

МИНОБРНАУКИ РОССИИ
САНКТ-ПЕТЕРБУРГСКИЙ ГОСУДАРСТВЕННЫЙ
ЭЛЕКТРОТЕХНИЧЕСКИЙ УНИВЕРСИТЕТ
«ЛЭТИ» ИМ. В.И. УЛЬЯНОВА (ЛЕНИНА)
Кафедра МО ЭВМ

ОТЧЕТ
по учебной практике
Тема: Реализация алгоритма A* на языке Kotlin с визуализацией.

Студентка гр. 1303	_____	Королева П.А
Студент гр. 1303	_____	Гирман А.В
Студент гр. 1303	_____	Самохин К.А
Руководитель	_____	Шестопалов Р.П.

Санкт-Петербург
2023

ЗАДАНИЕ НА УЧЕБНУЮ ПРАКТИКУ

Студентка Королева П.А группы 1303

Студент Гирман А.В группы 1303

Студент Самохин К.А группы 1303

Тема практики: Алгоритм А*: Нахождение кратчайшего пути в графе

Задание на практику:

Командная итеративная разработка визуализатора алгоритма на Kotlin с графическим интерфейсом.

Алгоритм: А*

Сроки прохождения практики: 30.06.2023 – 13.07.2023

Дата сдачи отчета: 12.07.2023

Дата защиты отчета: 12.07.2023

Студентка		Королева П.А
Студент		Гирман.А.В
Студент		Самохин К.А
Руководитель		Шестопалов Р.П

АННОТАЦИЯ

Целью проекта является получение навыков программирования на Kotlin и создание программы, визуализирующей работу алгоритма A^* , поиска кратчайшего пути во взвешенном графе.

СОДЕРЖАНИЕ

	Введение	5
1.	Требования к программе	6
1.1.	Исходные требования к программе	6
1.1.1	Требования к вводу данных	6
1.1.2	Требования к визуализации	6
1.1.3	Иерархия классов	8
2.	План разработки и распределение ролей в бригаде	10
2.1.	План разработки	10
2.2.	Распределение ролей в бригаде	10
3.	Особенности реализации	11
3.1.	Структуры данных для Алгоритма A*	11
3.2.	Структуры данных для отображения поля	12
3.3.	Структуры данных для интерфейса приложения	13
3.4.	Итоговая иерархия классов	14
4.	Тестирование	15
4.1	Тестирование графического интерфейса	15
4.2	Тестирование кода алгоритма	20
	Заключение	22
	Список использованных источников	23

ВВЕДЕНИЕ

Главной целью работы было реализовать алгоритм A^* для поиска кратчайших путей на карте и представить его в виде приложения с графическим интерфейсом.

Для корректной работы алгоритма реализуем очередь с приоритетом, в которой будут храниться клетки-кандидаты для перехода.

В реализованную очередь с приоритетом добавляем стартовую вершину. До тех пор, пока очередь не пуста, достаем из нее вершину с наименьшим значением эвристической функции и рассчитываем аналогичное значение для смежных вершин. Если очередная вершина ещё не была посещена, или существующая оценка больше только что вычисленной, значение для данной вершины обновляется. После этого вершина и её приоритет помещаются в очередь. Если достигнута конечная вершина, поиск прекращается.

1. ТРЕБОВАНИЯ К ПРОГРАММЕ

1.1. Исходные Требования к программе

1.1.1 – требования к вводу исходных данных

В начале работы, программа в диалоговом окне запрашивает размеры карты. Создается прямоугольная область с заданными размерами, все ячейки по умолчанию имеют тип «трава». Тип можно поменять щелчком мыши по клетке. На рисунке 1 изображено поле при запуске программы и способ задания типа клеток .

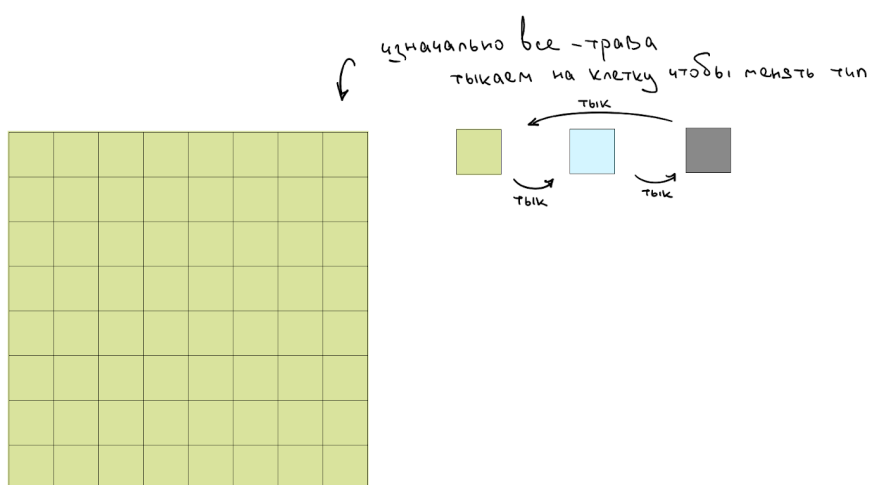


Рисунок 1 – Задание карты

Чтобы отметить стартовую и финишную точки, нужно использовать кнопки справа.

Также должна быть предусмотрена возможность задания карты через файл.

1.1.2 – требования к визуализации

Окно разделено на две части:

В левой демонстрируется карта, на которой отмечается каждый шаг алгоритма: на каждой клетке, обработанной алгоритмом, указываются:

g – расстояние от старта до клетки

h – эвристическая функция

f – приоритет.

На клетке есть стрелочка, указывающая на родительскую ячейку, т.е. откуда алгоритм пришел в данную ячейку.

Клетка может находиться в трех состояниях, в соответствии с алгоритмом:

- *не на рассмотрении*, выглядит как обычная клетка
- *на рассмотрении* (т.е. находится в открытом списке), немного серая
- *рассмотрена* (т.е. находится в закрытом списке), темно серая

В правой части окна находится панель, на которой указаны для справки типы клеток, и три кнопки:

- *установить старт* – после нажатия на кнопку, можно нажать на любую проходимую ячейку чтобы в ней появился старт.
- *установить финиш* – аналогично, после нажатия на кнопку, можно нажать на ячейку чтобы она стала финишной.
- *построить путь* – запускает алгоритм A^*

На рисунке 2 изображен макет приложения.

