

МИНОБРНАУКИ РОССИИ

Федеральное государственное бюджетное образовательное учреждение высшего образования «МИРЭА – Российский технологический университет»

РТУ МИРЭА

Институт информационных технологий Кафедра вычислительной техники

КУРСОВАЯ РАБОТА

(наименование дисциплины)		
Гема курсовой работы «Музыкальная индустрия»		
Студент группы ИКБО-04-22 Егоров Л.А.	Ald	
(учебная группа, фамилия, имя отчество, студента)	(подпись студента)	
Руководитель курсовой работы к.т.н., доцент Сороки		
Рецензент (при наличии) — Жесезник Л.	- /	
(должность, звание, ученая степень)	(подпись рецензента)	
Работа представлена к защите «27» /2	2024г.	
Допущен к защите « 27 » 12 2024г.	omn.	
Москва 2024 г.		



МИНОБРНАУКИ РОССИИ

Федеральное государственное бюджетное образовательное учреждение высшего образования

«МИРЭА – Российский технологический университет»

РТУ МИРЭА

Институт информационных технологий Кафедра вычислительной техники

Заведующий кафедрой

Утверждаю

			Платонова О.В.
			ФИО
			» <u>сентябрь</u> 2024г.
		ЗАДАНИЕ	
	на вып	олнение курсовой работы г	ю дисциплине
	«Системный анали	из данных в системах поддера	жки принятия решений»
Студент	Егоров Л.А.	Группа ИКБО-04	-22
Тема:		«Музыкальн	ая индустрия»
материал	а: реализовать консо	длежащих разработке, и льное приложение: 1. Для онтолог гма роя частиц, 4. Алгоритма	обязательного графическог ии по предметной области, 2. Алгорить пчелиной колонии. 5. Муравьинь
Срок пред	дставления к зап	ците курсовой работы:	до «28» <u>декабрь</u> 2024г.
Задание н	на курсовую рабо	ту выдал — — — — — — — — — — — — — — — — — — —	(Сорокин А.Б.) Ф.И.О. руководителя
Задание в	на курсовую рабо	ту получил	«15» сентябрь 2024г
		Подтись обучающегося	(<u>Егоров Л.А.</u>) Ф.И.О. исполнителя

ОТЗЫВ

на курсовую работу

по дисциплине «Системный анализ данных в системах поддержки принятия решений»

Студент <u>Егоров Л.А.</u> (ФИО студентв)

ИКБО-04-22 (Группа)

Характеристика курсовой работы

Критерий	Да	Нет	Не полностью
 Соответствие содержания курсовой работы указанной теме 	+		
2. Соответствие курсовой работы заданию	+		
3. Соответствие рекомендациям по оформлению текста, таблиц, рисунков и пр.	+		
4. Полнота выполнения всех пунктов задания	4		
5. Логичность и системность содержания курсовой работы	f		
б. Отсутствие фактических грубых ошибок	4		

Замечаний:

Hem

Рекомендуемая оценка: от питью

Сорокин А.Б.

Подпись руководителя

ФИО руководителя

СОДЕРЖАНИЕ

ВВЕДЕНИЕ	6
1 ОНТОЛОГИЯ	7
1.1 Постановка задачи	8
1.2 Описание онтологии	8
1.3 Построение онтологии в Protégé	9
1.4 Выполнение запросов в Protege	. 12
1.5 Результаты выполнения программного кода	. 14
1.6 Выводы по разделу	. 14
2 МЕТОД ИМИТАЦИИ ОТЖИГА	16
2.1 Описание алгоритма	16
2.2 Постановка задачи	. 17
2.3 Задача коммивояжёра	18
2.3.1 Математическая модель	18
2.3.2 Ручной расчёт	20
2.4 Поиск глобального минимума	21
2.5 Программная реализация	. 23
2.6 Выводы по разделу	. 25
3 АЛГОРИТМ РОЯ ЧАСТИЦ	26
3.1 Описание алгоритма	26
3.2 Постановка задачи	28
3.3 Ручной расчёт алгоритма	28
3.4 Программная реализация	. 32
3.5 Выводы по разделу	. 32
4 МУРАВЬИНЫЙ АЛГОРИТМ	34
4.1 Описание алгоритма	35
4.2 Постановка задачи	36
4.3 Ручной расчёт алгоритма	. 37
4.3.1 Первая итерация	39
4.3.2 Вторая итерация	45
4.4 Программная реализация	. 52

4.5 Выводы по разделу	53
ЗАКЛЮЧЕНИЕ	54
СПИСОК ИСПОЛЬЗОВАННЫХ ИСТОЧНИКОВ	55
ПРИЛОЖЕНИЯ	56

ВВЕДЕНИЕ

В современном мире, где объем информации стремительно растет, а системы поддержки принятия решений становятся неотъемлемой частью деятельности организаций и предприятий, возникает необходимость в эффективных методах анализа данных и оптимизации процессов.

Системный анализ данных является ключевым направлением, объединяющим гуманитарные и формальные методы познания. Современные подходы в этой области опираются на интеграцию концепций философии, математики и кибернетики, позволяя моделировать сложные системы и анализировать ИХ поведение. Одним ИЗ таких инструментов является онтологий — представлений о моделях использование мира, которые обеспечивают структуризацию информации, упрощая её анализ и обработку.

В рамках данной курсовой работы была поставлена задача разработки и реализации онтологии «Музыкальная индустрия», а также исследования и применения различных алгоритмов оптимизации для решения задач в этой области. Онтология «Музыкальная индустрия» представляет собой структурированное описание ключевых понятий и отношений в музыкальной индустрии, что позволяет более эффективно анализировать и обрабатывать данные, связанные с этой сферой.

Вместе с онтологиями в системах анализа данных и поддержки принятия решений активно применяются алгоритмы оптимизации, такие как имитация отжига, алгоритм роя частиц, муравьиный, пчелиный и электромагнитный алгоритмы. Эти методы основаны на принципах самоорганизации и коллективного поведения, которые наблюдаются в природе. Использование таких подходов позволяет моделировать сложные системы и находить оптимальные решения в многомерных пространствах.

1 ОНТОЛОГИЯ

Возникновение онтологий и их стремительное развитие связано с проявлением в нашей реальности следующих новых факторов:

- колоссальный рост объемов информации, предъявляемых для обработки (анализа, использования) специалистам самых различных областей деятельности;
- чрезвычайная зашумленность этих потоков (повторы, противоречивость, разноуровневость, и т.п.);
- острая необходимость в использовании одних и тех же знаний разными специалистами в разных целях;
- всеобщая интернетизация нашей жизни и острая необходимость в структуризации информации для её представления пользователям и более эффективного поиска;
- необходимость сокращения времени на поиск нужной информации и повышения качества информационных услуг в Интернете.

Онтологии — это базы знаний специального типа, которые могут читаться и пониматься, отчуждаться от разработчика и/или физически разделяться их пользователями.

Существует много видов онтологий, однако одним из самых широко применяемых видов являются онтологии предметных областей, содержащие понятия определённой области знаний или входящих в неё областей. Формальная модель онтологии представлена следующей формулой:

$$0 = \langle X, R, F \rangle$$

где X — конечное множество концептов (понятий, терминов) предметной области, которую представляет онтология;

R — конечное множество отношений между концептами (понятиями, терминами) заданной предметной области;

F — конечное множество функций интерпретации (аксиоматизации), заданных на концептах и/или отношениях онтологии.

Существует много видов онтологий, однако одним из самых широко применяемых видов являются онтологии предметных областей, содержащие понятия определённой области знаний или входящих в неё областей.

1.1 Постановка задачи

Необходимо разработать онтологию выбранной предметной области — «Музыкальная индустрия». Данная предметная область выбрана в связи с тем, что в современном мире прослушивание музыки стало очень доступным с использованием стриминговых сервисов, и поэтому есть острая необходимость в систематизации музыки, чтобы её было доступно выкладывать в Интернет [2].

1.2 Описание онтологии

Основным продуктом звукозаписывающих компаний являются музыкальные записи — наиболее распространёнными из них являются песни и альбомы, являющиеся сборниками песен. Авторами альбомов выступают либо группы, либо отдельные музыканты, и обе эти категории также связаны между собой — группы состоят из музыкантов [1].

На основе этого описания можно составить онтологию, состоящую из следующих классов:

- «Музыкальная индустрия» общий базовый класс для всех классов;
- «Музыкальная запись» базовый класс для разных видов музыкальных записей, содержит общий слот «Название»;
- «Альбом» класс для описания альбомов, содержит слоты «Год выхода» и «Исполнитель», ссылающийся на экземпляр класса «Исполнитель»;
- «Песня» класс для описания песен, содержит слот «Входит в альбом», ссылающийся на экземпляр класса «Альбом»;

- «Исполнитель» базовый класс для всех видов исполнителей, содержит общие слоты «Имя» и «Страна происхождения»;
- «Группа» класс для описания групп, не содержит своих слотов;
- «Музыкант» класс для описания музыкантов, содержит слот «Входит в группу», ссылающийся на экземпляр класса «Группа».

Данное описание использовано для построения графической схемы онтологии (Рисунок 1.2.1).

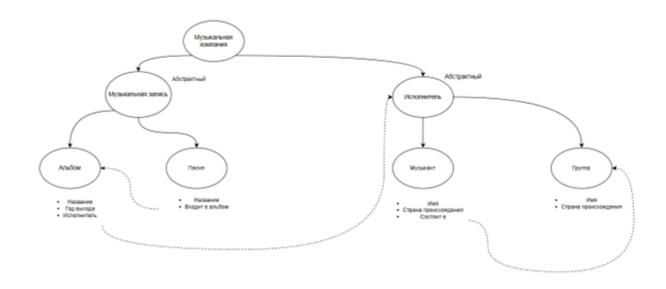


Рисунок 1.2.1 — Схема онтологии «Музыкальная индустрия»

1.3 Построение онтологии в Protégé

Для подробного изучения составленной онтологии использован инструмент для построения, редактирования онтологий и работы с ними Protégé. Сначала созданы классы, представленные на Рисунке 1.3.1.



Рисунок 1.3.1 — Составленная иерархия классов

На Рисунке 1.3.2 представлены слоты класса «Альбом». Слотами данного класса являются: название альбома, исполнитель и год выпуска.

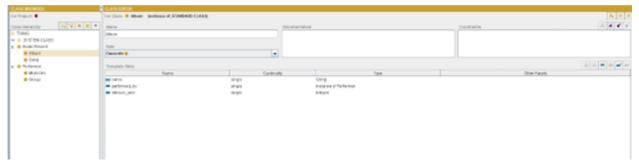


Рисунок 1.3.2 — Слоты класса «Альбом»

На Рисунке 1.3.3 представлены слоты класса «Песня». Слотами данного класса являются: альбом и название.

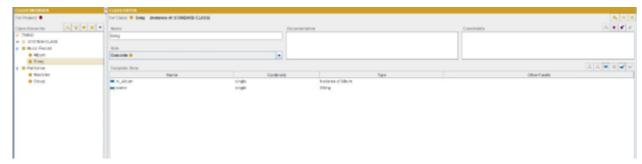


Рисунок 1.3.3 — Слоты класса «Песня»

На Рисунке 1.3.4 представлены слоты класса «Музыкант». Слотами данного класса являются: страна происхождения, группа и имя.



Рисунок 1.3.4 — Слоты класса «Музыкант»

На Рисунке 1.3.5 представлены слоты класса «Группа». Слотами данного класса являются страна и название.

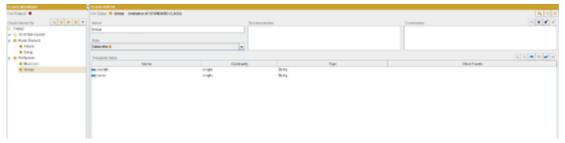


Рисунок 1.3.5 — Слоты класса «Группа»

После составления и описания классов созданы экземпляры каждого из классов. На Рисунке 1.3.6 представлены экземпляры класса «Группа» и значения полей в одном из них.

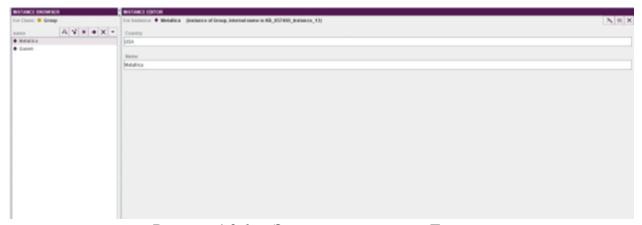


Рисунок 1.3.6 — Экземпляры класса «Группа»

На Рисунке 1.3.7 представлены экземпляры класса «Музыкант» и значения полей в одном из них.

