НАУЧНО-ИССЛЕДОВАТЕЛЬСКАЯ КОРПОРАЦИЯ ИТМО



Факультет программной инженерии и компьютерной техники

Системы искусственного интеллекта Лабораторная работа № 2

Выполнил студент

Нестеров Иван Алексеевич

Группа Р33302

Преподаватель: Королёва Юлия Александровна

Цель задания:

Исследование алгоритмов решения задач методом поиска. Описание предметной области. Имеется транспортная сеть, связывающая города СНГ. Сеть представлена в виде таблицы связей между городами. Связи являются двусторонними, т. е. допускают движение в обоих направлениях. Необходимо проложить маршрут из одной заданной точки в другую.

Ход работы:

Код задания:

Vertex.kt – класс с инкапсуляцией логики, присущей вершине графа.

```
field += value
       field = value
fun link(v: Vertex, length: Int) {
fun getNeighbors() = this.neighbors.toMap()
```

```
override fun compareTo(other: Vertex) = this.f - other.f
}
```

App.kt – класс, предназначенный для запуска программы. Содержит объект с методами – алгоритмами поиска пути по графу.

```
import java.io.File
object GraphsAlgorithms {
     * Greturn путь от [start] до [finish] и его длину (если веса рёбер не
   fun depthFirstSearch(start: Vertex, finish: Vertex, limit: Int =
Int.MAX VALUE): Pair<List<Vertex>, Int> {
               current == finish -> true
                    current.getNeighbors().keys.filter { it !in visited
                        if (innerDFS(it, limit - 1, visited + current)) {
                            path.push(it)
       innerDFS(start, limit)
    fun breadthFirstSearch(start: Vertex, finish: Vertex): Pair<List<Vertex>,
       val queue = Stack<Vertex>().apply { this.push(start) }
       while (queue.isNotEmpty()) {
```

```
val next = queue.pop()
                val path = generateSequence(next) { parents[it]
               queue.add(it)
               parents[it] = next
    fun depthLimitSearch(start: Vertex, finish: Vertex, limit: Int) =
    fun iterativeDeepeningDepthFirstSearch(start: Vertex, finish: Vertex):
       generateSequence(1) { it + 1 }.map { depthFirstSearch(start, finish,
it) }.find { it.first.size > 1 }?: listOf(start) to 0
            mutableListOf(start),
            mutableSetOf(finish),
            mutableMapOf<Vertex, Vertex?>(finish to null)
MutableSet<Vertex>, MutableMap<Vertex, Vertex?>>) {
            current.getNeighbors().keys.filter { it !in vertexData.second
}.forEach {
               vertexData.third[it] = current
               vertexData.second.add(it)
               vertexData.first.add(it)
```

```
while (sData.first.isNotEmpty() && fData.first.isNotEmpty()) {
            innerBFS(sData)
            innerBFS(fData)
            if (intersectVertices.isNotEmpty()) {
                buildHalfPath(start, sData)
    private fun buildInformPath(parents: Map<Vertex, Vertex?>, lastVertex:
Vertex?): Pair<List<Vertex>, Int> {
        val path = mutableListOf<Vertex>()
        var roadLength = 0
        while (queue.isNotEmpty()) {
            queue.sortByDescending { it.h }
            current.getNeighbors().keys.filter { it !in visited }.forEach { v
->
        return listOf(start) to 0
```

```
fun A StarSearch(start: Vertex, finish: Vertex): Pair<List<Vertex>, Int>
        val queue = PriorityQueue<Vertex>().apply { this.add(start) }
        while (queue.isNotEmpty()) {
           current.getNeighbors().keys.filter { it !in visited }.forEach { v
->
                if (queue.none { v == it && v.g >= it.g }) {
        return listOf(start) to 0
        .map { Vertex(it[0]).apply { this.h = it[1].toInt() } }
        .toSet()
   File("${args[0]}graphData.txt").readLines().map { it.split(" ") }.forEach
{ r ->
        val (a, b) = vertices.filter { it.name == r[0] || it.name == r[1] }
   """.trimIndent()
```

Вывод результатов работы каждого из 7 алгоритмов:

```
DFS ([Vertex(name=Брест), Vertex(name=Вильнюс), Vertex(name=Витебск), Vertex(name=Воронеж), Vertex(name=Волгоград), Vertex(name=Житомир), Vertex(name=Киев), Vertex(name=Кишинев), Vertex(name=Донецк), Vertex(name=Москва), Vertex(name=Казань)], 10)
```