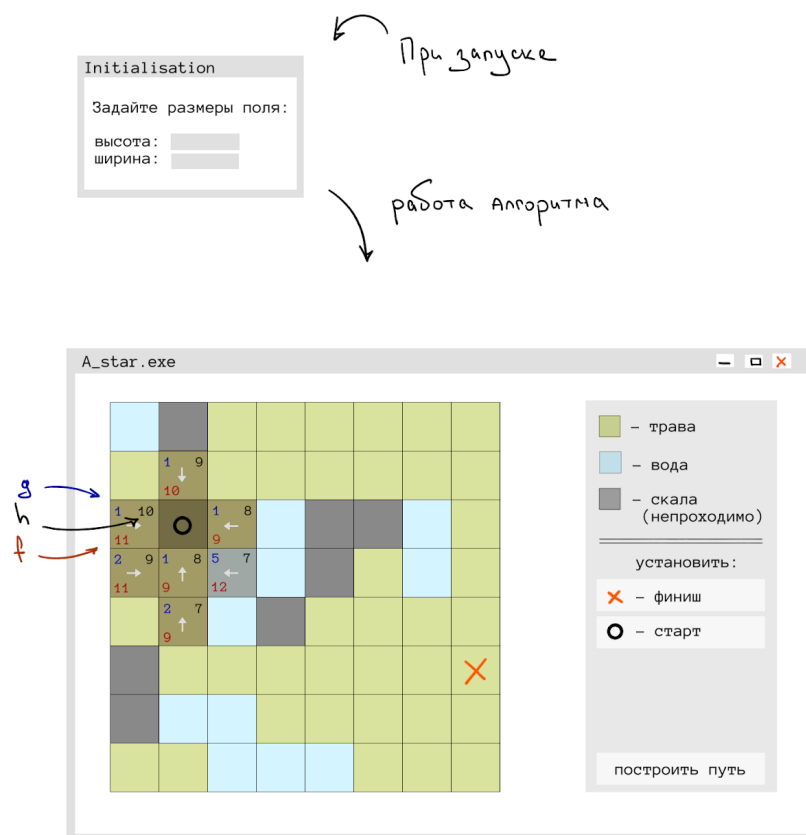


Рисунок 2 – Макет приложения

1.1.3 – Иерархия классов

На рисунке 3 представлена схема классов, логически ее можно поделить на три части: модель (Field, Cells), визуализация (FieldView, CellView) и контроллер (Controller), поддерживающий работу этих компонент, управляемый алгоритмом и пользователем.

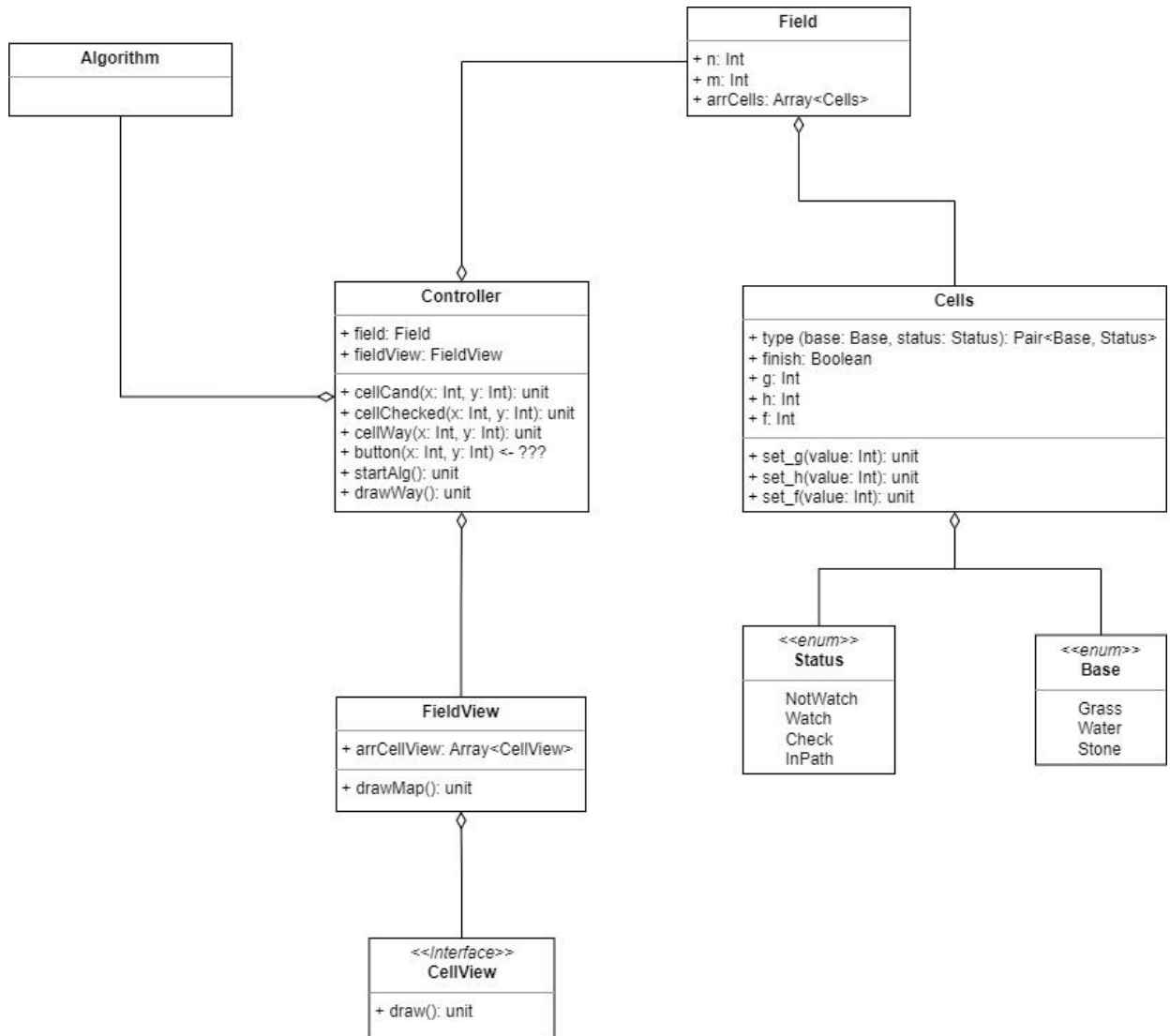


Рисунок 3 – Иерархия классов

2. ПЛАН РАЗРАБОТКИ И РАСПРЕДЕЛЕНИЕ РОЛЕЙ В БРИГАДЕ

2.1. План разработки

Приблизительный план разработки приложения:

3 июля – Согласование спецификации и плана разработки

5 июля – Сдача прототипа: написание алгоритма, разработка диалогового окна, обработка нажатий.