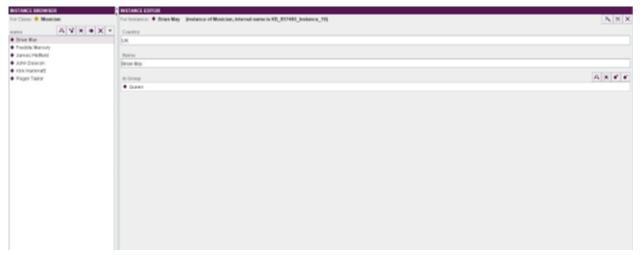


Рисунок 1.3.7 — Экземпляры класса «Музыкант»

На Рисунке 1.3.8 представлены экземпляры класса «Песня» и значения полей в одном из них.



Рисунок 1.3.8 — Экземпляры класса «Песня»

На Рисунке 1.3.9 представлены экземпляры класса «Альбом» и значения полей в одном из них.



Рисунок 1.3.9 — Экземпляры класса «Альбом»

1.4 Выполнение запросов в Protege

Программа Protégé позволяет составлять запросы на получение объектов по определённым условиям, а также вытаскивать связанные объекты для уже полученных объектов. Проделан обычный запрос на получение экземпляров (Рисунок 1.4.1).

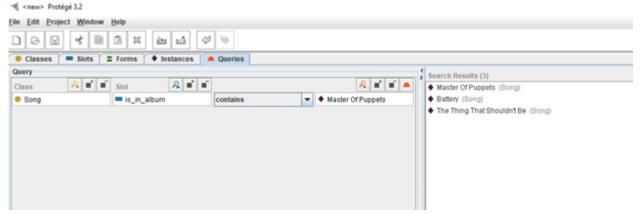


Рисунок 1.4.1 — Одинарный запрос на получение песен из альбома

На Рисунке 1.4.2 представлен цепной запрос на получение песен, написанных одной группой.

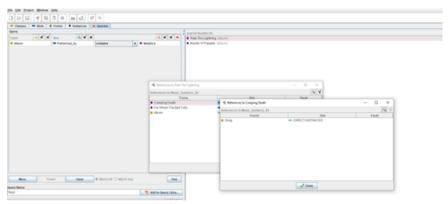


Рисунок 1.4.2 — Цепной запрос на получение песен, написанных одной группой

На Рисунке 1.4.3 представлен цепной запрос на получение песен, написанных одним музыкантом.

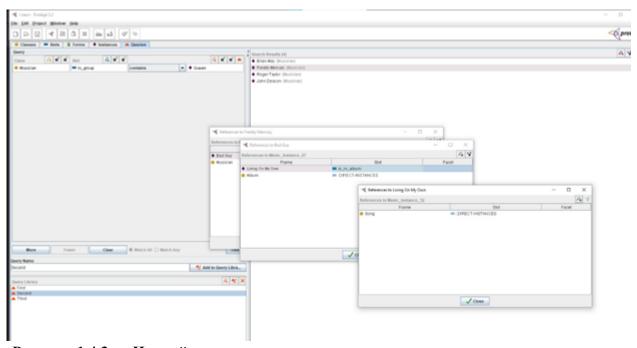


Рисунок 1.4.3 — Цепной запрос на получение песен, написанных одним музыкантом

1.5 Результаты выполнения программного кода

Для работы с онтологиями написана программа на языке Python, которая запускается в консоли и поддерживает выполнение запросов на получение экземпляров. Её код представлен в Листинге А.1. На Рисунке 1.5.1 представлен результат выполнения запроса музыкантов в группе, выполненный в программе.

```
Введите класс получаемых объектов: Musician
Введите требуемое поле ( name, country, in_group ): in_group
Введите значение поля: Queen
Полученные объекты: Freddie Mercury (Musician), John Deacon (Musician), Brian May (Musician), Roger Taylor (Musician)
1 - повторить ввод запроса

    2 - посмотреть связанные объекты
    q - завершить выполнение программы

Выберите номер нужного объекта (1-4): 1
Полученные объекты: Mr.Bad Guy (Album)
1 - повторить ввод запроса
2 - посмотреть связанные объекты
q - завершить выполнение программы
Полученные объекты: Living On My Own (Song)
1 - повторить ввод запроса
2 - посмотреть связанные объекты
q - завершить выполнение программы
Объекты по введённому запросу не найдены
1 - повторить ввод запроса
  - завершить выполнение программы
```

Рисунок 1.5.1 — Результат выполнения программы

На Рисунке 1.5.2 представлен результат получения песен, написанных группой, с помощью запроса, выполненного в программе.

```
Введите класс получаемых объектов: Group
Введите требуемое поле ( name, country ): name
Введите значение поля: Queen
Полученные объекты: Queen (Group)
1 - повторить ввод запроса

    посмотреть связанные объекты
    завершить выполнение программы

Полученные объекты: Freddie Mercury (Musician), John Deacon (Musician), Brian May (Musician), Roger Taylor (Musician), Innuendo (Album
    повторить ввод запроса
2 - посмотреть связанные объекты
    завершить выполнение программы
  берите номер нужного объекта (1-5): 5
   лученные объекты: Innuendo (Song)
    повторить ввод запроса
  - посмотреть связанные объекты
  - завершить выполнение программы
Объекты по введённому запросу не найдены
1 - повторить ввод запроса
    завершить выполнение программы
```

Рисунок 1.5.2 — Результат выполнения программы

1.6 Выводы по разделу

В ходе выполнения данной практической работы изучены теоретические основы системного анализа и использования онтологий в широком ряде задач,

получены навыки построения онтологий и работы с ними, включая создание классов для описания выбранной предметной области, создание слотов в классах и создание экземпляров. С помощью инструменты работы с онтологиями Protégé выполнены запросы на получение объектов по различным запросам.

В качестве закрепления полученных знаний написана программа на языке Python, способная работать с онтологией выбранной предметной области. В её функционал входит возможность писать запросы на получение экземпляров и связанных объектов.

2 МЕТОД ИМИТАЦИИ ОТЖИГА

Метод имитации отжига — это алгоритм оптимизации, основанный на принципах физического процесса отжига, в котором материал медленно охлаждается с целью достижения состояния минимальной энергии.

Алгоритм имитации отжига предложен в 1953 году Метрополисом (N.C. Metropolis). Данный алгоритм можно считать одним из немногих универсальных алгоритмов решения задач глобальной оптимизации.

Метод имитации отжига особенно актуален в современных условиях, когда многие задачи оптимизации стали слишком сложными для традиционных методов. С увеличением объёма данных и усложнением систем возникает необходимость в алгоритмах, способных находить решения в условиях высокой размерности и множества локальных минимумов. Имитация отжига предоставляет эффективный способ решения таких задач за счёт своей способности преодолевать локальные оптимумы и исследовать глобальные решения, что делает метод востребованным в разнообразных отраслях.

Метод имитации отжига находит широкое применение в таких сферах, как логистика и транспорт (например, для решения задач маршрутизации и оптимизации цепей поставок), телекоммуникации (для оптимизации сетевых ресурсов), экономика (для моделирования и оптимизации портфелей инвестиций), проектирование сложных инженерных систем (например, для оптимального размещения элементов на печатных платах), а также в биоинформатике и химии (для решения задач структурной биологии и моделирования молекул).

2.1 Описание алгоритма

Алгоритм имитации отжига состоит из следующих шагов:

1. Задание начальных параметров — выбор случайного начального решения и заданного значения температуры.

- 2. Генерация нового решения в окрестности текущего и оценка его качества.
- 3. Если новое решение лучше текущего, то алгоритм переходит к нему. Если нет, то переход всё равно может быть выполнен с некоторой вероятностью, зависящей от температуры и разности в качестве решений (2.1.1).

$$h(X,T) = \begin{cases} 1 \text{, если } f(X') - f(X) < 0 \\ e^{-\frac{\Delta E}{T}} \text{, если } f(X') - f(X) \ge 0 \end{cases}$$
 (2.1.1)

- 4. После этого шага температура снижается по заданному закону, и происходит переход к шагу 2.
- 5. Точкой останова алгоритма является достижение температурой определённого порога.

2.2 Постановка задачи

Цель работы: реализовать метод имитации отжига для решения задачи коммивояжёра и нахождения оптимального значения функции.

Поставлены следующие задачи:

- изучить метод имитации отжига;
- выбрать предметную область для задачи коммивояжёра и функцию для оптимизации;
- расписать ручной расчёт двух итераций в каждой из задач;
- разработать программный код решения задач методом имитации отжига.

Условие задачи коммивояжёра: дан полный граф, т.е. из каждой вершины можно пройти в любую другую вершину. В этом графе нужно найти полный путь минимальной длины, т.е. обойти каждую вершину в графе по одному разу.

Нахождение глобального минимума функции от многих переменных состоит в поиске точки в многомерном пространстве, где значение функции

будет минимальным. Сложность этой задачи состоит в том, что функция может содержать множество локальных минимумов, где производная функция равна нулю, но значение функции не является минимальным.

Выбранная предметная область для задачи коммивояжёра: в торговом центре расположено п магазинов. Человеку нужно пройтись по всем этим магазинам, при этом ему нужно затратить как можно меньше усилий на это, т.е. общий пройденный путь должен быть минимально возможным. Поэтому нужно определить минимальный путь, позволяющий обойти все магазины.

Выбранная функция для оптимизации: функция Растригина (2.2.1). Она примечательна тем, что имеет большое количество локальных минимумов. Глобальный минимум функции достигается в точке (0;0) и равен 0, при этом, в остальных локальных минимумах значение функции больше нуля. Функция рассматривается на области $x_i \in [-5.12, 5.12]$.

$$f(x,y) = 20 + x^2 - 10\cos(2\pi x) + y^2 - 10\cos(2\pi y)$$
 (2.2.1)

2.3 Задача коммивояжёра

2.3.1 Математическая модель

Для ручного расчёта число магазинов в задаче взято равным 6. Для каждого магазина случайным образом сгенерированы координаты в двумерном пространстве (диапазон координат от -10 до 10). Эти данные представлены заданы в Таблице 2.3.1.

Таблица 2.3.1 — Характеристики магазинов

Номер магазина	Координата по х	Координата по у
1	92	-97
2	-67	28
3	-14	-90
4	-67	72
5	19	75
6	77	-97

Важно, что у дома нулевые координаты.

Для расчёта расстояний между вершинами в графе использовалось Евклидово расстояние для точек в двумерном пространстве (2.3.1).

$$d = \sqrt{(x_2 - x_1)^2 - (y_2 - y_1)^2}$$
 (2.3.1)

Ниже приведены расчёты длины каждого ребра в графе, т.е. рассчитаны длины путей между каждой парой вершин.

$$\sqrt{(92+67)^2 + (-97-28)^2} = 202.25$$

$$\sqrt{(92+14)^2 + (-97+90)^2} = 106.23$$

$$\sqrt{(92+67)^2 + (-97-72)^2} = 232.04$$

$$\sqrt{(92-19)^2 + (-97-75)^2} = 186.85$$

$$\sqrt{(92-77)^2 + (-97+97)^2} = 15.0$$

$$\sqrt{(-67+14)^2 + (28+90)^2} = 129.36$$

$$\sqrt{(-67+67)^2 + (28-72)^2} = 44.0$$

$$\sqrt{(-67-19)^2 + (28-75)^2} = 98.01$$

$$\sqrt{(-67-77)^2 + (28+97)^2} = 190.69$$

$$\sqrt{(-14+67)^2 + (-90-72)^2} = 170.45$$

$$\sqrt{(-14-77)^2 + (-90+97)^2} = 168.27$$

$$\sqrt{(-67-19)^2 + (72-75)^2} = 86.05$$

$$\sqrt{(-67-77)^2 + (72+97)^2} = 222.03$$

$$\sqrt{(19-77)^2 + (75+97)^2} = 181.52$$

Рассчитанные длины рёбер сведены в Таблицу 2.3.2 с указанием вершин, составляющих ребро.

