sec
Start 6: testTask1APositiveZeroAndNegativeRealRoots
6/72 Test #6: testTask1APositiveZeroAndNegativeRealRoots ..... Passed    0.19 sec
Start 7: testTask1APositivePositiveAndZeroIntRoots
7/72 Test #7: testTask1APositivePositiveAndZeroIntRoots ..... Passed    0.19 sec
Start 8: testTask1APositivePositiveAndZeroRealRoots
8/72 Test #8: testTask1APositivePositiveAndZeroRealRoots ..... Passed    0.19 sec
Start 9: testTask1APositiveNegativeIntRoots
9/72 Test #9: testTask1APositiveNegativeIntRoots ..... Passed    0.19 sec
Start 10: testTask1APositiveNegativeRealRoots
10/72 Test #10: testTask1APositiveNegativeRealRoots ..... Passed    0.19 sec
Start 11: testTask1ANegativeNegativeIntRoots
11/72 Test #11: testTask1ANegativeNegativeIntRoots ..... Passed    0.19 sec
Start 12: testTask1ANegativeNegativeRealRoots
12/72 Test #12: testTask1ANegativeNegativeRealRoots ..... Passed    0.19 sec
Start 13: testTask1ANegativePositiveAndNegativeIntRoots
13/72 Test #13: testTask1ANegativePositiveAndNegativeIntRoots .... Passed    0.19 sec
Start 14: testTask1ANegativePositiveAndNegativeRealRoots
14/72 Test #14: testTask1ANegativePositiveAndNegativeRealRoots ... Passed    0.19 sec
Start 15: testTask1ANegativeZeroAndNegativeIntRoots
15/72 Test #15: testTask1ANegativeZeroAndNegativeIntRoots ..... Passed    0.19 sec
Start 16: testTask1ANegativeZeroAndNegativeRealRoots
16/72 Test #16: testTask1ANegativeZeroAndNegativeRealRoots ..... Passed    0.19 sec
Start 17: testTask1ANegativePositiveAndZeroIntRoots
17/72 Test #17: testTask1ANegativePositiveAndZeroIntRoots ..... Passed    0.19 sec
Start 18: testTask1ANegativePositiveAndZeroRealRoots
18/72 Test #18: testTask1ANegativePositiveAndZeroRealRoots ..... Passed    0.19 sec
Start 19: testTask1ANegativePositiveIntRoots
19/72 Test #19: testTask1ANegativePositiveIntRoots ..... Passed    0.19 sec
Start 20: testTask1ANegativePositiveRealRoots
20/72 Test #20: testTask1ANegativePositiveRealRoots ..... Passed    0.19 sec
```

Рисунок 2: Результат выполнения тестов функции solveSquareEquation

2 Разветвляющиеся алгоритмы

2.1 Задание варианта

Можно ли на прямоугольном участке застройки размером a на b метров разместить два дома размером в планер q на p и r на s метров? Дома можно располагать только параллельно сторонам участка.

2.2 Обоснование

Обоснование:

Легче всего данную задачу представить в графическом формате. Возможно 8 способов расстановки домов:

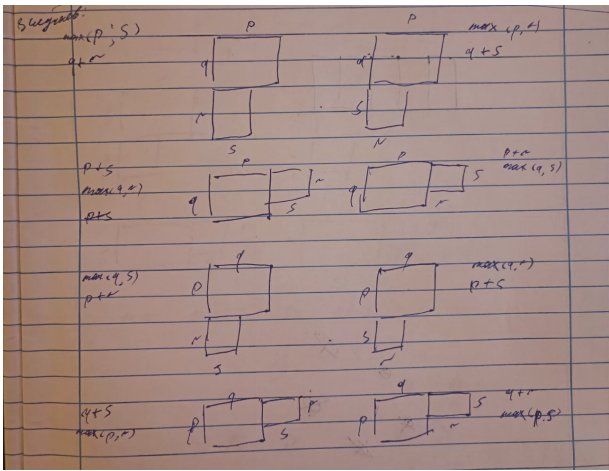


Рисунок 3: Все возможные перестановки домов

если одна из расстановок помещается в a на b - значит дома разместить можно, иначе - нет.

2.3 Спецификация

1. Заголовок: `static int max(int a, int b)`
 2. Назначение: Возвращает максимальное из a и b
-
1. Заголовок: `void solveSquareEquation(float a, float b, float c, float *x1, float *x2)`
 2. Назначение: принимает коэффициенты уравнения вида $a \cdot x^2 + b \cdot x + c = 0$, сохраняет его корни в $x1$, $x2$.

2.4 Блок-схема

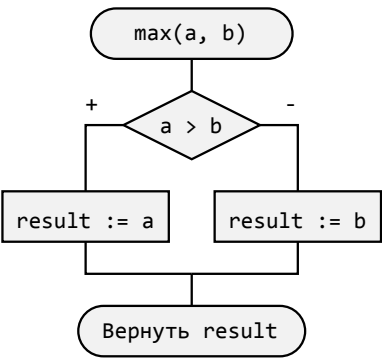


Рисунок 4: Функция max

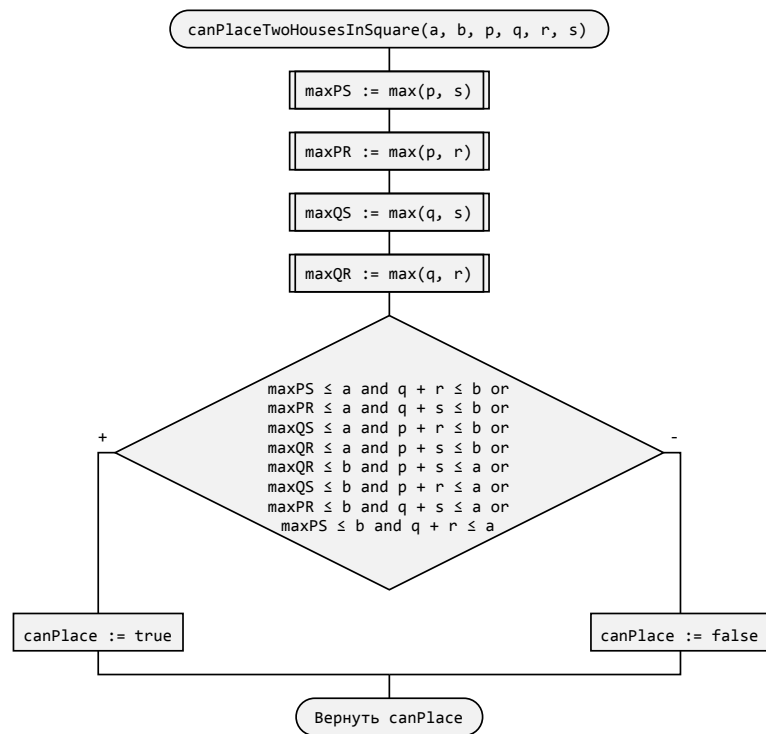


Рисунок 5: Функция canPlaceTwoHousesInSquare

2.5 Код программы

```

#include <stdbool.h>

static int max(int a, int b) {
    return a > b ? a : b;
}

bool canPlaceTwoHousesInSquare(int a, int b, int p, int q, int r, int s) {
    return max(p, s) <= a && q + r <= b ||
           max(p, r) <= a && q + s <= b ||
           max(q, s) <= a && p + r <= b ||
           max(q, r) <= a && p + s <= b ||
           p + s <= a && max(q, r) <= b ||
           p + r <= a && max(q, s) <= b ||
           q + s <= a && max(p, r) <= b ||
           q + r <= a && max(p, s) <= b;
}
  
```

2.6 Тестовые данные

Таблица 3

Тестовые данные canPlaceTwoHousesInSquare

Тестовые данные	Ожидаемый результат
a = 0, b = 0, p = 2, q = 3, r = 1, s = 5	false
a = 2, b = 5, p = 2, q = 3, r = 1, s = 5	false
a = 1, b = 500, p = 2, q = 3, r = 1, s = 5	false
a = 4, b = 6, p = 4, q = 2, r = 4, s = 4	true
a = 4, b = 8, p = 2, q = 5, r = 3, s = 3	true

2.7 Результат выполнения тестов

```
Start 21: testTask2EmptySpace
21/72 Test #21: testTask2EmptySpace ..... Passed    0.19 sec
Start 22: testTask2NotEnoughSpace
22/72 Test #22: testTask2NotEnoughSpace ..... Passed    0.19 sec
Start 23: testTask2EnoughSpaceCannotPlace
23/72 Test #23: testTask2EnoughSpaceCannotPlace ..... Passed    0.19 sec
Start 24: testTask2ShouldFitPerfectly
24/72 Test #24: testTask2ShouldFitPerfectly ..... Passed    0.19 sec
Start 25: testTask2ShouldFitExtraSpaceLeft
25/72 Test #25: testTask2ShouldFitExtraSpaceLeft ..... Passed    0.19 sec
```

Рисунок 6: Результат выполнения тестов функции canPlaceTwoHousesInSquare

3 Циклические и итерационные алгоритмы

3.1 Задание варианта

Известно время начала и окончания (например, 6:00 и 24:00) работы некоторого пригородного автобусного маршрута с одним автобусом на линии, а также протяжённость маршрута в минутах (в один конец) и время отдыха на конечных остановках. Составить суточное расписание этого маршрута (моменты отправления с конечных пунктов) без учета времени на обед и пересменку.

3.2 Обоснование

Будем определять время начала работы в минутах и общее время работы. В цикле инициализирующее выражение - инициализируем счётчик `*scheduleSize = 0`, на каждой итерации цикла будет его постепенно увеличивать. В условии возобновлении цикла будем проверять, что время старта + время работы (работник вряд-ли будет счастлив, если выедет ровно во время окончания рабочего дня и будет работать дополнительно, например, 2 часа) не будет превышать общее время работы. Пока это условие выполняется, будем сохранять время выезда в массив. Также в условии возобновления цикла проверим, что мы не превысим максимальное количество записей в расписании, иначе можем получить ошибку во время выполнения программы.

3.3 Спецификация

1. Заголовок: `getBusSchedule(Clock start, Clock end, int restTime, int travelTime, Clock *schedule, int *scheduleSize, int maxScheduleSize)`
2. Назначение: сохраняет в массив `schedule` максимального размера `maxScheduleSize` расписание автобуса при условии, что он начинает работу в `start`, оканчивает в `end`, отдыхает на остановках `restTime` имеет длительность маршрута `travelTime`. Сохраняет количество записей в `scheduleSize`.

3.4 Блок-схема

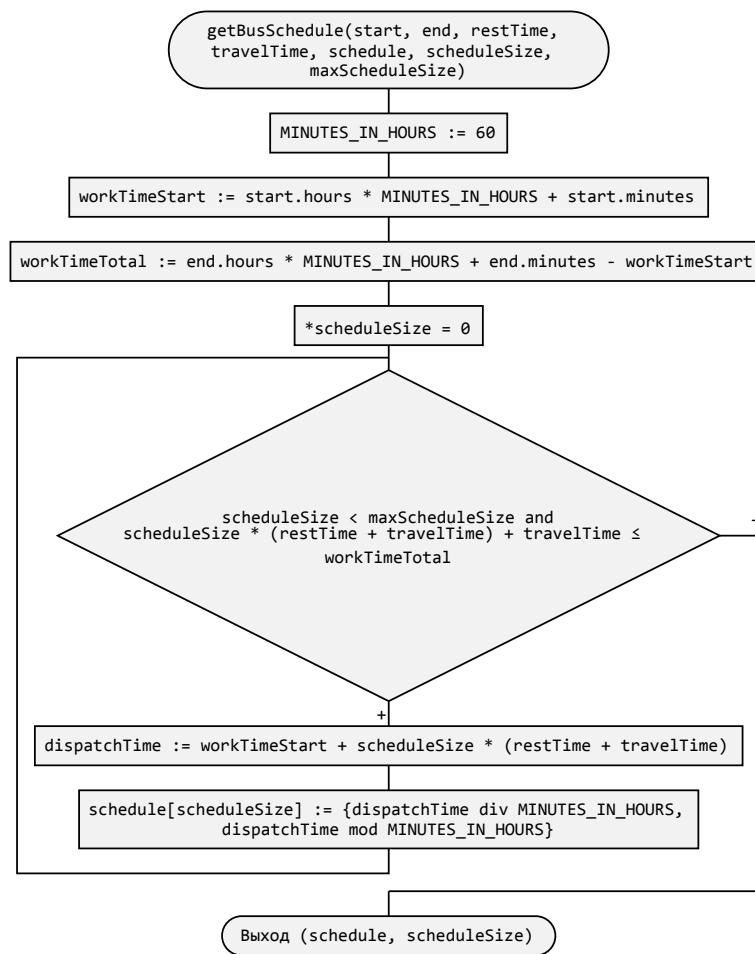


Рисунок 7: Функция getBusSchedule

3.5 Код программы

```
#include <stddef.h>

#include "Tasks.h"

#define MINUTES_IN_HOURS 60

// Содержит время - hours (часы) и minutes (минуты)
typedef struct Clock {
    int hours;
    int minutes;
} Clock;

void getBusSchedule(Clock start, Clock end, int restTime, int travelTime, Clock *schedule, int
↪ *scheduleSize, int maxScheduleSize) {
    // Определяем время начала работы и её окончания
```

[illegible]

3.6 Тестовые данные

Таблица 4

Тестовые данные getBusSchedule

Тестовые данные	Ожидаемый результат
begin = 12:00, end = 12:00, restTime = 12, travelTime = 12, MAX_SCHEDULE_SIZE = 1000	schedule = {}
begin = 12:00, end = 10:00, restTime = 12, travelTime = 12, MAX_SCHEDULE_SIZE = 1000	schedule = {}
begin = 12:00, end = 12:11, restTime = 12, travelTime = 12, MAX_SCHEDULE_SIZE = 1000	schedule = {}
begin = 12:00, end = 12:12, restTime = 12, travelTime = 12, MAX_SCHEDULE_SIZE = 1000	schedule = {12:00}
begin = 10:00, end = 12:12, restTime = 10, travelTime = 15, MAX_SCHEDULE_SIZE = 1000	schedule = {10:00, 10:25, 10:50, 11:15, 11:40}
begin = 10:00, end = 11:00, restTime = 10, travelTime = 0, MAX_SCHEDULE_SIZE = 1000	schedule = {10:00, 10:10, 10:20, 10:30, 10:40, 10:50, 11:00}
begin = 10:00, end = 11:00, restTime = 0, travelTime = 10, MAX_SCHEDULE_SIZE = 1000	schedule = {10:00, 10:10, 10:20, 10:30, 10:40, 10:50}
begin = 10:00, end = 11:00, restTime = 0, travelTime = 0, MAX_SCHEDULE_SIZE = 1000	scheduleSize = 1000

3.7 Результат выполнения тестов