7 июля – Сдача первой версии: окончательная разработка всех классов, визуализация пошагового выполнения алгоритма

10 июля – Сдача второй версии: исправление недочетов, полировка программы, обработка исключительных ситуаций.

12 июля – Финальная версия и отчет.

2.2. Распределение ролей в бригаде

Королева П. – отображение поля и клеток, интерфейс, реализация пошаговости алгоритма, отчет.

Гирман А. – диалоговые окна, кнопки, интерфейс, отлов ошибок.

Самохин К. – реализация алгоритма, классов клетки и поля, ввода из файла.

3. ОСОБЕННОСТИ РЕАЛИЗАЦИИ

Структуры данных:

3.1. Для алгоритма A*

Реализованы классы *Algorithm*, *Field*, *Cell*, *Heap*.

Algorithm реализует описываемый алгоритм.

Основные методы:

aStar() – метод используется для начальной инициализации алгоритма.

iteration() – метод выполняет извлечение очередной клетки из очереди и помечает её как посещённую. Если же отмеченная клетка является финишем, метод возвращает словарь переходов *roots*.

cellProcess() – метод рассматривает соседей последней извлечённой из очереди вершины. В случае, если на клетке установлен камень, или она находится за границами поля, она пропускается. Если же вершина ранее не была добавлена в очередь, или записанное значение приоритета меньше только что вычисленного, в очередь помещается новое значение. В словарь переходов *roots* добавляется пара из клетка - родитель.

fullIteration() – метод используется для полного выполнения алгоритма (без рассмотрения каждой конкретной итерации). Так же из очереди извлекается клетка с наименьшим приоритетом и рассматриваются её соседи. В результате работы метод возвращает словарь переходов *roots*.

recoverPath(MutableMap<Cell, Cell?>) – метод восстанавливает путь от старта до финиша на основе переданного словаря переходов.

Для реализации очереди с приоритетом, представленной в виде минимальной двоичной кучи, был написан класс *Heap*:

Основные методы:

siftUp(index) – метод, осуществляющий просеивание элемента с индексом *index* вверх.

siftDown(index) – метод, осуществляющий просеивание элемента с индексом *index* вниз.

extractMin() – метод, извлекающий минимальный элемент из кучи. Первый и последний элементы меняются местами, после чего последний (бывший первый) удаляется из кучи, а первый (бывший последний) просеивается вниз.

put(element) – метод, помещает элемент в кучу. Изначально элемент добавляется в конец, после чего просеивается вверх.

size() – метод возвращает длину списка, формирующего кучу.

Field – класс, хранящий в себе двоичный массив клеток, координаты старта и финиша.

Основные методы:

init – конструктор, единственная задача которого - внесение координат клеток в их поля.

default – метод, устанавливающий в поля всех клеток начальное значение.

Cell – ячейка карты, хранящая свой тип местности, состояние и числовые характеристики (длину пути до клетки, эвристическая оценка и приоритет).

Основные методы:

setParams(g, h) – метод принимает на вход длину пути до клетки (*g*) и эвристическую оценку (*h*), после чего вычисляет приоритет ($g + h = f$) и помещает все 3 числа в поля клетки.

getWeight() – возвращает стоимость перехода в клетку, основываясь на типе местности клетки.

changeBase() – меняет тип местности клетки на следующий по порядку.

changeEdge(string) – устанавливает в клетку старт/финиш, основываясь на переданной в качестве аргумента строке.

3.2. Для отображения поля

Реализованы классы *CellView* и *FieldView*.

CellView служит для отрисовки ячеек.

Основные методы:

makeBox(cell) – в соответствии с типом ячейки (трава / вода / камень), ее состоянием (не обрабатывалась / обрабатывается / уже обработана / содержится в пути) и статусом (финиш / старт / обычная ячейка) рисует для нее текстуру. Выводит численные значения ячейки g, h, f.

screenInformationAboutTypes() – выводит для справки вид ячеек в правой части приложения.

FieldView нужен для отрисовки всего поля.

Содержит метод *drawField(field, cellView)* который для каждой ячейки поля вызывает метод *cellView.makeBox* для ее отрисовки.

3.3. Для интерфейса приложения

Реализован класс *Controller* для взаимодействия между пользователем и программой.

Основные методы:

userInputCord() – выводит окно в котором можно ввести размеры поля самому или ввести все нужные данные из файла формата .txt.

algorithmScreen() – выводит главное окно, в котором будет запускаться алгоритм. В этом методе вызываются все главные функции в запуске и работе алгоритма.

helpDialog(onDismiss: () -> Unit) – выводит диалоговое окно с помощью, в котором написано описание алгоритма.

errorAlert(onDismiss: () -> Unit, message: String) – выводит диалоговое окно с ошибкой, которую мог указать пользователь.

defaultSettings() – метод, который устанавливает всем полям классов, которые участвуют в работе алгоритма значения по-умолчанию.

Класс *FileReader* используется для считывания поля из файла.

Класс *Logger* и *Singleton* для передачи сообщений из алгоритма в окно приложения.

