

Санкт-Петербургский государственный университет  
информационных технологий, механики и оптики  
Факультет информационных технологий и программирования  
Кафедра компьютерных технологий

**Ф. Н. Царев**

**Разработка метода совместного  
применения генетического  
программирования и конечных автоматов**

**Бакалаврская работа**

Научный руководитель – докт. техн. наук, профессор А.А. Шалыто А

Санкт-Петербург

2007

# ОГЛАВЛЕНИЕ

ОГЛАВЛЕНИЕ .....	2
ВВЕДЕНИЕ .....	4
<b>ГЛАВА 1. ОБЩИЕ КОНЦЕПЦИИ ГЕНЕТИЧЕСКОГО И АВТОМАТНОГО ПРОГРАММИРОВАНИЯ .....</b>	<b>7</b>
1.1. Генетические алгоритмы.....	7
1.1.1. Традиционный генетический алгоритм .....	8
1.1.2. Математический аппарат традиционного генетического алгоритма .....	10
1.2. Генетическое программирование.....	10
1.3. Автоматное программирование.....	11
1.4. Несколько задач, в которых генетические алгоритмы применяются для построения автоматов .....	13
Выводы по главе 1.....	14
<b>ГЛАВА 2. ЗАДАЧА ОБ «УМНОМ МУРАВЬЕ» .....</b>	<b>15</b>
2.1. Постановка задачи .....	15
2.2. Известные решения задачи об «Умном муравье» .....	17
2.3. Предлагаемый метод решения задачи об «Умном муравье» .....	18
2.4. Построение автомата, содержащего семь состояний .....	24
Выводы по главе 2.....	26
<b>ГЛАВА 3. ЗАДАЧА «ЛЕТАЮЩИЕ ТАРЕЛКИ» .....</b>	<b>27</b>
3.1. Постановка задачи .....	27
3.1.1. Правила соревнований.....	28
3.1.2. Динамика летающей тарелки.....	31
3.1.3. Аэродинамическое взаимодействие между летающими тарелками.....	32

3.1.4.	Столкновение летающих тарелок .....	34
3.1.5.	Моделирование гонки.....	35
<b>3.2.</b>	<b>Известное решение задачи .....</b>	<b>37</b>
<b>3.3.</b>	<b>Искусственные нейронные сети .....</b>	<b>37</b>
3.3.1.	Элементы искусственных нейронных сетей.....	38
3.3.2.	Структура искусственных нейронных сетей .....	39
3.3.3.	Применение искусственных нейронных сетей.....	40
<b>3.4.</b>	<b>Предлагаемый подход к решению задачи.....</b>	<b>40</b>
3.4.1.	Некоторые проблемы, возникающие при использовании генетического программирования для построения конечных автоматов .....	40
3.4.2.	Структура системы управления летающей тарелкой .....	41
3.4.3.	Алгоритм генетического программирования для построения системы управления летающей тарелкой.....	43
3.4.4.	Структура особи.....	43
3.4.5.	Операция мутации.....	45
3.4.6.	Операция скрещивания.....	46
3.4.7.	Функция приспособленности.....	48
<b>3.5.</b>	<b>Результаты применения генетического программирования .....</b>	<b>48</b>
	<b>Выводы по главе 3.....</b>	<b>63</b>
	<b>ЗАКЛЮЧЕНИЕ.....</b>	<b>64</b>
	<b>ИСТОЧНИКИ.....</b>	<b>66</b>
	<b>ПРИЛОЖЕНИЕ 1. РЕАЛИЗАЦИЯ АЛГОРИТМА ДЛЯ ЗАДАЧИ ОБ «УМНОМ МУРАВЬЕ» НА ЯЗЫКЕ JAVA.....</b>	<b>70</b>
	<b>ПРИЛОЖЕНИЕ 2. РЕАЛИЗАЦИЯ АЛГОРИТМА ДЛЯ ЗАДАЧИ «ЛЕТАЮЩИЕ ТАРЕЛКИ» НА ЯЗЫКЕ JAVA.....</b>	<b>90</b>

## ВВЕДЕНИЕ

*Генетические алгоритмы* являются одним из современных и быстро развивающихся направлений в искусственном интеллекте. С их помощью могут быть найдены решения многих задач в различных областях. Примерами таких задач являются: задачи синтеза расписаний, задачи планирования работ и распределения ресурсов, задачи маршрутизации транспортных средств, синтез топологии сетей различного назначения, построение *искусственных нейронных сетей*, деревьев принятия решений, автоматическое построение программ, проектирование *мультиагентных систем*, *конечных автоматов* и клеточных автоматов. К сожалению, в нашей стране этой области уделяется мало внимания. Одна из *задач* работы – хотя бы частично восполнить этот пробел.

*Генетическое программирование* – разновидность генетических алгоритмов, в которой вместо низкоуровневого представления объектов (битовые строки) используется высокоуровневое представление: деревья разбора программ, диаграммы переходов конечных автоматов и т. д. С помощью генетического программирования наиболее эффективно решаются задачи автоматического построения программ, конечных автоматов, клеточных автоматов.

*Автоматное программирование* – парадигма программирования, при использовании которой программу предлагается строить в виде совокупности *поставщиков событий*, *системы взаимодействующих конечных автоматов* и *объектов управления*.

Поставщик событий характеризуется множеством *событий*, которые он может генерировать.

Объект управления характеризуется множеством *вычислительных состояний*, а также двумя наборами функций: множеством *предикатов*,

отображающих вычислительное состояние в логическое значение (истина или ложь), и множеством *действий*, позволяющих изменять вычислительное состояние.

Управляющий автомат определяется конечным множеством *управляющих состояний*, *функцией переходов* и *функцией действий*.

Управляющие конечные автоматы часто характеризуются сложным поведением, как например, в задачах об «Умном муравье» и «Летающие тарелки», рассматриваемых в настоящей работе. В таком случае их эвристическое проектирование представляет собой весьма трудоемкую задачу. Эта задача становится еще более сложной в случае проектирования системы взаимодействующих автоматов или в случае наличия в системе нескольких взаимодействующих агентов, каждый из которых управляется отдельным автоматом. Возникает естественное желание – автоматизировать процесс проектирования автоматов, поручив основную работу компьютеру.

В настоящей работе в качестве метода автоматизированного построения автоматов выбрано *генетическое программирование*. В начале работы излагаются общие концепции генетических алгоритмов, генетического программирования и автоматного программирования, приводится перечень задач, в которых успешно применяются указанные методы. Далее формулируются и изучаются две задачи – задача об «Умном муравье» и «Летающие тарелки». При этом основная цель исследований – установить применимость генетического программирования к построению автоматов рассматриваемого класса, и предложить подход к решению некоторых проблем, возникающих при автоматизированном построении автоматов.

Рассматриваемые в работе задачи выбраны не случайно. Задача об «Умном муравье» достаточно хорошо изучена. Сравнение результатов

применения разработанного в настоящей работе алгоритма генетического программирования позволяет установить его эффективность – с его помощью построен решающий эту задачу автомат, содержащий количество состояний, меньшее, чем известные ранее автоматы. Задача-игра «Летающие тарелки» предлагалась на заочном туре Всесибирской олимпиады по информатике 2005 года. Она представляет собой пример задачи, в которой необходимо построить автоматы, управляющие агентами. Кроме этого, существуют построенные вручную решения этой задачи, с которыми можно сравнить построенное автоматически.

В заключение работы анализируются ее результаты, и приводится ряд открытых вопросов и направлений для дальнейших исследований в этой области.

# ГЛАВА 1. ОБЩИЕ КОНЦЕПЦИИ ГЕНЕТИЧЕСКОГО И АВТОМАТНОГО ПРОГРАММИРОВАНИЯ

## 1.1. Генетические алгоритмы

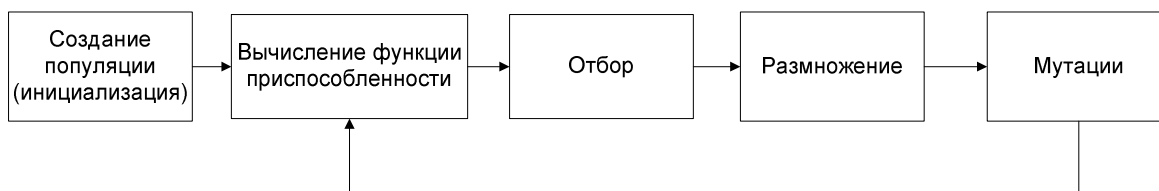
*Генетический алгоритм (genetic algorithm)* [1–4] представляет собой стохастический метод оптимизации. Основная идея генетических алгоритмов состоит в использовании принципа *естественного отбора*, который составляет основы теории эволюции живых организмов, предложенной Чарльзом Дарвином.

Основы генетических алгоритмов были заложены Дж. Холландом (J. Holland) – в 1975 году он опубликовал книгу «Адаптация в естественных и искусственных системах». Описанный в ней подход был в дальнейшем развит автором этой книги и его учениками в Мичиганском университете.

Кратко сформулировать принцип естественного отбора можно следующим образом: наименее приспособленные особи умирают раньше, а наиболее приспособленные выживают и дают потомство. Потомство выживших особей оказывается в среднем более приспособленным, но среди них опять выделяются более приспособленные особи, и т. д.

В генетических алгоритмах используются те же принципы. В качестве особей выступают элементы пространства возможных решений некоторой задачи (маршруты коммивояжера, диаграммы переходов автомата и т. п.). Задан набор генетических операций, с помощью которых из существующих особей формируются новые. Кроме этого определена так называемая *функция приспособленности (fitness-function)*, которая показывает, насколько «хорошим» решением задачи является особь.

Процесс работы генетического алгоритма состоит в генерации поколений особей до тех пор, пока не будет выполнено некоторое условие останова (например, достигнуто целевое значение функции приспособленности или сгенерировано заданное число поколений). На рис. 1 приведена общая схема работы генетического алгоритма.



**Рис. 1.** Общая схема работы генетического алгоритма

По сравнению с традиционными методами оптимизации генетические алгоритмы имеют ряд преимуществ:

- генетические алгоритмы легко модифицируются для параллельных вычислений;
- они хорошо подходят для оптимизации недифференцируемых функций.

Основными недостатками генетических алгоритмов являются:

- высокая трудоемкость, ограничивающая их область применения;
- сложность оценки степени пригодности конкретных генетических операций для конкретной задачи.

### 1.1.1. Традиционный генетический алгоритм

В этом разделе приведено краткое описание *традиционного генетического алгоритма (conventional genetic algorithm)* [4] с одноточечной рекомбинацией и мутацией. В этом алгоритме каждая особь представляет собой битовую строку длины  $l$ , а размер популяции равен  $n$ .



**Шаг 1.** Генерации начальной популяции  $\{x_i\}_{i=1}^n$ . Для этого, например, можно сгенерировать  $n$  битовых строк, в которых каждый из  $l$  битов равен 0 или 1 с одинаковой вероятностью.

**Шаг 2.** Вычислить функцию приспособленности  $f(x)$  для каждой особи из текущей популяции. Этот шаг обычно является наиболее трудоемким по времени во всем алгоритме. Отметим, что при вычислении функции приспособленности, как правило, необходимо осуществить декодирование некоторого объекта из двоичной строки.

**Шаг 3.** Переход к следующему поколению популяции. При создании нового поколения могут использоваться различные стратегии. В качестве примера приведем так называемый *алгоритм рулетки (roulette wheel selector)* [2].

Создание нового поколения в этом случае разбивается на  $n$  итераций, на каждой из которых в популяцию добавляется одна особь. Для этого случайно с вероятностями, пропорциональными их функции приспособленности, из текущего поколения популяции выбираются две родительские особи  $x$  и  $y$ .

После этого с некоторой наперед заданной вероятностью происходит рекомбинация (кроссовер, скрещивание) родительских особей. В результате образуются их «потомки» –  $z_1$  и  $z_2$ . Происходит это следующим образом: случайно (с равномерным распределением на множестве  $\{1, 2, \dots, l\}$ ) выбирается число  $k$ . Хромосомы «потомков»  $z_1$  и  $z_2$  теперь строятся следующим образом: для  $z_1$  – первые  $k$  символов совпадают с первыми  $k$  символами  $x$ , последние  $(l-k)$  – с последними  $(l-k)$  символами  $y$ , для  $z_2$  – наоборот. Например, если  $l=7$ ,  $x=1001010$ ,  $y=0001001$ ,  $k=3$ , то  $z_1=1001001$ ,  $z_2=0001010$ . «Забудем» теперь о «родителях»  $x$  и  $y$ , обозначив  $x=z_1$ ,  $y=z_2$ .

После этого равновероятно выбирается одна из особей  $x$  либо  $y$  – выбранную особь обозначим как  $z$ .

С некоторой (как правило, порядка  $0.01$ ) вероятностью производится мутация особи  $z$  – в ней случайно выбирается один бит и изменяется.

Получившаяся в результате особь  $z$  добавляется в следующее поколение.

**Шаг 4.** Повторять шаги 2 и 3 до тех пор, пока не будет выполнено условие останова (максимальная приспособленность в популяции достигла целевого значения, прекратился рост максимальной приспособленности, число поколений достигло некоторого предела и т.д.).

Отметим, что кроме описанных выше односточечного кроссовера, алгоритма рулетки и мутации изменением случайного бита, существуют и другие методы – обзор таких методов приведен в работе [5].