```
Start 26: testTask3NoWorkingTime
26/72 Test #26: testTask3NoWorkingTime ..... Passed    0.19 sec
Start 27: testTask3NegativeWorkingTime
27/72 Test #27: testTask3NegativeWorkingTime ..... Passed    0.19 sec
Start 28: testTask3NotEnoughWorkingTime
28/72 Test #28: testTask3NotEnoughWorkingTime ..... Passed    0.19 sec
Start 29: testTask3TimeEnoughJustForOneTravel
29/72 Test #29: testTask3TimeEnoughJustForOneTravel ..... Passed    0.19 sec
Start 30: testTask3RegularScenario
30/72 Test #30: testTask3RegularScenario ..... Passed    0.19 sec
Start 31: testTask3Teleportation
31/72 Test #31: testTask3Teleportation ..... Passed    0.19 sec
Start 32: testTask3NoRest
32/72 Test #32: testTask3NoRest ..... Passed    0.19 sec
Start 33: testTask3ShouldNotOverfill
33/72 Test #33: testTask3ShouldNotOverfill ..... Passed    0.20 sec
```

Рисунок 8: Результат выполнения тестов функции `getBusSchedule`

4 Простейшие операции над массивами

4.1 Задание варианта

Найти среднее арифметическое элементов каждой строки матрицы $Q(l, m)$ и вычесть его из элементов этой строки.

4.2 Обоснование

Сначала вычислим среднее для каждой строчки матрицы, потом вычислим среднее строчки из каждого элемента строчки.

4.3 Спецификация

1. Заголовок: `void subtractMiddleOfLineFromEveryLine(double **matrix, int l, int m)`
2. Назначение: из каждого элемента строчки матрицы `matrix` размером `1 × m` вычитает среднее строчки.

4.4 Блок-схема

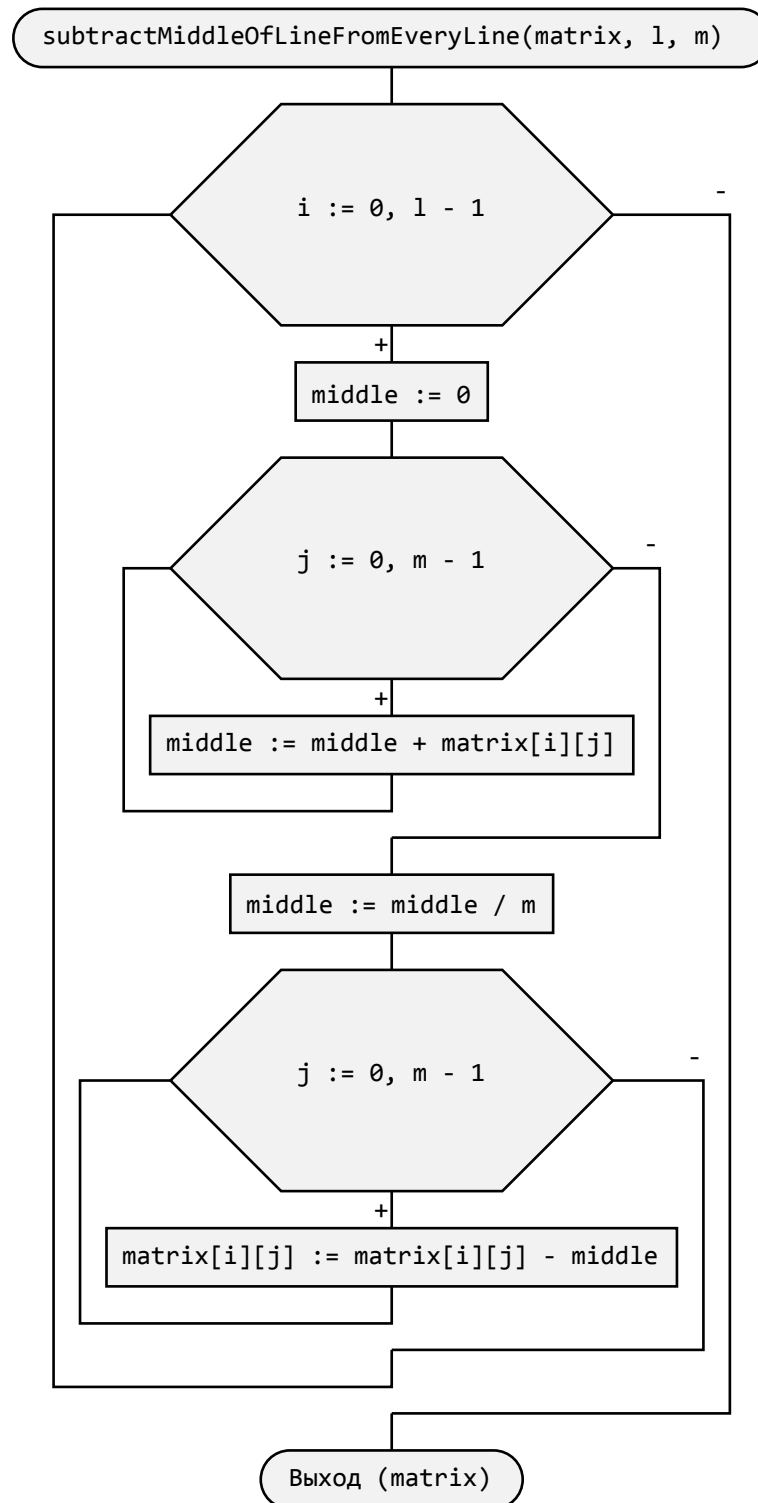


Рисунок 9: Функция `subtractMiddleOfLineFromEveryLine`

4.5 Код программы

```
#include "Tasks.h"

void subtractMiddleOfLineFromEveryLine(double **matrix, int l, int m) {
    for (int i = 0; i < l; i++) {
        // Для каждой строчки высчитаем среднее.
        // Сначала высчитаем сумму
        double middle = 0;

        for (int j = 0; j < m; j++)
            middle += matrix[i][j];

        // После этого можем поделить сумму на m - кол-во элементов - и получить среднее
        middle /= m;

        // Остаётся только вычесть её из каждого элемента в строке
        for (int j = 0; j < m; j++)
            matrix[i][j] -= middle;
    }
}
```

4.6 Тестовые данные

Таблица 5

Тестовые данные subtractMiddleOfLineFromEveryLine

Тестовые данные	Ожидаемый результат
Пустая матрица	Пустая матрица
$\begin{pmatrix} 5 & 1 & 4 & 2 & 3 \end{pmatrix}$	$\begin{pmatrix} 2 & -2 & 1 & -1 & 0 \end{pmatrix}$
$\begin{pmatrix} 5 \\ 1 \\ 4 \\ 2 \\ 3 \end{pmatrix}$	$\begin{pmatrix} 2 \\ -2 \\ 1 \\ -1 \\ 0 \end{pmatrix}$
$\begin{pmatrix} 5 & 1 & 4 & 2 & 3 \\ 5 & 5 & 5 & 5 & 5 \\ 3 & 1 & 1 & 1 & 3 \\ 0 & 0 & 5 & 0 & 0 \\ 5 & 4 & 3 & 4 & 5 \end{pmatrix}$	$\begin{pmatrix} 2 & -2 & 1 & -1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1.2 & -0.8 & -0.8 & -0.8 & 1.2 \\ -1 & -1 & 4 & -1 & -1 \\ 0.8 & -0.2 & -1.2 & -0.2 & 0.8 \end{pmatrix}$

4.7 Результат выполнения тестов

```
Start 34: testTask4Empty
34/72 Test #34: testTask4Empty ..... Passed 0.19 sec
Start 35: testTask4OneLine
35/72 Test #35: testTask4OneLine ..... Passed 0.19 sec
Start 36: testTask4OneColumn
36/72 Test #36: testTask4OneColumn ..... Passed 0.19 sec
Start 37: testTask4Regular
37/72 Test #37: testTask4Regular ..... Passed 0.18 sec
```

Рисунок 10: Результат выполнения тестов функции subtractMiddleOfLineFromEveryLine

5 Векторы и матрицы

5.1 Задание варианта

По кругу располагаются n человек. Ведущий считает по кругу, начиная с первого, и выводит («казнит») m -го человека. Круг смыкается, счёт возобновляется со следующего после «казнённого»; так продолжается, пока «в живых» останется только один человек. Найти номер оставшегося «в живых» человека, а также для заданного найти такое $m > 1$, при котором «в живых» останется первый.

5.2 Обоснование

Логично предположить что в круге из одного человека при любом шаге он будет победителем. Теперь рассмотрим задачу из двух людей. Вычеркнем из этого круга человека в зависимости от m - мы получим оставшегося победителя. Рассмотрим задачу с большим количеством людей, например 5. Будем проходиться по кругу с шагом m , вычеркнем из этого круга m человека. У нас останется 4 человека, мы уже знаем решение этой задачи, поэтому на основе этих данных мы можем определить текущего победителя для n и m по формуле

$$res[n][m] = (m + res[n - 1][m] - 1) \% n + 1$$

на основе этой формулы можем составить матрицу, где элемент с индексом n и m содержит ответ на задачу.

5.3 Спецификация

1. Заголовок: `static JosephProblemMatrix createJosephProblemMatrix(int nn)`
2. Назначение: возвращает структуру, содержащую указатель на матрицу шириной и длиной `nn` и её длину. Ячейка матрицы в i ряду и j столбце является ответом на задачу Иосифа Флавия, где $(i + 1)$ - количество людей в круге, $(j + 1)$ - шаг с которым казнят людей в кругу.

-
1. Заголовок: `void freeJosephProblemMatrix(JosephProblemMatrix matrix)`
 2. Назначение: освобождает память выделенную на объект `matrix`.

-
1. Заголовок: `int josephProblemFindSurvivor(int n, int m)`

2. Назначение: возвращает номер выжившего в задаче Иосифа Флавия в кругу из `n` человек с шагом `m`.
-

1. Заголовок: `int josephProblemFindMForSurvivorOne(int n)`
2. Назначение: возвращает шаг при котором в задаче Иосифа Флавия в кругу из `n` людей выжившим является человек с 1 номером.

5.4 Блок-схема

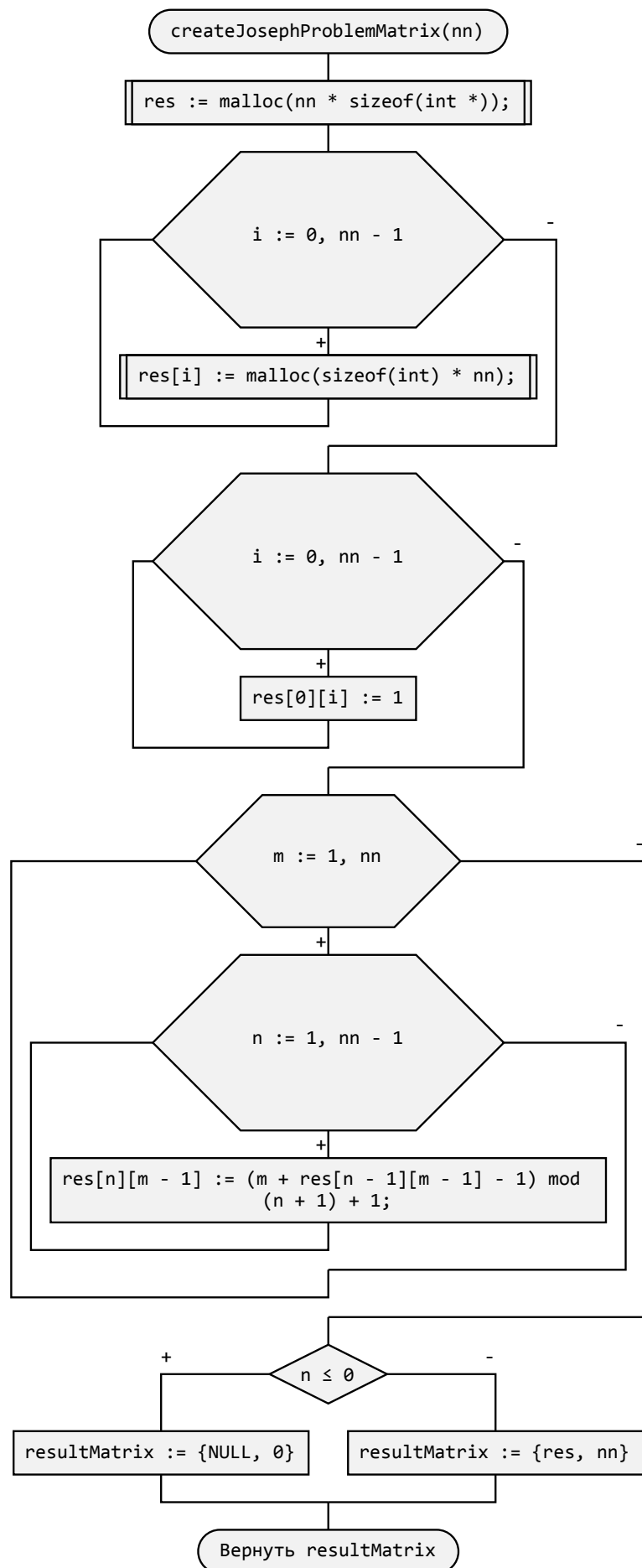


Рисунок 11: Функция createJosephProblemMatrix

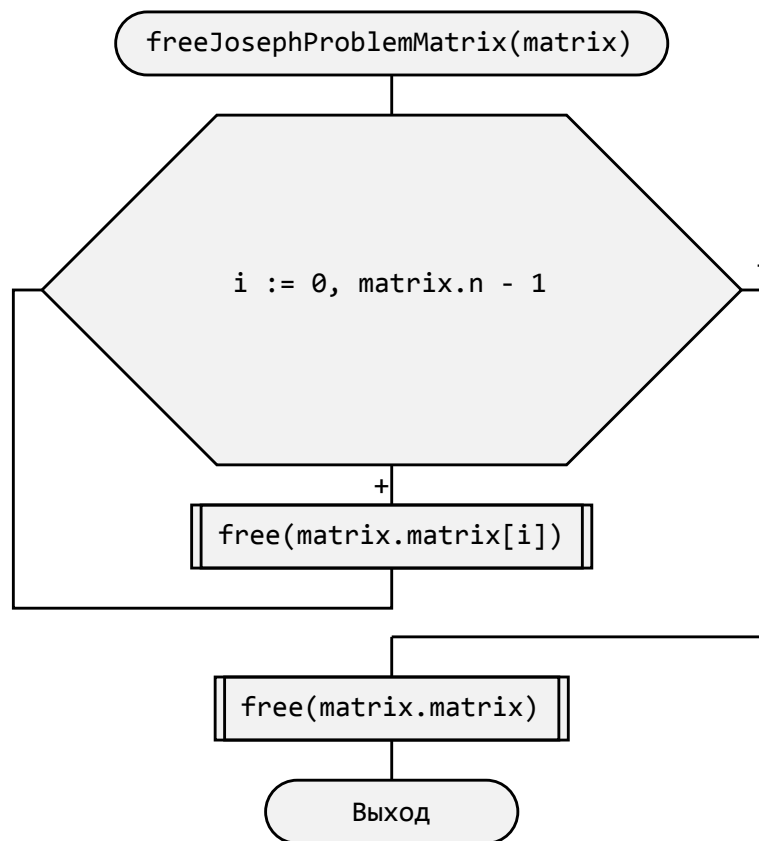


Рисунок 12: Функция freeJosephProblemMatrix

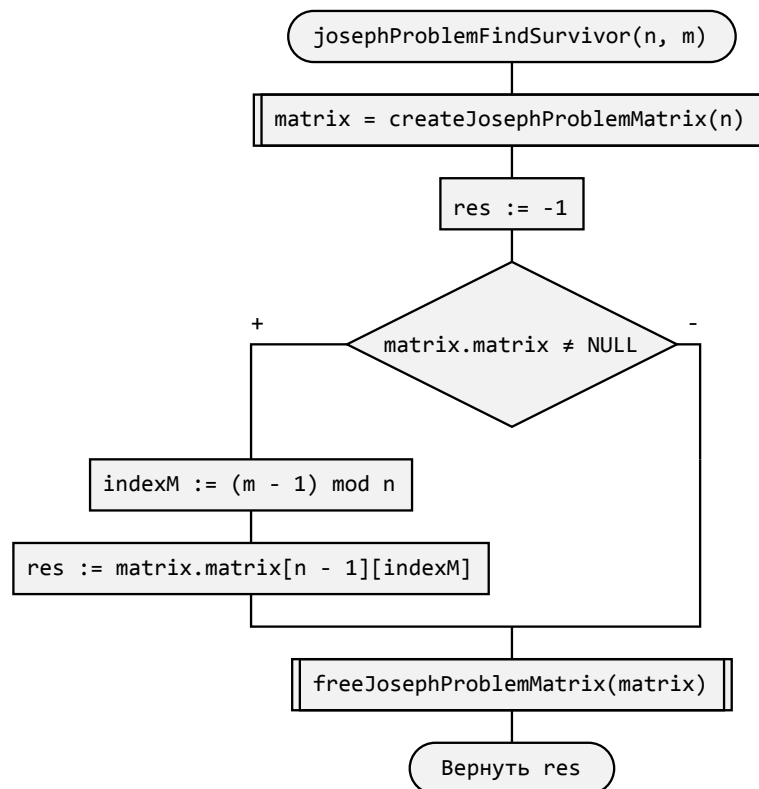


Рисунок 13: Функция josephProblemFindSurvivor

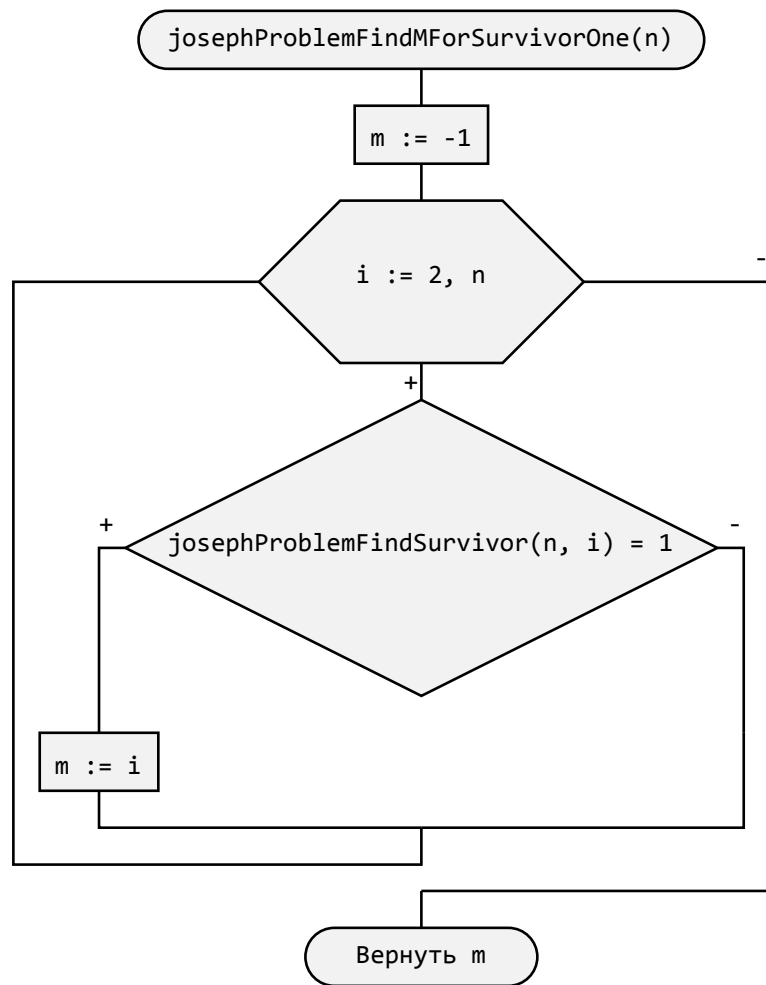


Рисунок 14: Функция josephProblemFindMForSurvivorOne

5.5 Код программы