BFS ([Vertex(name=Брест), Vertex(name=Калининград), Vertex(name=СПб), Vertex(name=Мурманск), Vertex(name=Минск), Vertex(name=Ярославль), Vertex(name=Воронеж), Vertex(name=Волгоград), Vertex(name=Житомир), Vertex(name=Донецк), Vertex(name=Орел), Vertex(name=Москва), Vertex(name=Казань)], 12)

DLS ([Vertex(name=Брест), Vertex(name=Вильнюс), Vertex(name=Витебск), Vertex(name=Ниж.Новгород), Vertex(name=Москва), Vertex(name=Казань)], 5)

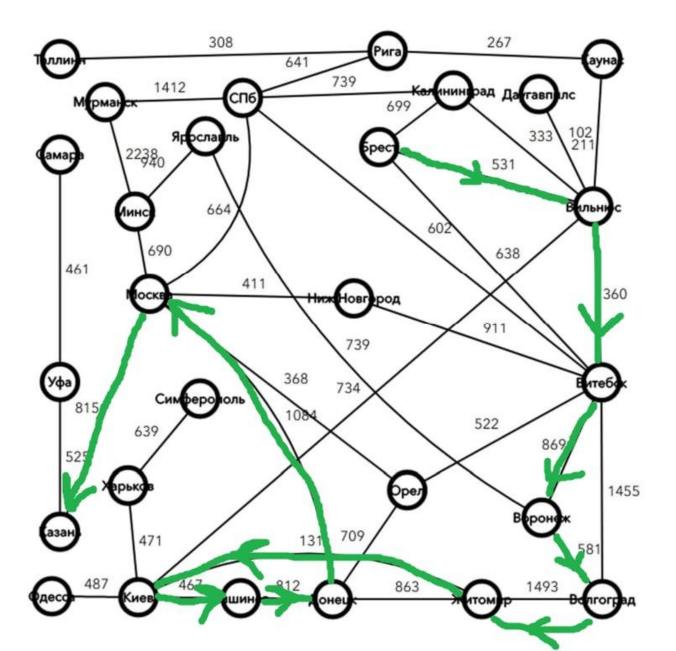
IDDFS ([Vertex(name=Брест), Vertex(name=Витебск), Vertex(name=Ниж.Новгород), Vertex(name=Москва), Vertex(name=Казань)], 4)

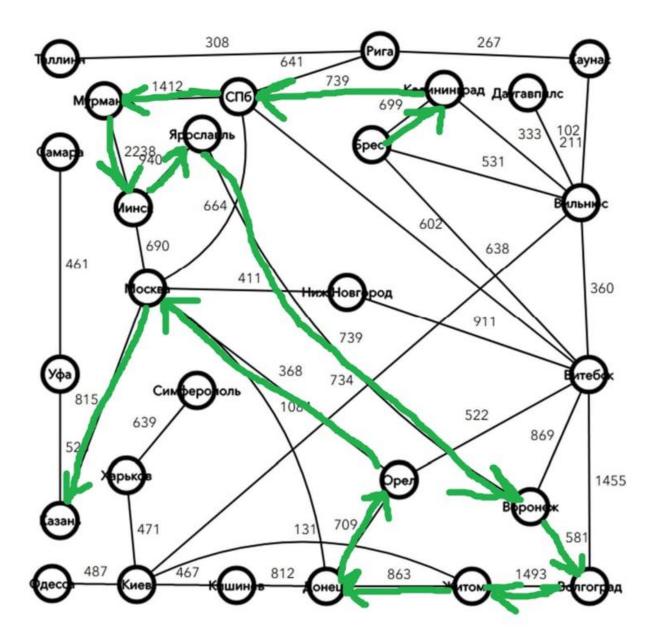
BDS ([Vertex(name=Брест), Vertex(name=Витебск), Vertex(name=Ниж.Новгород), Vertex(name=Москва), Vertex(name=Казань)], 4)