### 1.1.2. Математический аппарат традиционного генетического алгоритма

Вопрос о том, почему традиционный генетический алгоритм работает – происходит в вероятностном смысле постепенная оптимизация функции приспособленности обсуждается в работах [3, 6–9]. В работах [3,9] приводится, по сути неформальное, объяснение функционирования генетических алгоритмов, в работе [6] – формализованное, но при условии достаточно сильных ограничений на функцию приспособленности. Математическая модель традиционного генетического алгоритма описана в работе [7, 8].

## 1.2. Генетическое программирование

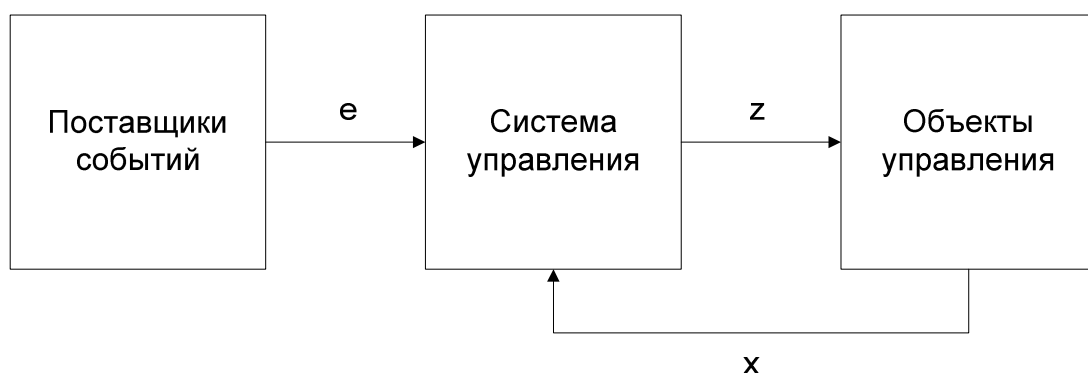
*Генетическое программирование (genetic programming)*, предложенное *J.R. Koza* в 1992 году [9], – это применение генетических алгоритмов для автоматизированного построения программ.

Основным отличием генетического программирования от традиционных генетических алгоритмов является способ кодирования особей. Если в генетическом алгоритме особи кодируются с помощью битовых строк, то в генетическом программировании используется более высокоуровневое представление: используются деревья разбора, тексты программ на языках программирования с несложной структурой и т. д.

Такой подход позволяет определить генетические операции скрещивания и мутации, которые лучше подходят для решаемой задачи. Например, если каждая особь представляет собой программу, то возможны так называемые *операции, изменяющие архитектуру, (architecture-altering operations)* – например, добавление подпрограммы [10].

### 1.3. Автоматное программирование

*Автоматное программирование* [11–16] – парадигма программирования, предложенная А.А. Шалыто в 1991 году. При использовании этой парадигмы программы проектируются так же, как выполняется автоматизация технологических процессов – выделяются *поставщики событий, объекты управления и система управления*, которая представляет собой *систему взаимодействующих конечных автоматов* (рис. 2).



**Рис. 2.** Схема программы в автоматном программировании

Поставщик событий характеризуется множеством *событий*  $e$ , которые он может генерировать. Объект управления характеризуется множеством *вычислительных состояний*, а также двумя наборами функций: множеством *предикатов* – *входных переменных*  $x$ , отображающих вычислительное состояние в логическое значение (истина или ложь), и множеством *действий* (*выходных воздействий*  $z$ ), позволяющих изменять вычислительное состояние. При этом отметим, что в общем случае предикаты могут формироваться не только объектами управления. Управляющий автомат определяется конечным множеством *управляющих состояний*, *функцией переходов* и *функцией действий*.

Если говорить более формально, задано множество событий  $E = \{e_i\}_{i=1}^n$ , вырабатываемых поставщиком событий, множество предикатов  $X = \{x_i\}_{i=1}^m$  и множество действий  $Z = \{z_i\}_{i=1}^k$ , которые связаны с объектом управления. Управляющий автомат характеризуется конечным множеством состояний  $S$ , начальным состоянием  $s_0$ , функцией перехода  $\varphi: S \times E \times 2^X \rightarrow S$  и функцией действий  $z: S \times E \times 2^X \rightarrow 2^Z$ . Таким образом, выбор перехода зависит от текущего состояния автомата, поступившего события и значений предикатов, а при переходе в новое состояние производятся некоторые действия.

Автоматное программирование успешно применяется при создании программного обеспечения реактивных систем, таких как, например, некоторые мультиагентные системы [13–16].

Для поддержки автоматного программирования существует инструментальное средство *UniMod* [18, 19]. Это средство позволяет строить и редактировать схемы связей и диаграммы состояний, обеспечивать проверку формальной корректности этих диаграмм, проводить отладку диаграмм в графическом режиме и т. д.

После построения диаграмм и автоматической проверки их корректности, по ним строится их *XML*-описание. Далее вручную пишутся следующие фрагменты программы на языке *Java*: для поставщиков событий – их объявления, инициализация и преобразование системных событий в автоматные, а для объектов управления – методы, реализующие входные переменные и выходные воздействия.

Инструментальное средство *UniMod* применялось автором при решении задачи «Летающие тарелки» без использования генетического программирования [16, 17].

#### **1.4. Несколько задач, в которых генетические алгоритмы применяются для построения автоматов**

Приведем список таких задач, известных автору:

- итерированная дилемма заключенного (*iterated prisoner's dilemma*) [4, 20];
- задача классификации плотности для клеточных автоматов (*density classification task for cellular automata*) [21, 22];
- задача синхронизации для клеточных автоматов (*synchronization task for cellular automata*) [23];
- задача упорядочивания для клеточных автоматов (*ordering task for cellular automata*) [24];
- задача о «флибах» [25, 26];
- задача об «Умном муравье» (*artificial ant problem*) [3, 27, 28] – одна из задач, рассматриваемых в настоящей работе.

## **Выводы по главе 1**

1. Автоматное программирование представляет собой парадигму программирования, которую целесообразно использовать при создании программных систем некоторых типов.
2. Существует ряд задач, в которых управляющие автоматы удается построить автоматически – с помощью генетических алгоритмов.

## ГЛАВА 2. ЗАДАЧА ОБ «УМНОМ МУРАВЬЕ»

### 2.1. Постановка задачи

Приведем описание задачи об «Умном муравье» [28]. Игра происходит на поверхности тора размером 32 на 32 клетки (рис. 3). В некоторых клетках (обозначены на рис. 3 черным цветом) находится еда. Она расположена вдоль некоторой ломаной, но не во всех ее клетках. Клетки ломаной, в которых нет еды, обозначены серым цветом. Белые клетки не содержат еду и не принадлежат ломаной. Всего на поле 89 клеток с едой. Отметим, что рассматриваемое игровое поле называется *John-Muir Trail* [28].

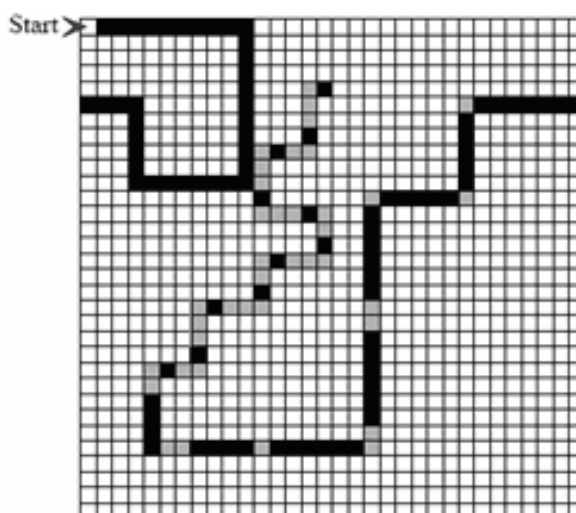


Рис. 3. Игровое поле

В клетке, помеченной меткой «Start», в начале игры находится муравей. Он занимает одну клетку и смотрит в одном из четырех направлений (север, юг, запад, восток). В начале игры муравей смотрит на восток.

Муравей умеет определять находится ли непосредственно перед ним еда. За один игровой ход муравей может совершить одно из четырех действий:

- сделать шаг вперед, съедая еду, если она там находится;

- повернуть налево;
- повернуть направо;
- ничего не делать.

Съеденная муравьем еда не восполняется, муравей жив на протяжении всей игры, еда не является необходимым ресурсом для его жизни. Ломаная не случайна, а строго фиксирована. Муравей может ходить по любым клеткам поля.

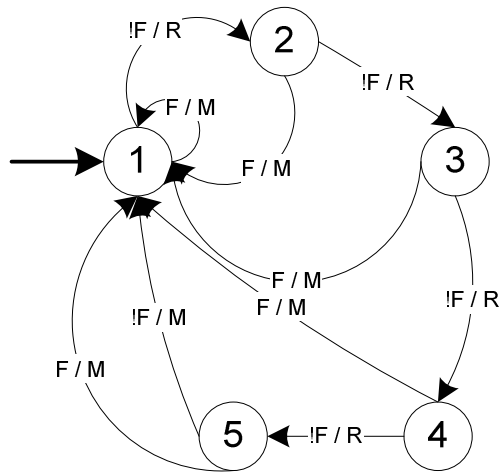
Игра длится 200 ходов, на каждом из которых муравей совершает одно из четырех действий. По истечении 200 ходов подсчитывается количество еды, съеденной муравьем. Это значение и есть результат игры.

Цель игры – создать муравья, который за 200 ходов съест как можно больше еды (желательно, все 89 единиц).

Один из способов описания поведения муравья – конечный автомат с действиями на переходах (автомат Мили), у которого есть одна входная переменная логического типа (находится ли еда перед муравьем), а множество выходных воздействий состоит из четырех упомянутых выше действий.

Например, эвристически построенный автомат с пятью состояниями из работы [28], граф переходов которого изображен на рис. 4, описывает поведение муравья, который съедает 81 единицу еды за 200 ходов, а всю еду – за 314 ходов.





**Рис. 4.** Эвристически построенный автомат с пятью состояниями

Поясним используемые на рис. 4 обозначения. Пометки на переходах имеют формат условие/действие.

Условия обозначаются следующим образом:

- F – перед муравьем есть еда;
- !F – перед муравьем нет еды.

Действия обозначаются следующим образом:

- M – «Сделать шаг вперед»;
- L – «Повернуть налево»;
- R – «Повернуть направо»;
- N – «Ничего не делать».

## 2.2. Известные решения задачи об «Умном муравье»

Для решения задачи об «Умном муравье» в работах [3, 28, 27] применялись различные генетические алгоритмы. Построенные в указанных работах автоматы содержат от восьми до тринадцати состояний. В настоящей работе с помощью генетического программирования построен автомат, содержащий **семь** состояний.

В работе [3] описан генетический алгоритм, позволяющий построить автомат из восьми состояний, позволяющий муравью съесть всю еду. В этом алгоритме автоматы кодировались битовыми строками, и при этом использовалась перенумерация состояний (*SFS = Standardizing transitions to the Future or next States*, *MTF = Move To Front*), позволяющая проще находить изоморфные автоматы и, таким образом, ускорить сходимость алгоритма. Это позволило сгенерировать автомат, содержащий восемь состояний.

В работе [27] для построения автоматов также используется генетический алгоритм с кодированием особей в виде битовых строк. Он представляет собой улучшенную версию алгоритма из работы [28]. Улучшение состоит в использовании так называемого *замораживания (freezing)* состояний и переходов. Замораживание состоит в том, что некоторые состояния и переходы не могут быть изменены при мутации. При этом множество замороженных состояний и переходов также меняется в процессе работы генетического алгоритма. С помощью этого алгоритма были построены автоматы из 11 состояний, в то время как в работе [27] автомат содержит 13 состояний.

### **2.3. Предлагаемый метод решения задачи об «Умном муравье»**

В настоящей работе для решения задачи об «Умном муравье» предлагается использовать генетическое программирование. Ниже приведено описание разработанного алгоритма генетического программирования.

**Алгоритм генетического программирования** состоит из пяти частей:

- создание начального поколения;
- мутация;

- скрещивание (кроссовер);
- отбор особей для формирования следующего поколения;
- вычисление функции приспособленности (фитнес-функции).

Каждая **особь** представляет собой некоторый автомат, описывающий поведение муравья. Хромосома особи состоит из номера начального состояния и описаний состояний. Описание состояния содержит описания двух переходов, соответствующих тому, что перед муравьем либо есть еда, либо ее нет. Описание перехода состоит из номера состояния, в которое он ведет, и действия, выполняемого при выборе этого перехода.

*Хромосома представляется не в виде битовой строки, как в генетических алгоритмах, а в виде объекта в языке программирования Java. Этот объект имеет описанную структуру:*

```
public class Automaton {
    public Transition[][] transitions;
    public int initialState;
    public int stateCount;
}
```

**Создание начального поколения.** Начальное поколение состоит из фиксированного числа случайно сгенерированных автоматов. Все автоматы в поколении имеют одинаковое наперед заданное число состояний.

**Мутация.** При мутации случайно выбирается один из четырех равновероятных вариантов:

- изменение начального состояния – в этом случае новое начальное состояние выбирается случайно и равновероятно;

- изменение действия на переходе – случайно и равновероятно выбирается переход, и действие на нем изменяется на случайное. При этом все возможные действия равновероятны;
- изменение состояния, в которое ведет переход, – случайно и равновероятно выбирается переход. После этого состояние, в которое ведет переход, заменяется на случайно выбранное состояние;
- изменение условия на переходе – случайно и равновероятно выбирается состояние. После этого переходы из этого состояния, соответствующие условиям «Перед муравьем есть еда» и «Перед муравьем нет еды», меняются местами.