3.4. Итоговая иерархия классов

Uml-диаграмма представлена на рисунке 4:

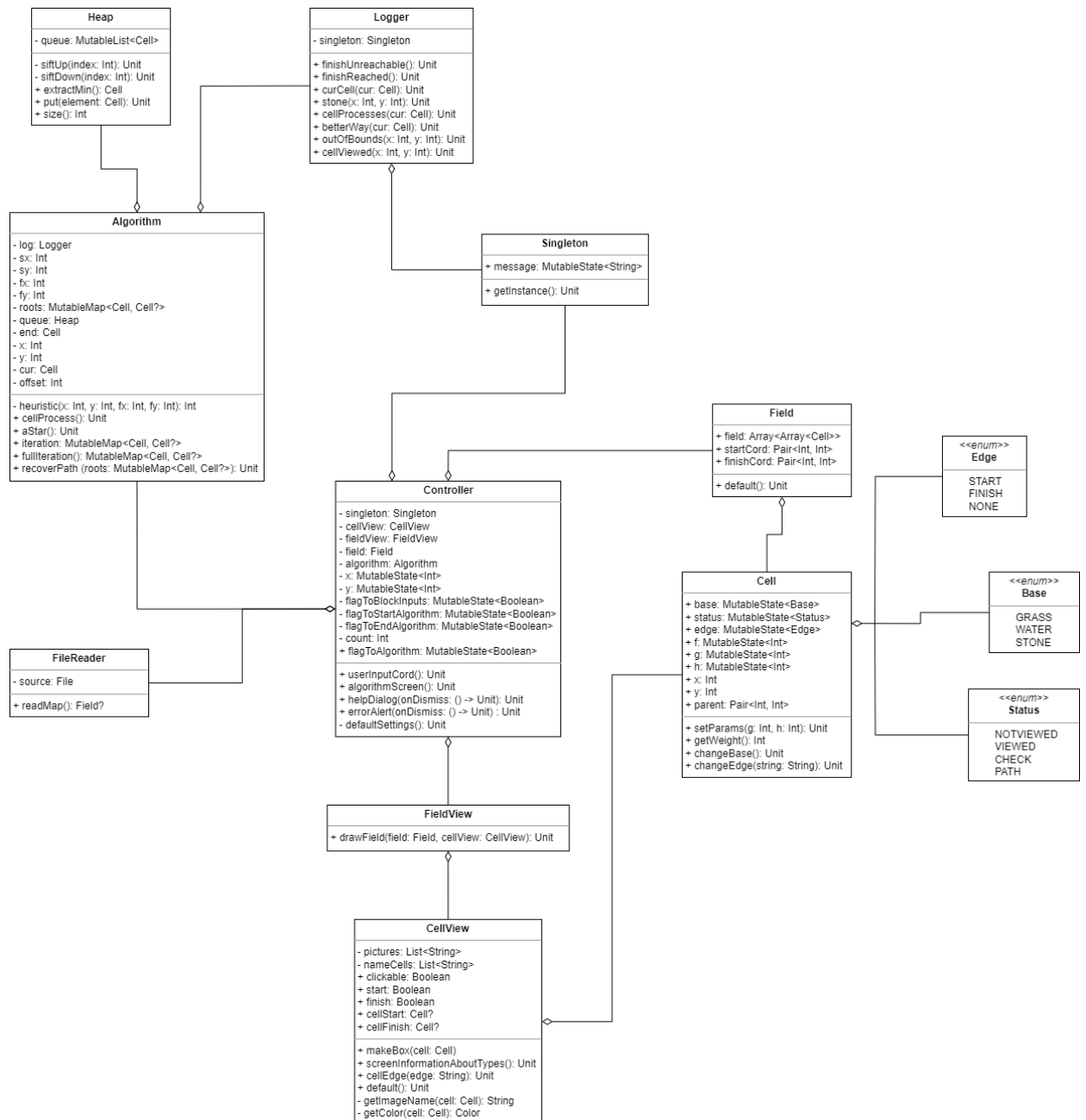


Рисунок 4 – Конечная иерархия классов

4. ТЕСТИРОВАНИЕ

4.1. Тестирование интерфейса и обработки исключительных ситуаций.

Рассмотрим набор исключительных ситуаций и реакцию программы на них:

1. На рисунке 5 представлена реакция программы на некорректное задание размеров поля или стартовой/конечной клеток.