```

#include <stddef.h>
#include <stdlib.h>

#include "Tasks.h"

typedef struct JosephProblemMatrix {
    int **matrix;
    int n;
} JosephProblemMatrix;

static JosephProblemMatrix createJosephProblemMatrix(int nn) {
    // Сформируем матрицу таким образом, что res[i][j] содержит номер "выжившего"
    // При этом i - изначальное количество людей в круге, j - шаг с которым будут
    // Казнить людей.

    int **res = malloc(nn * sizeof(int *));

```

```

for (int i = 0; i < nn; i++)
    res[i] = malloc(sizeof(int) * nn);

if (nn <= 0)
    return (JosephProblemMatrix) {NULL, 0};

// Логично предположить что в круге из одного человека при любом шаге
// он будет победителем. Так и делаем, всю первую строку матрицы
// инициализируем единицей
for (int i = 0; i < nn; i++)
    res[0][i] = 1;

for (int m = 1; m <= nn; m++)
    // Теперь попробуем рассчитать победителя для конкретной ячейки
    // Допустим, мы казним одного человека. В итоге в круге останется
    // n - 1 человек. Шаг мы тоже знаем - m, значит нам остаётся только
    // вычислить победителя на основе информации о номере человека выжившем при кол-ве
    // людей меньше на 1 с тем же шагом.
    for (int n = 1; n < nn; n++) {
        res[n][m - 1] = (m + res[n - 1][m - 1] - 1) % (n + 1) + 1;
    }

// Возвращаем матрицу
return (JosephProblemMatrix) {res, nn};
}

void freeJosephProblemMatrix(JosephProblemMatrix matrix) {
    for (int i = 0; i < matrix.n; i++)
        free(matrix.matrix[i]);

    free(matrix.matrix);
}

int josephProblemFindSurvivor(int n, int m) {
    // Получаем матрицу
    JosephProblemMatrix matrix = createJosephProblemMatrix(n);

    int res = -1;
    if (matrix.matrix != NULL) {
        int indexM = (m - 1) % n;
        // Получаем результат для конкретной ячейки
        res = matrix.matrix[n - 1][indexM];
    }

    // Удаляем матрицу
    freeJosephProblemMatrix(matrix);

    // Возвращаем результат
    return res;
}

```

```

int josephProblemFindMForSurvivorOne(int n) {
    int m = -1;

    // Здесь просто переберём все возможные шаги
    for (int i = 2; i <= n; i++)
        if (josephProblemFindSurvivor(n, i) == 1)
            m = i;

    return m;
}

```

5.6 Тестовые данные

Таблица 6

Тестовые данные josephProblemFindSurvivor

Тестовые данные	Ожидаемый результат
n = 5, m = 1	5
n = 5, m = 2	3
n = 5, m = 3	4
n = 5, m = 4	1
n = 5, m = 5	2
n = 5, m = 6	5
n = 5, m = 7	3
n = 5, m = 8	4
n = 5, m = 9	1
n = 5, m = 10	2
n = 0, m = 0	-1

Тестовые данные josephProblemFindMForSurvivorOne

Тестовые данные	Ожидаемый результат
$n = 7$	-1
$n = 0$	-1
$n = 10$	8

5.7 Результат выполнения тестов

```

Start 38: testTask5FindSurvivorRegularScenario
38/72 Test #38: testTask5FindSurvivorRegularScenario ..... Passed    0.19 sec
Start 39: testTask5FindSurvivorMBiggerThanN
39/72 Test #39: testTask5FindSurvivorMBiggerThanN ..... Passed    0.26 sec
Start 40: testTask5FindSurvivorNZero
40/72 Test #40: testTask5FindSurvivorNZero ..... Passed    0.19 sec
Start 41: testTask5FindSurvivorOneNoResultsFound
41/72 Test #41: testTask5FindSurvivorOneNoResultsFound ..... Passed    0.19 sec
Start 42: testTask5FindSurvivorOneNZero
42/72 Test #42: testTask5FindSurvivorOneNZero ..... Passed    0.19 sec
Start 43: testTask5FindSurvivorOneRegularScenario
43/72 Test #43: testTask5FindSurvivorOneRegularScenario ..... Passed    0.19 sec

```

Рисунок 15: Результат выполнения тестов функции josephProblemFindMForSurvivorOne и josephProblemFindSurvivor

6 Линейный поиск

6.1 Задание варианта

Матрица $L(n, k)$ состоит из нулей и единиц. Найти в ней самую длинную цепочку подряд стоящих нулей по горизонтали, вертикали или диагонали.

6.2 Обоснование

Чтобы найти самую длинную последовательность, необходимо пройти по всем линиям, столбцам и диагоналям матрицы и найти в ней самую длинную последовательность. Для определения наибольшей длины последовательности создадим два счётчика - максимальная длина и текущая. Далее переберём элементы. Если элемент - ноль, увеличим счётчик на 1,

сравнивая с максимальной длиной. Если она больше максимальной - присваиваем текущую длину. Иначе если элемент 1 - сбрасываем счётчик. С проходом по линиям и столбцам всё довольно легко. Для прохода по всем диагоналям будем выполнять следующие действия. Для каждого элемента крайнего левого столбца будем перебирать элементы диагонали начинающейся с текущей точки проходящей сверху слева - вправо вниз. Для каждого элемента крайнего правого столбца будем перебирать элементы диагонали начинающейся с текущей точки проходящей сверху справа - влево вниз. Для верхней границы будем перебирать все элементы двух видов диагонали, как слева вверх направо вниз, так и справа вверх налево вниз.

6.3 Спецификация

1. Заголовок: `static void findLongestZeroSubsequence(bool *arr, int size, int *begin, int *end)`
2. Назначение: находит начало и конец наидлиннейшей подпоследовательности последовательности `arr` размером `size` из нулей и сохраняет её начало в `begin` и конец в `end`

-
1. Заголовок: `static void getLine(bool **matrix, int k, int lineIndex, bool *line)`
 2. Назначение: сохраняет в `line` ряд по индексу `lineIndex` матрицы `matrix` с количеством столбцов `k`

-
1. Заголовок: `static void getColumn(bool **matrix, int n, int columnIndex, bool *column)`
 2. Назначение: сохраняет в `column` столбец по индексу `columnIndex` матрицы `matrix` с количеством рядов `n`

-
1. Заголовок: `static void getDiagonalTopLeftToBottomRight(bool **matrix, int n, int k, int iStart, int jStart, bool *diagonal, int *diagonalSize)`
 2. Назначение: сохраняет в `diagonal` диагональ и её размер в `diagonalSize` по индексу (`iStart`; `jStart`) матрицы `matrix` размером `n` × `k`. Диагональ проходит сверху слева - справа вниз.

-
1. Заголовок: `static void getDiagonalTopRightToBottomLeft(bool **matrix, int n, int k, int iStart, int jStart, bool *diagonal, int *diagonalSize)`

2. Назначение: сохраняет в `diagonal` диагональ и её размер в `diagonalSize` по индексу (`iStart`; `jStart`) матрицы `matrix` размером $n \times k$. Диагональ проходит сверху справа - влево вниз.
-

1. Заголовок: `static void processLine(bool **matrix, int k, int lineIndex, MatrixIndex *longestZeroSubsequenceBegin, MatrixIndex *longestZeroSubsequenceEnd, int *maxSubsequenceSize, bool *buf)`
 2. Назначение: находит в ряду по индексу `lineIndex` в матрице `matrix` с количеством столбцов `k` наидлиннейшую подпоследовательность из нулей и сохраняет её начало в `longestZeroSubsequenceBegin`, конец в `longestZeroSubsequenceEnd`, размер подпоследовательности в `maxSubsequenceSize`. Принимает ссылку на буфер `buf` для хранения временных значений.
-

1. Заголовок: `static void processColumn(bool **matrix, int n, int columnIndex, MatrixIndex *longestZeroSubsequenceBegin, MatrixIndex *longestZeroSubsequenceEnd, int *maxSubsequenceSize, bool *buf)`
 2. Назначение: находит в столбце по индексу `columnIndex` в матрице `matrix` с количеством рядов `n` наидлиннейшую подпоследовательность из нулей и сохраняет её начало в `longestZeroSubsequenceBegin`, конец в `longestZeroSubsequenceEnd`, размер подпоследовательности в `maxSubsequenceSize`. Принимает ссылку на буфер `buf` для хранения временных значений.
-

1. Заголовок: `static void processDiagonalTopLeftToBottomRight(bool **matrix, int n, int k, int row, int column, MatrixIndex *longestZeroSubsequenceBegin, MatrixIndex *longestZeroSubsequenceEnd, int *maxSubsequenceSize, bool *buf)`
 2. Назначение: находит в диагонали проходящей сверху слева - вправо вниз по индексу (`row`; `column`) в матрице `matrix` размером $n \times k$ наидлиннейшую подпоследовательность из нулей и сохраняет её начало в `longestZeroSubsequenceBegin`, конец в `longestZeroSubsequenceEnd`, размер подпоследовательности в `maxSubsequenceSize`. Принимает ссылку на буфер `buf` для хранения временных значений.
-

1. Заголовок: `static void processDiagonalTopRightToBottomLeft(bool **matrix, int n, int k, int row, int column, MatrixIndex *longestZeroSubsequenceBegin, MatrixIndex *longestZeroSubsequenceEnd, int *maxSubsequenceSize, bool *buf)`

2. Назначение: находит в диагонали проходящей сверху справа - влево вниз по индексу `(row; column)` в матрице `matrix` размером `n × k` наидлиннейшую подпоследовательность из нулей и сохраняет её начало в `longestZeroSubsequenceBegin`, КОНЕЦ В `longestZeroSubsequenceEnd`, размер подпоследовательности в `maxSubsequenceSize`. Принимает ссылку на буфер `buf` для хранения временных значений.
-

1. Заголовок: `static int max(int a, int b)`

2. Назначение: Возвращает максимальное из `a` и `b`
-

1. Заголовок: `void findLongestZeroLineInMatrix(bool **matrix, int n, int k, MatrixIndex *longestZeroSubsequenceBegin, MatrixIndex *longestZeroSubsequenceEnd, int *maxSubsequenceSize)`

2. Назначение: Находит в матрице `matrix` размером `n × k` наидлиннейшую подпоследовательность из нулей и сохраняет её начало в `longestZeroSubsequenceBegin`, КОНЕЦ В `longestZeroSubsequenceEnd`, размер подпоследовательности в `maxSubsequenceSize`.

6.4 Блок-схема

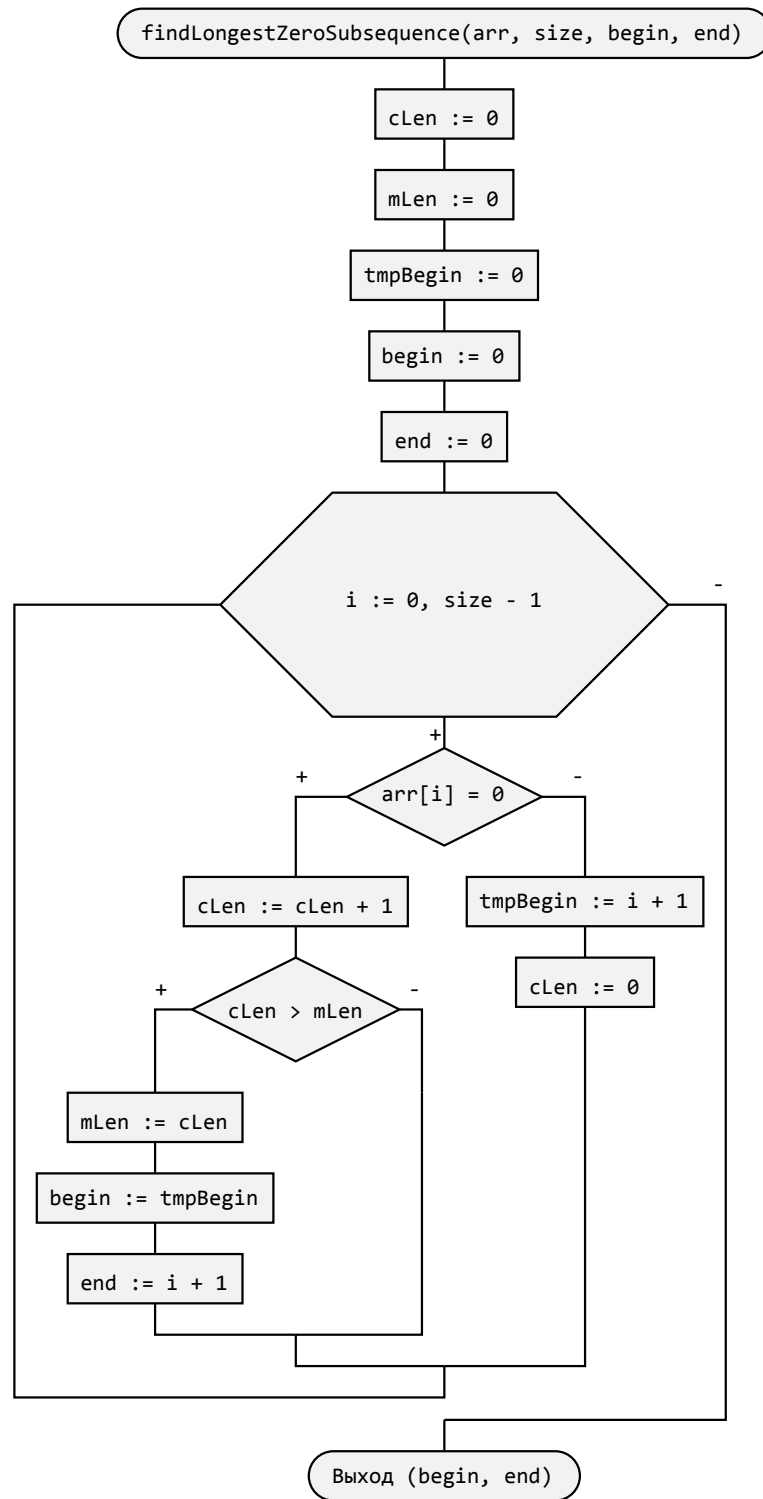


Рисунок 16: Функция `findLongestZeroSubsequence`

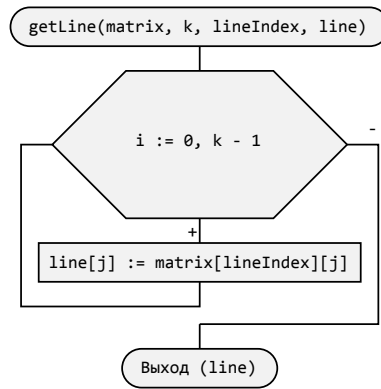


Рисунок 17: Функция getLine

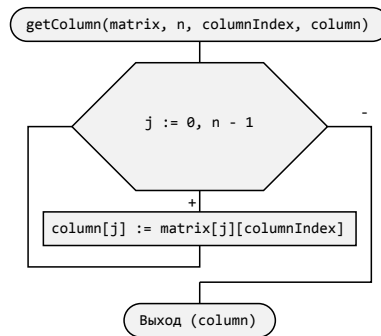


Рисунок 18: Функция getColumn

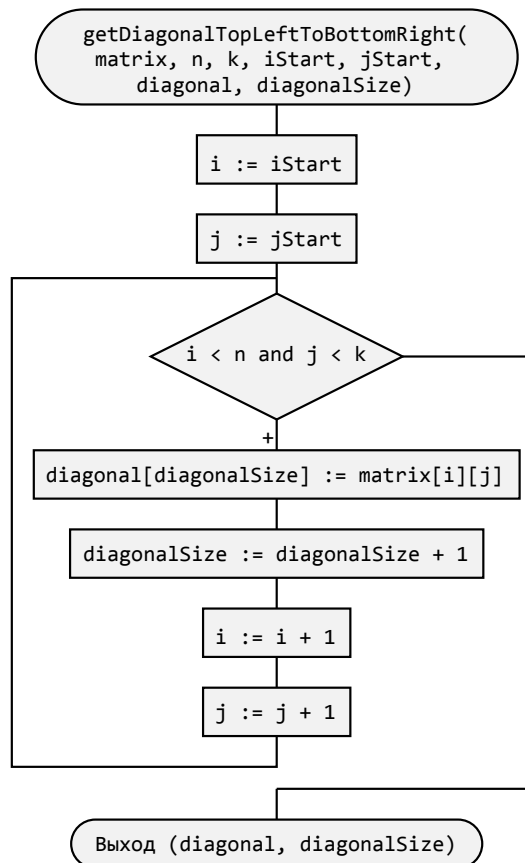


Рисунок 19: Функция getDiagonalTopLeftToBottomRight

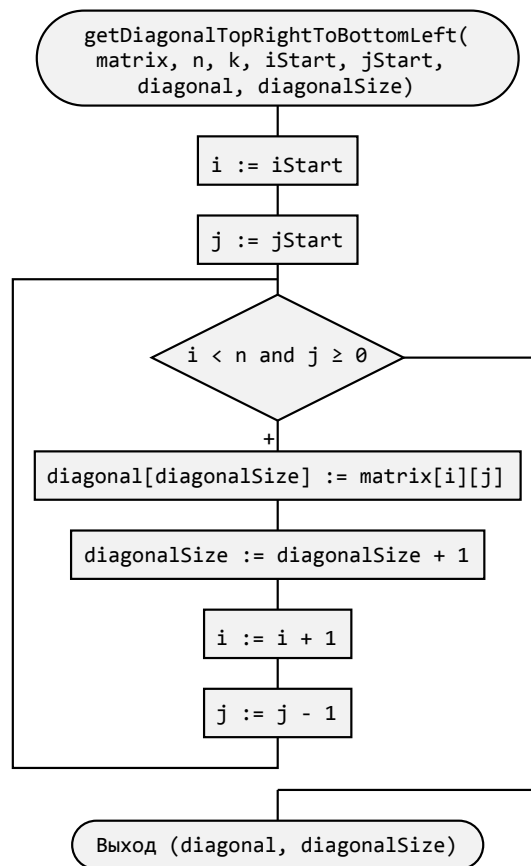


Рисунок 20: Функция getDiagonalTopRightToBottomLeft

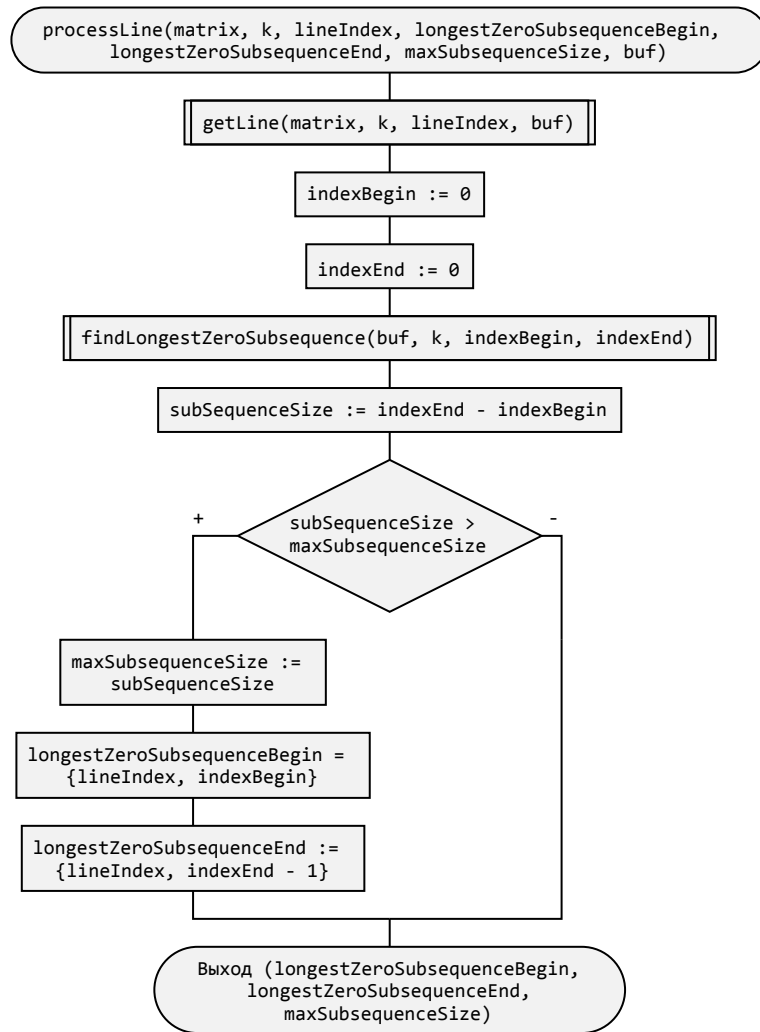


Рисунок 21: Функция processLine

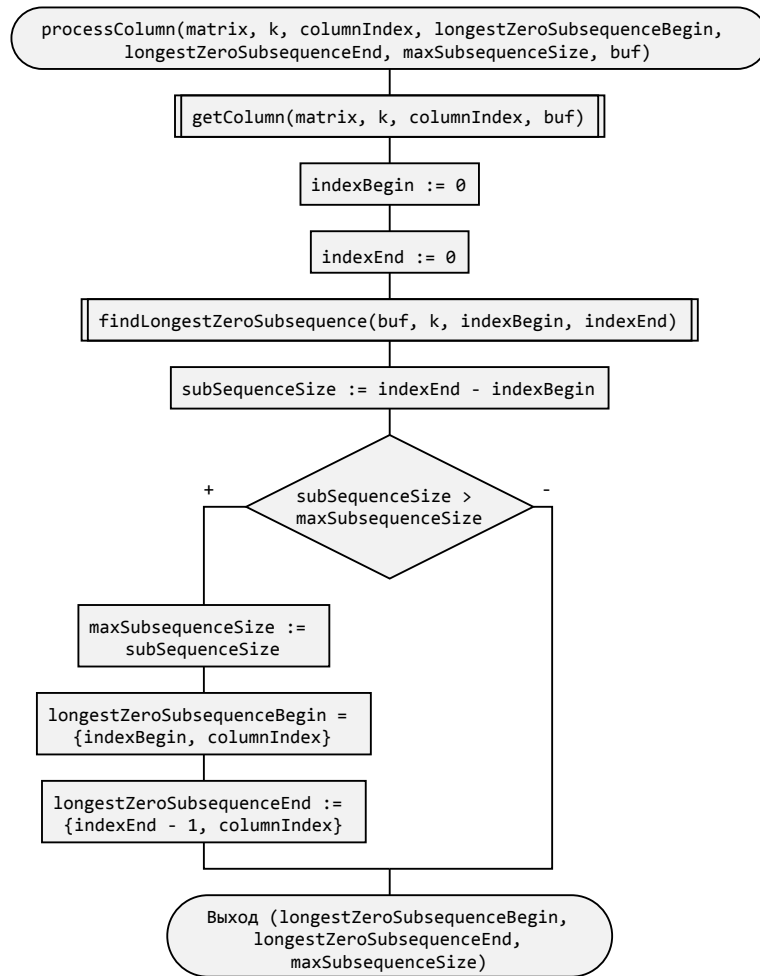


Рисунок 22: Функция processColumn

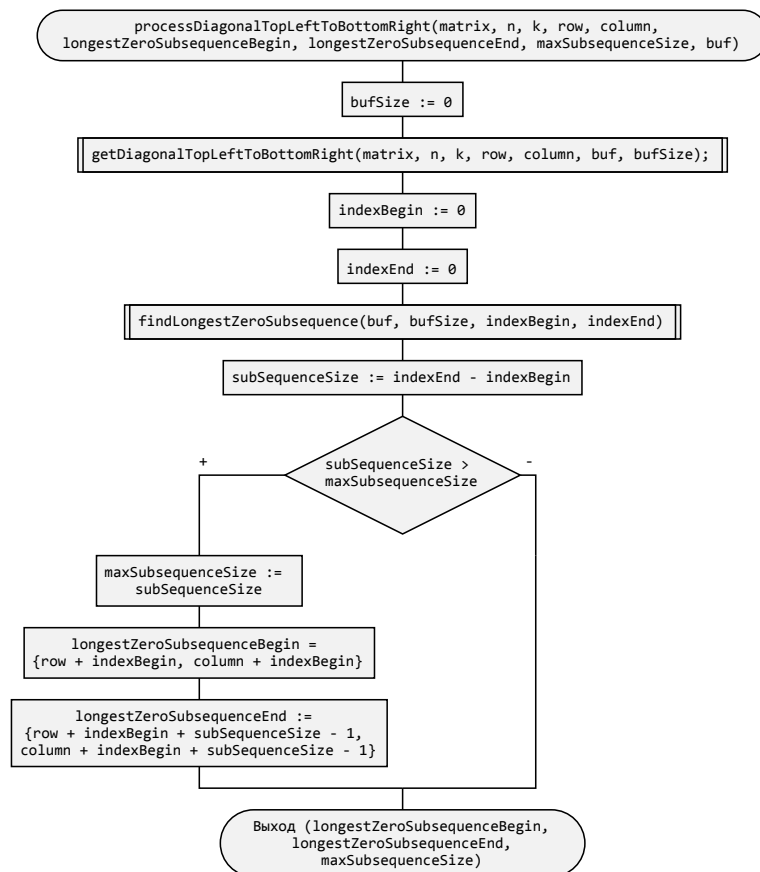


Рисунок 23: Функция processDiagonalTopLeftToBottomRight

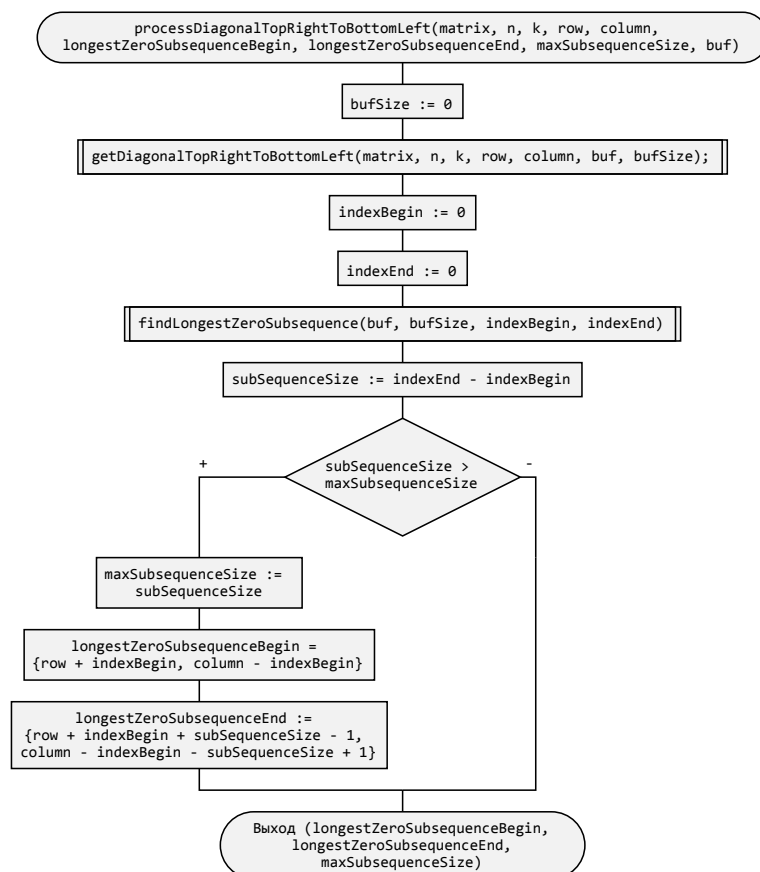


Рисунок 24: Функция processDiagonalTopRightToBottomLeft

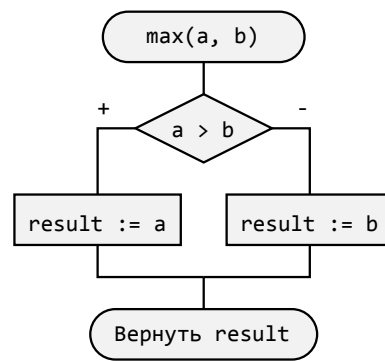


Рисунок 25: Функция max

findLongestZeroLineInMatrix(matrix, n, k, longestZeroSubsequenceBegin,
longestZeroSubsequenceEnd, maxSubsequenceSize)

buf := malloc(sizeof(bool) * max(n, k))

maxSubsequenceSize := 0

longestZeroSubsequenceBegin := {0, 0}

longestZeroSubsequenceEnd := {0, 0}

i := 0, n - 1

processLine(matrix, k, i, longestZeroSubsequenceBegin,
longestZeroSubsequenceEnd, maxSubsequenceSize, buf)

processDiagonalTopLeftToBottomRight(
matrix, n, k, i, 0, longestZeroSubsequenceBegin,
longestZeroSubsequenceEnd, maxSubsequenceSize, buf)

processDiagonalTopRightToBottomLeft(
matrix, n, k, i, k - 1, longestZeroSubsequenceBegin,
longestZeroSubsequenceEnd, maxSubsequenceSize, buf)

i := 0, k - 1

processColumn(matrix, n, i, longestZeroSubsequenceBegin,
longestZeroSubsequenceEnd, maxSubsequenceSize, buf)

processDiagonalTopLeftToBottomRight(
matrix, n, k, 0, i, longestZeroSubsequenceBegin,
longestZeroSubsequenceEnd, maxSubsequenceSize, buf)

processDiagonalTopRightToBottomLeft(
matrix, n, k, 0, i, longestZeroSubsequenceBegin,
longestZeroSubsequenceEnd, maxSubsequenceSize, buf)

free(buf)

Выход (longestZeroSubsequenceBegin,
longestZeroSubsequenceEnd, maxSubsequenceSize)

6.5 Код программы