**Скрещивание.** Оператор скрещивания получает на вход две особи и выдает также две особи. Процесс скрещивания происходит следующим образом. Обозначим родительские особи  $P1$  и  $P2$ , а потомков –  $S1$  и  $S2$ .

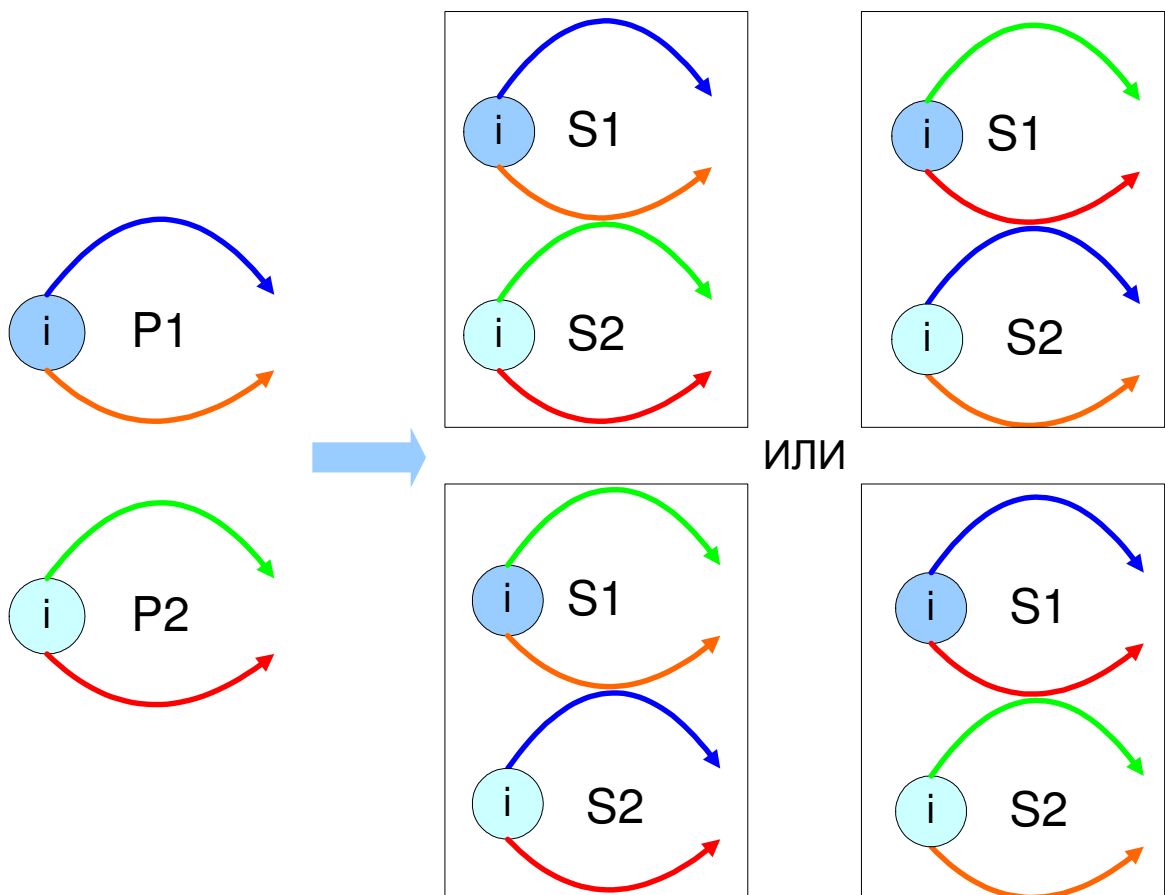
Обозначим начальное состояние автомата  $A$  как  $A.is$ . Тогда для потомков  $S1$  и  $S2$  будет верно одно из двух: либо  $S1.is = P1.is$  и  $S2.is = P2.is$ , либо  $S1.is = P2.is$  и  $S2.is = P1.is$ , причем оба варианта равновероятны.

Опишем, как «устроены» переходы автоматов-потомков  $S1$  и  $S2$  – может быть реализован один из двух равновероятных вариантов.

**Первый вариант скрещивания.** Обозначим переход из состояния номер  $i$  в автомате  $P1$  по значению входной переменной «Перед муравьем есть еда» как  $P1(i, 1)$ , а по значению «Перед муравьем нет еды» как  $P1(i, 0)$ . Аналогичный смысл придадим обозначениям  $P2(i, 0)$  и  $P2(i, 1)$ . Тогда для переходов из состояния с номером  $i$  в автоматах-потомках  $S1$  и  $S2$  будет справедливо одно из четырех соотношений:

- либо  $S1(i, 0) = P1(i, 0)$ ,  $S1(i, 1) = P2(i, 1)$  и  $S2(i, 0) = P2(i, 0)$ ,  $S2(i, 1) = P1(i, 1)$ ;
- либо  $S1(i, 0) = P2(i, 0)$ ,  $S1(i, 1) = P1(i, 1)$  и  $S2(i, 0) = P1(i, 0)$ ,  $S2(i, 1) = P2(i, 1)$ ;
- либо  $S1(i, 0) = P1(i, 0)$ ,  $S1(i, 1) = P1(i, 1)$  и  $S2(i, 0) = P2(i, 0)$ ,  $S2(i, 1) = P2(i, 1)$ ;
- либо  $S1(i, 0) = P2(i, 0)$ ,  $S1(i, 1) = P2(i, 1)$  и  $S2(i, 0) = P1(i, 0)$ ,  $S2(i, 1) = P1(i, 1)$ .

Все четыре варианта равновероятны. Возможные варианты переходов при первом варианте скрещивания графически изображены на рис. 5.

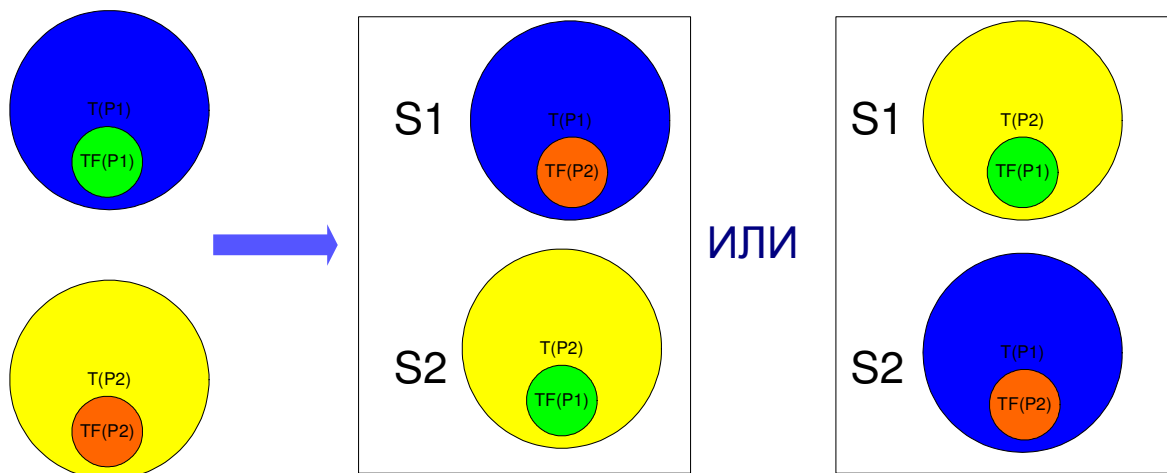


**Рис. 5.** Первый вариант скрещивания

**Второй вариант скрещивания.** В автоматах  $P1$  и  $P2$  найдем переходы, которые они выполняют в течение первых сорока ходов по игровому полю. Обозначим множество таких переходов автоматов  $P1$  и  $P2$  как  $TF(P1)$  и  $TF(P2)$  соответственно. Множество переходов некоторого автомата  $A$  обозначим  $T(A)$ . Возможны два равновероятных варианта:

- $T(S1) = TF(P1) \cup (T(P2) \setminus TF(P2))$  и  $T(S2) = TF(P2) \cup (T(P1) \setminus TF(P1))$ ;
- $T(S2) = TF(P1) \cup (T(P2) \setminus TF(P2))$  и  $T(S1) = TF(P2) \cup (T(P1) \setminus TF(P1))$ .

Возможные варианты переходов при втором варианте скрещивания показаны на рис. 6.



**Рис. 6.** Второй вариант скрещивания

**Формирование следующего поколения.** В качестве основной стратегии формирования следующего поколения используется элитизм [7]. При обработке текущего поколения отбрасываются все особи, кроме нескольких наиболее приспособленных. Доля выживающих особей постоянна для каждого поколения и является одним из параметров алгоритма.

Эти особи переходят в следующее поколение. После этого оно дополняется до требуемого размера следующим образом: пока оно не заполнено выбираются две особи из текущего поколения, и они с

некоторой вероятностью скрещиваются или мутируют. Обе особи, полученные в результате мутации или скрещивания, добавляются в новое поколение.

Кроме этого, если на протяжении достаточно большого числа поколений не происходит увеличения приспособленности, то применяются «малая» и «большая» мутации поколения. При «малой» мутации поколения ко всем особям, кроме 10% лучших, применяется оператор мутации. При «большой» мутации каждая особь либо мутирует, либо заменяется на случайно сгенерированную.

Число поколений до «малой» и «большой» мутации постоянно во время работы алгоритма, но может быть различным для разных его запусков.

**Вычисление функции приспособленности.** Функция приспособленности особи (автомата) равна  $F + \frac{200-T}{200}$ , где  $F$  – количество еды, которое съедает за 200 ходов муравей, поведение которого задается этим автоматом, а  $T$  – номер хода, на котором муравей съедает последнюю единицу еды. Она вычисляется моделированием и запоминается. Таким образом, для каждой особи функция приспособленности вычисляется один раз.

**Настраиваемые параметры алгоритма.** Следующие параметры алгоритма генетического программирования могут быть изменены:

- размер поколения;
- доля особей, переходящих в следующее поколение;
- число состояний;
- вероятность мутации;
- время до «малой» мутации поколения;

- время до «большой» мутации поколения.

Программная реализация описанного алгоритма генетического программирования приведена в приложении 1.

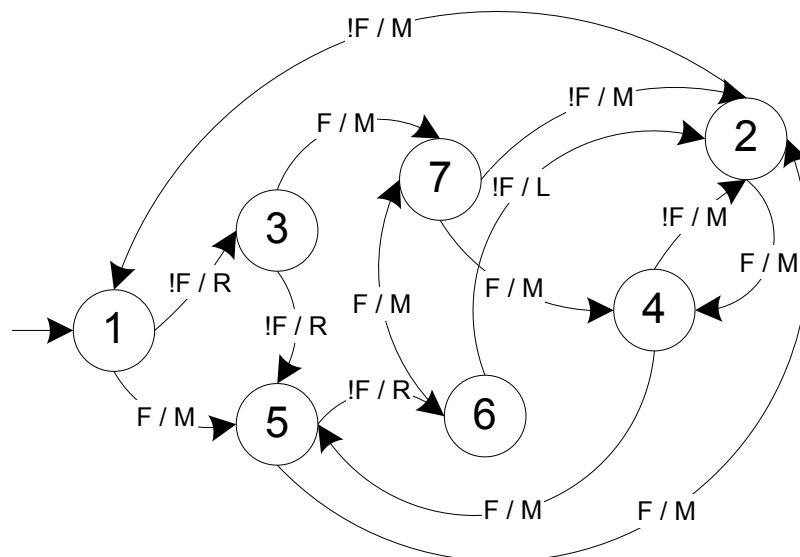
## 2.4. Построение автомата, содержащего семь состояний

Описанный генетический алгоритм позволил построить автомат, решающий задачу об «Умном муравье» и содержащий меньше состояний, чем другие известные автоматы для этой задачи.

Отметим, что действие «Ничего не делать» бесполезно и, в некотором смысле, подобно  $\epsilon$ -переходам в конечных недетерминированных автоматах, используемых для распознавания регулярных языков. Поэтому оно может быть устранено из автоматов алгоритмом, подобным алгоритму  $\epsilon$ -замыкания [29]. Таким образом, можно считать, что в автоматах используются только три действия (идти вперед, повернуть направо, повернуть налево).

С помощью описанного алгоритма генетического программирования был построен автомат из **семи** состояний (рис. 7), решающий задачу об «Умном муравье» за 193 хода. Этот автомат был построен за 130000 поколений, при этом было проанализировано 160 миллионов автоматов. Процесс построения занял порядка четырех часов на компьютере с процессором *Intel Celeron M 1.5 GHz*.





**Рис. 7.** Автомат из семи состояний, построенный алгоритмом генетического программирования

Отметим, что при повторном запуске алгоритма после анализа 230 миллионов автоматов, содержащих семь состояний, также был найден автомат, решающий задачу об «Умном муравье». Построить автомат, содержащий менее семи состояний, не удалось. Наилучший автомат из пяти состояний, который удалось построить, позволяет муравью съесть 83 единицы еды, из шести состояний – 85 единиц еды.

Также с помощью разработанного алгоритма было построено семейство автоматов, решающих задачу об «Умном муравье» и содержащих восемь состояний. В табл. 1 приведена краткая сводка применения описанного алгоритма к построению автоматов из восьми состояний.

Отметим также, что вопрос о существовании автоматов, позволяющих муравью съесть всю еду и содержащих при этом менее семи состояний, остается открытым.