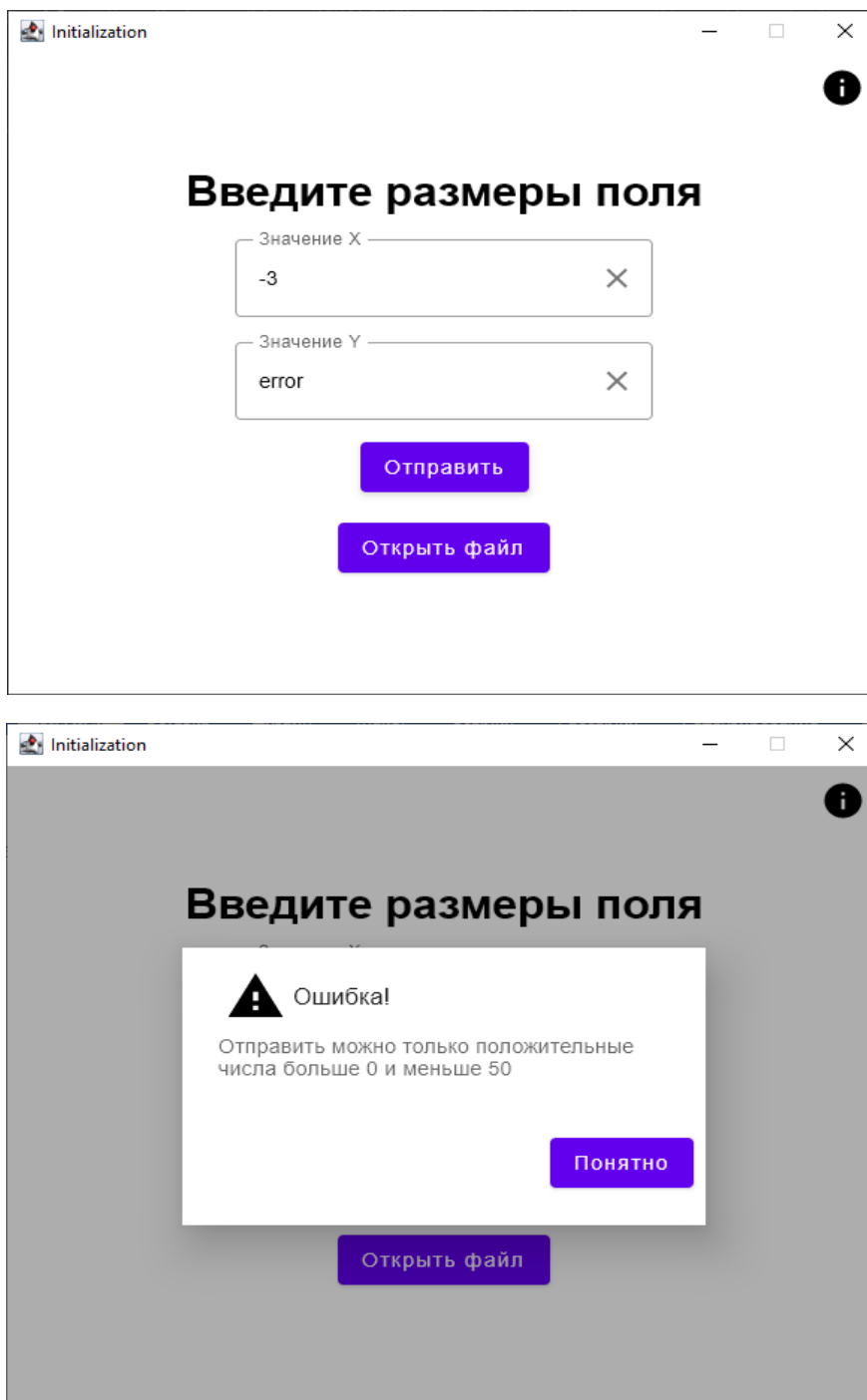


Рисунок 5 – Ошибка при считывании некорректных размеров поля.

Ошибка выбрасывается в случае, если было введено что-то кроме положительного целого числа. При считывании из файла тот же принцип распространяется на размеры поля, но также проверяется, не выходят ли считанные координаты старта и финиша за границы.

2. На рисунке 6 представлена ситуация, когда размеры считаны правильно, но пользователь не установил на поле старт и финиш. В таком случае эти ключевые точки будут установлены в значения по умолчанию: старт – в левый верхний угол, финиш – в правый нижний.

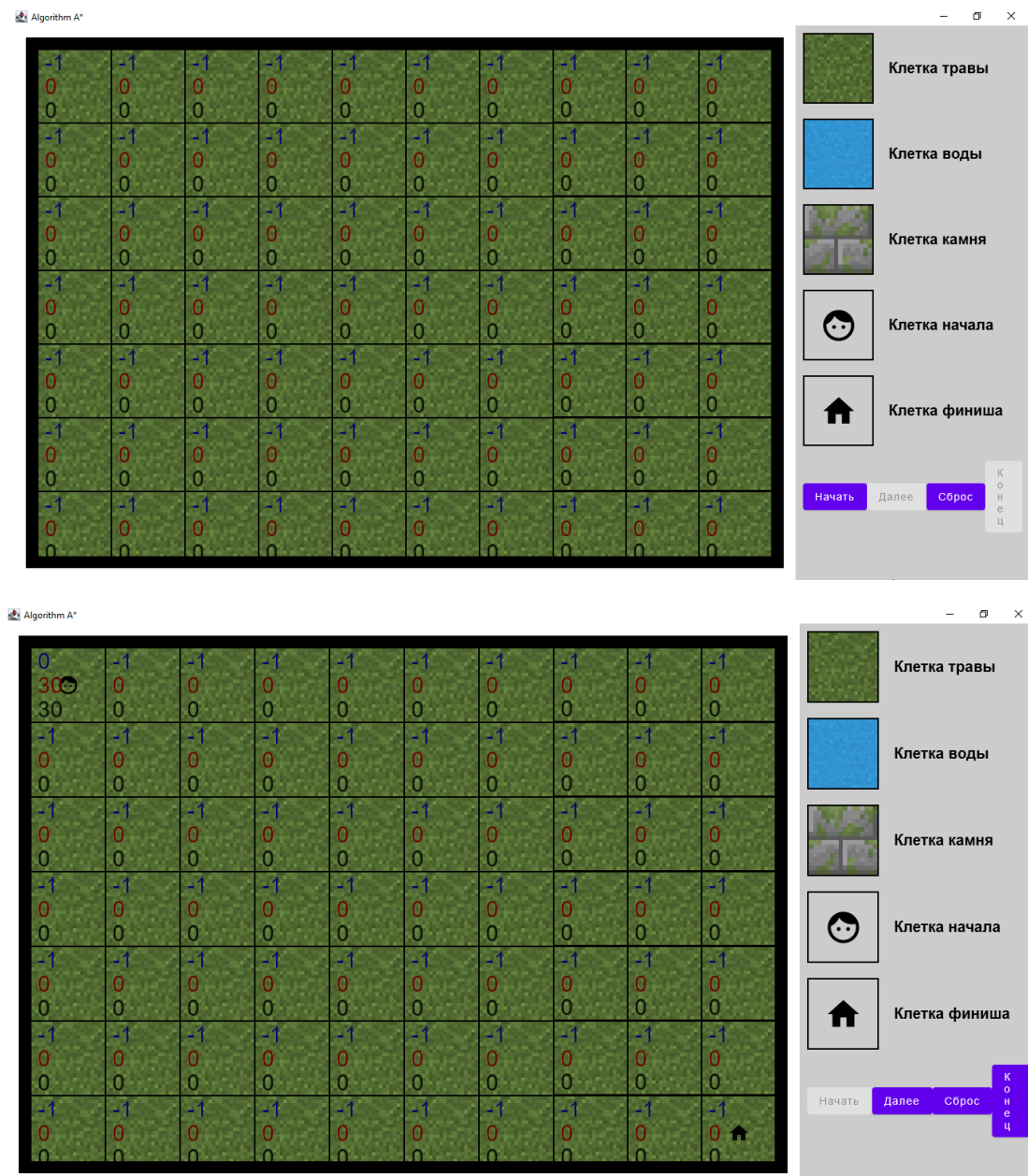


Рисунок 6 – Установка старта и финиша по умолчанию.

Несложно видеть, что программа автоматически установила недостающие старт и финиш. В том случае, когда была установлена одна из крайних клеток, вторая также будет установлена в позицию по умолчанию.

3. Работа программы в ситуации, когда из файла корректно считаны только размеры поля, а также координаты старта и финиша, представлена на рисунке 7.