Таблица 2.3.2 — Длины рёбер в графе

Ребро Длина ребра

Продолжение Таблицы 2.3.2

$0 \rightarrow 1$	202.25
$0 \rightarrow 2$	106.23
$0 \rightarrow 3$	232.04
$0 \rightarrow 4$	186.85
$0 \rightarrow 5$	15.00
$1 \rightarrow 2$	129.36
$1 \rightarrow 3$	44.00
$1 \rightarrow 4$	98.01
$1 \rightarrow 5$	190.69
$2 \rightarrow 3$	170.45
$2 \rightarrow 4$	168.27
$2 \rightarrow 5$	91.27
$3 \rightarrow 4$	86.05
$3 \rightarrow 5$	222.03
$4 \rightarrow 5$	181.52

2.3.2 Ручной расчёт

Сначала нужно составить путь случайным образом: $0 \to 4 \to 5 \to 3 \to 2 \to 6 \to 1 \to 0$. Длина полученного пути: $S_0 = 10.82 + 10.82 + 5.0 + 12.65 + 5.39 + 10.3 + 5.0 + 6.0 + 6.0 = 76.96$ (м).

За изначальную температуру взята $T_0 = 100$.

Для первой итерации вместо четвёртого магазина поставлен пятый магазин, и после этого перестроен путь: $0 \to 5 \to 4 \to 3 \to 2 \to 6 \to 1 \to 0$. После этого проводится расчёт длины текущего пути: $S_1 = 5.0 + 7.81 + 15.81 + 10.3 + 8.06 + 8.06 + 10.82 + 10.82 + 5.0 + 5.0 = 86.68(м)$. Длина текущего пути оказалась больше длины лучшего пути, поэтому проводится расчёт вероятности перехода к текущему решению.

$$H = e^{-\frac{\Delta l}{T_0}} = e^{-\frac{86.68 - 76.96}{100}} \approx 0.378$$

Вероятность, выданная псевдослучайным генератором чисел от 0 до 1, равна 0.363, что меньше 0.378. Поэтому текущее решение принимается как лучшее.

В конце первой итерации температура уменьшается в два раза по сравнению с изначальной: $T_1=\frac{T_0}{2}=\frac{100}{2}=50.$

Для второй итерации на место третьего магазина поставлен шестой, после чего перестроен путь: $0 \to 5 \to 1 \to 2 \to 6 \to 3 \to 4 \to 0$.

Длина получившегося пути равна $S_2=5.0+7.81+15.81+10.3+5.0+7.62+8.06+10.82+10.82=81.23$ (м).

Длина получившегося пути меньше длины лучшего пути, поэтому текущее решение сразу принимается.

В конце второй итерации температура уменьшается в два раза по сравнению с температурой на текущей итерации: $T_2=\frac{T_1}{2}=\frac{50}{2}=25.$

2.4 Поиск глобального минимума

Выбранная функция: функция Растригина от двух переменных. Её формула представлена формулой 2.2.1.

На Рисунке 2.4.1 представлен график этой функции.

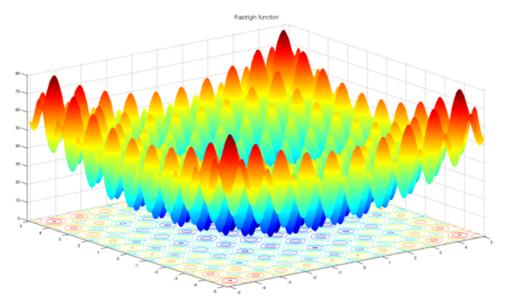


Рисунок 2.4.1 — График функции Растригина

Координаты начальной точки сгенерированы случайным образом и равны (2.75, 3.17). Значение функции в этой точке равно 32.53.

На первой итерации температура равна $T_0=100.$

Текущее решение на каждой итерации генерируется с использованием распределения Коши (2.4.1), где D=2, т.к. задача рассматривается в двумерном пространстве.

$$g(x, x', T) = \frac{1}{\pi^D} \prod_{i=1}^{D} \frac{T}{|x' - x|^2 + T^2}$$
 (2.4.1)

Текущее решение на первой итерации: (4.7, 5). Значение функции в этой точке равно 60.18.

Поскольку текущее решение оказалось хуже лучшего, то проводится расчёт вероятности перехода к этому решению.

$$H = e^{-\frac{\Delta f}{T_0}} = e^{-\frac{60.18 - 32.53}{100}} \approx 0.758$$

Вероятность, выданная псевдослучайным генератором чисел от 0 до 1, равна 0.923, что больше 0.758. Поэтому текущее решение отбрасывается. Лучшее решение после первой итерации: (2.75, 3.17), значение функции: 32.53.

После выполнения первой итерации температура изменена в соответствии с законом Коши.

$$T_1 = \frac{T_0}{k^{\frac{1}{D}}} = \frac{100}{1^{\frac{1}{2}}} = 100$$

При переходе на вторую итерацию текущим решением выбрано: (1.23, 1.35). Значение функции в этой точке равно 27.96.

Текущее решение оказалось оптимальнее лучшего, поэтому оно автоматически принимается. Лучшее решение после второй итерации: (1.23, 1.35), значение функции: 27.96.

После выполнения второй итерации температура изменена в соответствии с законом Коши.

$$T_2 = \frac{T_0}{k^{\frac{1}{D}}} = \frac{100}{2^{\frac{1}{2}}} \approx 70,711$$

2.5 Программная реализация

Для реализации расчётов метода имитации отжига написан программный код на языке Python.

В программной реализации задачи коммивояжёра зафиксированы следующие параметры:

- количество магазинов: 10;
- диапазон координат магазинов: [-100; 100].

Код, реализующий решение поставленной задачи коммивояжёра методом имитации отжига, представлен в Листинге Б.1. Код, отвечающий за генерацию данных для задачи, представлен в Листинге Б.2, а сгенерированные данные представлены в Листинге Б.3.

На Рисунке 2.5.1 представлен результат выполнения программы, решающей задачу коммивояжёра — построенный граф после завершения алгоритма. Вертикальная и горизонтальная оси являются координатными осями.

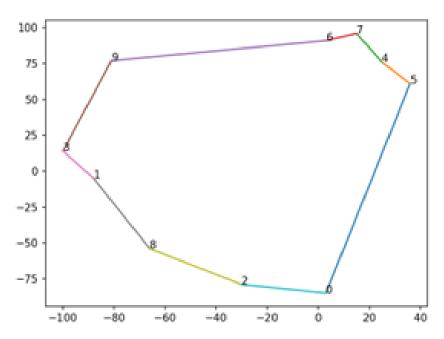


Рисунок 2.5.1 — Построенный минимальный путь в графе

На Рисунке 2.5.2 представлен график, отражающий изменение длины пути в графе в течение выполнения итераций алгоритма.

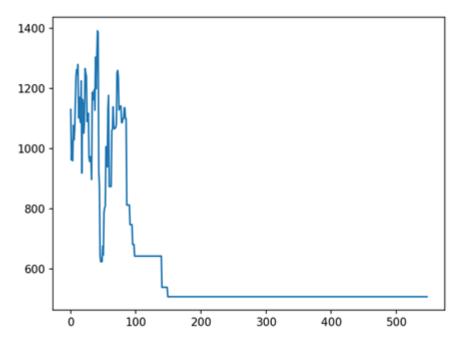


Рисунок 2.5.2 — График изменения длины пути

Код реализации имитации отжига методом Коши для нахождения оптимального значения функции представлен в Листинге В.1.

На Рисунке 2.5.3 представлен результат выполнения программы для нахождения оптимального значения функции — график зависимости оптимального решения от номера итерации.

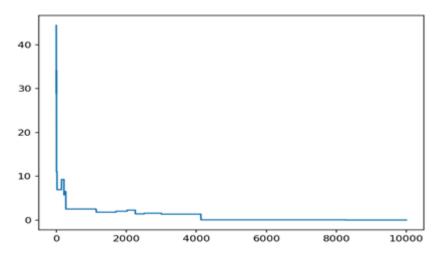


Рисунок 2.5.3 — График зависимости оптимального значения функции от номера итерации

2.6 Выводы по разделу

В ходе выполнения данной работы выполнены поставленные задачи — изучен метод имитации отжига, произведён его ручной расчёт для решения задачи коммивояжера и задачи поиска глобального минимума функции, а также разработаны программы на языке Python для решения поставленной задачи коммивояжёра — обхода всех магазинов, и для нахождения глобального минимума функции Растригина от двух переменных.

В заключение можно отметить, что метод имитации отжига является мощным инструментом для решения задач оптимизации, в которых стандартные методы недостаточно эффективны из-за наличия множества локальных минимумов. Благодаря своей способности к глобальному поиску и умению избегать застревания в локальных решениях, алгоритм находит широкое применение в различных областях, от логистики и сетевого планирования до биоинформатики и финансов.

3 АЛГОРИТМ РОЯ ЧАСТИЦ

В основу алгоритма оптимизации роем частиц положена социальнопсихологическая поведенческая модель толпы. Развитие алгоритма
инспирировали такие задачи, как моделирование поведения птиц в стае и рыб
в косяке. Целью было обнаружить базовые принципы, благодаря которым,
например, птицы в стае ведут себя удивительно синхронно, меняя как по
команде направления своего движения, так что стая движется как единое
целое. К современному времени концепция алгоритма роя частиц развилась в
высокоэффективный алгоритм оптимизации, часто составляющий конкуренцию
лучшим модификациям генетического алгоритма.

В настоящее время роевой алгоритм применяются при решении задач численной и комбинаторной оптимизации, обучении искусственных нейронных сетей, построении нечетких контроллеров и т.д. в различных областях науки техники:

- управление энергетическими системами;
- решение NP-трудных комбинаторных проблем;
- задачи календарного планирования;
- оптимизация в мобильной связи;
- оптимизация процессов пакетной обработки;
- оптимизация многокритериальных задач;
- обработка изображений; распознавание образов;
- кластеризация данных;
- биоинформатика;
- проектирование сложных технических систем и т.д.

3.1 Описание алгоритма

Сначала происходит инициализация начальных параметров и роя — генерация точек в области поиска (количество точек задано и равно S), а также

свободных параметров алгоритма. Каждая точка имеет координаты и вектор скорости (3.1.1).

$$x_k = (x_1^k, x_2^k, ..., x_n^k); v_k = (v_1^k, v_2^k, ..., v_n^k),$$
(3.1.1)

где k — номер частицы;

n — размерность векторов в задаче.

Далее происходит поиск лучшего решения для каждой частицы, после которого обновляется лучшее решение для всего роя, если какой-то частицей найдено решение, которое лучше текущего. Затем выполняется коррекция скорости для каждой частицы по Формуле 3.1.2.

$$v_i(t+1) = v_i(t) + c_1 r_1(t)(y_i(t) - x_i(t)) + c_2 r_2(t)(\hat{y}(t) - x_i(t)), (3.1.2)$$

где c_1, c_2 — положительные коэффициенты ускорения;

 $r_1(t), r_2(t)$ — вектора размерности n, состоящие из случайных чисел из диапазона (0;1); при этом, $r_2(t)=1-r_1(t);$

 $y_i(t)$ — позиция і-й частицы, где достигалось лучшее решение;

y(t) — координаты частицы с лучшим решением всего роя.

После этого выполняется коррекция позиции каждой частицы по Формуле 3.1.3.

$$x_i(t+1) = x_i(t) + v_i(t+1)$$
(3.1.3)

Точкой останова алгоритма является выполнение заданного числа итераций.

3.2 Постановка задачи

Цель работы: реализовать глобальный алгоритм роя частиц для нахождения оптимального значения функции.

Поставлены следующие задачи:

- изучить алгоритм роя частиц;
- выбрать тестовую функцию для оптимизации (нахождение глобального минимума);
- произвести ручной расчёт двух итераций алгоритма для трёх частиц;
- разработать программную реализацию алгоритма роя частиц для задачи минимизации функции.

Выбранная функция для оптимизации: функция Растригина (3.2.1). Она примечательна тем, что имеет большое количество локальных минимумов. Глобальный минимум функции достигается в точке (0;0) и равен 0, при этом, в остальных локальных минимумах значение функции больше нуля. Функция рассматривается на области $x_i \in [-5.12, 5.12]$.

$$f(x,y) = 20 + x^2 - 10\cos(2\pi x) + y^2 - 10\cos(2\pi y)$$
 (3.2.1)

3.3 Ручной расчёт алгоритма

Выбранная функция: функция Растригина от двух переменных. Её формула представлена Формулой 3.2.1. На Рисунке 3.3.1 представлен график этой функции.