**Таблица 1.** Результаты применения алгоритма для построения автомата из восьми состояний

<b>Размер поколения</b>	<b>Доля особей, переходящих в следующее поколение</b>	<b>Время до «малой» мутации поколения</b>	<b>Время до «большой» мутации поколения</b>	<b>Число вычислений функции приспособленности</b>
1000	0.3	100	150	1370300
1000	0.4	100	150	1235700
1000	0.5	100	150	4055200
1000	0.4	100	150	2992300
1000	0.4	100	150	1418300
1000	0.4	100	150	189400
1000	0.4	100	150	220300
1000	0.3	100	150	1948400
2000	0.5	100	150	1540000

## **Выводы по главе 2**

1. Разработанный алгоритм генетического программирования позволяет строить автоматы, решающие задачу об «Умном муравье». Построенные разработанным алгоритмом автоматы содержат при этом меньше состояний, чем построенные с помощью известных алгоритмов.
2. Более высокая эффективность разработанного алгоритма по сравнению с существующими обусловлена тем, что используется высокоуровневое представление автоматов в виде графов переходов, а не низкоуровневое в виде битовых строк.

## ГЛАВА 3. ЗАДАЧА «ЛЕТАЮЩИЕ ТАРЕЛКИ»

### 3.1. Постановка задачи

Приведем постановку задачи «Летающие тарелки» [16, 17, 30]. Проводится соревнование между двумя командами летающих тарелок. Цель соревнований состоит в том, чтобы одна из тарелок команды переместилась на максимальное расстояние от линии старта. Состязание проходит на трассе, представляющей собой полубесконечную (бесконечную в одну сторону) полосу шириной 40 метров. Маневры, связанные с изменением высоты полета, не допускаются (таким образом, трасса соревнования двумерна).

Каждая команда состоит из  $N$  тарелок (агентов). В дальнейшем, кроме термина «соревнование», будем использовать термин «гонка».

В начале гонки агенты первой команды располагаются в воздухе случайным образом на некотором расстоянии от линии старта в левой половине трассы, которая на экране расположена горизонтально. Вторая команда размещается симметрично первой на правой половине трассы.

Для каждого агента заданы начальная скорость и направление движения. В простейшем случае начальные скорости всех агентов одинаковы, а направления – строго вперед. Система также позволяет делать начальные скорости и направления различными. Агенты в процессе полета могут поворачивать тем самым, мешая движению других агентов.

Каждый агент имеет определенный запас топлива, расходуемого в процессе движения. По команде «Старт» все агенты начинают движение с целью максимально удалиться от линии старта. Агенты в процессе полета могут изменять скорость своего движения за счет изменения расхода топлива.

Летающие тарелки, покинувшие трассу, считаются прекратившими гонку. Выходом за пределы коридора считается пересечение центром летающей тарелки границы трассы.

Управление каждой командой выполняет программа, написанная на языке программирования *Java*.

### 3.1.1. Правила соревнований

В каждом соревновании каждая из команд на старте имеет  $N$  летающих тарелок с полным запасом топлива ( $10 \text{ см}^3$ ). Исходно тарелки первой команды случайным образом располагаются на первых 25 метрах левой половины трассы. Тарелки второй команды располагаются симметрично им в правой половине трассы (рис. 8).

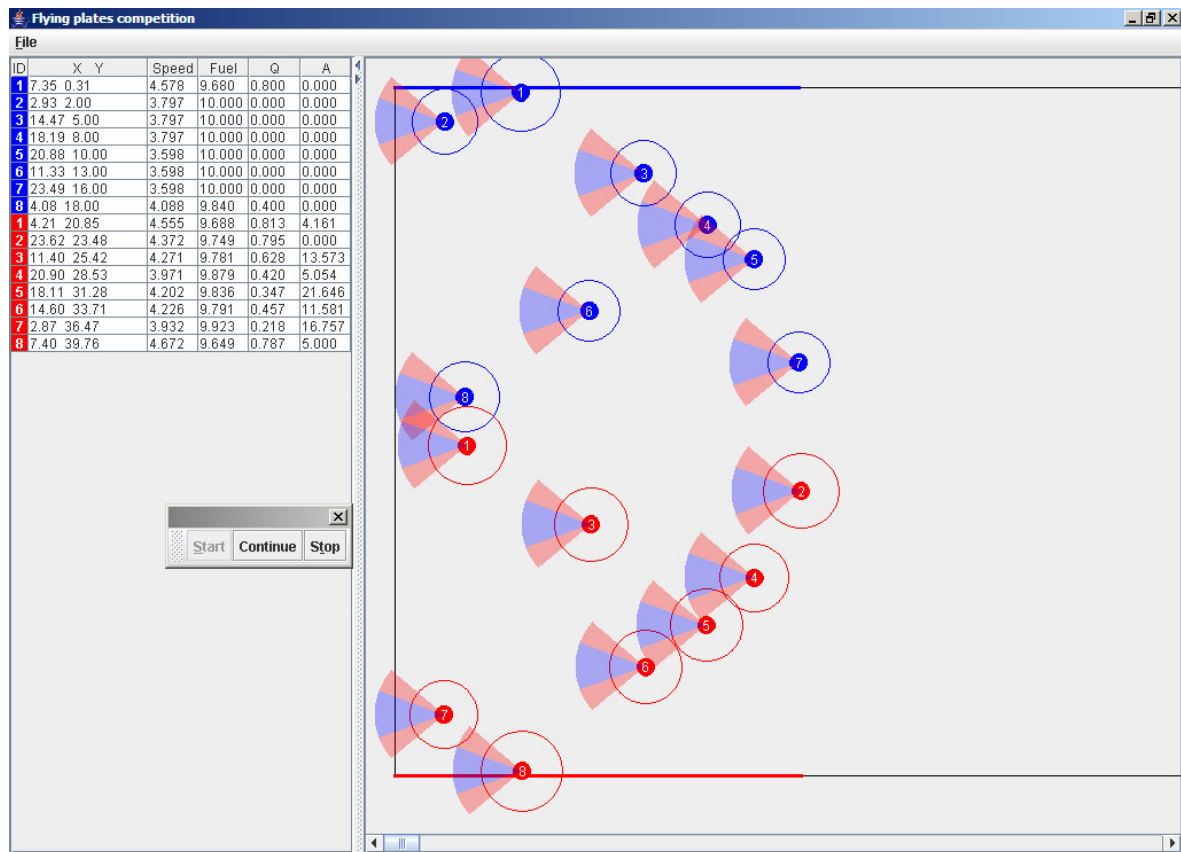


Рис. 8. Летающие тарелки на старте

Жизненный цикл летающей тарелки может быть описан графом переходов автомата, который может находиться в одном из трех

состояний: «Полет», «Нормальное завершение гонки», «Аварийное завершение гонки» (рис. 9).

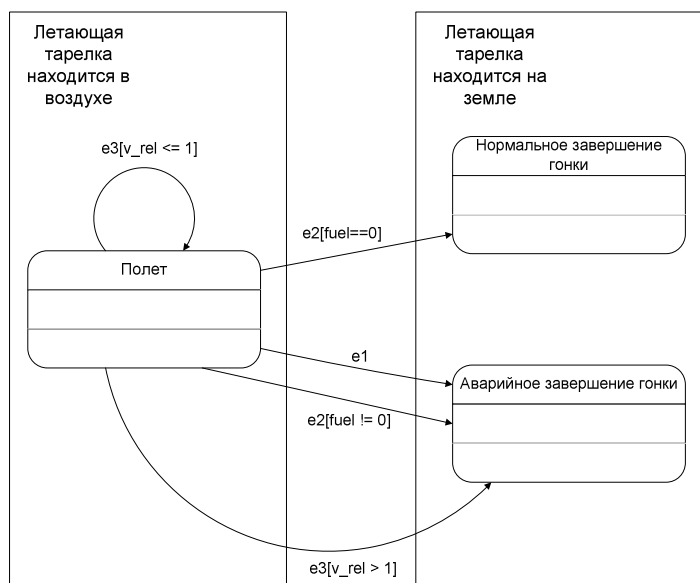


Рис. 9. Возможные состояния летающей тарелки и переходы между ними

Обозначения, используемые на рис. 9, приведены в табл. 2.

Таблица 2. Используемые обозначения

Обозначение	Описание
<i>e1</i>	Летающая тарелка покинула пределы трассы (ее центр пересек границу трассы)
<i>e2</i>	Скорость летающей тарелки стала меньше, чем один м/с
<i>e3</i>	Летающая тарелка столкнулась с другой летающей тарелкой
<i>v_rel</i>	Относительная скорость столкновения летающих тарелок
<i>fuel</i>	Количество топлива, которое осталось у летающей тарелки

Поясним поведение летающей тарелки. В начале гонки она находится в воздухе, исправна и способна продолжать участие в гонке. Этому соответствует состояние «Полет».

При выходе летающей тарелки за пределы трассы (событие  $e1$ ) она завершает гонку аварийно.

Если скорость летающей тарелки падает ниже одного м/с (событие  $e2$ ), и ее топливный бак не пуст (условие  $fuel \neq 0$ ), то она завершает гонку аварийно. Если же при падении скорости ниже одного м/с (событие  $e2$ ) топливный бак летающей тарелки пуст (условие  $fuel == 0$ ), то она нормально завершает гонку.

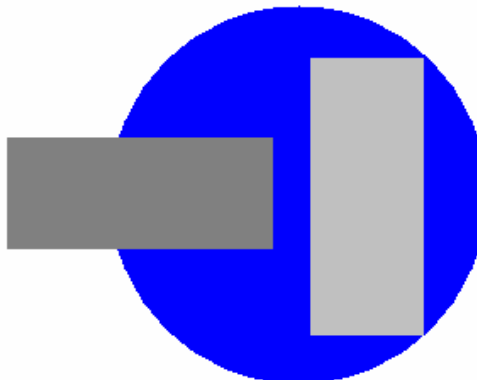
Если летающая тарелка сталкивается с другой тарелкой (событие  $e3$ ), то при относительной скорости столкновения, большей одного м/с (условие  $v\_rel > 1$ ), тарелка аварийно завершает гонку. При относительной скорости столкновения, не превышающей одного м/с (условие  $v\_rel \leq 1$ ), тарелка продолжает полет.

Заметим, что поскольку начальный запас топлива у каждой тарелки конечен, то рано или поздно все тарелки обеих команд завершат гонку.

При подведении итогов гонки учитываются только результаты тарелок, нормально ее завершивших. Результатом команды считается наибольшее из расстояний, на которое удалились от линии старта ее летающие тарелки, нормально завершившие гонку. Если все летающие тарелки команды вышли из гонки аварийно, результат команды считается равным нулю. Победителем признается команда, прошедшая наибольшее расстояние. В случае равенства результатов гонка считается завершившейся вничью.

### 3.1.2. Динамика летающей тарелки

Летающая тарелка представляет собой дискообразное «летающее крыло» радиусом один метр. На рис. 10 представлен вид сверху летающей тарелки.



**Рис. 10.** Летающая тарелка

Тарелка имеет реактивный двигатель (горизонтальный прямоугольник на рис. 10), топливный бак (вертикальный прямоугольник) емкостью  $15 \text{ см}^3$ , аэродинамические рули и бортовой компьютер, способный регулировать расход топлива (и, как следствие, тягу двигателя) и положение аэродинамических рулей. Рули позволяют тарелке маневрировать. Тарелка может передвигаться со скоростями от одного метра в секунду. Максимальная скорость тарелки зависит от запаса топлива и сопротивления воздуха. Ограничение в один метр в секунду вызвано тем, что летающая тарелка с меньшей скоростью не может держаться в воздухе.

Летающая тарелка движется в соответствии со вторым законом Ньютона. Ее движение определяется двумя силами: сопротивлением воздуха  $F$  и тягой двигателя  $T$ . Если тяга не равна сопротивлению воздуха, то летающая тарелка движется с ускорением, которое может быть положительным (если тяга больше сопротивления воздуха) или отрицательным (если сопротивление воздуха больше тяги).

Ускорение определяется по формуле  $a = \frac{T - F}{m}$ , где  $m$  – масса летающей тарелки. При этом считается, что изменение массы тарелки за счет выгорания горючего пренебрежимо мало.

Соппротивление воздуха определяется по формуле  $F = c_1 + c_2 v^2$ , где  $v$  – скорость тарелки, а коэффициенты  $c_1$  и  $c_2$  определяются ее аэродинамическими характеристиками и одинаковы для всех тарелок обеих команд.

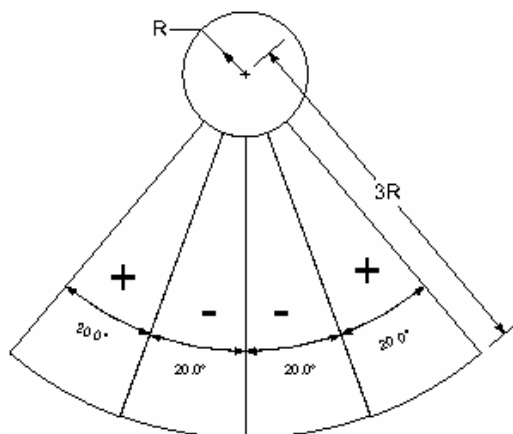
Тяга двигателя определяется по формуле  $T = c_4 q$ , где  $q$  – расход топлива в сантиметрах кубических в секунду. Расход топлива находится под контролем бортового компьютера тарелки, что позволяет изменять расход от нуля до единицы. Константа  $c_4$  определяется характеристиками двигателя тарелки и одинакова для всех тарелок обеих команд.