```

#include <stdlib.h>
#include <stdbool.h>

#include "Tasks.h"

static void findLongestZeroSubsequence(bool *arr, int size, int *begin, int *end) {
    int cLen = 0;
    int mLen = 0;
    int tmpBegin = 0;
    *begin = 0;
    *end = 0;

    for (int i = 0; i < size; i++) {
        if (!arr[i]) {
            cLen++;

            if (cLen > mLen) {
                mLen = cLen;
                *begin = tmpBegin;
                *end = i + 1;
            }
        } else {
            tmpBegin = i + 1;
            cLen = 0;
        }
    }
}

static void getLine(bool **matrix, int k, int lineIndex, bool *line) {
    for (int j = 0; j < k; j++)
        line[j] = matrix[lineIndex][j];
}

static void getColumn(bool **matrix, int n, int columnIndex, bool *column) {
    for (int j = 0; j < n; j++)
        column[j] = matrix[j][columnIndex];
}

static void getDiagonalTopLeftToBottomRight(bool **matrix, int n, int k, int iStart, int jStart, bool
↪ *diagonal, int *diagonalSize) {
    for (int i = iStart, j = jStart; i < n && j < k; i++, j++)
        diagonal[(*diagonalSize)++] = matrix[i][j];
}

```

```

static void getDiagonalTopRightToBottomLeft(bool **matrix, int n, int k, int iStart, int jStart, bool
↳ *diagonal, int *diagonalSize) {
    for (int i = iStart, j = jStart; i < n && j >= 0; i++, j--)
        diagonal[(*diagonalSize)++] = matrix[i][j];
}

static void processLine(bool **matrix, int k, int lineIndex, MatrixIndex *longestZeroSubsequenceBegin,
    MatrixIndex *longestZeroSubsequenceEnd, int *maxSubsequenceSize, bool *buf) {
    getLine(matrix, k, lineIndex, buf);

    int indexBegin, indexEnd;
    findLongestZeroSubsequence(buf, k, &indexBegin, &indexEnd);

    int subSequenceSize = indexEnd - indexBegin;
    if (subSequenceSize > *maxSubsequenceSize) {
        *maxSubsequenceSize = subSequenceSize;
        *longestZeroSubsequenceBegin = (MatrixIndex) {lineIndex, indexBegin};
        *longestZeroSubsequenceEnd = (MatrixIndex) {lineIndex, indexEnd - 1};
    }
}

static void processColumn(bool **matrix, int n, int columnIndex, MatrixIndex
↳ *longestZeroSubsequenceBegin,
    MatrixIndex *longestZeroSubsequenceEnd, int *maxSubsequenceSize, bool *buf) {
    getColumn(matrix, n, columnIndex, buf);

    int indexBegin, indexEnd;
    findLongestZeroSubsequence(buf, n, &indexBegin, &indexEnd);

    int subSequenceSize = indexEnd - indexBegin;
    if (subSequenceSize > *maxSubsequenceSize) {
        *maxSubsequenceSize = subSequenceSize;
        *longestZeroSubsequenceBegin = (MatrixIndex) {indexBegin, columnIndex};
        *longestZeroSubsequenceEnd = (MatrixIndex) {indexEnd - 1, columnIndex};
    }
}

static void processDiagonalTopLeftToBottomRight(bool **matrix, int n, int k, int row, int column,
    MatrixIndex *longestZeroSubsequenceBegin,
    MatrixIndex *longestZeroSubsequenceEnd, int *maxSubsequenceSize,
↳ bool *buf) {
    int bufSize = 0;
    getDiagonalTopLeftToBottomRight(matrix, n, k, row, column, buf, &bufSize);

    int indexBegin, indexEnd;
    findLongestZeroSubsequence(buf, bufSize, &indexBegin, &indexEnd);

    int subSequenceSize = indexEnd - indexBegin;
    if (subSequenceSize > *maxSubsequenceSize) {
        *maxSubsequenceSize = subSequenceSize;

```

```

        *longestZeroSubsequenceBegin = (MatrixIndex) {row + indexBegin, column + indexBegin};
        *longestZeroSubsequenceEnd = (MatrixIndex) {row + indexBegin + subSequenceSize - 1, column +
↪ indexBegin + subSequenceSize - 1};
    }
}

static void processDiagonalTopRightToBottomLeft(bool **matrix, int n, int k, int row, int column,
                                                MatrixIndex *longestZeroSubsequenceBegin,
                                                MatrixIndex *longestZeroSubsequenceEnd, int *maxSubsequenceSize,
↪ bool *buf) {
    int bufSize = 0;
    getDiagonalTopRightToBottomLeft(matrix, n, k, row, column, buf, &bufSize);

    int indexBegin, indexEnd;
    findLongestZeroSubsequence(buf, bufSize, &indexBegin, &indexEnd);

    int subSequenceSize = indexEnd - indexBegin;
    if (subSequenceSize > *maxSubsequenceSize) {
        *maxSubsequenceSize = subSequenceSize;
        *longestZeroSubsequenceBegin = (MatrixIndex) {row + indexBegin, column - indexBegin};
        *longestZeroSubsequenceEnd = (MatrixIndex) {row + indexBegin + subSequenceSize - 1, column -
↪ indexBegin - subSequenceSize + 1};
    }
}

int max(int a, int b) {
    return a > b ? a : b;
}

void findLongestZeroLineInMatrix(bool **matrix, int n, int k, MatrixIndex *longestZeroSubsequenceBegin,
                                MatrixIndex *longestZeroSubsequenceEnd, int *maxSubsequenceSize) {
    bool *buf = malloc(sizeof(bool) * max(n, k));
    *maxSubsequenceSize = 0;
    *longestZeroSubsequenceBegin = (MatrixIndex) {0, 0};
    *longestZeroSubsequenceEnd = (MatrixIndex) {0, 0};