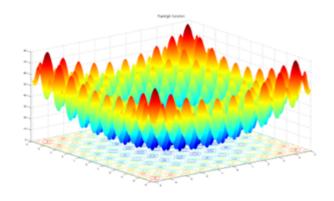


Рисунок 3.3.1 — График функции Растригина

Инициализированы свободные параметры алгоритма:

- $c_1 = c_2 = 2;$
- количество частиц: 3.

Далее созданы три частицы со следующими характеристиками:

$$x_1 = (0.2, 3.5); v_1 = (0, 0)$$

 $x_2 = (1.3, 0.98); v_2 = (0, 0)$
 $x_3 = (4.87, -3.1); v_3 = (0, 0)$

Значение целевой функции в первой точке равно 39.2; значение целевой функции у второй частицы равно 15.82; значение целевой функции у третьей частицы равно 38.39.

Лучшая позиция у каждой частицы пока что считается равной текущей позиции каждой частицы, а лучшая позиция всего роя — у второй частицы.

Затем выполняется коррекция скорости по Формуле 3.1.2. Для коррекции скорости первой частицы сгенерирован двумерный вектор из случайных чисел $r_1=(0.234,0.567).$

$$v_{11}(1) = 0 + 2 * 0.234 * (0.2 - 0.2) + 2 * (1 - 0.234) * (1.3 - 0.2) = 1.685$$

 $v_{12}(1) = 0 + 2 * 0.567 * (3.5 - 3.5) + 2 * (1 - 0.567) * (0.98 - 3.5) = -2.182$

Для коррекции скорости второй частицы сгенерирован двумерный вектор из случайных чисел $r_2=(0.123,0.987).$

$$v_{21}(1) = 0 + 2 * 0.123 * (1.3 - 1.3) + 2 * (1 - 0.123) * (1.3 - 1.3) = 0$$

 $v_{22}(1) = 0 + 2 * 0.987 * (0.98 - 0.98) + 2 * (1 - 0.987) * (0.98 - 0.98) = 0$

Для коррекции скорости третьей частицы сгенерирован двумерный вектор из случайных чисел $r_2=(0.555,0.002).$

$$v_{31}(1) = 0 + 2 * 0.555 * (4.87 - 4.87) + 2 * (1 - 0.555)(1.3 - 4.87) = -3.177$$

 $v_{32}(1) = 0 + 2 * 0.002 * (-3.1 + 3.1) + 2 * (1 - 0.002) * (0.98 + 3.1) = 8.144$

После коррекции скоростей выполняется коррекция координат каждой из частиц:

$$x_{11}(1) = 0.2 + 1.685 = 1.885$$

 $x_{12}(1) = 3.5 - 2.182 = 1.318$
 $x_{21}(1) = 1.3 + 0 = 1.3$
 $x_{22}(1) = 0.98 + 0 = 0.98$
 $x_{31}(1) = 4.87 - 3.177 = 1.693$
 $x_{32}(1) = -3.1 + 8.144 = 5.044$

После этого происходит переход ко второй итерации. Заново рассчитаны значения функции у каждой частицы:

$$f_1(1) = 21.93$$

 $f_2(1) = 15.82$
 $f_3(1) = 42.19$

Значение целевой функции у первой частицы улучшилось, поэтому лучшая позиция теперь (1.885, 1.318). Значение целевой функции у второй частицы не изменилось, поэтому её лучшая позиция осталась (1.3, 0.98). Значение целевой функции у третьей частицы ухудшилось, поэтому лучшая позиция у третьей частицы остаётся как была изначально: (4.87, -3.1). Лучшая позиция всего роя остаётся у второй частицы.

Затем выполняется коррекция скорости по Формуле 3.1.2. Для коррекции скорости первой частицы сгенерирован двумерный вектор из случайных чисел $r_1=(0.124,0.5).$

$$v_{11}(2) = 1.685 + 2 * 0.124 * (1.885 - 1.885) +$$

$$+2*(1-0.124)*(1.3-1.885) = 0.66$$

 $v_{12}(2) = 0 + 2*0.5*(1.318 - 1.318) +$
 $+2*(1-0.5)*(0.98 - 1.318) = -0.33$

Для коррекции скорости второй частицы сгенерирован двумерный вектор из случайных чисел $r_2=(0.01,0.8).$

$$v_{21}(2) = 0 + 2 * 0.01 * (1.3 - 1.3) + 2 * (1 - 0.01) * (1.3 - 1.3) = 0$$

 $v_{22}(2) = 0 + 2 * 0.8 * (0.98 - 0.98) + 2 * (1 - 0.8) * (0.98 - 0.98) = 0$

Для коррекции скорости третьей частицы сгенерирован двумерный вектор из случайных чисел $r_3=(0.4,0.8).$

$$v_{31}(2) = 0 + 2 * 0.4 * (4.87 - 1.693) + 2 * (1 - 0.4) * (1.3 - 1.693) = 2.07$$

 $v_{32}(2) = 0 + 2 * 0.8 * (-3.1 - 5.044) + 2 * (1 - 0.8) * (0.98 - 5.044) = -14.656$

После коррекции скоростей выполняется коррекция координат каждой из частиц:

$$x_{11}(1) = 1.885 + 0.66 = 2.545$$
 $x_{12}(1) = 1.318 - 0.33 = 0.988$
 $x_{21}(1) = 1.3 + 0 = 1.3$
 $x_{22}(1) = 0.98 + 0 = 0.98$
 $x_{31}(1) = 1.693 + 2.07 = 3.763$
 $x_{32}(1) = 5.044 - 14.656 = -9.612$

Но координата x_{32} получилась вне области поиска, поэтому она принимается равной -5.12, т.е. позиция третьей частицы: (3.763, -5.12). Заново рассчитаны значения функции у каждой частицы:

$$f_1(2) = 27.08$$

$$f_2(2) = 15.82$$

$$f_3(2) = 52.27$$

3.4 Программная реализация

Для реализации расчётов алгоритма роя частиц написан программный код на языке Python.

В программной реализации зафиксированы следующие параметры:

- количество частиц: 20;
- количество итераций: 30;
- c_1 и c_2 : 2.

Код реализации роевого алгоритма для нахождения оптимального значения функции представлен в Листинге Г.1.

На Рисунке 3.4.1 представлен результат выполнения программы для нахождения оптимального значения функции — график зависимости оптимального решения от номера итерации.

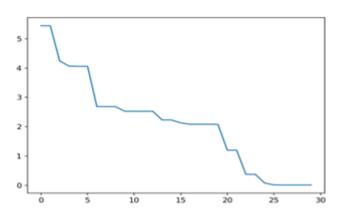


Рисунок 3.4.1 — График зависимости оптимального значения функции от номера итерации

3.5 Выводы по разделу

В ходе выполнения данной работы выполнены поставленные задачи — изучен алгоритм роя частиц, произведён его ручной расчёт для решения задачи поиска глобального минимума функции, а также разработаны программы на

языке Python для нахождения глобального минимума функции Растригина от двух переменных.

В заключение можно отметить, что роевой алгоритм является мощным инструментом для решения задач оптимизации, в которых стандартные методы недостаточно эффективны из-за наличия множества локальных минимумов. При этом, алгоритм является простым в реализации и имеет мало свободных параметров, из-за чего алгоритм не нуждается в длительной метаоптимизации.

4 МУРАВЬИНЫЙ АЛГОРИТМ

Муравьиный алгоритм — это эвристический метод оптимизации, разработанный итальянским ученым Марко Дориго в 1992 году. Работа алгоритма вдохновлена тем, как колония муравьев отправляется на поиски пищи. Каждый муравей оставляет на своем пути феромоны — химические вещества, привлекающие других муравьев. Чем больше муравьев проходит по определенному пути, тем сильнее концентрация феромонов на нем. В результате, большинство муравьев выбирает путь с наибольшей концентрацией феромонов, который, как правило, является кратчайшим.

Муравьиный алгоритм моделирует это поведение. Вместо реальных муравьев и феромонов, алгоритм использует «искусственных муравьев» и «искусственные феромоны».

Искусственные муравьи перемещаются по графу, представляющему пространство поиска, и оставляют феромоны на ребрах, которые они посещают. Вероятность выбора муравьем определенного ребра зависит от концентрации феромонов на нем и других факторов, таких как расстояние. Со временем, феромоны испаряются, что позволяет алгоритму «забывать» неудачные пути и сосредотачиваться на наиболее перспективных.

Муравьиный алгоритм широко используется для решения различных задач оптимизации, таких как:

- задача коммивояжера: поиск кратчайшего маршрута, проходящего через все заданные города;
- распределение ресурсов: оптимальное распределение ресурсов (например, рабочей силы, оборудования) для выполнения задач;
- планирование: составление расписаний, оптимизация маршрутов транспорта;
- сетевое проектирование: поиск оптимальных путей в сетях (например, компьютерных, транспортных).

4.1 Описание алгоритма

Сначала происходит инициализация начальных параметров и самой муравьиной колонии — для алгоритма муравьи создаются в количестве, равном количеству вершин в графе, и каждый из них начинает свой путь со своей вершины.

Важно отметить, что на каждую дугу графа «наносят» феромон — число, сгенерированное псевдослучайным образом в интервале от 0 до 1. Оно является одинаковым для всех дуг перед начальной итерацией.

Далее происходит построение пути для каждого муравья в колонии. Выбор муравьём новой вершины определяется с помощью вероятности, определяемой по Формуле 4.1.1.

$$p_{ij}^k = \begin{cases} \frac{\tau_{ij}^\alpha(t)\eta_{ij}^\beta(t)}{\Sigma_{u \in N_i^k} t_{iu}^\alpha(t)\eta_{iu}^\beta(t)} \text{, если } j \in N_i^k \\ 0 \qquad \text{, если } j \not \in N_i^k \end{cases}$$
 (4.1.1)

где i — номер текущей вершины муравья;

j — номер вершины, куда муравей может перейти;

 au_{ij} — количество феромона на дуге;

 η_{ij} — априорная эффективность перехода по дуге из і в j;

 N_i^k — множество доступных вершин для перемещения;

 α, β — свободные параметры алгоритма (вес фермента и коэффициент эвристики).

После построения пути для каждого муравья высчитывается длина его пути. Далее на каждой дуге происходит испарение феромона (4.1.2).

$$\tau_{ij}(t) = (1 - \rho)\tau_{ij}(t)$$
 , (4.1.2)

где ρ — коэффициент испарения, $\rho \in [0, 1]$.

Для каждой дуги происходит изменение феромона в зависимости от того, насколько оптимальный путь получился у муравьёв (4.1.3).

$$\tau_{ij}(t+1) = t_{ij}(t) + \sum_{k=1}^{n_k} \Delta \tau_{ij}(t)$$
 (4.1.3)

где

$$\Delta au_{ij}^k(t) = egin{cases} rac{Q}{L^k(t)} \text{, если дуга } (i,j) \text{ есть в пути } x^k(t) \\ 0 \text{ , иначе} \end{cases}$$

— изменение количества феромона в зависимости от длины пройденного пути;

Q — положительная константа.

Точкой останова алгоритма является выполнение заданного числа итераций.

4.2 Постановка задачи

Цель работы: реализовать задачу коммивояжера муравьиным алгоритмом для нахождения приближённого оптимального маршрута.

Поставлены следующие задачи:

- изучить муравьиный алгоритм;
- выбрать предметную область для задачи коммивояжера;
- произвести ручной расчёт одной итерации алгоритма для двух муравьёв;
- разработать программную реализацию муравьиного алгоритма для задачи коммивояжера.

Условие задачи коммивояжёра: дан полный граф, т.е. из каждой вершины можно пройти в любую другую вершину. В этом графе нужно найти полный путь минимальной длины, т.е. обойти каждую вершину в графе по одному разу.

Выбранная предметная область для задачи коммивояжёра: в торговом центре расположено п магазинов. Человеку нужно пройтись по всем этим магазинам, при этом ему нужно затратить как можно меньше усилий на это, т.е. общий пройденный путь должен быть минимально возможным. Поэтому нужно определить минимальный путь, позволяющий обойти все магазины.

4.3 Ручной расчёт алгоритма

Для ручного расчёта число магазинов в задаче взято равным 6, число муравьёв — 2. Значения свободных параметров: $\alpha=1, \beta=5, \rho=0.5$.

Для каждого магазина случайным образом сгенерированы координаты в двумерном пространстве (диапазон координат от -10 до 10). Эти данные представлены заданы в Таблице 4.3.3.