Аэродинамические рули позволяют летающей тарелке поворачивать относительно ее текущего направления движения на угол, не превышающий  $25^\circ$ .

### 3.1.3. Аэродинамическое взаимодействие между летающими тарелками

При полете летающей тарелки от траектории ее полета в направлениях назад и в стороны под углом около  $30^\circ$  распространяются конические вихревые потоки воздуха. Если другая тарелка попадет в этот вихрь, то сопротивление воздуха ее полету резко **снизится** (рис. 11).



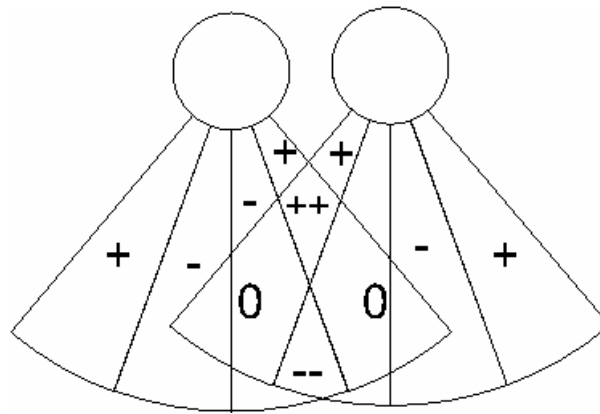


**Рис. 11.** Зоны повышенного и пониженного сопротивления воздуха

Отметим что, летающая тарелка, находящаяся за хвостом (два сектора по  $20^\circ$ ) другой летающей тарелки, испытывает **дополнительное сопротивление** движению, обусловленное реактивной струей.

Поясним, как учитывается изменение сопротивления воздуха. Если центр второй летающей тарелки находится в областях, отмеченных на рис. 12 знаком "+", сопротивление воздуха ее движению падает на 50%. Если же центр второй тарелки находится в области, помеченной знаком "-", сопротивление воздуха возрастает на 50%.

Аэродинамические воздействия от нескольких летающих тарелок складываются, так что в зоне, отмеченной на рис. 12 знаками "++", сопротивление воздуха вообще отсутствует, а в зонах, помеченных знаком "0", воздействия компенсируют друг друга. При этом в результате наложения зон воздействия от трех и более летающих тарелок сопротивление воздуха не может стать отрицательным.



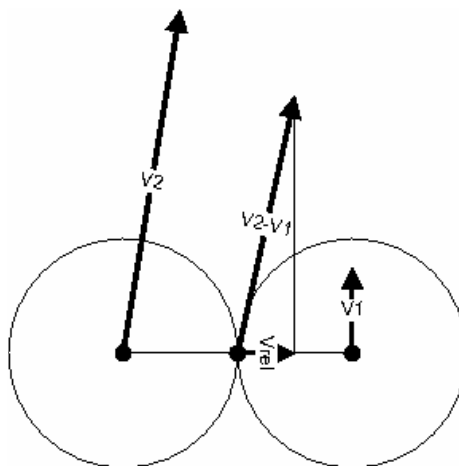
**Рис. 12.** Наложение областей аэродинамического взаимодействия двух летающих тарелок

Учитывая изложенное, вычисление сопротивления воздуха происходит следующим образом. Пусть  $N_+$  – число тарелок, уменьшающих сопротивление воздуха в этой области, а  $N_-$  – число тарелок, увеличивающих сопротивление воздуха. Пусть  $\Delta N = N_+ - N_-$ . Если  $\Delta N = 0$ , то в этой области нормальное аэродинамическое сопротивление, если  $\Delta N = 1$  или  $\Delta N = 2$ , то сопротивление понижается на  $50\Delta N$  процентов. Если  $\Delta N$  отрицательно, то сопротивление в этой области повышается на  $50|\Delta N|$  процентов.

### 3.1.4. Столкновение летающих тарелок

При столкновении двух тарелок происходит их абсолютно упругое соударение без передачи вращательного момента. Если относительная скорость столкновения была более одного метра в секунду, то обе участвовавшие в столкновении летающие тарелки повреждаются и начинают терять высоту. При этом они обе аварийно завершают гонку.

Под относительной скоростью столкновения понимается проекция векторной разности скоростей летающих тарелок на прямую, проходящую через центры летающих тарелок в момент столкновения (рис. 13). Вектор  $V_{rel}$  соответствует относительной скорости.



**Рис. 13.** Относительная скорость столкновения двух летающих тарелок

### 3.1.5. Моделирование гонки

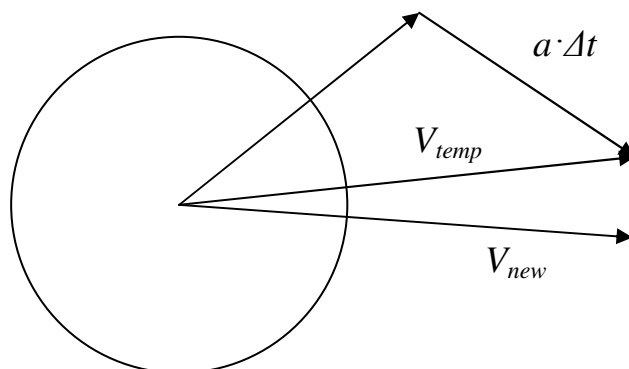
Моделирование гонки происходит по ходам, каждый из которых занимает  $t$  миллисекунд (параметр  $t$  читается из конфигурационного файла). В начале каждого хода игроки обладают информацией о координатах и скоростях всех летающих тарелок. Каждому игроку предоставляется возможность установить расход топлива и угол поворота каждой тарелки своей команды.

Каждые  $t$  миллисекунд (один ход) происходит обновление параметров. Покажем, как выполняется моделирование полета летающих тарелок за время одного хода.

Снятие с соревнования летающих тарелок, движущихся со скоростью, меньшей одного метра в секунду. При завершении полета летающими тарелками с пустыми баками пройденные ими расстояния засчитываются в результат команды.

Расчет ускорений летающих тарелок в соответствии с установленными расходами топлива и углами поворотов, а также аэродинамическим сопротивлением. Расчет новых скоростей летающих тарелок по формуле  $\vec{V}_{temp} = \vec{V}_{old} + \vec{a} \cdot \Delta t$ , где  $V_{temp}$  – вектор скорости летающей тарелки после учета ускорения,  $V_{old}$  – вектор старой летающей

тарелки,  $a$  – вектор ускорения летающей тарелки. После этого происходит поворот вектора скорости на угол равный углу поворота аэродинамических рулей (рис. 14). В результате поворота получается вектор новой скорости летающей тарелки  $V_{new}$ .



**Рис. 14.** Пересчет скорости летающей тарелки на шаге моделирования

Снятие летающих тарелок, движущихся медленнее одного метра в секунду. Как и ранее, при завершении полета летающими тарелками с пустыми баками, пройденные ими расстояния засчитываются в результат команды.

Происходит равномерное прямолинейное движение летающих тарелок (считается, что за время шага моделирования скорости тарелок не меняются). Если при этом происходит соударение тарелок – расстояние между центрами каких-либо двух тарелок становится меньше двух метров, то их скорости и координаты изменяются в соответствии с законами сохранения импульса и энергии. При этом летающие тарелки, относительная скорость столкновения которых превосходила один метр в секунду, выбывают из гонки.

Проверка того, что все летающие тарелки находятся в пределах трассы. При выходе центра тарелки за пределы трассы, она выбывает из гонки.

Гонка продолжается до тех пор, пока ее не завершила хотя бы одна тарелка. После того, как ее закончит и эта тарелка, гонка завершается.

Отметим, в чем состоит различие понятий «ход» и «шаг» в настоящей работе. Под **шагом** моделирования подразумевается квант времени в программе, все временные промежутки в программе должны быть ему кратны. При этом передача управления системам управления летающими тарелками (разрешение каждой из них произвести **ход**) выполняется через промежутки времени равные шагу моделирования. Между двумя соседними ходами состояние внешней среды изменяется так, как будто между ними прошло время, равное шагу моделирования.

### **3.2. Известное решение задачи**

В работе [17] при участии автора было предложено решение задачи, в котором система управления летающими тарелками строится с использованием парадигмы автоматного программирования и инструментального средства *UniMod*. Все автоматы в указанной работе были построены вручную. Их построение было достаточно трудоемким.

В настоящей работе предлагается подход к автоматизированному построению управляющих систем на основе *генетического программирования, искусственных нейронных сетей и конечных автоматов*.

### **3.3. Искусственные нейронные сети**

*Нейрон* – это клетка головного мозга или нервной системы, основной функцией которой является сбор, обработка и распространение электрических сигналов. Считается, что способность мозга к обработке информации обусловлена функционированием сетей, состоящих из нейронов.

Одна из первых математических моделей нейрона предложена Мак-Каллоком (McCulloch) и Питтсом (Pitts) [31]. С 1943 года были разработаны более подробные и реалистичные модели, как нейрона, так и более крупных систем мозга. Это привело к созданию новой научной области – *вычислительной неврологии*. С другой стороны, исследователи в области искусственного интеллекта исследовали более абстрактные свойства нейронных сетей: способность выполнять распределенные вычисления, справляться с зашумленными входными данными, способность обучаться.

Со временем стало ясно, что похожими свойствами обладают и другие системы (такие, как, например, байесовские сети). Однако *искусственные нейронные сети* [1] по сей день остаются одним из наиболее изученных и широко применяемых методов искусственного интеллекта.

### 3.3.1. Элементы искусственных нейронных сетей

Искусственные нейронные сети состоят из *узлов* (искусственных нейронов), соединенных между собой *связями*. Связь от элемента  $i$  к элементу  $j$  служит для распространения *активации*  $a_j$  от  $j$  к  $i$ . Каждая связь имеет назначенный ей числовой *вес*  $W_{i,j}$ . Каждый элемент вычисляет

взвешенную сумму своих входных данных:  $in_i = \sum_{j=0}^n W_{j,i} a_j$  и

применяет к ней *функцию активации*  $g$ :  $a_i = g(in_i) = g(\sum_{j=0}^n W_{j,i} a_j)$ .

Обратим внимание на то, что в формулу входит *смещенный вес*  $W_{0,i}$ , относящийся к постоянному входному значению  $a_0 = -1$ .

Основными видами функций активации являются:

- пороговая функция  $g(x) = \begin{cases} 1, x \geq 0 \\ 0, x < 0 \end{cases}$ ;
- знаковая функция  $g(x) = \begin{cases} 1, x \geq 0 \\ -1, x < 0 \end{cases}$ ;
- сигмоидальная (логистическая) функция  $g(x) = \frac{1}{1 + e^{-x}}$ .

Отметим, что обе функции имеют пороговое значение около нуля, а смещенный вес  $W_{0,i}$  фактически задает пороговое значение для данного элемента.

Важным свойством элементов с пороговой функцией активации является то, что с их помощью можно представить логические функции *AND*, *OR* и *NOT* [1]. Таким образом, с помощью нескольких таких элементов можно выразить любую булеву функцию от входов сети.

### 3.3.2. Структура искусственных нейронных сетей

Существуют две основные категории структур нейронных сетей: ациклические сети, или *сети с прямым распространением*, и циклические, или *рекуррентные* сети.

Сети с прямым распространением реализуют некоторую функцию от своих входов, в то время как в рекуррентной сети выходы ее элементов могут подаваться на вход. В связи с этим уровни активации в рекуррентной сети могут находиться в устойчивом состоянии, могут переходить в колебательный или даже в хаотический режим.

Рекуррентные сети представляют собой более сложную для понимания и исследования модель. В настоящей работе в дальнейшем будут использоваться только сети с прямым распространением.

### 3.3.3. Применение искусственных нейронных сетей

Наиболее часто нейронные сети применяются для решения следующих задач:

- *классификация образов* – указание принадлежности входного образа, представленного вектором признаков, одному или нескольким предварительно определенным классам;
- *кластеризация* – классификация образов при отсутствии обучающей выборки с метками классов;
- *прогнозирование* – предсказание значения  $y_{n+1}$  при известной последовательности  $y_1, y_2 \dots y_n$ .

## 3.4. Предлагаемый подход к решению задачи

### 3.4.1. Некоторые проблемы, возникающие при использовании генетического программирования для построения конечных автоматов

Генетическое программирование наиболее эффективно в тех случаях, когда оптимизируемый объект (например, конечный автомат) имеет небольшой размер (небольшое количество состояний). В то же время, число различных вариантов значений входных переменных может быть достаточно большим, а сами переменные могут быть не только логическими, но и числовыми. Например, в рассматриваемой задаче такие входные переменные, как скорость летающей тарелки или ее координаты являются вещественными входными переменными.

Используемый для решения задачи об «Умном муравье» в настоящей работе алгоритм разработан для случая входных переменных логического типа. Для того чтобы применять этот или аналогичный ему, необходимо разработать способ перехода от произвольных входных переменных к логическим входным переменным (или хотя бы, к переменным, множество значений которых конечно и содержит небольшое число элементов).



Одним из вариантов решения этой задачи является введение соответствующих переменных вручную. Например, если исходно были две вещественные переменные  $x$  и  $y$ , то, например, можно ввести две новые логические переменные  $A := x > 100$  и  $B := y < 200$ .