    // Сначала пройдёмся по строкам
    for (int i = 0; i < n; i++) {
        processLine(matrix, k, i, longestZeroSubsequenceBegin, longestZeroSubsequenceEnd,
↪ maxSubsequenceSize, buf);
        // Для каждой строки здесь же будем находить диагональ слева сверху до нижней правой части с
↪ левого края матрицы
        processDiagonalTopLeftToBottomRight(matrix, n, k, i, 0, longestZeroSubsequenceBegin,
                                            longestZeroSubsequenceEnd, maxSubsequenceSize, buf);
        // И диагональ сверху справа до нижней левой части с правого края матрицы
        processDiagonalTopRightToBottomLeft(matrix, n, k, i, k - 1, longestZeroSubsequenceBegin,
                                            longestZeroSubsequenceEnd, maxSubsequenceSize, buf);
    }

    // Потом пройдёмся по столбцам

```

```
for (int i = 0; i < k; i++) {  
    processColumn(matrix, n, i, longestZeroSubsequenceBegin, longestZeroSubsequenceEnd,  
↪ maxSubsequenceSize, buf);  
    // Для каждого столбца будем находить оба вида диагоналей.  
    processDiagonalTopLeftToBottomRight(matrix, n, k, 0, i, longestZeroSubsequenceBegin,  
                                         longestZeroSubsequenceEnd, maxSubsequenceSize, buf);  
    processDiagonalTopRightToBottomLeft(matrix, n, k, 0, i, longestZeroSubsequenceBegin,  
                                         longestZeroSubsequenceEnd, maxSubsequenceSize, buf);  
}  
  
free(buf);  
}
```


6.6 Тестовые данные

Таблица 8

Тестовые данные findLongestZeroLineInMatrix

Тестовые данные	Ожидаемый результат
()	Пустая последовательность
$\begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 \end{pmatrix}$	Пустая последовательность
$\begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 \\ 1 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 1 \end{pmatrix}$	$\begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 \\ 1 & \mathbf{0} & 1 \\ 1 & 1 & 1 \end{pmatrix}$
$\begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \end{pmatrix}$	$\begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ \mathbf{0} & \mathbf{0} & \mathbf{0} & \mathbf{0} & \mathbf{0} \\ 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \end{pmatrix}$
$\begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$	$\begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & \mathbf{0} & \mathbf{0} & \mathbf{0} \end{pmatrix}$
$\begin{pmatrix} 1 & 1 & 0 \\ 1 & 1 & 0 \\ 1 & 1 & 0 \\ 1 & 1 & 0 \\ 1 & 1 & 0 \end{pmatrix}$	$\begin{pmatrix} 1 & 1 & \mathbf{0} \\ 1 & 1 & \mathbf{0} \\ 1 & 1 & \mathbf{0} \\ 1 & 1 & \mathbf{0} \\ 1 & 1 & \mathbf{0} \end{pmatrix}$
$\begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 \\ 1 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 1 \end{pmatrix}$	$\begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 \\ 1 & \mathbf{0} & 1 \\ 1 & \mathbf{0} & 1 \end{pmatrix}$
$\begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 0 \\ 1 & 1 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 1 & 1 \end{pmatrix}$	$\begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & \mathbf{0} \\ 1 & 1 & \mathbf{0} & 1 \\ 1 & \mathbf{0} & 1 & 1 \end{pmatrix}$

$\begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 0 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 0 \end{pmatrix}$	$\begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 \\ \mathbf{0} & 1 & 1 & 1 \\ 1 & \mathbf{0} & 1 & 1 \\ 1 & 1 & \mathbf{0} & 1 \\ 1 & 1 & 1 & \mathbf{0} \end{pmatrix}$
$\begin{pmatrix} 1 & 0 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 \end{pmatrix}$	$\begin{pmatrix} 1 & \mathbf{0} & 1 & 1 \\ 1 & 1 & \mathbf{0} & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 \end{pmatrix}$
$\begin{pmatrix} 1 & 0 & 1 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 0 & 1 & 1 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 1 & 1 & 1 \end{pmatrix}$	$\begin{pmatrix} 1 & 0 & 1 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 0 & \mathbf{0} & 0 \\ 1 & 1 & \mathbf{0} & 1 & 1 \\ 1 & \mathbf{0} & 0 & 0 & 1 \\ \mathbf{0} & 1 & 1 & 1 & 1 \end{pmatrix}$

6.7 Результат выполнения тестов

```

Start 44: testTask6Empty
44/72 Test #44: testTask6Empty ..... Passed    0.19 sec
Start 45: testTask6OnlyOnes
45/72 Test #45: testTask6OnlyOnes ..... Passed    0.20 sec
Start 46: testTask6SingleZero
46/72 Test #46: testTask6SingleZero ..... Passed    0.19 sec
Start 47: testTask6FullLine
47/72 Test #47: testTask6FullLine ..... Passed    0.19 sec
Start 48: testTask6PartLine
48/72 Test #48: testTask6PartLine ..... Passed    0.19 sec
Start 49: testTask6FullColumn
49/72 Test #49: testTask6FullColumn ..... Passed    0.19 sec
Start 50: testTask6PartColumn
50/72 Test #50: testTask6PartColumn ..... Passed    0.19 sec
Start 51: testTask6FullBottomLeftTopRightDiagonal
51/72 Test #51: testTask6FullBottomLeftTopRightDiagonal ..... Passed    0.19 sec
Start 52: testTask6PartBottomLeftTopRightDiagonal
52/72 Test #52: testTask6PartBottomLeftTopRightDiagonal ..... Passed    0.19 sec
Start 53: testTask6FullBottomRightTopLeftDiagonal
53/72 Test #53: testTask6FullBottomRightTopLeftDiagonal ..... Passed    0.19 sec
Start 54: testTask6PartBottomRightTopLeftDiagonal
54/72 Test #54: testTask6PartBottomRightTopLeftDiagonal ..... Passed    0.19 sec
Start 55: testTask6Regular
55/72 Test #55: testTask6Regular ..... Passed    0.19 sec

```

Рисунок 27: Результат выполнения тестов функции findLongestZeroLineInMatrix

7 Арифметика

7.1 Задание варианта

Пусть m натуральных чисел заданы своими цифрами в q -ичной системе счисления, хранящимися в строках матрицы $K(m, n)$. Найти сумму этих чисел в той же системе, не вычисляя самих чисел ($q \leq 10$).

7.2 Обоснование

Будем перебирать цифры числа с конца. Для всех чисел будем находить сумму всех цифр и перенос из предыдущего разряда, остаток от деления этой суммы на основание сформирует в новом числе цифру, целочисленное деление - перенос в следующий разряд. Будем выполнять это действие до тех пор пока не закончатся цифры.

7.3 Спецификация

1. Заголовок: `void sum(unsigned int **numbers, int m, int n, int q, unsigned int *ans)`
2. Назначение: вычисляет сумму чисел `numbers` количеством `m` с количеством цифр `n` в `q`-ичной системе счисления и записывает сумму в той же системе счисления в `ans`.

7.4 Блок-схема

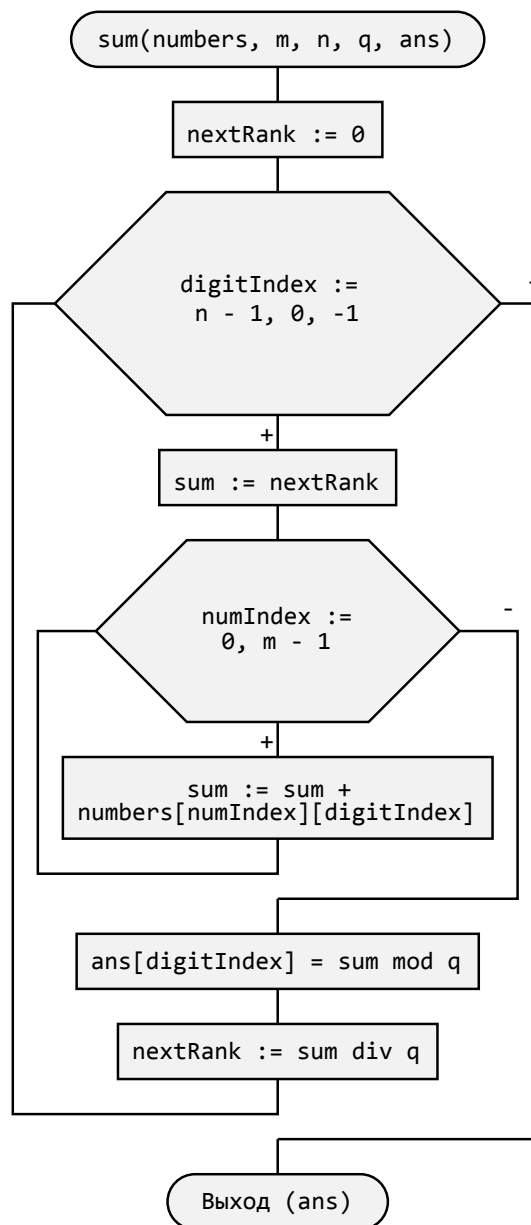


Рисунок 28: Функция sum

7.5 Код программы

```
void sum(unsigned int **numbers, int m, int n, int q, unsigned int *ans) {
    unsigned int nextRank = 0;

    // Будем идти с конца чисел
    for (int digitIndex = n - 1; digitIndex >= 0; digitIndex--) {
        // Посчитаем сумму цифр. Сумме цифр сразу присваиваем перенос из предыдущего разряда.
        unsigned int sum = nextRank;
```

```
// Из каждого числа добавляем цифру
for (int numIndex = 0; numIndex < m; numIndex++)
    sum += numbers[numIndex][digitIndex];

// В текущий разряд записываем остаток от суммы
ans[digitIndex] = sum % q;
// В следующий разряд переносим целочисленное деление
nextRank = sum / q;
}
}
```

7.6 Тестовые данные

Таблица 9

Тестовые данные sum

Тестовые данные	Ожидаемый результат
$\text{numbers} = ()$, $m = 0, n = 0, q = 3$	$\text{ans} = 000_3$
$\text{numbers} = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 0 \\ 1 & 1 & 1 \end{pmatrix}$, $m = 2, n = 3, q = 2$	$\text{ans} = 101_2$
$\text{numbers} = \begin{pmatrix} 0 & 3 & 2 \\ 1 & 1 & 1 \end{pmatrix}$, $m = 2, n = 3, q = 4$	$\text{ans} = 103_4$
$\text{numbers} = \begin{pmatrix} 0 & 3 & 2 \\ 1 & 1 & 1 \\ 1 & 2 & 1 \\ 0 & 0 & 3 \end{pmatrix}$, $m = 4, n = 3, q = 4$	$\text{ans} = 232_4$
$\text{numbers} = \begin{pmatrix} 0 & 3 & 2 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}$, $m = 4, n = 4, q = 2$	$\text{ans} = 1111_2$
$\text{numbers} = \begin{pmatrix} 0 & 3 & 2 \\ 2 & 1 & 1 \\ 1 & 2 & 0 \\ 0 & 3 & 0 \end{pmatrix}$, $m = 4, n = 3, q = 4$	$\text{ans} = 113_4$
$\text{numbers} = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$, $m = 3, n = 3, q = 3$	$\text{ans} = 000_3$

7.7 Результат выполнения тестов

```
Start 56: testTask7Zeros
56/72 Test #56: testTask7Zeros ..... Passed 0.19 sec
Start 57: testTask7TwoNumbersBin
57/72 Test #57: testTask7TwoNumbersBin ..... Passed 0.19 sec
Start 58: testTask7TwoNumbers
58/72 Test #58: testTask7TwoNumbers ..... Passed 0.19 sec
Start 59: testTask7MultipleNumbers
59/72 Test #59: testTask7MultipleNumbers ..... Passed 0.19 sec
Start 60: testTask7MultipleNumbersBin
60/72 Test #60: testTask7MultipleNumbersBin ..... Passed 0.19 sec
Start 61: testTask7Overflow
61/72 Test #61: testTask7Overflow ..... Passed 0.19 sec
Start 62: testTask7MT
62/72 Test #62: testTask7MT ..... Passed 0.19 sec
```

Рисунок 29: Результат выполнения тестов функции sum

8 Геометрия и теория множеств

8.1 Задание варианта

Найти площадь многоугольника (не обязательно выпуклого), заданного координатами своих вершин на плоскости в порядке обхода по или против часовой стрелки.

8.2 Обоснование

Площадь многоугольника можно найти методом трапеций. Опустим из каждой точки многоугольника перпендикуляр к Ox , две соседние точки и их перпендикуляры будут образовывать трапецию. Если вторая точка находится правее текущей, прибавляем сумму к итоговой, иначе - отнимаем. Итоговая сумма будет равна сумме по модулю, так как знак суммарной площади зависит от порядка обхода. Формула для вычисления площади:

$$S = \left| \sum_{i=0}^n \frac{(points_i.x - points_{(i+1)\%n}.x) \cdot (points_i.y + points_{(i+1)\%n}.y)}{2} \right|, \text{ где } points - \text{массив точек.}$$

8.3 Спецификация

1. Заголовок: `double getArea(Point *points, int pointsAmount)`
2. Назначение: возвращает сумму многоугольника, заданного массивом точек `points` размером `pointsAmount`.

8.4 Блок-схема

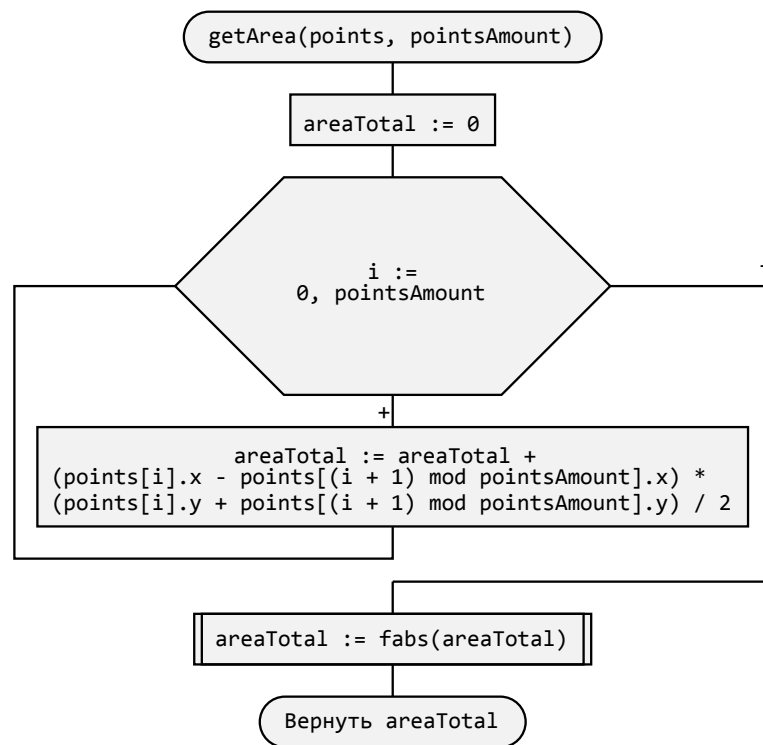


Рисунок 30: Функция getArea

8.5 Код программы

```
#include <math.h>

#include "Tasks.h"

double getArea(Point *points, int pointsAmount) {
    double areaTotal = 0;

    for (int i = 0; i < pointsAmount; i++)
        areaTotal += (points[i].x - points[(i + 1) % pointsAmount].x) *
                     (points[i].y + points[(i + 1) % pointsAmount].y) / 2;

    areaTotal = fabs(areaTotal);

    return areaTotal;
}
```


8.6 Тестовые данные

Таблица 10

Тестовые данные getArea

Тестовые данные	Ожидаемый результат
pointsAmount = 0	0
points = (1, 1) (5, 5) pointsAmount = 2	0
points = (0, 0) (5, 5) (5, 0) pointsAmount = 3	12.5
points = (2, 1) (5, 3) (6, 6) (5, 7) (3, 6) (2, 8) (1, 5) pointsAmount = 7	19.5
points = (2, 1) (1, 5) (2, 8) (3, 6) (5, 7) (6, 6) (5, 3) pointsAmount = 7	19.5

8.7 Результат выполнения тестов