Таблица 4.3.3 — *Характеристики магазинов*

Номер магазина	Координата по х	Координата по у
1	92	-97
2	-67	28
3	-14	-90
4	-67	72
5	19	75
6	77	-97

Для расчёта расстояний между вершинами в графе использовалось Евклидово расстояние для точек в двумерном пространстве (4.3.1).

$$d = \sqrt{(x_2 - x_1)^2 - (y_2 - y_1)^2}$$
 (4.3.1)

Ниже приведены расчёты длины каждого ребра в графе, т.е. рассчитаны длины путей между каждой парой вершин.

$$\sqrt{(92+67)^2 + (-97-28)^2} = 202.25$$

$$\sqrt{(92+14)^2 + (-97+90)^2} = 106.23$$

$$\sqrt{(92+67)^2 + (-97-72)^2} = 232.04$$

$$\sqrt{(92-19)^2 + (-97-75)^2} = 186.85$$

$$\sqrt{(92-77)^2 + (-97+97)^2} = 15.0$$

$$\sqrt{(-67+14)^2 + (28+90)^2} = 129.36$$

$$\sqrt{(-67+67)^2 + (28-72)^2} = 44.0$$

$$\sqrt{(-67-19)^2 + (28+97)^2} = 98.01$$

$$\sqrt{(-67-77)^2 + (28+97)^2} = 190.69$$

$$\sqrt{(-14+67)^2 + (-90-72)^2} = 170.45$$

$$\sqrt{(-14-19)^2 + (-90-75)^2} = 168.27$$

$$\sqrt{(-14-77)^2 + (-90+97)^2} = 91.27$$

$$\sqrt{(-67-19)^2 + (72-75)^2} = 86.05$$

$$\sqrt{(-67-77)^2 + (72+97)^2} = 222.03$$

$$\sqrt{(19-77)^2 + (75+97)^2} = 181.52$$

Рассчитанные длины рёбер сведены в Таблицу 4.3.4 с указанием вершин, составляющих ребро.

Таблица 4.3.4 — Длины рёбер в графе

Ребро	Длина ребра	
$0 \rightarrow 1$	202.25	
$0 \rightarrow 2$	106.23	
$0 \rightarrow 3$	232.04	
$0 \rightarrow 4$	186.85	
$0 \rightarrow 5$	15.00	
$1 \rightarrow 2$	129.36	
$1 \rightarrow 3$	44.00	
$1 \rightarrow 4$	98.01	
$1 \rightarrow 5$	190.69	
$2 \rightarrow 3$	170.45	
$2 \rightarrow 4$	168.27	
$2 \rightarrow 5$	91.27	

Продолжение Таблицы 4.3.4

$3 \rightarrow 4$	86.05
$3 \rightarrow 5$	222.03
$4 \rightarrow 5$	181.52

Также проинициализированы значения феромона на каждой дуге одним случайным значением: 0.876.

Для расчёта априорной эффективности из Формулы 4.1.1 использована Формула 4.3.2, чтобы иметь возможность проводить расчёты с точностью до пяти знаков после запятой.

$$\eta_{ij} = \frac{100}{d_{ij}} \tag{4.3.2}$$

4.3.1 Первая итерация

Для упрощения расчётов муравьи начинают свой путь с первой вершины.

Далее приведены расчёты вероятностей перехода первого муравья с 1-й вершины:

$$p_{12}^{1} = \frac{0.876^{1} * 0.494^{2}}{0.00403} = 0.005$$

$$p_{13}^{1} = \frac{0.876^{1} * 0.941^{2}}{0.00403} = 0.019$$

$$p_{14}^{1} = \frac{0.876^{1} * 0.431^{2}}{0.00403} = 0.004$$

$$p_{15}^{1} = \frac{0.876^{1} * 0.535^{2}}{0.00403} = 0.006$$

$$p_{16}^{1} = \frac{0.876^{1} * 6.667^{2}}{0.00403} = 0.965$$

Сгенерировано случайное число r = 0.783, которое определяет, на какую из вершин будет совершён переход. Для этого рассчитанные вероятности складываются в накопительную сумму.

$$P_2 = 0.005 < r = 0.783$$

 $P_3 = 0.025 < r = 0.783$
 $P_4 = 0.029 < r = 0.783$
 $P_5 = 0.035 < r = 0.783$
 $P_6 = 1.000 \ge r = 0.783$

Происходит переход на вершину 6. Далее приведены расчёты вероятностей перехода первого муравья с 6-й вершины:

$$p_{62}^{1} = \frac{0.876^{1} * 0.524^{2}}{0.00017} = 0.139$$

$$p_{63}^{1} = \frac{0.876^{1} * 1.096^{2}}{0.00017} = 0.606$$

$$p_{64}^{1} = \frac{0.876^{1} * 0.450^{2}}{0.00017} = 0.102$$

$$p_{65}^{1} = \frac{0.876^{1} * 0.551^{2}}{0.00017} = 0.153$$

Сгенерировано случайное число r=0.044, которое определяет, на какую из вершин будет совершён переход. Для этого рассчитанные вероятности складываются в накопительную сумму.

$$P_2 = 0.139 \ge r = 0.044$$

Происходит переход на вершину 2. Далее приведены расчёты вероятностей перехода первого муравья с 2-й вершины:

$$p_{23}^{1} = \frac{0.876^{1} * 0.773^{2}}{0.00060} = 0.088$$

$$p_{24}^{1} = \frac{0.876^{1} * 2.273^{2}}{0.00060} = 0.759$$

$$p_{25}^{1} = \frac{0.876^{1} * 1.020^{2}}{0.00060} = 0.153$$

Сгенерировано случайное число r = 0.674, которое определяет, на какую из вершин будет совершён переход. Для этого рассчитанные вероятности складываются в накопительную сумму.

$$P_3 = 0.088 < r = 0.674$$

 $P_4 = 0.847 \ge r = 0.674$

Происходит переход на вершину 4. Далее приведены расчёты вероятностей перехода первого муравья с 4-й вершины:

$$p_{43}^{1} = \frac{0.876^{1} * 0.587^{2}}{0.00015} = 0.203$$
$$p_{45}^{1} = \frac{0.876^{1} * 1.162^{2}}{0.00015} = 0.797$$

Сгенерировано случайное число r = 0.994, которое определяет, на какую из вершин будет совершён переход. Для этого рассчитанные вероятности складываются в накопительную сумму.

$$P_3 = 0.203 < r = 0.994$$

 $P_5 = 1.000 \ge r = 0.994$

Происходит переход на вершину 5. Далее приведены расчёты вероятностей перехода первого муравья с 5-й вершины:

$$p_{53}^1 = \frac{0.876^1 * 0.594^2}{0.00003} = 1.000$$

Сгенерировано случайное число r = 0.545, которое определяет, на какую из вершин будет совершён переход. Для этого рассчитанные вероятности складываются в накопительную сумму.

$$P_3 = 1.000 \ge r = 0.545$$

Происходит переход на вершину 3. Затем муравей возвращается на начальную вершину, и его путь завершается. Таким образом, путь первого муравья выглядит следующим образом: $0 \to 5 \to 1 \to 3 \to 4 \to 2 \to 0$. Длина пути равна: 15.0 + 190.69 + 44.0 + 86.05 + 168.27 + 106.23 = 610.236.

Далее приведены расчёты вероятностей перехода второго муравья с 1-й вершины:

$$p_{12}^2 = \frac{0.876^1 * 0.494^2}{0.00403} = 0.005$$

$$p_{13}^2 = \frac{0.876^1 * 0.941^2}{0.00403} = 0.019$$

$$p_{14}^2 = \frac{0.876^1 * 0.431^2}{0.00403} = 0.004$$

$$p_{15}^2 = \frac{0.876^1 * 0.535^2}{0.00403} = 0.006$$

$$p_{16}^2 = \frac{0.876^1 * 6.667^2}{0.00403} = 0.965$$

Сгенерировано случайное число r=0.145, которое определяет, на какую из вершин будет совершён переход. Для этого рассчитанные вероятности складываются в накопительную сумму.

$$P_2 = 0.005 < r = 0.145$$

 $P_3 = 0.025 < r = 0.145$
 $P_4 = 0.029 < r = 0.145$
 $P_5 = 0.035 < r = 0.145$
 $P_6 = 1.000 \ge r = 0.145$

Происходит переход на вершину 6. Далее приведены расчёты вероятностей перехода второго муравья с 6-й вершины:

$$p_{62}^2 = \frac{0.876^1 * 0.524^2}{0.00017} = 0.139$$

$$p_{63}^2 = \frac{0.876^1 * 1.096^2}{0.00017} = 0.606$$

$$p_{64}^2 = \frac{0.876^1 * 0.450^2}{0.00017} = 0.102$$

$$p_{65}^2 = \frac{0.876^1 * 0.551^2}{0.00017} = 0.153$$

Сгенерировано случайное число r = 0.071, которое определяет, на какую из вершин будет совершён переход. Для этого рассчитанные вероятности складываются в накопительную сумму.

$$P_2 = 0.139 \ge r = 0.071$$

Происходит переход на вершину 2. Далее приведены расчёты вероятностей перехода второго муравья с 2-й вершины:

$$p_{23}^2 = \frac{0.876^1 * 0.773^2}{0.00060} = 0.088$$

$$p_{24}^2 = \frac{0.876^1 * 2.273^2}{0.00060} = 0.759$$

$$p_{25}^2 = \frac{0.876^1 * 1.020^2}{0.00060} = 0.153$$

Сгенерировано случайное число r = 0.919, которое определяет, на какую из вершин будет совершён переход. Для этого рассчитанные вероятности складываются в накопительную сумму.

$$P_3 = 0.088 < r = 0.919$$

 $P_4 = 0.847 < r = 0.919$
 $P_5 = 1.000 \ge r = 0.919$

Происходит переход на вершину 5. Далее приведены расчёты вероятностей перехода второго муравья с 5-й вершины:

$$p_{53}^2 = \frac{0.876^1 * 0.594^2}{0.00015} = 0.207$$
$$p_{54}^2 = \frac{0.876^1 * 1.162^2}{0.00015} = 0.793$$

Сгенерировано случайное число r = 0.548, которое определяет, на какую из вершин будет совершён переход. Для этого рассчитанные вероятности складываются в накопительную сумму.

$$P_3 = 0.207 < r = 0.548$$

 $P_4 = 1.000 \ge r = 0.548$

Происходит переход на вершину 4. Далее приведены расчёты вероятностей перехода второго муравья с 4-й вершины:

$$p_{43}^2 = \frac{0.876^1 * 0.587^2}{0.00003} = 1.000$$

Сгенерировано случайное число r = 0.265, которое определяет, на какую из вершин будет совершён переход. Для этого рассчитанные вероятности складываются в накопительную сумму.

$$P_3 = 1.000 \ge r = 0.265$$

Происходит переход на вершину 3. Затем муравей возвращается на начальную вершину, и его путь завершается. Таким образом, путь второго муравья выглядит следующим образом: $0 \to 5 \to 1 \to 4 \to 3 \to 2 \to 0$. Длина пути равна: 15.0 + 190.69 + 98.01 + 86.05 + 170.45 + 106.23 = 666.423.