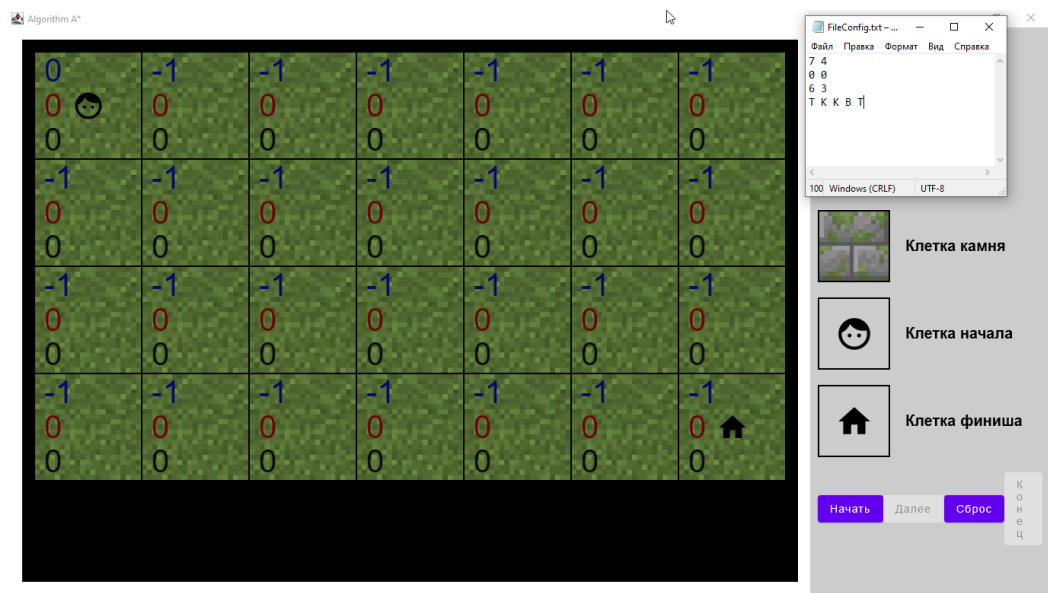


Рисунок 7 - Неполная конфигурация клеток поля в файле.

Незаданные клетки автоматически будут покрыты травой.

4. На рисунке 8 представлена ситуация, когда в файле отсутствуют данные о поле/старте/финише.

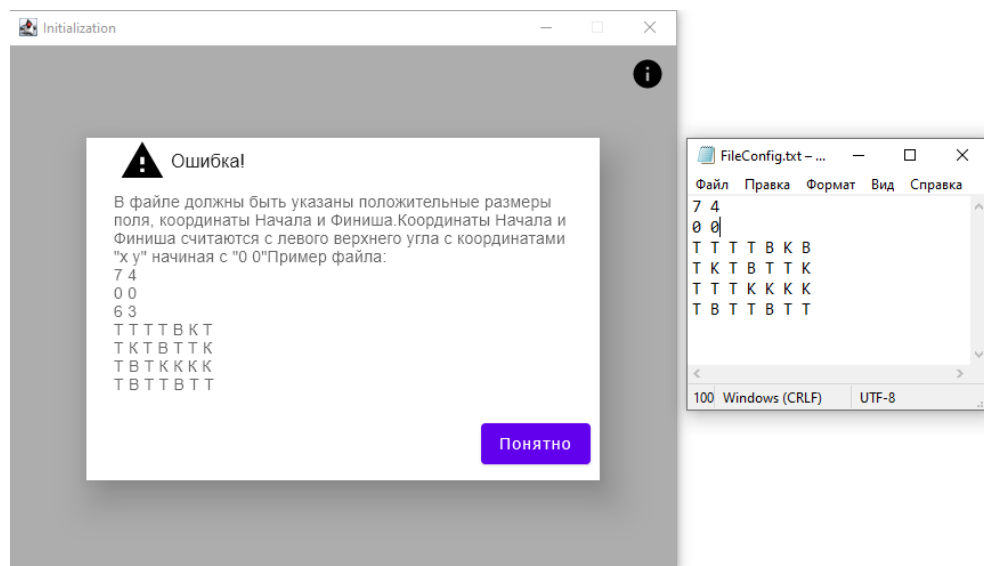


Рисунок 8 – Отсутствие данных о финише в файле.

В файле не хватает данных о координатах финиша. Программа обрабатывает это и предлагает пользователю пример корректной конфигурации.

5. Рисунок 9 иллюстрирует работу программы, когда пользователь пытается установить два старта.