```
Start 63: testTask8NoPoints
63/72 Test #63: testTask8NoPoints ..... Passed    0.19 sec
Start 64: testTask8TwoPoints
64/72 Test #64: testTask8TwoPoints ..... Passed    0.22 sec
Start 65: testTask8Triangle
65/72 Test #65: testTask8Triangle ..... Passed    0.19 sec
Start 66: testTask8Polygon
66/72 Test #66: testTask8Polygon ..... Passed    0.19 sec
Start 67: testTask8RevertedPolygon
67/72 Test #67: testTask8RevertedPolygon ..... Passed    0.18 sec
```

Рисунок 31: Результат выполнения тестов функции getArea

9 Линейная алгебра и сжатие информации

9.1 Задание варианта

Матрица $A(n, n)$ системы линейных уравнений $AX = B$ приведена к верхнетреугольному виду и упакована в одномерный массив. Найти вектор решения X последовательной подстановкой, не распаковывая A .

9.2 Обоснование

Рассмотрим для примера матрицу 3 на 3

$$\begin{pmatrix} x_1 & x_2 & x_3 \\ 0 & x_4 & x_5 \\ 0 & 0 & x_6 \end{pmatrix} \times \begin{pmatrix} t_1 & t_2 & t_3 \\ t_4 & t_5 & t_6 \\ t_7 & t_8 & t_9 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} b_1 & b_2 & b_3 \\ b_4 & b_5 & b_6 \\ b_7 & b_8 & b_9 \end{pmatrix}$$
$$\begin{pmatrix} x_1 \cdot t_1 + x_2 \cdot t_4 + x_3 \cdot t_7 & x_1 \cdot t_2 + x_2 \cdot t_5 + x_3 \cdot t_8 & x_1 \cdot t_3 + x_2 \cdot t_6 + x_3 \cdot t_9 \\ x_4 \cdot t_4 + x_5 \cdot t_7 & x_4 \cdot t_5 + x_5 \cdot t_8 & x_4 \cdot t_6 + x_5 \cdot t_9 \\ x_6 \cdot t_7 & x_6 \cdot t_8 & x_6 \cdot t_9 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} b_1 & b_2 & b_3 \\ b_4 & b_5 & b_6 \\ b_7 & b_8 & b_9 \end{pmatrix}$$

Можно заметить, что легко можно вычислить t_7, t_8, t_9 . Далее на основе вычисленных t_7, t_8, t_9 можно вычислить t_4, t_5, t_6 , и так далее до тех пор пока не получим полную матрицу X .

9.3 Спецификация

1. Заголовок: `void findX(double *matrixA, int n, double **matrixB, double **matrixX)`
2. Назначение: находит в уравнении вида $AX = B$ вектор X , где A - `matrixA`, верхнетреугольная упакованная матрица, `n` - размер стороны матриц, B - `matrixB`. Сохраняет ответ X в `matrixX`.

9.4 Блок-схема

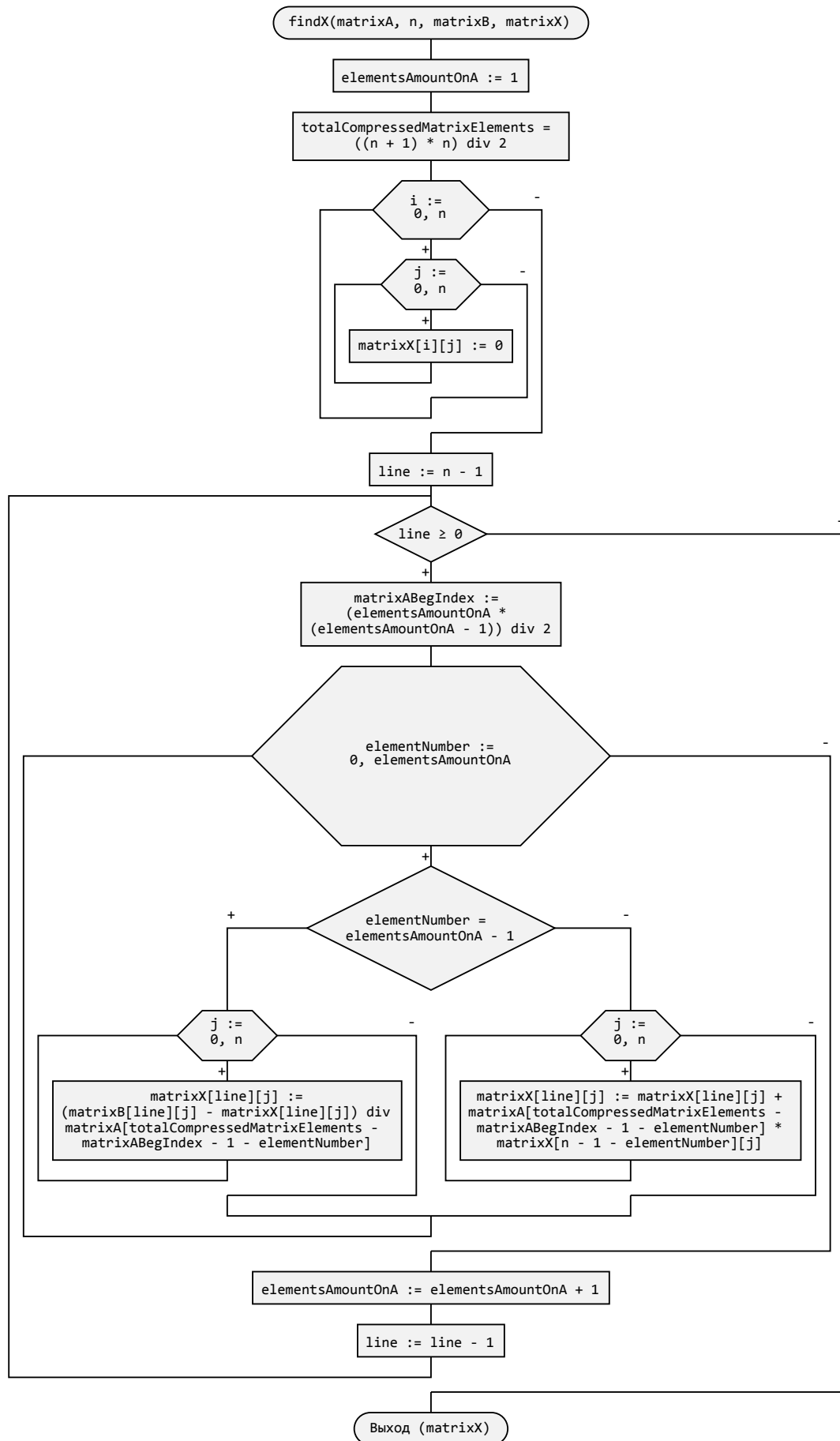


Рисунок 32: Функция findX

9.5 Код программы

```
void findX(double *matrixA, int n, double **matrixB, double **matrixX) {
    /*
        Здесь верхнетреугольная матрица matrixA

                {1, -2, 0}
        matrixA = {0, 4, 17} -> {1, -2, 0, 4, 17, 1}
                {0, 0, 1}

    */
    // Кол-во элементов в одной линии верхнетреугольной матрицы. Будем идти снизу-вверх и справа-налево
    ↪ по этой матрице
    int elementsAmountOnA = 1;
    // Общее количество элементов в упакованной верхнетреугольной матрице
    int totalCompressedMatrixElements = ((n + 1) * n) / 2;

    // Заполним матрицу нулями
    for (int i = 0; i < n; i++)
        for (int j = 0; j < n; j++)
            matrixX[i][j] = 0;

    // Счётчик для линии
    for (int line = n - 1; line >= 0; line--) {

        // Индекс с которого будет начинаться упакованная верхнетреугольная матрица в line
        int matrixABegIndex = (elementsAmountOnA * (elementsAmountOnA - 1)) / 2;

        // Далее будем перебирать все элементы верхнетреугольной матрицы в этой линии
        for (int elementNumber = 0; elementNumber < elementsAmountOnA; elementNumber++)
            // Если мы достигли конца линии (самый левый элемент), значит мы можем легко вычислить
            ↪ элемент из X
            if (elementNumber == elementsAmountOnA - 1)
                for (int j = 0; j < n; j++)
                    matrixX[line][j] =
                        (matrixB[line][j] - matrixX[line][j]) /
                        matrixA[totalCompressedMatrixElements - matrixABegIndex - 1 - elementNumber];

            // Иначе будем вычислять части массива X суммируя произведение текущего элемента упакованной
            ↪ матрицы и
            // элемента ниже.
            else
                for (int j = 0; j < n; j++)
                    matrixX[line][j] += matrixA[totalCompressedMatrixElements - matrixABegIndex - 1 -
                    ↪ elementNumber] *
                        matrixX[n - 1 - elementNumber][j];
    }
```

```
// На следующей линии будет на 1 элемент больше
elementsAmountOnA++;
}
}
```

9.6 Тестовые данные

Таблица 11

Тестовые данные findX

Тестовые данные	Ожидаемый результат
$A = (), B = ()$	$X = ()$
$A = (4), B = (-8)$	$X = (-2)$
$A = \begin{pmatrix} 4 & 1 & 3 \\ 0 & 2 & 0 \\ 0 & 0 & -9 \end{pmatrix}$ или $A = \{4, 1, 3, 2, 0, -9\}$ в упакованном виде, $B = \begin{pmatrix} -31 & 99 & 18 \\ 8 & 0 & 2 \\ 81 & -45 & -63 \end{pmatrix}$	$X = \begin{pmatrix} -2 & 21 & -1 \\ 4 & 0 & 1 \\ -9 & 5 & 7 \end{pmatrix}$
$A = \begin{pmatrix} 4 & 1 & 3 & 3 \\ 0 & 2 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & -9 & 5 \\ 0 & 0 & 0 & 6 \end{pmatrix}$ или $A = \{4, 1, 3, 3, 2, 0, 0, -9, 5, 6\}$ в упакованном виде, $B = \begin{pmatrix} -19 & 72 & 54 & 87 \\ 8 & 0 & 2 & 12 \\ 101 & -90 & -3 & -37 \\ 24 & -54 & 72 & 42 \end{pmatrix}$	$X = \begin{pmatrix} -2 & 21 & -1 & 9 \\ 4 & 0 & 1 & 6 \\ -9 & 5 & 7 & 8 \\ 4 & -9 & 12 & 7 \end{pmatrix}$

9.7 Результат выполнения тестов