Затем выполняется испарение феромона по Формуле 4.1.2:

$$\tau_{12} = (1 - 0.5) * 0.876 = 0.438$$

$$\tau_{13} = (1 - 0.5) * 0.876 = 0.438$$

$$\tau_{14} = (1 - 0.5) * 0.876 = 0.438$$

$$\tau_{15} = (1 - 0.5) * 0.876 = 0.438$$
...
$$\tau_{65} = (1 - 0.5) * 0.876 = 0.438$$

Изменение концентрации феромона происходит по Формуле 4.1.3, где значение Q принято за 100. Далее отображены только значения феромонов, которые после данной итерации изменились на ненулевую величину.

$$au_{16} = 0.438 + 0.314 = 0.752$$
 $au_{24} = 0.438 + 0.164 = 0.602$
 $au_{25} = 0.438 + 0.150 = 0.588$
 $au_{31} = 0.438 + 0.314 = 0.752$
 $au_{43} = 0.438 + 0.150 = 0.588$
 $au_{45} = 0.438 + 0.164 = 0.602$
 $au_{53} = 0.438 + 0.164 = 0.602$
 $au_{54} = 0.438 + 0.150 = 0.588$
 $au_{62} = 0.438 + 0.314 = 0.752$

4.3.2 Вторая итерация

Далее приведены расчёты вероятностей перехода первого муравья с 1-й вершины:

$$p_{12}^{1} = \frac{0.438^{1} * 0.494^{2}}{0.00341} = 0.003$$
$$p_{13}^{1} = \frac{0.438^{1} * 0.941^{2}}{0.00341} = 0.011$$

$$p_{14}^{1} = \frac{0.438^{1} * 0.431^{2}}{0.00341} = 0.002$$

$$p_{15}^{1} = \frac{0.438^{1} * 0.535^{2}}{0.00341} = 0.004$$

$$p_{16}^{1} = \frac{0.752^{1} * 6.667^{2}}{0.00341} = 0.979$$

Сгенерировано случайное число r = 0.954, которое определяет, на какую из вершин будет совершён переход. Для этого рассчитанные вероятности складываются в накопительную сумму.

$$P_2 = 0.003 < r = 0.954$$

 $P_3 = 0.015 < r = 0.954$
 $P_4 = 0.017 < r = 0.954$
 $P_5 = 0.021 < r = 0.954$
 $P_6 = 1.000 \ge r = 0.954$

Происходит переход на вершину 6. Далее приведены расчёты вероятностей перехода первого муравья с 6-й вершины:

$$p_{62}^{1} = \frac{0.752^{1} * 0.524^{2}}{0.00010} = 0.217$$

$$p_{63}^{1} = \frac{0.438^{1} * 1.096^{2}}{0.00010} = 0.551$$

$$p_{64}^{1} = \frac{0.438^{1} * 0.450^{2}}{0.00010} = 0.093$$

$$p_{65}^{1} = \frac{0.438^{1} * 0.551^{2}}{0.00010} = 0.139$$

Сгенерировано случайное число r = 0.098, которое определяет, на какую из вершин будет совершён переход. Для этого рассчитанные вероятности складываются в накопительную сумму.

$$P_2 = 0.217 \ge r = 0.098$$

Происходит переход на вершину 2. Далее приведены расчёты вероятностей перехода первого муравья с 2-й вершины:

$$p_{23}^{1} = \frac{0.438^{1} * 0.773^{2}}{0.00040} = 0.066$$

$$p_{24}^{1} = \frac{0.602^{1} * 2.273^{2}}{0.00040} = 0.781$$

$$p_{25}^{1} = \frac{0.588^{1} * 1.020^{2}}{0.00040} = 0.154$$

Сгенерировано случайное число r = 0.065, которое определяет, на какую из вершин будет совершён переход. Для этого рассчитанные вероятности складываются в накопительную сумму.

$$P_3 = 0.066 \ge r = 0.065$$

Происходит переход на вершину 3. Далее приведены расчёты вероятностей перехода первого муравья с 3-й вершины:

$$p_{34}^{1} = \frac{0.438^{1} * 0.587^{2}}{0.00003} = 0.494$$
$$p_{35}^{1} = \frac{0.438^{1} * 0.594^{2}}{0.00003} = 0.506$$

Сгенерировано случайное число r=0.467, которое определяет, на какую из вершин будет совершён переход. Для этого рассчитанные вероятности складываются в накопительную сумму.

$$P_4 = 0.494 \ge r = 0.467$$

Происходит переход на вершину 4. Далее приведены расчёты вероятностей перехода первого муравья с 4-й вершины:

$$p_{45}^1 = \frac{0.602^1 * 1.162^2}{0.00008} = 1.000$$

Сгенерировано случайное число r=0.958, которое определяет, на какую из вершин будет совершён переход. Для этого рассчитанные вероятности складываются в накопительную сумму.

$$P_5 = 1.000 \ge r = 0.958$$

Происходит переход на вершину 5. Затем муравей возвращается на начальную вершину, и его путь завершается. Таким образом, путь первого муравья выглядит следующим образом: $0 \to 5 \to 1 \to 2 \to 3 \to 4 \to 0$. Длина пути равна: 15.0 + 190.69 + 129.36 + 170.45 + 86.05 + 186.85 = 778.394.

Далее приведены расчёты вероятностей перехода второго муравья с 1-й вершины:

$$p_{12}^2 = \frac{0.438^1 * 0.494^2}{0.00341} = 0.003$$

$$p_{13}^2 = \frac{0.438^1 * 0.941^2}{0.00341} = 0.011$$

$$p_{14}^2 = \frac{0.438^1 * 0.431^2}{0.00341} = 0.002$$

$$p_{15}^2 = \frac{0.438^1 * 0.535^2}{0.00341} = 0.004$$

$$p_{16}^2 = \frac{0.752^1 * 6.667^2}{0.00341} = 0.979$$

Сгенерировано случайное число r = 0.866, которое определяет, на какую из вершин будет совершён переход. Для этого рассчитанные вероятности складываются в накопительную сумму.

$$P_2 = 0.003 < r = 0.866$$

 $P_3 = 0.015 < r = 0.866$
 $P_4 = 0.017 < r = 0.866$
 $P_5 = 0.021 < r = 0.866$
 $P_6 = 1.000 \ge r = 0.866$

Происходит переход на вершину 6. Далее приведены расчёты вероятностей перехода второго муравья с 6-й вершины:

$$p_{62}^2 = \frac{0.752^1 * 0.524^2}{0.00010} = 0.217$$

$$p_{63}^2 = \frac{0.438^1 * 1.096^2}{0.00010} = 0.551$$

$$p_{64}^2 = \frac{0.438^1 * 0.450^2}{0.00010} = 0.093$$

$$p_{65}^2 = \frac{0.438^1 * 0.551^2}{0.00010} = 0.139$$

Сгенерировано случайное число r=0.879, которое определяет, на какую из вершин будет совершён переход. Для этого рассчитанные вероятности складываются в накопительную сумму.

$$P_2 = 0.217 < r = 0.879$$

 $P_3 = 0.768 < r = 0.879$
 $P_4 = 0.861 < r = 0.879$
 $P_5 = 1.000 \ge r = 0.879$

Происходит переход на вершину 5. Далее приведены расчёты вероятностей перехода второго муравья с 5-й вершины:

$$p_{52}^2 = \frac{0.438^1 * 1.020^2}{0.00015} = 0.312$$

$$p_{53}^2 = \frac{0.602^1 * 0.594^2}{0.00015} = 0.145$$

$$p_{54}^2 = \frac{0.588^1 * 1.162^2}{0.00015} = 0.543$$

Сгенерировано случайное число r = 0.343, которое определяет, на какую из вершин будет совершён переход. Для этого рассчитанные вероятности складываются в накопительную сумму.

$$P_2 = 0.312 < r = 0.343$$

 $P_3 = 0.457 \ge r = 0.343$

Происходит переход на вершину 3. Далее приведены расчёты вероятностей перехода второго муравья с 3-й вершины:

$$p_{32}^2 = \frac{0.438^1 * 0.773^2}{0.00004} = 0.635$$
$$p_{34}^2 = \frac{0.438^1 * 0.587^2}{0.00004} = 0.365$$

Сгенерировано случайное число r=0.329, которое определяет, на какую из вершин будет совершён переход. Для этого рассчитанные вероятности складываются в накопительную сумму.

$$P_2 = 0.635 \ge r = 0.329$$

Происходит переход на вершину 2. Далее приведены расчёты вероятностей перехода второго муравья с 2-й вершины:

$$p_{24}^2 = \frac{0.602^1 * 2.273^2}{0.00031} = 1.000$$

Сгенерировано случайное число r = 0.841, которое определяет, на какую из вершин будет совершён переход. Для этого рассчитанные вероятности складываются в накопительную сумму.

$$P_4 = 1.000 \ge r = 0.841$$

Происходит переход на вершину 4. Затем муравей возвращается на начальную вершину, и его путь завершается. Таким образом, путь второго муравья выглядит следующим образом: $0 \to 5 \to 4 \to 2 \to 1 \to 3 \to 0$. Длина пути равна: 15.0 + 181.52 + 168.27 + 129.36 + 44.0 + 232.04 = 770.178.

Затем выполняется испарение феромона по Формуле 4.1.2 аналогично предыдущей итерации.

Изменение концентрации феромона происходит по Формуле 4.1.3, где значение Q принято за 100. Далее отображены только значения феромонов, которые после данной итерации изменились на ненулевую величину.

$$\tau_{16} = 0.376 + 0.258 = 0.634$$
 $\tau_{23} = 0.219 + 0.128 = 0.347$
 $\tau_{24} = 0.301 + 0.130 = 0.431$
 $\tau_{32} = 0.219 + 0.130 = 0.349$
 $\tau_{34} = 0.219 + 0.128 = 0.347$
 $\tau_{41} = 0.219 + 0.130 = 0.349$
 $\tau_{45} = 0.301 + 0.128 = 0.429$
 $\tau_{51} = 0.219 + 0.128 = 0.347$
 $\tau_{53} = 0.301 + 0.128 = 0.347$
 $\tau_{62} = 0.376 + 0.128 = 0.504$
 $\tau_{65} = 0.219 + 0.130 = 0.349$

4.4 Программная реализация

Для реализации расчётов алгоритма муравьиной колонии написан программный код на языке Python 3.12.

В программной реализации зафиксированы следующие параметры:

- количество вершин в графе: 10;
- количество муравьёв: 10;
- количество итераций: 40;
- $\alpha = 1$;
- $\beta = 5$;
- $\rho = 0.5$;
- Q = 100.

Код реализации алгоритма муравьиной колонии представлен в Листинге Д.1.

На Рисунке 4.4.1 представлен результат выполнения программы для нахождение минимального пути в графе — графики зависимости лучшего пути и среднего пути от номера итерации.

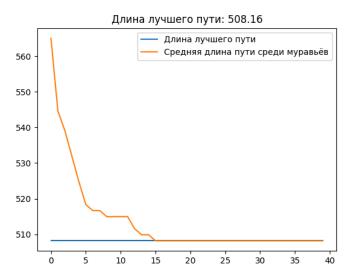


Рисунок 4.4.1 — График зависимости длины пути от номера итерации

На Рисунке 4.4.2 представлен лучший путь, построенный муравьями в результате выполнения алгоритма.

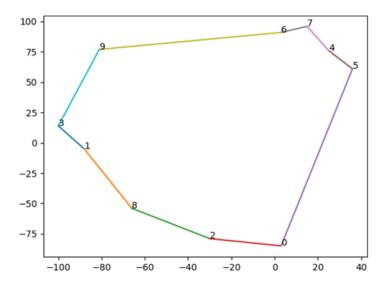


Рисунок 4.4.2 — Построенный путь

4.5 Выводы по разделу

В ходе выполнения данной работы выполнены поставленные задачи — изучен муравьиный алгоритм, произведён его ручной расчёт для решения задачи коммивояжёра, а также разработаны программы на языке Python для нахождения оптимального пути в графе.

В заключение можно отметить, что муравьиный алгоритм является мощным инструментом для решения задач оптимизации, в которых стандартные методы недостаточно эффективны из-за наличия множества решений, среди которых нужно найти только одно оптимальное. Алгоритм отлично справляется с нахождением оптимальных путей в графе, однако его сходимость является не очень высокой, а также результативность алгоритма сильно зависит от настройки свободных параметров.

ЗАКЛЮЧЕНИЕ

СПИСОК ИСПОЛЬЗОВАННЫХ ИСТОЧНИКОВ

- 1. Карпенко, А. П. Современные алгоритмы поисковой оптимизации. Алгоритмы, вдохновленные природой: учебное пособие / А. П. Карпенко 3-е изд. Москва: Издательство МГТУ им. Н. Э. Баумана, 2021. 446 с.
- 2. Сорокин, А. Б. Введение в роевой интеллект: теория, расчеты и приложения [Электронный ресурс]: Учебно-методическое пособие / А. Б. Сорокин , Л. М. Железняк М.: Московский технологический университет (МИРЭА), 2019.

приложения

Приложение A — Код реализации онтологии на языке Python.

Приложение Б — Код реализации метода имитации отжига в задаче коммивояжёра на языке Python.

Приложение В — Код реализации метода имитации отжига в задаче оптимизации функции на языке Python.

Приложение Γ — Реализация роевого алгоритма в задаче оптимизации на языке Python.

Приложение Д — Реализация муравьиного алгоритма на языке Python.