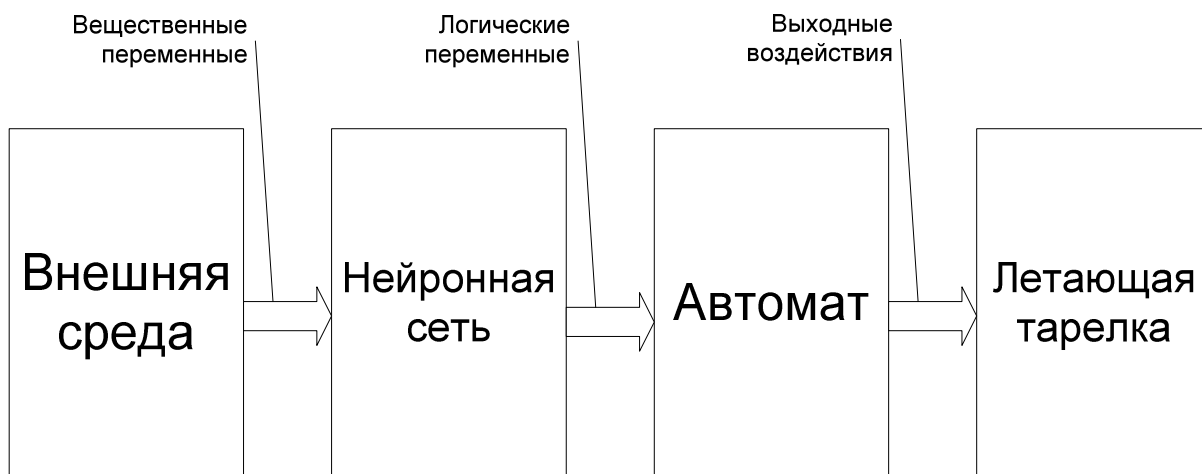
Второй вариант решения состоит в том, чтобы разбить множество значений входных переменных на несколько областей и использовать в качестве значения входной переменной номер области, в которой лежат текущие значения входных переменных. Таким образом, необходимо будет перед тем, как подавать данные на вход автоматы, определять, в какой из областей лежит набор текущих значений входных переменных. Это – задача классификации. Если для ее решения применять автоматический классификатор (нейронная сеть, дерево принятия решений, и т. д.), то возникает идея настраивать этот классификатор совместно с автоматом, с которым он связан.

В настоящей работе реализован второй подход. В качестве классификатора используется искусственная нейронная сеть. Ее настройка и построение автомата производятся с помощью генетического программирования.

### 3.4.2. Структура системы управления летающей тарелкой

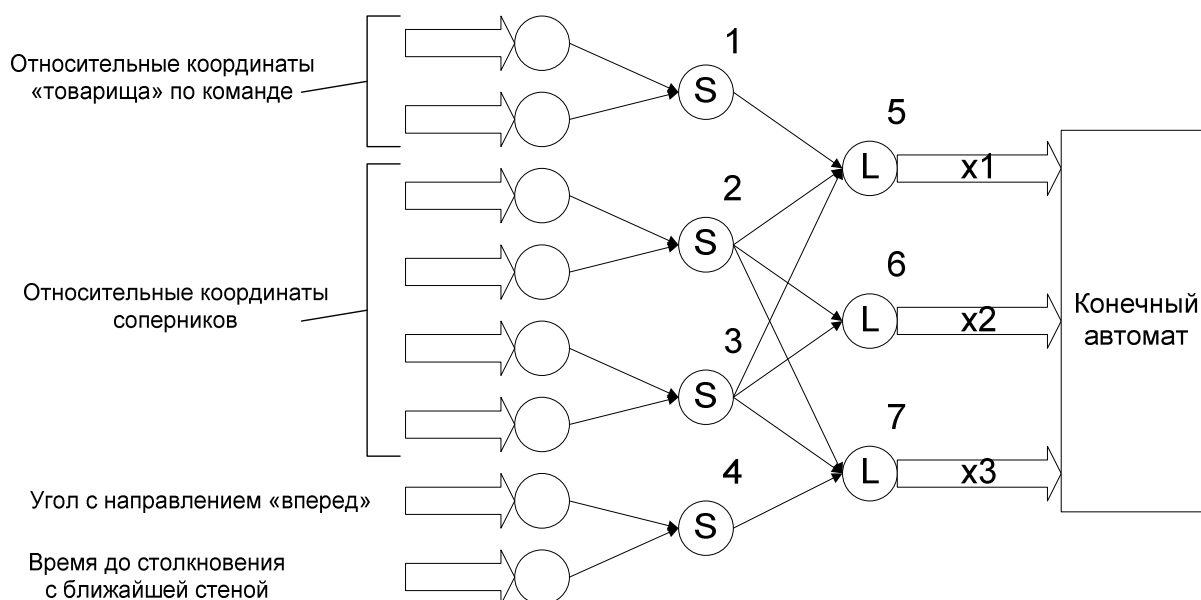
Каждая летающая тарелка управляется своей системой, состоящей из искусственной нейронной сети и конечного автомата. Таким образом, можно говорить, что используется *мультиагентный подход* [1] – каждая летающая тарелка представляет собой агента, взаимодействующего с внешней средой и другими агентами.

При этом, как отмечалось выше, нейронная сеть используется для классификации значений вещественных входных переменных и выработки входных переменных для автомата, а автомат – для выработки выходных воздействий на летающую тарелку (рис. 15).



**Рис. 15.** Структурная схема системы управления летающей тарелкой

Структура нейронной сети и способ ее взаимодействия с конечным автоматом показаны на рис. 16.



**Рис. 16.** Нейронная сеть и ее взаимодействие с конечным автоматом

Символами **S** на рис. 16 обозначены искусственные нейроны с сигмоидальной функцией активации, символом **L** – нейроны с пороговой функцией активации. Рядом с нейронами указаны их номера (они используются при описании операции скрещивания нейронных сетей). На каждый из трех выходов нейронной сети поступает число равное 0 или 1. Таким образом, существует восемь вариантов комбинаций выходных сигналов нейронной сети (000, 001, 010, 011, 100, 101, 110, 111). Поскольку

выходные значения нейронной сети подаются на вход конечному автомату, то существует восемь возможных комбинаций трех входных переменных конечного автомата.

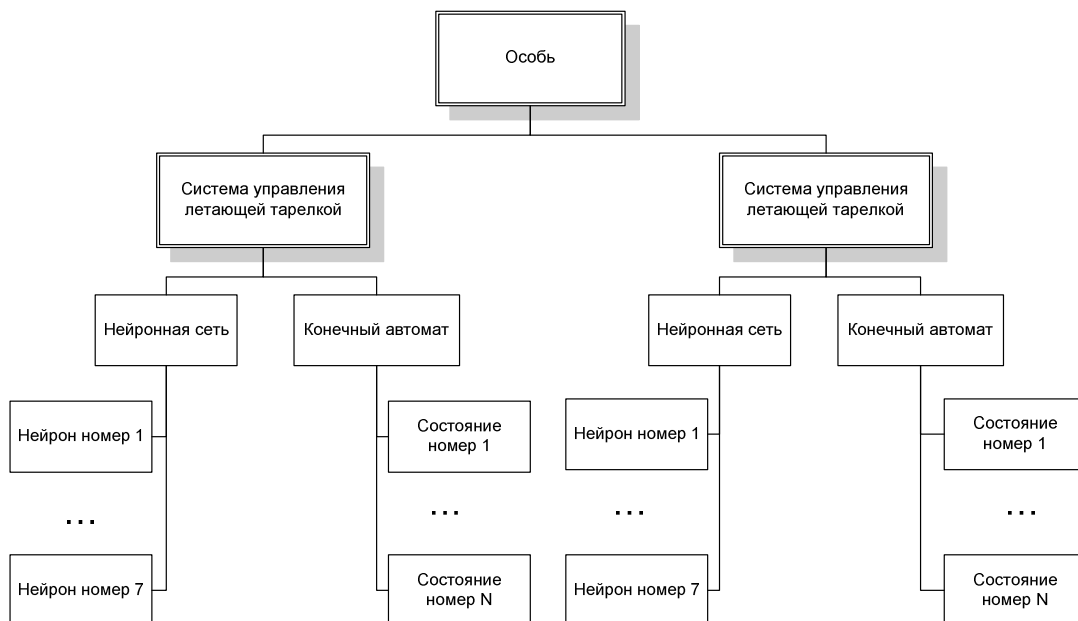
### 3.4.3. Алгоритм генетического программирования для построения системы управления летающей тарелкой

Используемый для построения систем управления летающей тарелкой алгоритм генетического программирования во многом аналогичен алгоритму, описанному в разд. 2.3. Отличия состоят в структуре особи, конкретных генетических операторах мутации и скрещивания и в функции приспособленности особи.

### 3.4.4. Структура особи

В связи с тем, что генетическое программирование эффективно только в случае небольшого размера особи, а количество летающих тарелок в каждой команде может быть достаточно велико, возникла идея совместно строить управляющие системы только для двух летающих тарелок. При этом также предполагается, что летающая тарелка может достаточно «хорошо» управляться даже при наличии небольшого количества информации о внешней среде. Поэтому была выбрана структура нейронной сети, указанная в разд. 3.4.2. При этом отметим, что две летающие тарелки были выбраны только для генерации систем управления с помощью генетического программирования, а в дальнейшем построенные системы управления будут размножены в количестве, необходимом для формирования команды – шесть или восемь штук.

Таким образом, особь в описываемом алгоритме генетического программирования состоит из двух систем управления летающей тарелкой (рис. 17). Таким образом, особь описывает две системы управления летающей тарелкой, которые в дальнейшем будут составлять одну команду при проведении соревнований.



**Рис. 17.** Структура особи

Каждая система управления летающей тарелкой состоит из нейронной сети и конечного автомата. Описание нейронной сети состоит из четырех нейронов с сигмоидальной функцией активации и трех нейронов с пороговой функцией активации. Каждый из нейронов характеризуется порогом активации и весами связей, которые соединяют другие элементы сети с рассматриваемым:

```

public abstract class Neuron {
    protected Neuron[] inputs;
    protected int inputsCnt;
    protected double[] w;
}
  
```

Описание конечного автомата состоит из номера начального состояния и описания состояний. Описание состояния состоит из описаний восьми переходов, соответствующих восьми вариантам выходных сигналов нейронной сети. Описание каждого перехода состоит из номера состояния, в которое ведет этот переход, и двух действий, которые

выполняются при выборе этого перехода – изменения расхода топлива и изменения угла поворота аэродинамических рулей. Каждое из этих действий характеризуется одним вещественным числом – соответственно, новым расходом топлива и углом поворота аэродинамических рулей:

```
public class Individual {  
    protected PlateControlSystem[] pcs;  
}  
  
public class PlateControlSystem {  
    private NeuralNet neuralNet;  
    private Automaton automaton;  
}
```

#### 3.4.5. Операция мутации

**Мутация особи.** При мутации особи с равной вероятностью мутирует либо одна система управления летающей тарелкой, либо вторая.

**Мутация системы управления летающей тарелкой.** При мутации системы управления летающей тарелкой мутирует либо нейронная сеть, либо конечный автомат.

**Мутация нейронной сети.** При мутации нейронной сети мутирует случайно и равновероятно выбирается один элемент (искусственный нейрон) сети и мутирует.

**Мутация элемента сети.** При мутации элемента сети случайно выбирается один из весов связей, и к нему прибавляется случайное число из отрезка  $[-0.05; 0.05]$ . Кроме этого, с вероятностью 0.5 аналогичная операция производится с лимитом активации нейрона.

**Мутация конечного автомата.** При мутации конечного автомата равной вероятностью производится либо изменение начального состояния, либо мутация случайно выбранного перехода.

**Изменение начального состояния.** Начальное состояние меняется на случайно выбранное состояние автомата.

**Мутация перехода.** При мутации перехода с равной вероятностью происходит либо изменение номера состояния, в которое ведет переход, либо мутация одного из действий, связанных с переходом – может мутировать действие, связанное с изменением расхода топлива (прибавляется случайное число от -0.05 до 0.05) или с изменением угла поворота аэродинамических рулей (уменьшается или увеличивается на  $5^\circ$ ).

#### 3.4.6. Операция скрещивания

**Оператор скрещивания** получает на вход две особи ( $P1, P2$ ) и выдает две особи ( $S1, S2$ ). Пусть  $X$  – некоторая особь. Обозначим как  $X.s1$  и  $X.s2$  системы управления летающими тарелками, входящие в эту особь. Пусть  $s$  – некоторая система управления летающей тарелкой. Обозначим как  $s.ns$  входящую в нее нейронную сеть, а как  $s.a$  – входящий в нее автомат.

**Скрещивание особей.** При скрещивании особей происходит скрещивание систем управления летающими тарелками:  $P1.s1$  и  $P2.s1$ ,  $P1.s2$  и  $P2.s2$ . Обозначим системы, получившиеся в результате первого скрещивания как  $s11$  и  $s12$ , а в результате второго – как  $s21$  и  $s22$ . Тогда для особей-потомков будет справедливо:  $S1.s1 = s11$ ,  $S1.s2 = s21$ ,  $S2.s1 = s21$ ,  $S2.s2 = s22$ .

**Скрещивание систем управления летающей тарелкой.** При скрещивании систем управления летающей тарелкой  $s1$  и  $s2$  тарелкой

происходит скрещивание автоматов  $s1.a$  и  $s2.a$  и скрещивание нейронных сетей  $s1.ns$  и  $s2.ns$ . Обозначим получающиеся в результате описанных скрещиваний автоматы как  $a1$  и  $a2$ , а нейронные сети – как  $ns1$  и  $ns2$ . В результате скрещивания системы управления летающей тарелкой получаются системы управления  $s3$  и  $s4$ , содержащие следующие элементы:  $s3$  содержит  $a1$  и  $ns1$ ,  $s4$  –  $a2$  и  $ns2$ .