```
Start 68: testTask9ZeroSize
68/72 Test #68: testTask9ZeroSize ..... Passed    0.19 sec
Start 69: testTask9OneSize
69/72 Test #69: testTask9OneSize ..... Passed    0.19 sec
Start 70: testTask9ThreeSize
70/72 Test #70: testTask9ThreeSize ..... Passed    0.46 sec
Start 71: testTask9FourSize
71/72 Test #71: testTask9FourSize ..... Passed    0.19 sec
```

Рисунок 33: Результат выполнения тестов функции findX

10 Алгоритмы обработки символьной информации

10.1 Задание варианта

Заданный список русских фамилий (вместе с именами и отчествами) упорядочить по алфавиту. Проверить (и исправить, если нужно) написание собственных имен с прописных букв.

10.2 Обоснование

Задача разделяется на две подзадачи: сделать первые буквы ФИО заглавными и отсортировать список ФИО по фамилии. Русские символы в кодировке UTF-8 состоят из двух char и имеют следующие значения

Русские символы в UTF-8 кодировке

Символ	HEX			Символ	HEX		
Ё	0xD0, 0x81			а	0xD0, 0xB0		
А	0xD0, 0x90			б	0xD0, 0xB1		
Б	0xD0, 0x91			в	0xD0, 0xB2		
В	0xD0, 0x92			г	0xD0, 0xB3		
Г	0xD0, 0x93			д	0xD0, 0xB4		
Д	0xD0, 0x94			е	0xD0, 0xB5		
Е	0xD0, 0x95			ж	0xD0, 0xB6		
Ж	0xD0, 0x96			з	0xD0, 0xB7		
З	0xD0, 0x97			и	0xD0, 0xB8		
И	0xD0, 0x98			й	0xD0, 0xB9		
Й	0xD0, 0x99			к	0xD0, 0xBA		
К	0xD0, 0x9A			л	0xD0, 0xBB		
Л	0xD0, 0x9B	Ь	0xD0, 0xAC	м	0xD0, 0xBC	э	0xD1, 0x8D
М	0xD0, 0x9C	Э	0xD0, 0xAD	н	0xD0, 0xBD	ю	0xD1, 0x8E
Н	0xD0, 0x9D	Ю	0xD0, 0xAE	о	0xD0, 0xBE	я	0xD1, 0x8F
О	0xD0, 0x9E	Я	0xD0, 0xAF	п	0xD0, 0xBF	ё	0xD1, 0x91
П	0xD0, 0x9F			р	0xD1, 0x80		
Р	0xD0, 0xA0			с	0xD1, 0x81		
С	0xD0, 0xA1			т	0xD1, 0x82		
Т	0xD0, 0xA2			у	0xD1, 0x83		
У	0xD0, 0xA3			ф	0xD1, 0x84		
Ф	0xD0, 0xA4			х	0xD1, 0x85		
Х	0xD0, 0xA5			ц	0xD1, 0x86		
Ц	0xD0, 0xA6			ч	0xD1, 0x87		
Ч	0xD0, 0xA7			ш	0xD1, 0x88		
Ш	0xD0, 0xA8			щ	0xD1, 0x89		
Щ	0xD0, 0xA9			ъ	0xD1, 0x8A		
Ъ	0xD0, 0xAA			ы	0xD1, 0x8B		
Ы	0xD0, 0xAB			ь	0xD1, 0x8C		

Символ в UTF-8 нельзя уместить в `char`, однако можно поместить в `short`. Первая вспомогательная функция будет возвращать код русского символа в `short` - он будет содержать два `char`. Вторая вспомогательная функция - запись `short` в массив. Согласно *таблице 12*, прописные буквы подразделяются на три неразрывные области: ё (0xD191), а-п [0xDOB0; 0xDOBF] и р-я [0xD180; 0xD18F]. На основании этих областей будем отнимать от кода текущего символа разницу между кодом прописного и заглавного. Например для е получение кода заглавного Е будет выглядеть так: `code(e) - (code(a) - code(A))`. Полученный код заглавного символа запишем в массив. Перейдём к второй подзадаче. Для сортировки воспользуемся функцией `qsort`, если бы исходный текст был в кодировке ASCII, где каждый символ занимает 8 бит, в качестве компаратора мы могли бы использовать стандартный `strcmp`, однако мы используем русские символы в кодировке UTF-8, где используется 16 бит на русский символ. Кроме того, порядок символов согласно *таблице 12* имеет другой порядок относительно алфавита, поэтому необходимо определить ещё одну функцию, которая определяет приоритет символов в алфавите. И уже с использованием этой функции можно сравнивать русские строки аналогично `strcmp`.

10.3 Спецификация

1. Заголовок: `static uint16_t getRuCode(unsigned char *beg)`

2. Назначение: возвращает значение двухбайтового символа `beg`.

1. Заголовок: `static void writeRuCodeToChar(uint16_t code, unsigned char *beg)`

2. Назначение: записывает двухбайтовое значение символа `code` в `beg`.

1. Заголовок: `static void firstLetterToupperRu(unsigned char *beg)`

2. Назначение: делает первый символ русской строки `beg` заглавным.

1. Заголовок: `void validateProperName(ProperName name)`

2. Назначение: проверяет и исправляет имя собственное `name`.

1. Заголовок: `void validateFullName(FullName fullName)`

2. Назначение: проверяет и исправляет фамилию, имя, отчество в `fullName`.

1. Заголовок: `int getRuPriority(unsigned char *a)`

2. Назначение: возвращает приоритет русского символа `a`.

1. Заголовок: `int getRuPriority(unsigned char *a)`

2. Назначение: возвращает приоритет русского символа `a`.

1. Заголовок: `static int fullNameComparator(const void *a, const void *b)`

2. Назначение: возвращает 0, если фамилия `a` = фамилии `b`, значение > 0 если фамилия `a` $>$ фамилии `b`, иначе - значение < 0 .

1. Заголовок: `void sortBySurname(FullName *namesList, int size)`

2. Назначение: проверяет и исправляет имена собственные а также сортирует по фамилии список ФИО `namesList` размером `size`.

10.4 Блок-схема

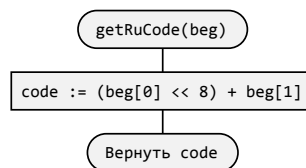


Рисунок 34: Функция `getRuCode`

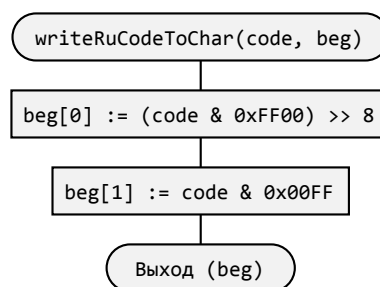


Рисунок 35: Функция `writeRuCodeToChar`

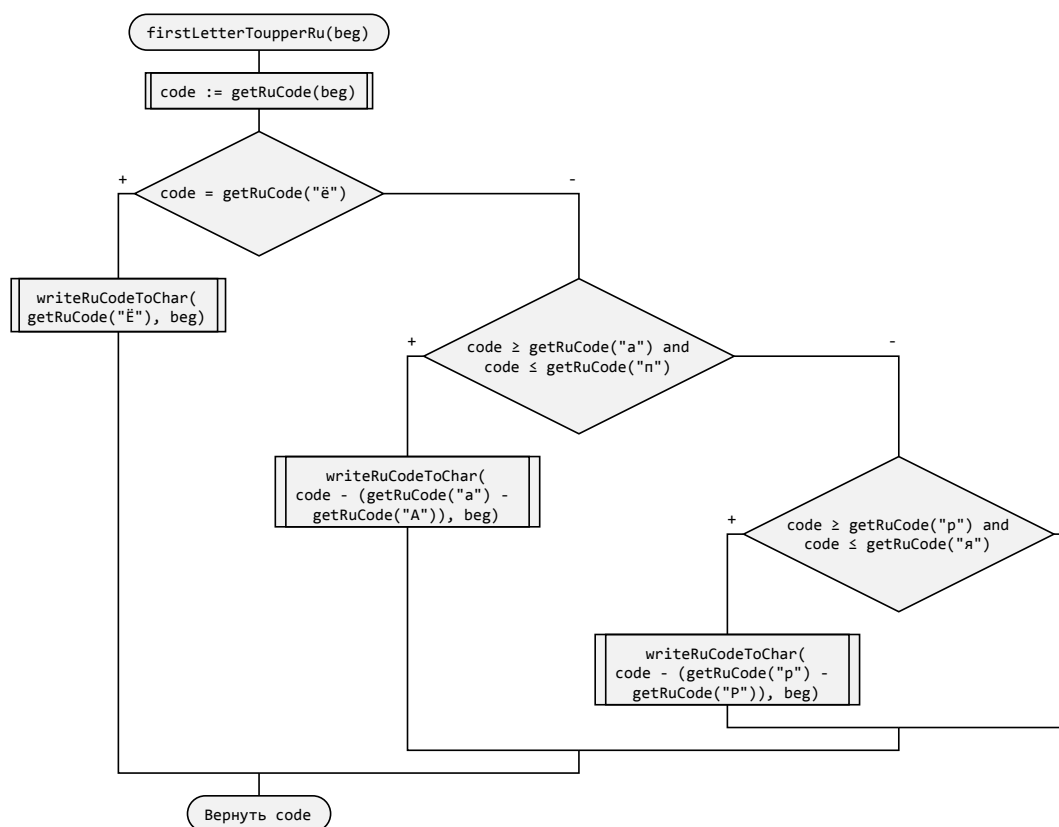


Рисунок 36: Функция firstLetterToupperRu

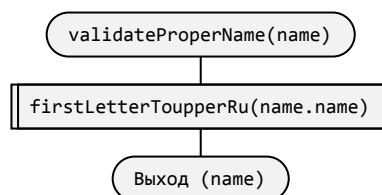


Рисунок 37: Функция validateProperName

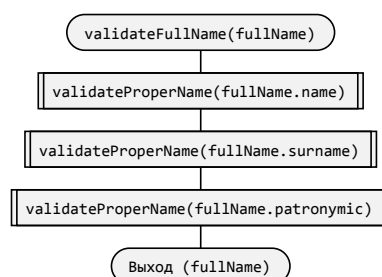


Рисунок 38: Функция validateFullName

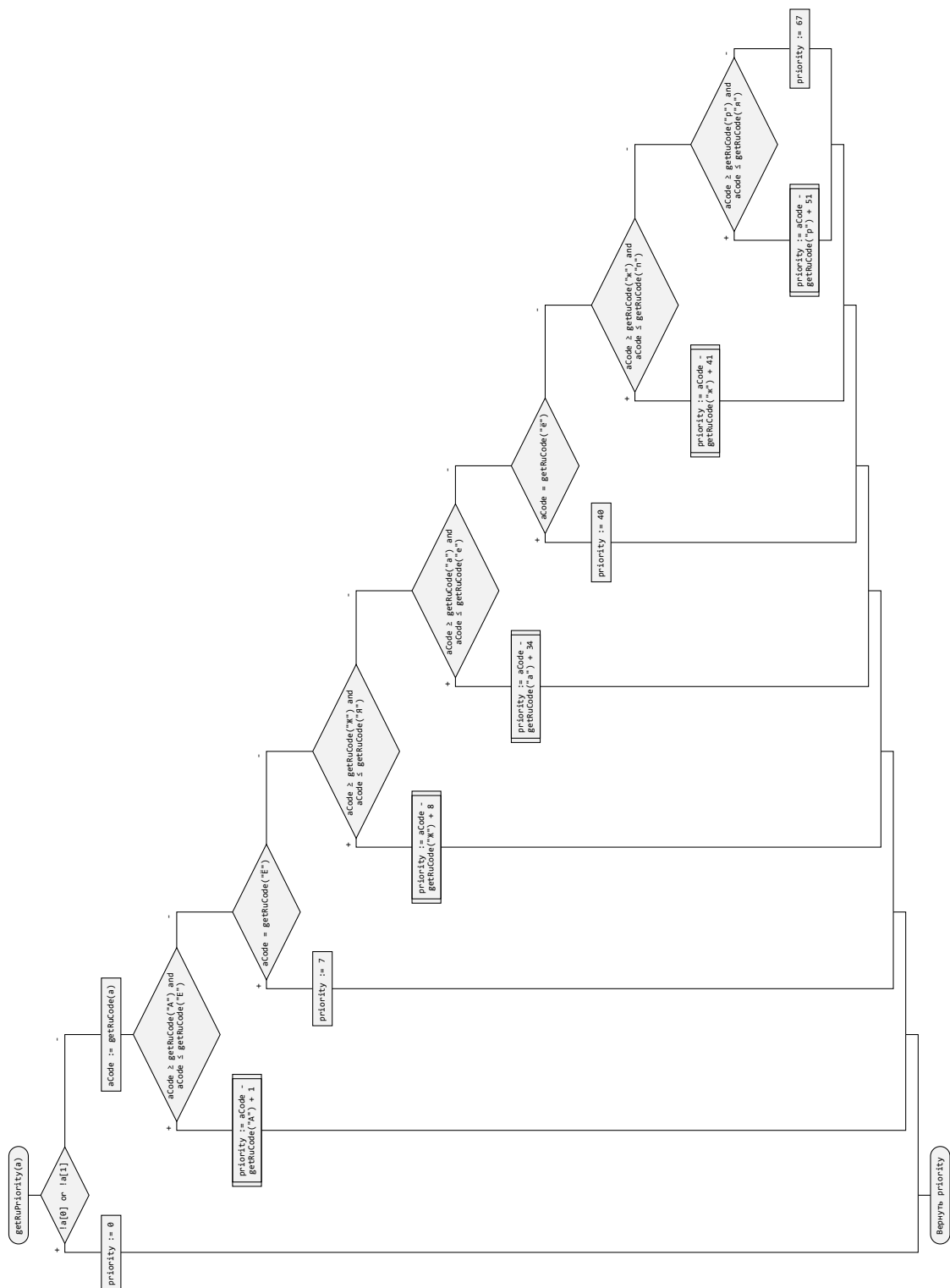


Рисунок 39: Функция getRuPriority

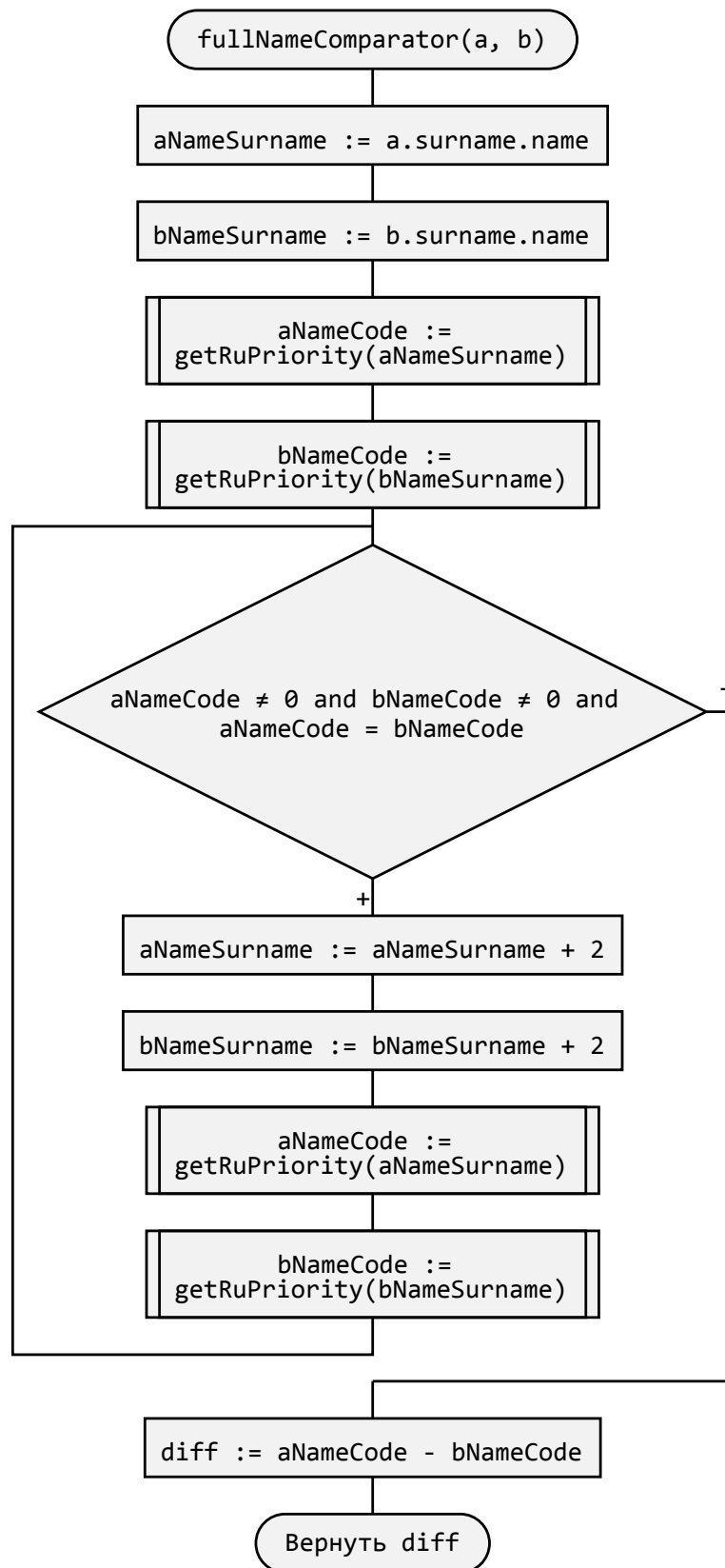


Рисунок 40: Функция fullNameComparator

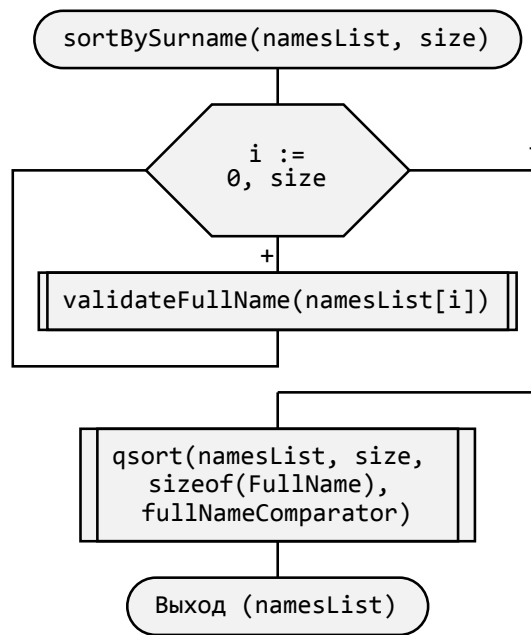


Рисунок 41: Функция sortBySurname

10.5 Код программы

Код программы:

```

#include <stdlib.h>
#include <stdint.h>

#include "Tasks.h"

// beg содержит ссылку на русский символ в кодировке UTF-8
static uint16_t getRuCode(unsigned char *beg) {
    // Русский символ в UTF-8 состоит из двух байтов, поэтому сохраняем результат в двухбайтовый
    ↪ беззнаковый тип.
    return (((uint16_t) beg[0]) << 8) + ((uint16_t) beg[1]);
}

// beg содержит ссылку на русский символ в кодировке UTF-8
static void writeRuCodeToChar(uint16_t code, unsigned char *beg) {
    // Русский символ в UTF-8 состоит из двух байтов, поэтому просто копируем их
    beg[0] = (code & 0xFF00) >> 8;
    beg[1] = code & 0x00FF;
}

static void firstLetterToupperRu(unsigned char *beg) {
    uint16_t code = getRuCode(beg);

    // Отдельная проверка для ё, потому что она совсем в другом месте в таблице UTF-8
  
```

```

    if (code == getRuCode("ё"))
        writeRuCodeToChar(getRuCode("Ё"), beg);
    // Проверка для а-п, их коды: 0xD0B0 - 0xD0BF
    else if (code >= getRuCode("а") && code <= getRuCode("п"))
        writeRuCodeToChar(code - (getRuCode("а") - getRuCode("А")), beg);
    // Почему-то между п и р большой пробел, причём только для прописных букв.
    // Поэтому выполняем отдельную проверку для них. Границы р-я: 0xD1080 - 0xD18F
    else if (code >= getRuCode("р") && code <= getRuCode("я"))
        writeRuCodeToChar(code - (getRuCode("р") - getRuCode("Р")), beg);
}

void validateProperName(ProperName name) {
    // Делаем первый символ имени заглавным
    firstLetterToupperRu(name.name);
}

void validateFullName(FullName fullName) {
    // Проверяем имя, фамилию и отчество на валидность
    validateProperName(fullName.name);
    validateProperName(fullName.surname);
    validateProperName(fullName.patronymic);
}

// Приоритет русских символов
int getRuPriority(unsigned char *a) {
    // Если хоть один из символов ноль-символ - возвращаем 0. Для удобства работы с аналогом strcmp.
    if (!*a || !a[1]) return 0;

    // Получаем код символа
    int aCode = getRuCode(a);

    if (aCode >= getRuCode("А") && aCode <= getRuCode("Е"))
        return aCode - getRuCode("А") + 1;
    else if (aCode == getRuCode("Ё"))
        return 7;
    else if (aCode >= getRuCode("Ж") && aCode <= getRuCode("Я"))
        return aCode - getRuCode("Ж") + 8;
    else if (aCode >= getRuCode("а") && aCode <= getRuCode("е"))
        return aCode - getRuCode("а") + 34;
    else if (aCode == getRuCode("ё"))
        return 40;
    else if (aCode >= getRuCode("ж") && aCode <= getRuCode("п"))
        return aCode - getRuCode("ж") + 41;
    else if (aCode >= getRuCode("р") && aCode <= getRuCode("я"))
        return aCode - getRuCode("р") + 51;

    // Если получить приоритет не удалось - ставим символ в самую последнюю очередь.
    return 67;
}

```

```

// Замена strcmp, но для русских символов в UTF-8
static int fullNameComparator(const void *a, const void *b) {
    unsigned char* aNameSurname = (*(FullName *) a).surname.name;
    unsigned char* bNameSurname = (*(FullName *) b).surname.name;

    int aNameCode = getRuPriority(aNameSurname);
    int bNameCode = getRuPriority(bNameSurname);
    while (aNameCode && bNameCode && aNameCode == bNameCode) {
        aNameSurname += 2;
        bNameSurname += 2;

        aNameCode = getRuPriority(aNameSurname);
        bNameCode = getRuPriority(bNameSurname);
    }

    return aNameCode - bNameCode;
}

// Так как кодировка в задании не была уточнена, реализовал алгоритм для кодировки UTF-8.
// получилось "самую капельку" сложнее, зато интереснее.
void sortBySurname(FullName *namesList, int size) {
    for (int i = 0; i < size; i++)
        validateFullName(namesList[i]);

    qsort(namesList, size, sizeof(FullName), fullNameComparator);
}

```


10.6 Тестовые данные

Таблица 13

Тестовые данные findX

Тестовые данные	Ожидаемый результат
namesList = фадей трифонов витальевич инесса филатова фомовна белла пестова даниловна ибрагим пестовааееее романович степан пестоваб игнатович фадей богданов витальевич инесса ё фомовна белла ёа даниловна ибрагим ёааа романович степан ёаав игнатович	namesList = Фадей Богданов Витальевич Инесса Ё Фомовна Белла Ёа Даниловна Ибрагим Ёааа Романович Степан Ёаав Игнатович Белла Пестова Даниловна Ибрагим Пестовааееее Романович Степан Пестоваб Игнатович Фадей Трифонов Витальевич Инесса Филатова Фомовна

10.7 Результат выполнения тестов