Приложение А

Код реализации онтологии на языке Python

Листинг A.1 — Код файла таіп.ру

```
from typing import Any
import random
import re
class OntologyObject:
    shown field = 'name'
         __str__(self) -> str:
return getattr(self, self.shown field)
class Performer(OntologyObject):
    instances = []
         __init__(self, name: str, country: str) -> None:
         self.name = name
         self.country = country
         Performer.instances.append(self)
class MusicRecord(OntologyObject):
    instances = []
           init__(self, name: str):
    def
         \overline{\text{self.name}} = \text{name}
         MusicRecord.instances.append(self)
class Group(Performer):
    instances = []
          _init__(self, name: str, country: str):
         super().__init__(name, country)
Group.instances.append(self)
class Musician(Performer):
    instances = []
           _init__(self, name: str, country: str, in group: Group):
         super().__init__(name, country)
self.in_group = in_group
         Musician.instances.append(self)
class Album(MusicRecord):
    instances = []
         __init__ (self, name: str, release_year: int, performed_by: Performer):
super():__init__ (name)
         self.release year = release year
         self.performed_by = performed_by
         Album.instances.append(self)
class Song(MusicRecord):
    instances = []
          __init__(self, name: str, in_album: Album):
         super(). init_(name)
self.in_album = in_album
         Song.instances.append(self)
```

```
def find related objects by value(cls: OntologyObject. class
                                       lookup field: str, value: Any):
    instances = cls.instances
    result = []
    for instance in instances:
         if isinstance(getattr(instance, lookup_field), OntologyObject):
             if not isinstance(value, OntologyObject):
   value = find_object_by_name(
        getattr(instance, lookup_field).__class__, value)
                  if value is None:
                       return None
         if getattr(instance, lookup field) == value:
              result.append((instance, type(instance).__name__))
    return result
def get class (class name: str):
    classes =
         'musician': Musician,
         'group': Group,
         'album': Album,
         'song': Song
    class name = class name.lower().strip()
    if class name in classes:
        return classes[class_name]
    else:
         return None
def find object by name(cls: OntologyObject. class , name: str):
    instances = cls.instances
    for instance in instances:
         if instance.name == name:
             return instance
    return None
def get random class instance(cls: OntologyObject. class ):
    instances = cls.instances
    return random.choice(instances)
def get related class(obj: OntologyObject):
    classes = [Album, Song, Musician, Group]
    class_types = set()
    for classes:
         cls instances = cls.instances
         for instance in cls_instances:
              fields = [
                  key for key in instance. __dict_
if not re.match(r"__\w*__", key)
                                                        .keys()
              for field in fields:
                  field value = getattr(instance, field)
                  if field value == obj:
                       class types.add((cls, field))
    return list(class_types)
def main():
    groups = [Group('Queen', 'Great Britain'), Group('Metallica', 'USA')]
    musicians =
        Musician('Freddie Mercury', 'Zanzibar', groups[0]),
Musician('John Deacon', 'UK', groups[0]),
Musician('Brian May', 'UK', groups[0]),
         Musician('Roger Taylor', 'UK', groups[0]),
         Musician('James Hetfield', 'USA', groups[1]), Musician('Kirk Hammett', 'USA', groups[1]),
```

```
Musician ('Lars Ulrich', 'USA', groups[1]),
         Musician('Robert Trujilio', 'USA', groups[1])
    albums = [
         Album ('Mr.Bad Guy', 1985, musicians[0]),
         Album('A Night At The Opera', 1975, groups[1]),
         Album('Innuendo', 1991, groups[0]),
Album('Ride The Lightning', 1984, groups[1]),
Album('Master Of Puppets', 1986, groups[1])
    songs = [
         Song('Living On My Own', albums[0]),
Song('Bohemiarn Rhapsody', albums[1]),
         Song('Love Of My Life', albums[1]),
Song('Innuendo', albums[2]),
         Song('Ride The Lightning', albums[3]),
Song('For Wthom The Bell Tolls', albums[3]),
         Song('Master Of Puppets', albums[4]),
Song('Battery', albums[4])
    while True:
         while True:
              class name = input('Введите класс получаемых объектов: ')
              cls: OntologyObject. class | None = get class(class name)
              if cls is None:
                   print('Такого класса не существует\n\n')
              else:
                   break
         while True:
               instance = get random class instance(cls)
              available_fields = [
                   key for key in instance. __dict__.keys()
if not re.match(r"__\w*__", key)
              field = input(
                   f'Введите требуемое поле ( {", ".join(available fields)}): ')
                   getattr(instance, field)
                   break
               except Exception:
                   print('Такого поля в классе не существует\n\n')
         value = input('Введите значение поля: ')
         res = find related objects by value(cls, field, value)
         while True:
              flag = False
               if res is None or len(res) == 0:
                   print('Объекты по введённому запросу не найдены')
                   while True:
                        _type = input(
_'1 - повторить ввод запроса\nq - завершить
выполнение программы\п'
                        if type == 1:
                             break
                        elif _type == 'q':
                             e\overline{x}it(0)
              else:
                   str_objects = [
   "\033[32m" + str(obj) + "\033[0m (\033[33m" +
        str(obj_type) + "\033[0m)" for obj, obj_type in res
                   print(f'Полученные объекты: {", ".join(str objects)}')
                   while True:
                        _type = input('1 - повторить ввод запросаn'
                                          '2 - посмотреть связанные объекты\n'
                                          'q - завершить выполнение программы\n')
                        if type == '1':
```

Окончание Листинга А.1

```
flag = False
                            break
                        elif type == '2':
flag = True
                            break
                        elif _type == 'q':
                            e\overline{x}it(0)
                   if flag:
                        if len(res) == 1:
                             obj_number = 1
                        else:
                             while True:
                                 obj_number = int(
                                      input(
                                                  f'Выберите номер нужного объекта (1-
{len(res)}): '
                                  if obj_number not in range(1, len(res) + 1): print('Введён неправильный номер')
                                  else:
                                      break
                        instance = res[obj_number - 1][0]
                        related_classes = get_related_class(instance)
                        res = []
                        for rel_class, field_name in related_classes:
                            res.extend(
                                 find_related_objects_by_value(
    rel_class, field_name, instance))
                   else:
                        break
              if not flag:
                   break
main()
```

Приложение Б

Код реализации метода имитации отжига в задаче коммивояжёра на языке Python

Листинг Б. 1 -Код файла generate.py

```
import pandas as pd
import numpy as np

def generate(min_coord: int, max_coord: int, n_places: int):
    coord_x = np.random.randint(min_coord, max_coord, size=(n_places, ))
    coord_y = np.random.randint(min_coord, max_coord, size=(n_places, ))
    return coord_x, coord_y

def main():
    min_coord, max_coord, n = -100, 100, 10
    x, y = generate(min_coord, max_coord, n)
    df = pd.DataFrame({ Tx': x, 'y': y})
    df.to_csv('data.csv', index=False)

if __name__ == '__main__':
    main()
```

Листинг Б.2 — Код файла data.csv

```
x, y

3, -85

-88, -5

-30, -79

-100, 14

25, 76

36, 61

3, 91

15, 96

-66, -54

-81, 77
```

Листинг Б.3 — Код файла таіп.ру

```
import pandas as pd
import numpy as np
import matplotlib.pyplot as plt
import random
class Path:
   graph: np.ndarray | None = None
    x: np.ndarray | None = None
   y: np.ndarray | None = None
    def __init__(self,
                 path: list[int] | None = None,
                 graph: np.ndarray | None = None,
                 x: np.ndarray | None = None,
                 y: np.ndarray | None = None):
        if path is None:
           self.path = [0]
        else:
            self.path = path
        if Path.graph is None:
            Path.graph = graph
        if Path.x is None:
            Path.x = x
        if Path.y is None:
           Path.y = y
```

```
if Path.graph is None:
             raise Exception ('Ошибка с данными о графе')
    def create new path(self):
        while not all([x in self.path for x in range(Path.graph.shape[0])]):
             possible_places = [
                 i for i in range(Path.graph.shape[0])
                 if i not in self.path
             next_place = random.choice(possible_places)
             self.path.append(next_place)
        self.path.append(0)
    def get replacements(self):
        possible replacements = [
             self.path[i] for i in range(1, len(self.path))
             if self.path[i] != 0
        while True:
             first, second = random.choices(possible replacements, k=2)
             if first != second:
                 break
        first index, second index = self.path.index(first), self.path.index(
             second)
        if first_index > second_index:
    first_index, second_index = second_index, first_index
             first, second = second, first
        return first index, second index
    def recreate path(self):
        first_index, second_index = self.get_replacements()
self.path = [elem for elem in self.path]
      self.path[first_index], self.path[second_index] = self.path[second_index],
self.path[first index]
        print(f<sup>T</sup>Замены: {self.path[first index]}, {self.path[second index]}')
    @property
    def length(self) -> float:
        length = 0
        for i in range(1, len(self.path)):
             length += Path.graph[self.path[i]][self.path[i - 1]]
        return length
        _str__(self) -> str:
return ', '.join(map(str, self.path))
    def print_verbose(self):
    result_str = ''
        for i, point in enumerate(self.path):
             result str += str(point)
             if i != len(self.path) - 1:
                 result str += ' -> '
        return result_str
    def print length(self):
        cum length = []
        for i in range(1, len(self.path)):
             edge_len = Path.graph[self.path[i]][self.path[i - 1]]
             if not cum length:
                 cum length.append(edge len)
                 cum length.append(edge len)
        return " + ".join(map(lambda x: str(round(x, 2)), cum length))
    def draw path(self):
        for \overline{i} in range (len (Path.graph)):
             plt.text(Path.x[i], Path.y[i], f'{i}')
        for v0, v1 in zip(self.path, self.path[1:]):
             x = (Path.x[v0], Path.x[v1])
```

```
y = (Path.y[v0], Path.y[v1])
             plt.plot(x, y)
        plt.show()
class Solution:
           init
                  (self, file_path):
         self.file path = file_path
         self.current_path: Path
         self.best_path: Path | None = None
    def create graph(self):
         df = p\overline{d}.read csv(self.file path)
         # df = pd.concat([pd.DataFrame([[0, 0, 0]], columns=df.columns), df],
                            ignore index=True)
         x = df['x'].to_numpy()
        y = df['y'].to_numpy()
         graph = np.ndarray(shape=(len(df), len(df)))
         for i in range(len(df)):
             for j in range(len(df)):
                  graph[i][j] = np.sqrt((x[i] - x[j])**2 + (y[i] - y[j])**2)
                  if i < j:
                      sign 1 = '-' if x[j] >= 0 else '+'
sign_2 = '-' if y[j] >= 0 else '+' \\ print(f'sqrt(({x[i]} {sign_1} {abs(x[j])})^2 + ({y[i]} {sign_2} {abs(y[j])})^2) = {round(graph[i][j], 2)} \\')
         for i in range(len(df)):
             for j in range(len(df)):
                  if i < ji
                      print(f'[{i} #math.arrow {j}], [{graph[i][j]: .2f}],')
         self.current_path = Path(graph=graph, x=x, y=y)
         self.current path.create new path()
    def solve(self):
         temperature = 1000
        history = []
         self.best_path = self.current_path
        history.append(self.best_path.length)
print('Начальный путь: ' + self.best_path.print_verbose())
             print(f'Длина начального пути: {self.best path.print length()} =
           path.length:.2f} (M)')
{self.best
        prīnt('======\n')
        while temperature > 1:
             print(f'Температура: {temperature}')
             print('=====')
             self.current_path = Path(self.best path.path)
             self.current_path.recreate_path()
print('Лучший путь: ' + self.best_path.print_verbose())
             print(f'Длина лучшего пути: {self.best_path.length:.2f} м') print('Текущий путь: ' + self.current_path.print_verbose())
              print(f'Длина текущего пути: {self.current path.print length()} =
{self.current_path.length:.2f} (M)')
             if self.current_path.length < self.best_path.length:</pre>
                 self.best path = self.current_path
             else:
                 prob_lim = np.exp(-(self.current path.length -
                                         self.best_path.length) /
                                       (temperature))
                  probability = np.random.random()
                  print(f'H = {prob lim}; p = {probability}')
                  if probability < prob_lim:
                      self.best path = \overline{self.current} path
             temperature *= 0.\overline{9}
             print('=======\n')
             history.append(self.best path.length)
```

Окончание Листинга Б.3

```
print('Найденное лучшее решение: ' + self.best_path.print_verbose())
print(f'Длина найденного решения: {self.best_path.length:.2f} m')
plt.plot(history)
plt.show()
self.best_path.draw_path()

def main():
solution = Solution('backup_6.csv')
solution.create_graph()
solution.solve()

if __name__ == '__main__':
main()
```

Приложение В

Код реализации метода имитации отжига в задаче оптимизации функции на языке Python