**Скрещивание автоматов.** Обозначим автоматы, поступающие на вход оператора скрещивания автоматов как  $A1$  и  $A2$ . Начальное состояние некоторого автомата  $A$  обозначим как  $A.is$ , а переход из состояния  $i$  по значению входной переменной  $j$  как  $A(i, j)$ . Обозначим автоматы, получающиеся в результате скрещивания как  $A3$  и  $A4$ . Для их начальных состояний будет справедливо:

- либо  $A3.is = A1.is$  и  $A4.is = A2.is$ ;
- либо  $A3.is = A2.is$  и  $A4.is = A1.is$ .

Опишем переходы автоматов  $A3$  и  $A4$ . Скрещивание производится отдельно для каждого состояния  $i$  и для каждого значения  $j$  входной переменной. В каждом случае возможно два равновероятных варианта:

- $A3(i, j) = A1(i, j)$  и  $A4(i, j) = A2(i, j)$ ;
- $A3(i, j) = A2(i, j)$  и  $A4(i, j) = A1(i, j)$ .

**Скрещивание нейронных сетей.** Обозначим нейронные сети, поступающие на вход оператора скрещивания нейронных сетей как  $NS1$  и  $NS2$ , а получающиеся в результате его применения – как  $NS3$  и  $NS4$ . Опишем их устройство. Обозначим как  $NS(i)$  нейрон номер  $i$  сети  $NS$  (рис. 16). Для нейронов номер  $NS3(i)$  и  $NS4(i)$  возможны два варианта:

- $NS3(i) = NS1(i)$  и  $NS4(i) = NS2(i)$ ;
- $NS3(i) = NS2(i)$  и  $NS4(i) = NS1(i)$ .

### 3.4.7. Функция приспособленности

Функция приспособленности особи вычисляется с помощью соревнования команды, тарелки которой управляются описываемыми особью системами управления летающей тарелкой, с некоторым набором команд, управляемых известными системами управления командами. В качестве таких систем в настоящей работе используются системы, реализующие «агрессивную» и «простую» стратегию [17].

Проводилось по пять соревнований с каждой из стратегий при следующих параметрах летающих тарелок:

$$c_1 = 0.625; \quad (1)$$

$$c_2 = 0.025; \quad (2)$$

$$c_4 = 3.125; \quad (3)$$

$$\Delta t = 0.3; \quad (4)$$

$$L = 7. \quad (5)$$

Результатом вычисления функции приспособленности является сумма результатов команды, тарелки которой управляются описываемыми особью системами управления летающей тарелкой, во всех соревнованиях, к которой прибавлено число побед, деленное на число соревнований, увеличенное на единицу.

Программная реализация описанного алгоритма генетического программирования приведена в приложении 2.

### 3.5. Результаты применения генетического программирования

Системы управления летающей тарелкой строились с помощью описанного алгоритма генетического программирования, а далее тестировались в среде, разработанной в работе [17]. Тестирование проводилось с помощью соревнования построенной системы с командой, тарелки которой управляются системой, описанной в работе [17].



При этом соревнования проводились при числе летающих тарелок в каждой команде, равном шести или восьми. Для того, чтобы построенные с помощью генетического программирования системы управления летающей тарелкой могли работать в этом случае, на первые два входа нейронной сети (рис. 16) подавались относительные координаты ближайшей тарелки из «своей» команды, а на входы с третьего по шестой подавались координаты двух ближайших тарелок из обеих команд. При этом летающие тарелки с нечетными номерами управлялись системой, построенной для первой тарелки, а с четными номерами – построенной для второй тарелки.

С помощью описанного алгоритма генетического программирования была построена особь, содержащая две системы управления летающими тарелками, каждая из которых содержит автомат с шестью состояниями. Их построение заняло около суток на компьютере с процессором *Intel Celeron 2.53 GHz*.

Функция переходов и действий автомата, входящего в систему управления первой тарелкой, приведена в табл. 3. Строки этой таблицы соответствуют состояниям автомата (пронумерованы числами от 0 до 5), столбцы – возможным комбинациям значений трех входных переменных. Серым цветом отмечена строка, соответствующая начальному состоянию. Ячейки имеют формат, показанный в табл. 3.

**Таблица 3.** Формат ячеек табл. 4

Новое состояние	
Изменение угла поворота	Новый расход топлива

**Таблица 4.** Функция переходов и функция действий автомата, управляющего первой тарелкой

	<b>000</b>	<b>001</b>	<b>010</b>	<b>011</b>	<b>100</b>	<b>101</b>	<b>110</b>	<b>111</b>
<b>0</b>	0	5	3	5	4	2	5	4
	5   0,8	25   0,4	-5   0,8	15   0,8	5   0,4	-5   0,8	-10   0,4	25   0,8
<b>1</b>	3	2	3	5	4	2	0	5
	-20   0,4	25   0,4	15   0,8	-15   0,4	5   0,4	20   0,4	-10   0,8	0   0,8
<b>2</b>	2	3	4	5	1	5	2	0
	20   0,4	-5   0,8	15   0,8	10   0,4	20   0,8	10   0,8	5   0,4	-20   0,4
<b>3</b>	5	3	5	4	5	2	0	4
	-20   0,4	-20   0,8	10   0,8	-10   0,4	-25   0,8	5   0,4	-5   0,8	-25   0,8
<b>4</b>	0	2	5	2	5	0	1	2
	0   0,4	5   0,4	-10   0,8	-10   0,44	-10   0,8	10   0,8	-15   0,4	-5   0,8
<b>5</b>	2	1	2	3	1	4	2	2
	-25   0,78	-15   0,4	-20   0,4	10   0,4	-20   0,8	-5   0,8	0   0,8	-20   0,4

В табл. 5 приведены веса связей в нейронной сети, входящей в построенную систему управления первой летающей тарелкой.

**Таблица 5.** Веса связей и смещенные веса нейронов, входящих в нейронную сеть, управляющую первой летающей тарелкой

Номер нейрона	Номера нейронов, соединенных с данным	Вес связи	«Смещенный вес»
1	Вход-1	<i>0,7820135561918911</i>	<i>0,0000823910892</i>
	Вход-2	<i>0,9843639098567366</i>	
2	Вход-3	<i>0,8621015893426324</i>	<i>0,0000342189215</i>
	Вход-4	<i>0,49004984673483654</i>	
3	Вход-5	<i>0,31478285017906643</i>	<i>0,0000238490014</i>
	Вход-6	<i>0,9111794712756234</i>	
4	Вход-7	<i>0,9383238994033571</i>	<i>0,0000341289013</i>
	Вход-8	<i>0,5244096391670159</i>	
5	1	<i>-0,9357005374202394</i>	<i>0,4971125943935544</i>
	2	<i>-0,4004385439577506</i>	
	3	<i>0,97490945048913</i>	
6	2	<i>0,9562669142389417</i>	<i>-0,568426590601512</i>
	3	<i>-0,2903272439699007</i>	
7	2	<i>0,1400255181142766</i>	<i>-0,859430022111886</i>
	3	<i>-0,315932752555524</i>	
	4	<i>-0,5112115605370626</i>	

В табл. 6 показаны значения функций переходов и действий для автомата, управляющего второй тарелкой. Обозначения и формат ячеек в табл. 6 такие же, как и в табл. 4.

**Таблица 6.** Функция переходов и функция действий автомата, управляющего второй тарелкой

	<b>000</b>	<b>001</b>	<b>010</b>	<b>011</b>	<b>100</b>	<b>101</b>	<b>110</b>	<b>111</b>
<b>0</b>	2	3	3	4	0	4	0	3
	-15   0,4	5   0,4	10   0,4	-20   0,4	-5   0,4	15   0,4	15   0,4	-25   0,4
<b>1</b>	0	3	3	3	3	5	2	5
	-25   0,8	-15   0,4	25   0,4	-10   0,4	-25   0,8	-5   0,4	-15   0,8	-10   0,4
<b>2</b>	4	0	0	0	2	0	3	2
	-15   0,8	5   0,8	25   0,4	15   0,4	-25   0,4	-5   0,4	0   0,4	10   0,8
<b>3</b>	3	3	2	3	3	5	2	1
	0   0,4	20   0,8	20   0,8	-25   0,8	-15   0,8	20   0,4	5   0,4	15   0,4
<b>4</b>	4	4	5	0	4	2	3	2
	5   0,8	-20   0,4	25   0,8	25   0,4	0   0,38	-15   0,4	0   0,8	-15   0,36
<b>5</b>	3	4	0	0	4	4	4	2
	-15   0,4	-20   0,4	0   0,8	10   0,4	-10   0,8	10   0,35	0   0,4	0   0,8

В табл. 7 приведены веса связей в нейронной сети, входящей в построенную систему управления первой летающей тарелкой.

**Таблица 7.** Веса связей и смещенные веса нейронов, входящих в нейронную сеть, управляющую первой летающей тарелкой

Номер нейрона	Номера нейронов, соединенных с данным	Вес связи	«Смещенный вес»
1	Вход-1	<i>0,23234941730420006</i>	<i>0,0003223789</i>
	Вход-2	<i>0,07485700920671275</i>	
2	Вход-3	<i>0,3056025308692568</i>	<i>0,0030210123478</i>
	Вход-4	<i>0,30661997660895013</i>	
3	Вход-5	<i>0,17219120661378778</i>	<i>0,0000728973223</i>
	Вход-6	<i>0,03018455303178147</i>	
4	Вход-7	<i>0,23636134465917025</i>	<i>0,00430412789122</i>
	Вход-8	<i>0,806175323870498</i>	
5	1	<i>0,9180350210858039</i>	<i>-0,8415486736799431</i>
	2	<i>-0,4638322712743177</i>	
	3	<i>-0,5253829213469569</i>	
6	2	<i>-0,8334567897770782</i>	<i>0,05661834053390668</i>
	3	<i>-0,7931512598511974</i>	
7	2	<i>0,3096107059232607</i>	<i>0,2372057991691212</i>
	3	<i>0,13115163005946284</i>	
	4	<i>-1,0</i>	

Тестирование проводилось при числе тарелок в каждой команде, равном шести и восьми – проводилось 30 соревнований, и учитывался результат команды и число тарелок, успешно завершивших гонку.

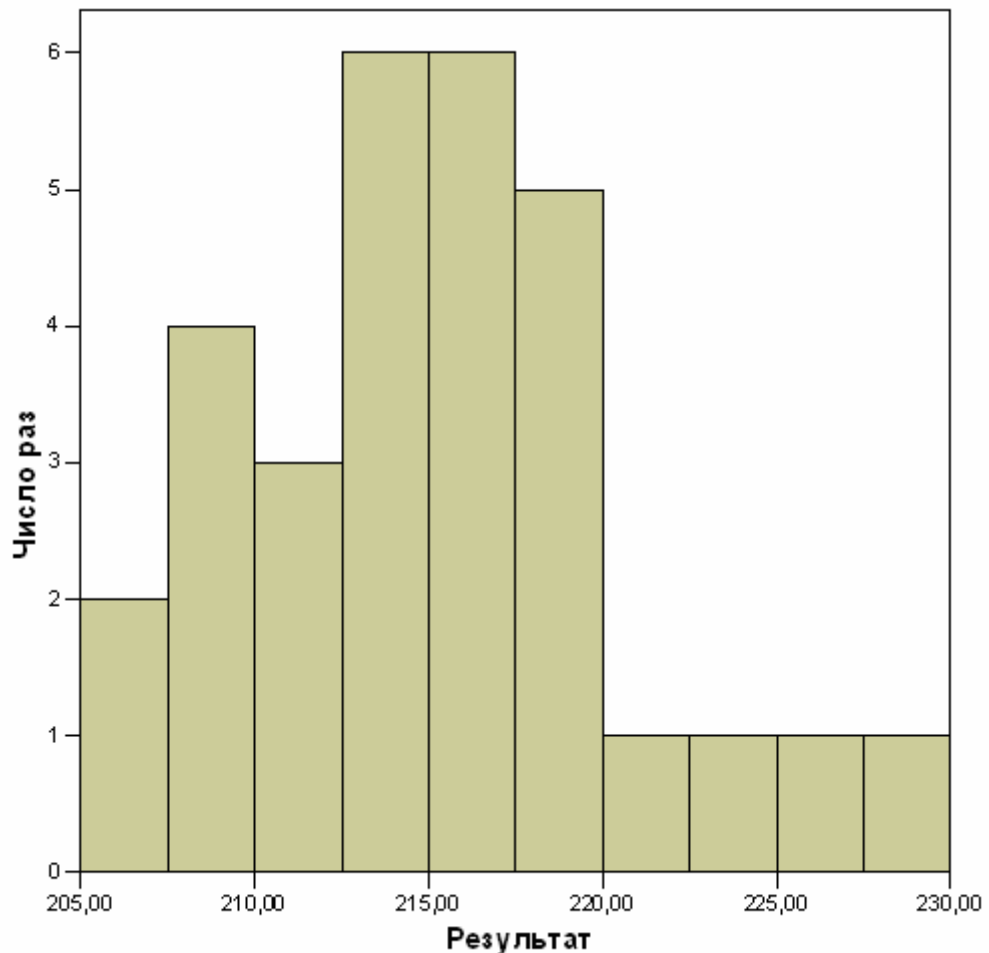
Сводка результатов соревнований при размере команды в **шесть** тарелок с системой из работы [17] приведена в табл. 8.