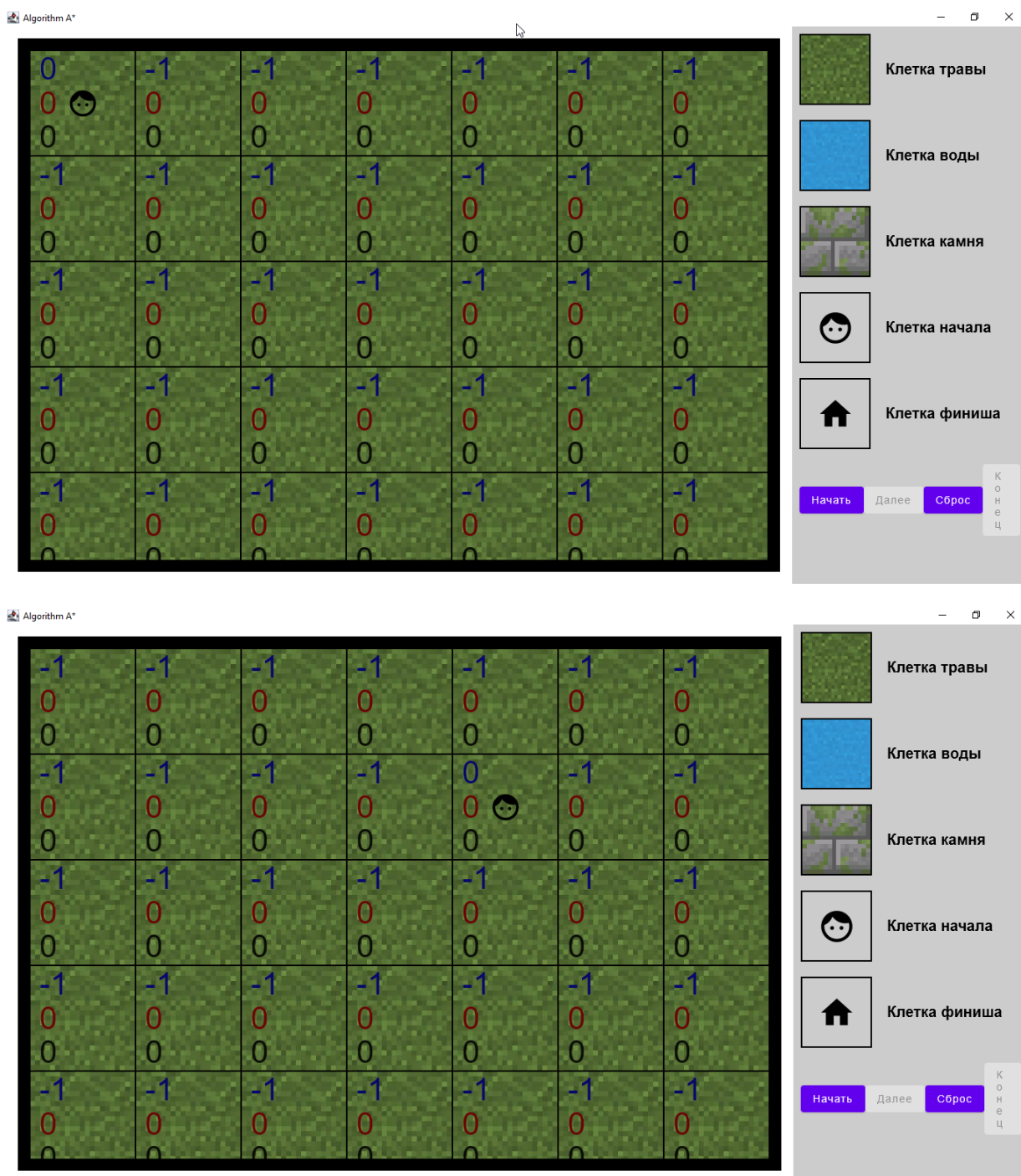


Рисунок 9 – Установка двух стартов.

В случае, если на поле уже есть старт, попытка установить ещё один приведёт к удалению уже имеющегося и установке нового. Аналогичная ситуация произойдет при установке финиша.

6. На рисунке 10 показана реакция программы на попытку пользователя установить старт на финиш.

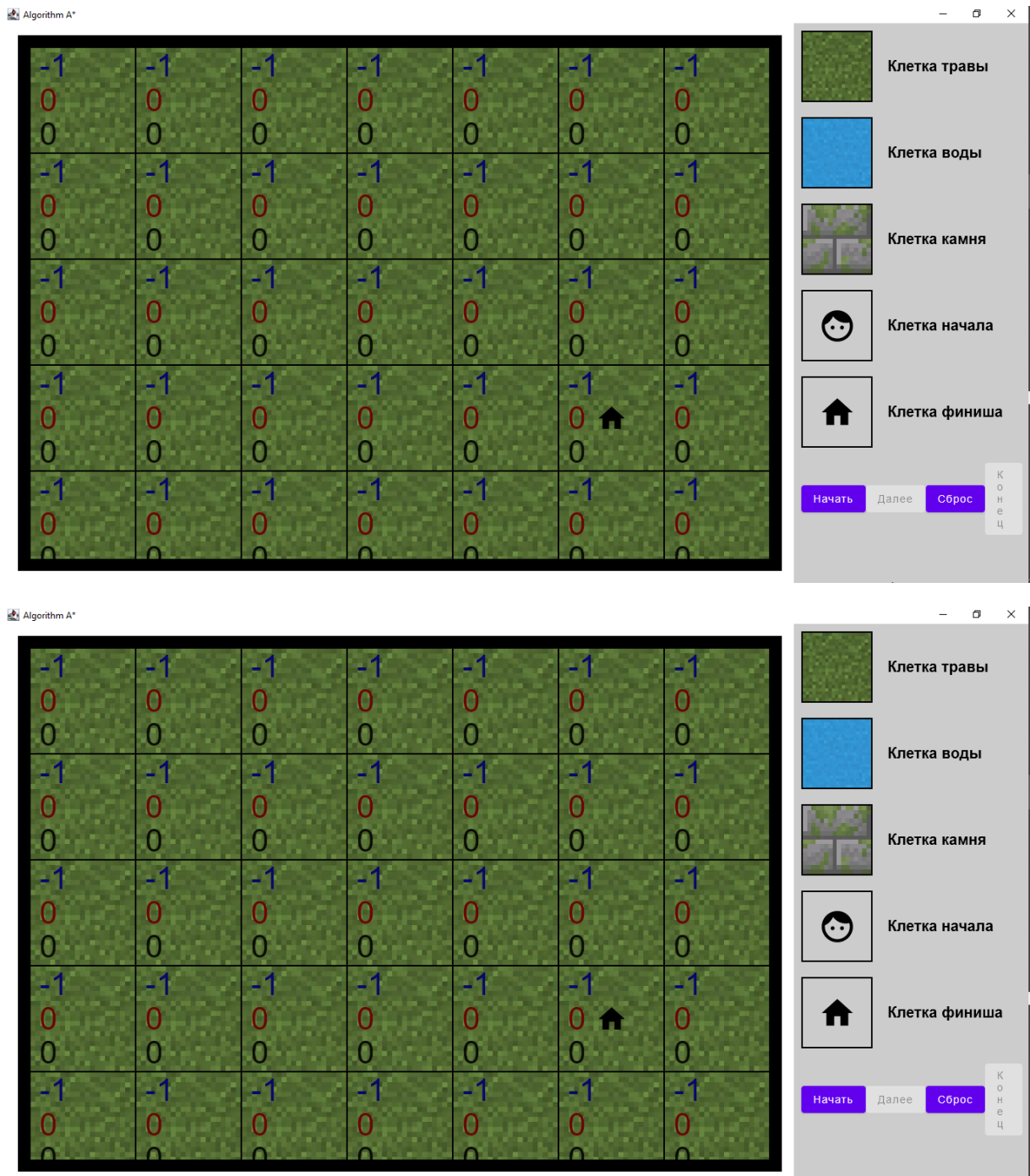


Рисунок 10 – Установка старта на финиш.

Видно, что пользователь без проблем может установить старт на финиш, при этом последний будет удалён, и при запуске программы будет установлен в

позицию по умолчанию. Однако, при попытке установить финиш на старт, у нас ничего не выйдет, потому как у старта есть приоритет по установке (старт можно поставить в любом случае, финиш можно поставить, если на клетке не установлен старт).

4.2. Тестирование алгоритма.

1. Рисунок 11 представляет результат работы программы на обычной карте с препятствиями.



Рисунок 11 – Запуск программы на карте с препятствиями.

2. Рисунок 12 иллюстрирует результат работы программы на карте с недостижимым финишем.



Рисунок 12 – Запуск программы на карте с недостижимым финишем.

3. На рисунке 13 представлена работы программы на карте без препятствий.