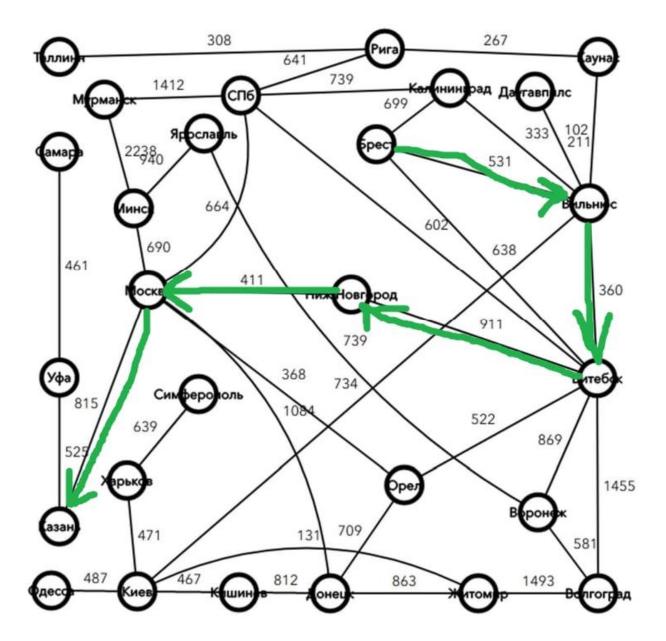
BFS ([Vertex(name=Брест), Vertex(name=Витебск), Vertex(name=Ниж.Новгород), Vertex(name=Москва), Vertex(name=Казань)], 2775)

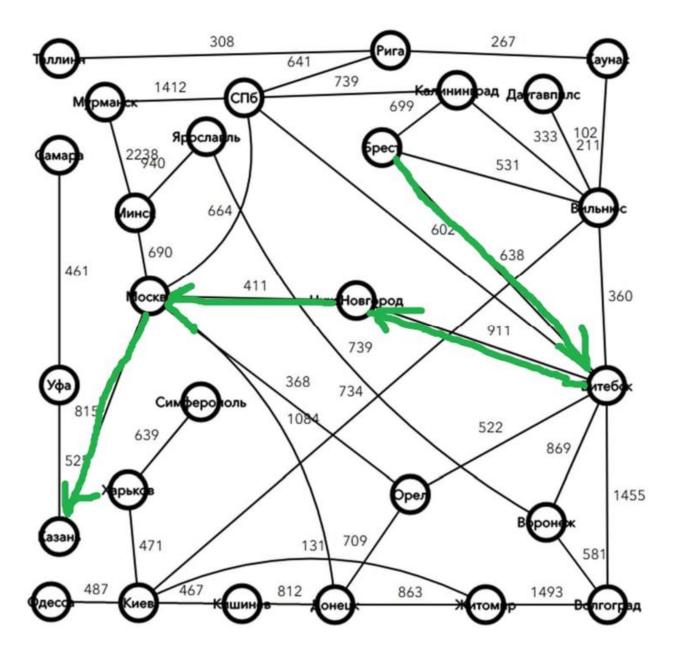
A* ([Vertex(name=Брест), Vertex(name=Витебск), Vertex(name=Орел), Vertex(name=Москва), Vertex(name=Казань)], 2343)

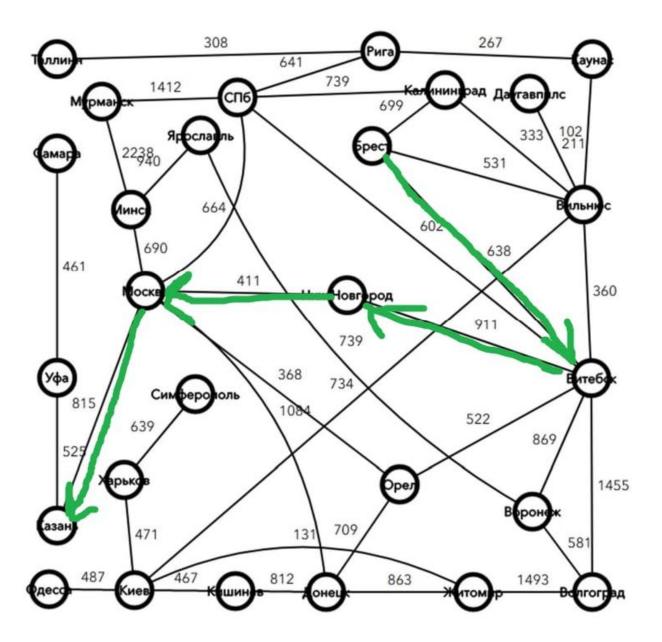
Изобразим на графе, где вершины – это города, а ребра – это пути между городами (с весом ребра = расстоянию между городами, найденные алгоритмами расстояния:

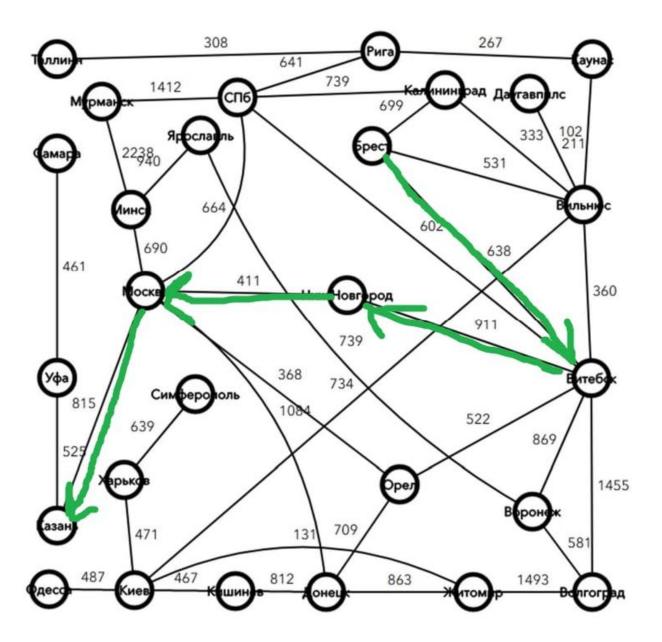


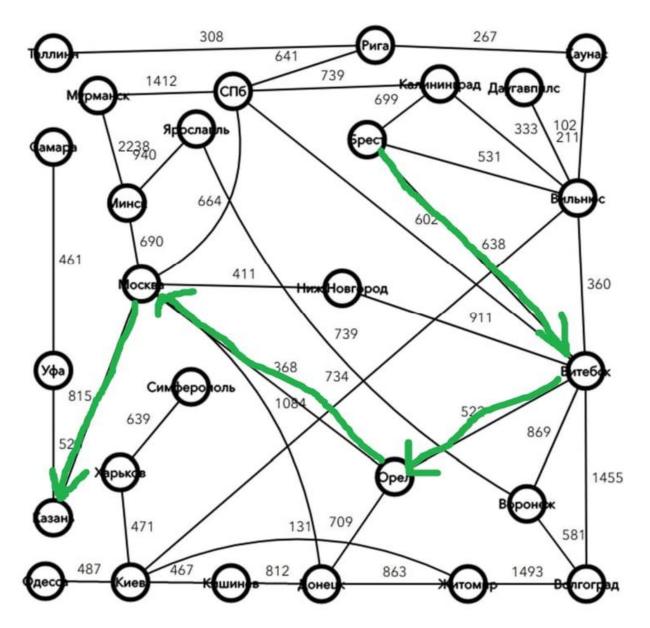












DFS. Т. к. этот алгоритм обладает информацией только о связях между вершинами, его дерево решений будет самым объёмным, ибо следующий рассматриваемый узел будет браться случайным образом, следовательно путь от начала до него может быть не оптимальным (в виду отсутствия эвристической оценки, отображать дерево решений смысла нет).

BFS. Отличается от DFS порядком обхода вершин, но также не принимает решений, основанный на оценки пройденного пути до вершины. Быстрее обнаружит решение на неглубоких уровнях, но также может пойти по неоптимальному пути и выдать это за решение.

DLS поступит умнее. Как только будет достигнуть ограничительная глубина, цепочка поиск будет разорвана и будет предпринята попытка найти другой путь. Подобным образом отработает и

IDDFS, но сначала запустится с ограничением 1, 2, 3, а на 4-ый найдет то же самое решение.

BDS. Один поиск запускается с начального узла, другой – с конечного. Основан на BFS, но как только в оба BFS-а находят общий узел, поиск сворачивается.

BFS. На каждой итерации алгоритм будет выбирать ту вершину из соседей текущей, которая максимально приблизит нас к конечной вершине (максимальная эвристика).

А* отличается от BFS функцией оценки. Теперь это сумма эвристики и пути от стартовой вершины (в реальных приложениях используют теорему Пифагора, а не сумму, а сам алгоритм для определения пути движения противников к игроку).

Вывод: по ходу выполнения лабораторной работы, было реализовано несколько алгоритмов поиска маршрута по графу, описан каждый из них, и найденный путь изображен на графе цветом. Исходя из описания алгоритмов, все их можно сравнить между собой.