Листинг В.1 — Реализация метода имитации отжига

```
import numpy as np
import matplotlib.pyplot as plt
class Solution:
          init (self):
    def
        self.current solution: np.ndarray
        self.best solution: np.ndarray | None = None
        self._max = 5.12
self._min = -self._max
        self.\overline{n} = 2
    @staticmethod
    def rastrigin(x: np.ndarray):
        return 10 * len(x) + np.sum(x**2 - 10 * np.cos(2 * np.pi * x))
    def init_solution(self):
      self.best solution = self.current solution = np.random.random(size=self.n)
* (self. max - \overline{\text{self. min}}) + self. min
    @staticmethod
    def cauchy_distribution(x, main_x, temperature):
    return ((1 / np.pi) * temperature / ((x - main_x) ** 2 + temperature
** 2))
    def generate solution(self, temperature: float):
        while True:
               new x = np.random.random(size=self.n) * (self. max - self. min)
+ self. min
                p distribute = Solution.cauchy distribution(self.best solution,
new x, temperature)
            p = np.random.random(size=p_distribute.shape)
            if np.all(p <= p distribute):
                return new x
    def solve(self):
        temperature = 10
        t0 = temperature
        history = []
        history.append(self.rastrigin(self.best solution))
               f'Исходное решение: ({", ".join(map(lambda x: str(round(x, 2))),
self.current_solution))))'
        )
        print(
         f'Исходное значение функции: {self.rastrigin(self.current solution)}')
        print('======\n')
        k = 2
        while t0 > 0.1:
            print(f'Температура: {t0}')
            print('======')
            self.current solution = self.generate solution(temperature)
            current_rastrigin, best_rastrigin = self.rastrigin(
                 self.current solution), self.rastrigin(self.best solution)
            print(
                      f'Лучшее решение: ({", ".join(map(lambda x: str(round(x,
2)), self.best solution))})')
            print(f'Лучшее значение функции: {best rastrigin}')
            print(
                     f'Текущее решение: ({", ".join(map(lambda x: str(round(x, 
2)), self.current solution))))'
```

Окончание Листинга В.1

```
print(f'Текущее значение функции: {current rastrigin}')
              if current_rastrigin < best rastrigin:</pre>
                   self.best solution = self.current solution
                   prob_lim = np.exp(-(current_rastrigin - best_rastrigin) / t0)
                   probability = np.random.random()
print(f'H = {prob_lim}; p = {probability}')
                   if probability < prob_lim:
              self.best solution = self.current_solution
t0 = temperature 7 (k ** (1 / self.n))
              k += 1
              print('=======\n')
              history.append(self.rastrigin(self.best solution))
         best rastrigin = self.rastrigin(self.best_solution)
print(f'Лучшее решение: ({", ".join(map(lambda x: str(round(x, 2)), self.best_solution))})')
print(f'Лучшее значение функции: {best_rastrigin}')
         plt.plot(history)
         plt.show()
def main():
    solution = Solution()
    solution.init solution()
    solution.solve()
              == ' main ':
if
     name
    main()
```

Приложение Г

Реализация роевого алгоритма в задаче оптимизации на языке Python

arDeltaистинг arGamma . 1 — arPhiеализация роевого алгоритма

```
import numpy as np
import matplotlib.pyplot as plt
def rastrigin(x: np.ndarray):
    return 10 * len(x) + np.sum(x**2 - 10 * np.cos(2 * np.pi * x))
class Particle:
                  (self):
    def
          init
         \overline{\text{self.}} \overline{\text{max}} = 5.12
         self.\underline{\ }min = -self. max
         self.\overline{n} = 2
             self.x = np.random.random(size=self.n) * (self. max - self. min)
+ self. min
         self.best_x = self.x.copy()
         self.speed = np.zeros(shape=(self.n,))
    def correct speed(self, global best: np.ndarray):
         c1 = 2
         c2 = 2
         alpha = np.random.random()
         self.speed += c1 * alpha * (self.best x - self.x) + c2 * (1 - alpha) *
(global best - self.x)
    def correct_position(self):
         self.x = self.speed
         for i in range(len(self.x)):
              if self.x[i] > self. max:
                  self.x[i] = self.max
              elif self.x[i] < self._min:</pre>
                  self.x[i] = self. \overline{min}
                (self):
    def
           str
         return f"Текущая позиция: {self.x} -- лучшая позиция: {self.best_x}"
class Swarm:
         __init__(self, particle_count: int = 10):
self.particles = [Particle() for _ in range(particle_count)]
self.best_solution: np.ndarray | None = None
    def solution_step(self):
    if self.best_solution is None:
              self.best solution = self.particles[0].best x.copy()
         for particle in self.particles:
              if rastrigin(particle.x) < rastrigin(particle.best_x):</pre>
                  particle.best x = particle.x.copy()
              if rastrigin(particle.best_x) < rastrigin(self.best_solution):</pre>
                  self.best solution = particle.best x.copy()
         for particle in self.particles:
             particle.correct_speed(self.best_solution)
particle.correct_position()
         return rastrigin(self.best solution), self.best solution
    def draw swarm(self):
         partIcle x = [particle.x[0] for particle in self.particles]
         particle_y = [particle.x[1] for particle in self.particles]
         ax = plt.gca()
         ax.set_xlim(-5.12, 5.12)
ax.set_ylim(-5.12, 5.12)
         plt.scatter(particle_x, particle_y, s=[1.5 for _ in self.particles])
```

Окончание Листинга Г.1

```
plt.show()

class Solution:

def __init__(self):
    self.swarm = Swarm(particle_count=1000)

def solve(self):
    steps = 50
    history = []
    for step in range(1, steps + 1):
        value, x = self.swarm.solution_step()
        print(f'Итерация: {step}. Значение: {value} в точке {x}')
        history.append(value)
        plt.plot(history)
        plt.show()

def main():
        solution = Solution()
        solution.solve()

if __name__ == '__main__':
```

Приложение Д

Реализация муравьиного алгоритма на языке Python

Листинг Д.1 — Реализация муравьиного алгоритма

```
import pandas as pd
import numpy as np
import matplotlib.pyplot as plt
import random
import time
from math import sqrt
class GraphElement:
         init (self, distance: float | None = None, pheromone: float = 0):
    def
        \overline{\text{se}}lf.\overline{\text{dis}}tance = distance
        self.pheromone = pheromone
class Path:
    graph: list[list[GraphElement]] | None = None
    x: np.ndarray | None = None
    y: np.ndarray | None = None
    def __init__(self,
                  path: list[int] | None = None,
                  graph: list[list[GraphElement]] | None = None,
                  x: np.ndarray | None = None,
                 y: np.ndarray | None = None):
        if path is None:
            self.path = [0]
        else:
            self.path = path
        if Path.graph is None:
            Path.graph = graph
        if Path.x is None:
            Path.x = x
        if Path.y is None:
            Path.y = y
        if Path.graph is None:
            raise Exception('Граф не построен')
     def create new path(self, alpha: float, beta: float, start position: int
= 0):
        self.path = [start_position]
        while not all([x i \overline{n} self.path for x in range(len(Path.graph))]):
            current_place = self.path[-1]
            possible_places = [
                 i for i in range(len(Path.graph))
                 if i not in self.path
            pheromones = []
            for next place in possible places:
             pheromones.append((Path.graph[current place][next place].pheromone
** alpha
                                                * (1 / Path.graph[current place]
[next place].distance) ** beta))
            total pheromone = sum(pheromones)
            pheromones = [elem / total pheromone for elem in pheromones]
            probability = np.random.random()
            total = 0
            for next_place, ph in zip(possible_places, pheromones):
                 tota\overline{l} += ph
                 if probability <= total:
                     self.path.append(next place)
                     break
```

```
self.path.append(self.path[0])
    @property
    def length(self) -> float:
         length = 0
         for i in range(1, len(self.path)):
             length += Path.graph[self.path[i]][self.path[i - 1]].distance
         return length
         __str__(self) -> str:
return ', '.join(map(str, self.path))
    def
    def print verbose(self, start at zero: bool = False):
        result_str =
         if start at zero:
             if self.path.index(0) != 0:
                  index = self.path.index(0)
                 first_part = self.path[index:]
second_part = self.path[1:index]
                 path = first part + second_part + [0]
             else:
                 path = self.path
        else:
             path = self.path
        for i, point in enumerate(path):
             result str += str(point)
             if i != len(path) - 1:
    result_str += ' -> '
         return result str
    def print length(self):
         cum_length = []
         for i in range(1, len(self.path)):
             edge len = Path.graph[self.path[i]][self.path[i - 1]].distance
             if not cum length:
                 cum length.append(edge len)
             else:
                 cum length.append(edge len)
         return " + ".join(map(lambda x: str(round(x, 2)), cum length))
    def draw_path(self):
        for \overline{i} in range(len(Path.graph)):
             plt.text(Path.x[i], Path.y[i], f'{i}')
         for v0, v1 in zip(self.path, self.path[1:]):
             x = (Path.x[v0], Path.x[v1])
             y = (Path.y[v0], Path.y[v1])
             plt.plot(x, y)
        plt.show()
class Ant:
           init
                 (self):
    def
         self.path = Path()
class AntColony:
         __init__(self, ant_count: int = 10):
self.ants = [Path() for _ in range(ant_count)]
         self.vapor_rate = 0.95
         self.alpha = 6
        self.beta = 7
    def solution_step(self):
         for i, ant in enumerate(self.ants):
             ant.create_new_path(self.alpha, self.beta, i)
             # print(ant.print verbose())
         for i in range(len(Path.graph)):
             for j in range(len(Path.graph)):
    if i != j:
```

```
Path.graph[i][j].pheromone *= (1 - self.vapor rate)
            delta pheromones = [[0 for in range(len(Path.graph))] for in
range(len(Path.graph))]
         for ant in self.ants:
             delta_pheromone = 100 / ant.length
             for i, j in zip(ant.path, ant.path[1:]):
                  delta_pheromones[i][j] += delta_pheromone
        for i in range(len(Path.graph)):
             for j in range(len(Path.graph)):
                  Path.graph[i][j].pheromone += delta pheromones[i][j]
        best path = self.ants[0]
        best length = best path.length
         for ant in self.ants[1:]:
             if ant.length < best length:</pre>
                 best_path = ant
best_length = best path.length
        return Path (best path.path)
class Solution:
          init
                  (self, file_path):
         \overline{\text{se}}lf.f\overline{\text{ile}}_path = fi\overline{\text{le}}_path
         self.best path: Path | None = None
    def create graph(self):
         df = p\overline{d}.read csv(self.file path)
        x = df['x'].to_numpy()
y = df['y'].to_numpy()
self.graph = graph = [[GraphElement() for _ in range(len(df))] for _
in range(len(df))]
        pheromone = 0.78498
         for i in range(len(df)):
             for j in range(i, len(df)):
                      graph[i][j].distance = graph[j][i].distance = sqrt((x[i] - i))
x[j])**2 + (y[i] - y[j])**2)
                  if i != j:
                      graph[i][j].pheromone = graph[j][i].pheromone = pheromone
         Path(graph=graph, x=x, y=y)
    def solve(self):
         ant colony = AntColony(ant count=6)
         steps = 40
        history = []
        mean history = []
        for step in range(steps):
             print(f'Итерация {step + 1} / {steps}') if (step + 1) % (steps // 5) == 0 or step == 0:
                  for ant in ant colony.ants:
                      print(ant.print_verbose(start_at_zero=True))
                      print(ant.lengt\overline{h})
             current_path = ant_colony.solution_step()
             mean = \overline{0}
             for ant in ant_colony.ants:
    mean += ant.length
             mean /= len(ant colony.ants)
             mean_history.append(mean)
                              self.best path is None or current path.length <
self.best path.length:
                  self.best path = current path
             history.append(self.best path.length)
                                                              print(f'Лучший
                                                                                  путь:
{self.best path.print verbose(start at zero=True)}')
             print(f'Длина лучшего пути: {self.best path.length}')
             print('\n\n\n')
         fig, ax = plt.subplots()
```

Окончание Листинга Д.1

```
ax.set_title(f'Длина лучшего пути: {self.best_path.length:.2f}')
plt.plot(history, label='Длина лучшего пути')
plt.plot(mean_history, label='Средняя длина пути среди муравьёв')
plt.legend(loc='upper right')
plt.show()
self.best_path.draw_path()

def main():
solution = Solution('../prac2/backup_10.csv')
solution.create_graph()
solution.solve()

if __name__ == '__main__':
main()
```