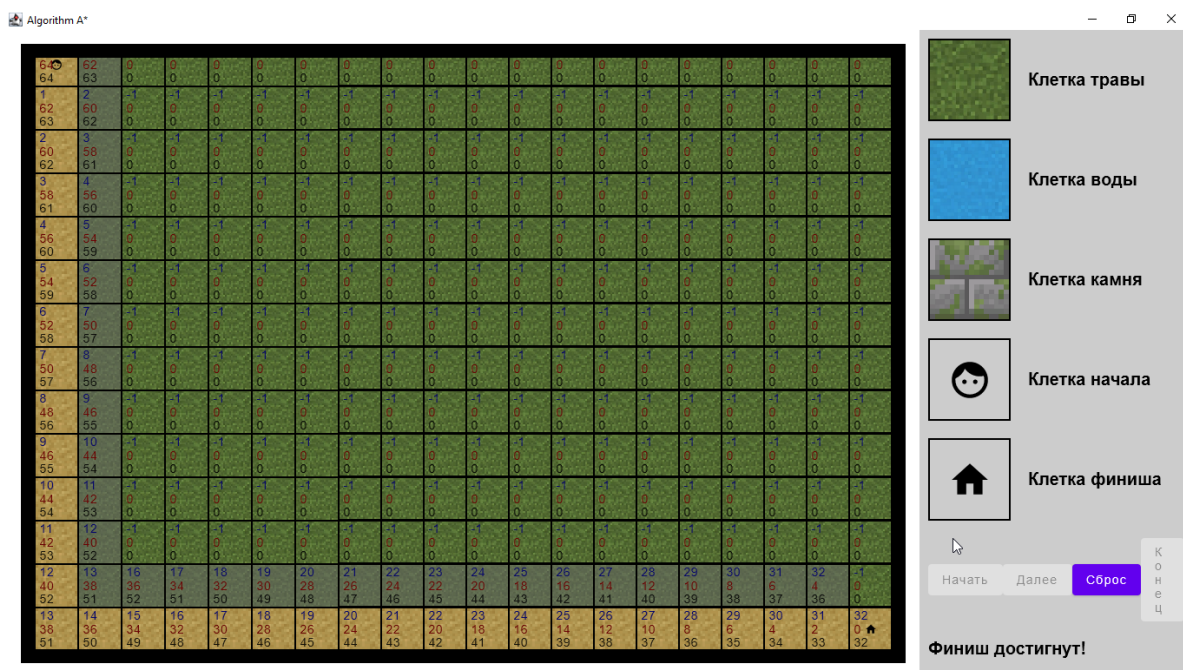


Рисунок 13 – Запуск программы на карте без препятствий.

4. Рисунок 14 показывает результат работы программы на карте-лабиринте.

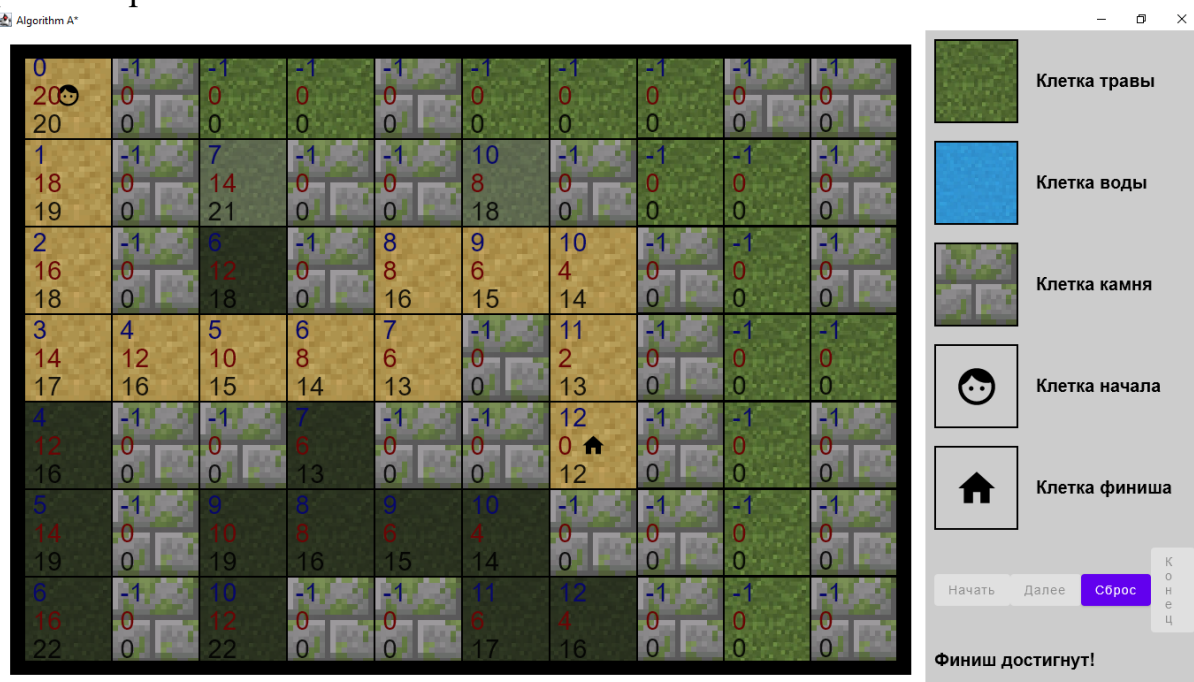


Рисунок 14 – Запуск программы на лабиринте.

ЗАКЛЮЧЕНИЕ

В ходе выполнения практической работы было реализовано приложение с графическим интерфейсом, демонстрирующее пошаговое выполнение алгоритма A*. Закреплены навыки программирования на языке Kotlin.

Для написания GUI была изучена библиотека Compose Jetpack.

Итоговая программа соответствует требованиям, предъявленным в начале работы.

СПИСОК ИСПОЛЬЗОВАННЫХ ИСТОЧНИКОВ

1. Сайт Alexanderklimov.

URL: <https://developer.alexanderklimov.ru/android/simplepaint.php>

2. Сайт kotlinlang.

URL: <https://kotlinlang.ru/docs/reflection.html>

3. Сайт metanit.

URL: <https://metanit.com/kotlin/jetpack>

4. Сайт android.

URL: <https://developer.android.com/jetpack/compose>

5. Репозиторий бригады.

URL: https://github.com/KirillSamokhin/Brigade_4.git