```
Start 72: testTask10SortTest
72/72 Test #72: testTask10SortTest ..... Passed 0.00 sec
```

Рисунок 42: Результат выполнения тестов функции sortBySurname

11 Аналитическая геометрия

11.1 Задание варианта

Даны точки $A(-4; 0)$, $B(1; -3)$, $C(4; -2)$. Построить прямую l , проходящую через A и параллельно BC в диапазоне $x \in [-1; 3]$ с шагом $\Delta = 0.25$

11.2 Обоснование

Для уравнения $y = kx + b$ найдём коэффициенты. Так как y должен быть параллелен BC , то

$$k_y = k_{BC}$$

$$k_{BC} = \frac{\Delta y}{\Delta x} = \frac{-3 - (-2)}{1 - 4} = \frac{-1}{-3} = \frac{1}{3}$$

Прямая y должна проходить через точку A , следовательно

$$0 = \frac{1}{3} \cdot (-4) + b$$

$$b = \frac{4}{3}$$

Таким образом получили уравнение: $y = \frac{1}{3}x + \frac{4}{3}$. Уравнение y описывает искомую прямую l .

11.3 Таблица значений

Таблица 14

Таблица значений функции y

x	y
-1	1
-0.75	$1\frac{1}{12}$
-0.5	$1\frac{1}{6}$
-0.25	$1\frac{1}{4}$
0	$1\frac{1}{3}$
0.25	$1\frac{5}{12}$
0.5	$1\frac{1}{2}$
0.75	$1\frac{7}{12}$
1	$1\frac{2}{3}$
1.25	$1\frac{3}{4}$
1.5	$1\frac{5}{6}$
1.75	$1\frac{11}{12}$
2	2
2.25	$2\frac{1}{12}$
2.5	$2\frac{1}{6}$
2.75	$2\frac{1}{4}$
3	$2\frac{1}{3}$

11.4 График

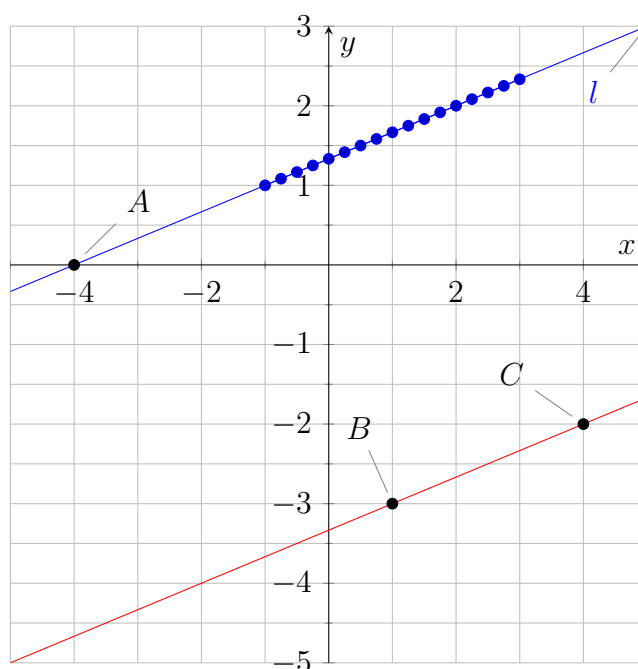


Рисунок 43: Прямая l , проходящая через A параллельная BC

12 Кривые второго порядка на плоскости

12.1 Задание варианта

Постройте гиперболы (диапазон и шаг выберите самостоятельно).

1) $16x^2 - 9y^2 = 144$

2) $\frac{y^2}{81} - \frac{x^2}{64} = 1$

12.2 Обоснование

1. $16x^2 - 9y^2 = 144$

$$y^2 = \frac{16x^2 - 144}{9}$$

$$y = \pm \frac{\sqrt{16x^2 - 144}}{3}$$

$$D(y) : 16x^2 - 144 \geq 0$$

$(4x - 12)(4x + 12) \geq 0$ - гипербола с ветвями направленными вверх, значит

$$D(y) \in (-\infty; -3] \cup [3; \infty).$$

$$2. \frac{y^2}{81} - \frac{x^2}{64} = 1$$

$$y^2 = 81\left(\frac{x^2+64}{64}\right)$$

$$y = \frac{9}{8}\sqrt{64+x^2}$$

$D(y) \in (-\infty; \infty)$, так как $64 + x^2 > 0$ при любом x .

12.3 Таблица значений

1. Область перебора: $[-5; -3] \cup [3; 5]$; $\Delta = 0.5$.

Таблица 15

Таблица значений функции y

x	y
-5	$\pm 5\frac{1}{3}$
-4.5	$\pm 2\sqrt{5}$
-4	$\pm \frac{4\sqrt{7}}{3}$
-3.5	$\pm \frac{2\sqrt{13}}{3}$
-3	0
3	0
3.5	$\pm \frac{2\sqrt{13}}{3}$
4	$\pm \frac{4\sqrt{7}}{3}$
4.5	$\pm 2\sqrt{5}$
5	$\pm 5\frac{1}{3}$

2. Область перебора: $[-5; 5]$; $\Delta = 0.5$.

Таблица значений функции y

x	y
-5	$\pm \frac{9\sqrt{89}}{8}$
-4.5	$\pm \frac{9\sqrt{337}}{16}$
-4	$\pm \frac{9\sqrt{5}}{2}$
-3.5	$\pm \frac{9\sqrt{305}}{16}$
-3	$\pm \frac{9\sqrt{73}}{8}$
-2.5	$\pm \frac{9\sqrt{281}}{16}$
-2	$\pm \frac{9\sqrt{17}}{4}$
-1.5	$\pm \frac{9\sqrt{265}}{16}$
-1	$\pm \frac{9\sqrt{65}}{8}$
-0.5	$\pm \frac{9\sqrt{257}}{16}$
0	± 9
0.5	$\pm \frac{9\sqrt{257}}{16}$
1	$\pm \frac{9\sqrt{65}}{8}$
1.5	$\pm \frac{9\sqrt{265}}{16}$
2	$\pm \frac{9\sqrt{17}}{4}$
2.5	$\pm \frac{9\sqrt{281}}{16}$
3	$\pm \frac{9\sqrt{73}}{8}$
3.5	$\pm \frac{9\sqrt{305}}{16}$
4	$\pm \frac{9\sqrt{5}}{2}$
4.5	$\pm \frac{9\sqrt{337}}{16}$
5	$\pm \frac{9\sqrt{89}}{8}$

12.4 График

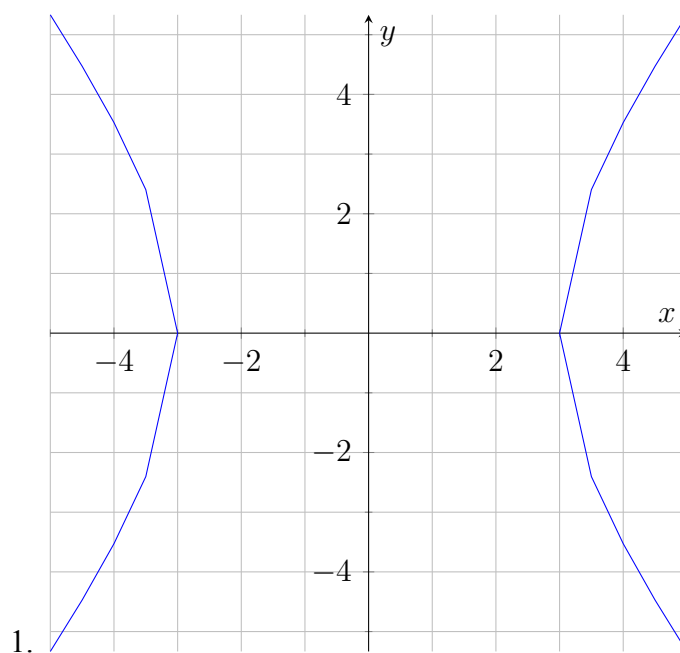


Рисунок 44: График гиперболы $16x^2 - 9y^2 = 144$

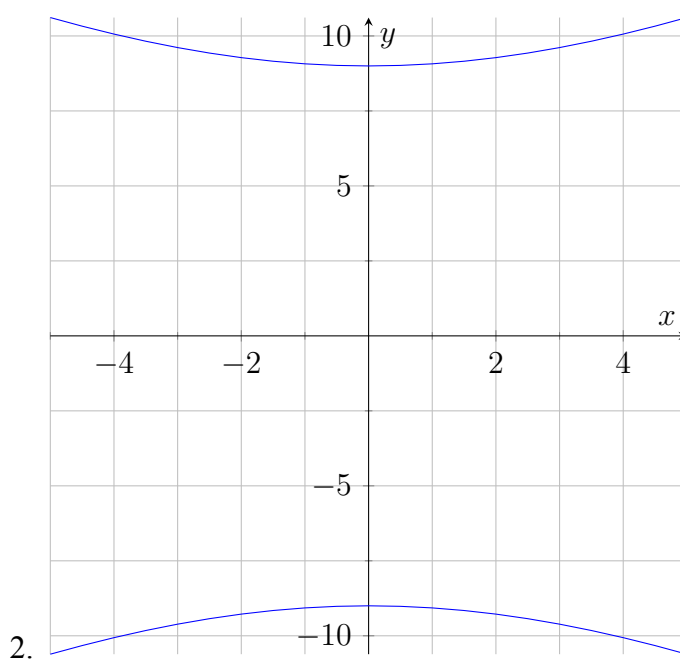


Рисунок 45: График гиперболы $\frac{y^2}{81} - \frac{x^2}{64} = 1$

13 Графическое решение систем уравнений

13.1 Задание варианта

$$\begin{cases} y^2 = x \\ y^2 = -x^2 + 9 \end{cases} \quad \text{в диапазоне } 0 \leq x \leq 4 \text{ с шагом } \Delta = 0.2$$

13.2 Обоснование

$$y_1^2 = x$$

$$y_1 = \pm\sqrt{x}$$

$$y_2^2 = 9 - x^2$$

$$y_2 = \pm\sqrt{9 - x^2}$$

13.3 Таблица значений

Таблица 17

Таблица значений функций y_1 и y_2

x	y_1	y_2
0	0	± 3
0.2	± 0.447213595	± 2.993325909
0.4	± 0.632455532	± 2.973213749
0.6	± 0.774596669	± 2.939387691
0.8	± 0.894427191	± 2.891366459
1	± 1	± 2.828427125
1.2	± 1.095445115	± 2.749545417
1.4	± 1.183215957	± 2.653299832
1.6	± 1.264911064	± 2.537715508
1.8	± 1.341640786	± 2.4
2	± 1.414213562	± 2.236067977
2.2	± 1.483239697	± 2.039607805
2.4	± 1.549193338	± 1.8
2.6	± 1.61245155	± 1.496662955
2.8	± 1.673320053	± 1.077032961
3	± 1.732050808	0
3.2	± 1.78854382	Нет решения
3.4	± 1.843908891	Нет решения
3.6	± 1.897366596	Нет решения
3.8	± 1.949358869	Нет решения
4	± 2	Нет решения

13.4 График

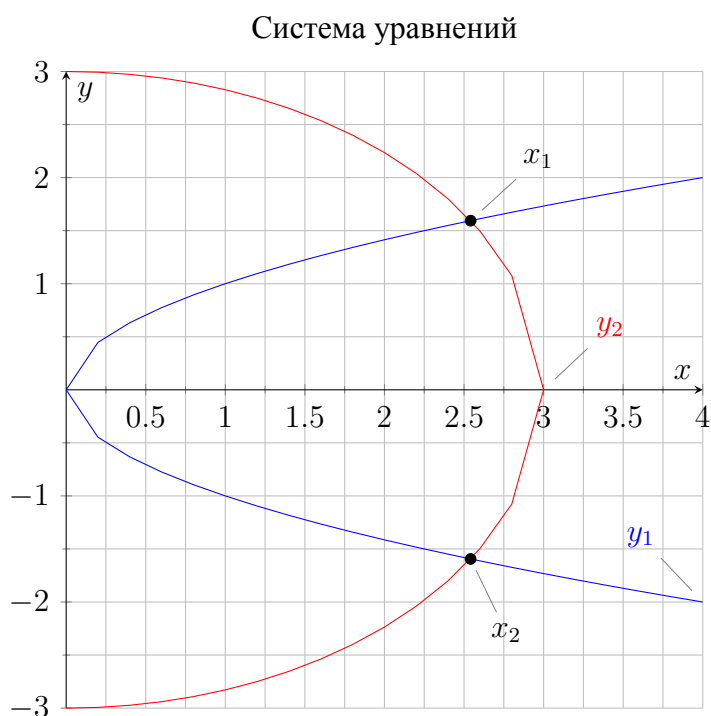


Рисунок 46: Графики функций y_1, y_2

Решение системы уравнений: $(2.541381265, 1.594171027)$,
 $(2.541381265, -1.594171027)$.

14 Плоскость в трёхмерном пространстве

14.1 Задание варианта

Построить плоскость, параллельную плоскости Oxy и пересекающую ось Oz в точке $M(0, 0, 20)$; при $0 \leq x \leq 10$ с шагом $\Delta = 1$; $-5 \leq y \leq 5$ с шагом $\Delta = 1$.

14.2 Обоснование

Плоскость, параллельная Oxy имеет вид $Cz + D = 0$. Подставим в уравнение координаты точки М.

$$C \cdot 20 + D = 0$$

$$D = -C \cdot 20$$

$$Cz - C \cdot 20 = 0 \mid : C$$

$z = 20$ - искомое уравнение.

14.3 Таблица значений

Таблица 18

Таблица значений функции плоскости

x / y	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
-5	20	20	20	20	20	20	20	20	20	20	20
-4	20	20	20	20	20	20	20	20	20	20	20
-3	20	20	20	20	20	20	20	20	20	20	20
-2	20	20	20	20	20	20	20	20	20	20	20
-1	20	20	20	20	20	20	20	20	20	20	20
0	20	20	20	20	20	20	20	20	20	20	20
1	20	20	20	20	20	20	20	20	20	20	20
2	20	20	20	20	20	20	20	20	20	20	20
3	20	20	20	20	20	20	20	20	20	20	20
4	20	20	20	20	20	20	20	20	20	20	20
5	20	20	20	20	20	20	20	20	20	20	20

14.4 График

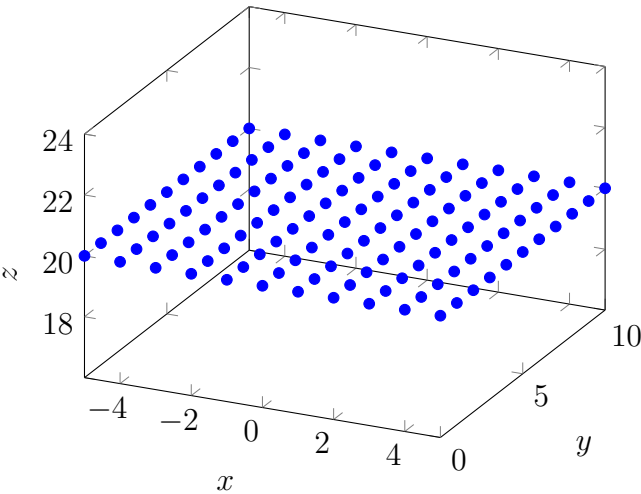


Рисунок 47: График плоскости, параллельной Oxy проходящей через $M(0, 0, 20)$

15 Поверхность второго порядка в трёхмерном пространстве

15.1 Задание варианта

Построить верхнюю часть гиперболоида, заданного уравнением $\frac{x^2}{25} + \frac{y^2}{16} - \frac{z^2}{9} = 1$, лежащую в диапазоне $-5 \leq x \leq 5$ с шагом $\Delta = 1$ и $-3 \leq y \leq 3$ с шагом $\Delta = 0.5$.

15.2 Обоснование

$$\frac{x^2}{25} + \frac{y^2}{16} - \frac{z^2}{9} = 1$$

$$\frac{z^2}{9} = \frac{x^2}{25} + \frac{y^2}{16} - 1$$

$$z^2 = \frac{9x^2}{25} + \frac{9y^2}{16} - 9$$

$z = \sqrt{\frac{9x^2}{25} + \frac{9y^2}{16} - 9}$, так как по условию нужно получить только верхнюю часть гиперболоида, будем брать результат с плюсом.

15.3 Таблица значений

Таблица 19

Таблица значений гиперboloида

x / y	-5	-4	-3	-2	-1	0	1	2	3	4	5
-3	2.88140591	1.8	∅	∅	∅	∅	∅	∅	∅	1.8	2.88140591
-2.5	2.70416346	1.5	∅	∅	∅	∅	∅	∅	∅	1.5	2.70416346
-2	2.55	1.2	∅	∅	∅	∅	∅	∅	∅	1.2	2.55
-1.5	2.42332416	0.9	∅	∅	∅	∅	∅	∅	∅	0.9	2.42332416
-1	2.3286262	0.6	∅	∅	∅	∅	∅	∅	∅	0.6	2.3286262
-0.5	2.26991189	0.3	∅	∅	∅	∅	∅	∅	∅	0.3	2.26991189
0	2.25	0	∅	∅	∅	∅	∅	∅	∅	0	2.25
0.5	2.26991189	0.3	∅	∅	∅	∅	∅	∅	∅	0.3	2.26991189
1	2.3286262	0.6	∅	∅	∅	∅	∅	∅	∅	0.6	2.3286262
1.5	2.42332416	0.9	∅	∅	∅	∅	∅	∅	∅	0.9	2.42332416
2	2.55	1.2	∅	∅	∅	∅	∅	∅	∅	1.2	2.55
2.5	2.70416346	1.5	∅	∅	∅	∅	∅	∅	∅	1.5	2.70416346
3	2.88140591	1.8	∅	∅	∅	∅	∅	∅	∅	1.8	2.88140591

15.4 График

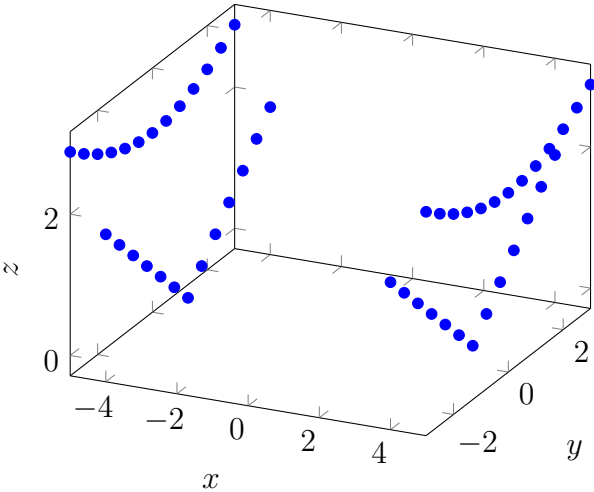


Рисунок 48: График поверхности $\frac{x^2}{25} + \frac{y^2}{16} - \frac{z^2}{9} = 1$