**Таблица 8.** Результаты соревнований команд из шести тарелок

	<b>Построенная с помощью генетического программирования система</b>	<b>Система из работы [17]</b>
Среднее	208,4	212,126
Минимум	0,00	204,21
Максимум	228,15	218,87
Среднее без учета худших результатов	215,4	212,196

Более детальную информацию о результатах соревнований можно получить из гистограмм распределений результатов команд и гистограмм распределений числа летающих тарелок, успешно завершивших соревнование.

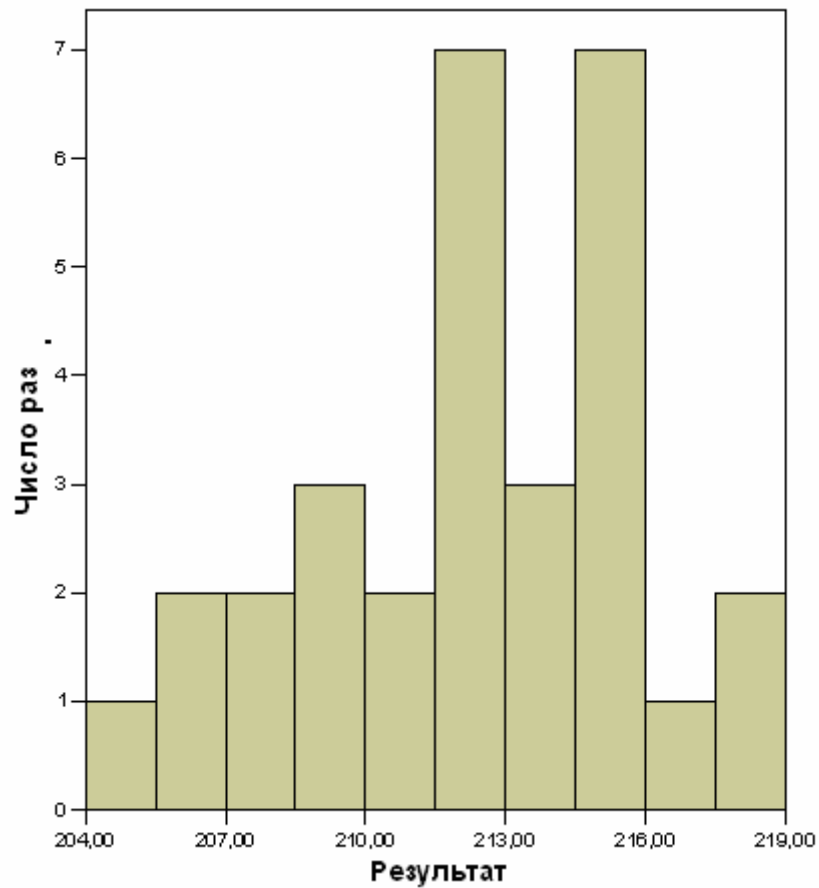
На рис. 18 показано распределение результатов команды, летающие тарелки которой управляются системами управления, построенными с помощью генетического программирования.



**Рис. 18.** Распределение результатов команды, летающие тарелки которой управляются системами управления, построенными с помощью генетического программирования (размер команды – шесть тарелок)

На рис. 18 отражены (для наглядности) только ненулевые результаты. В противном случае ширина листа А4 не позволила бы достаточно детально отобразить распределение. Отметим, что в одном соревновании построенная с помощью генетического программирования система показала нулевой результат.

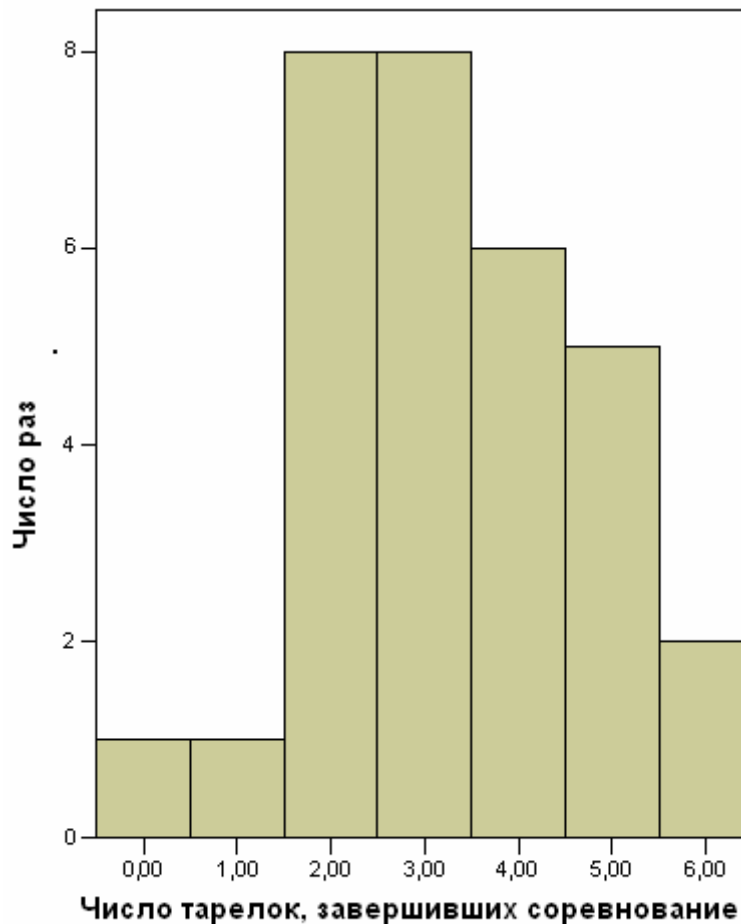
На рис. 19 показано распределение результатов команды, тарелки которой управляются системой, построенной вручную.



**Рис. 19.** Распределение результатов команды, тарелки которой управляются системами, построенными вручную (размер команды – шесть тарелок)

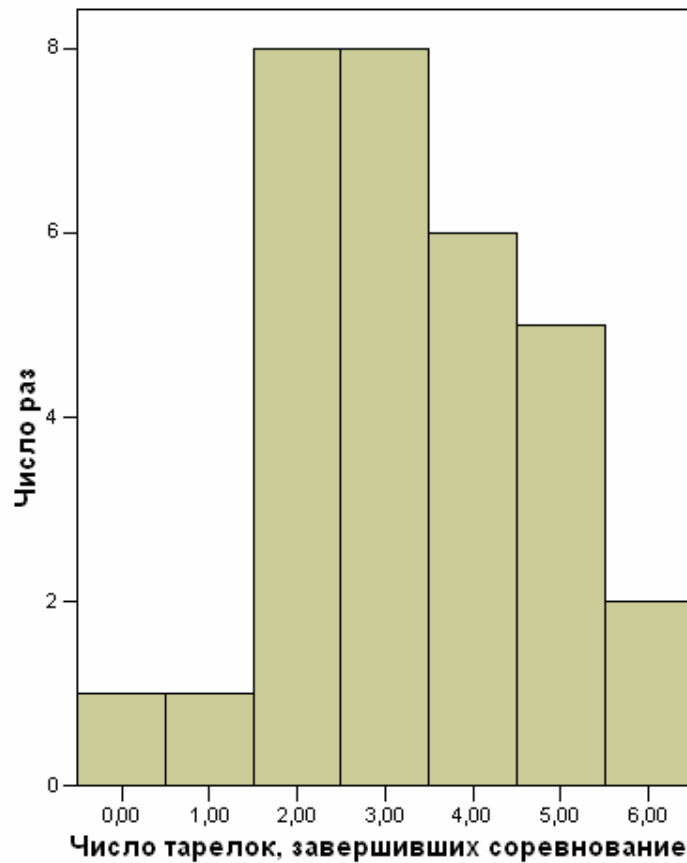
На рис. 20 показано распределение числа успешно завершивших соревнование тарелок для команды, летающие тарелки которой управляются системами управления, построенными с помощью генетического программирования.





**Рис. 20.** Распределение числа летающих тарелок, успешно завершивших соревнование, для команды, тарелки которой управляются системами управления, построенными с помощью генетического программирования (размер команды – шесть тарелок)

На рис. 21 показано распределение количества успешно завершивших соревнование тарелок для команды, летающие тарелки которой управляются системами управления, построенными вручную.



**Рис. 21.** Распределение числа успешно завершивших соревнование тарелок для команды, тарелки которой управляются системами, построенными вручную (размер команды – шесть тарелок)

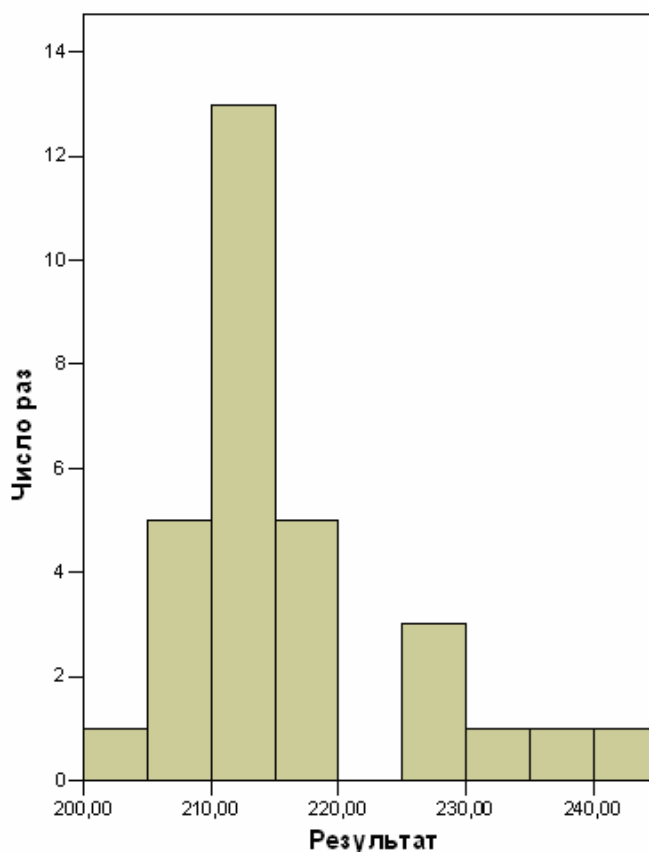
Сводка результатов соревнований при размере команды в **восемь** тарелок этой системы с системой из работы [17] приведена в табл. 9.

**Таблица 9.** Результаты соревнований команд из восьми тарелок

	<b>Построенная с помощью генетического программирования система</b>	<b>Система из работы [17]</b>
Среднее	216,5523	212,5919
Минимум	203,05	203,44
Максимум	241,11	225,09

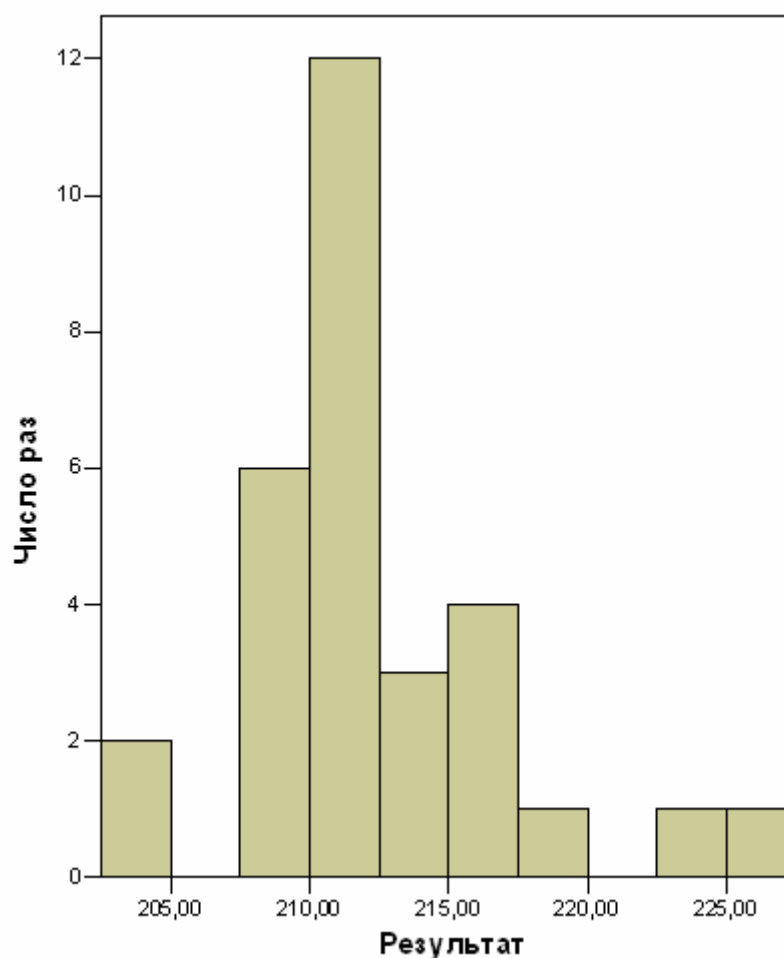
Более детальную информацию о результатах соревнований можно получить из гистограмм распределений результатов команд и гистограмм распределений числа летающих тарелок, успешно завершивших соревнование.

На рис. 22 показано распределение результатов команды, летающие тарелки которой управляются системами управления, построенными с помощью генетического программирования.



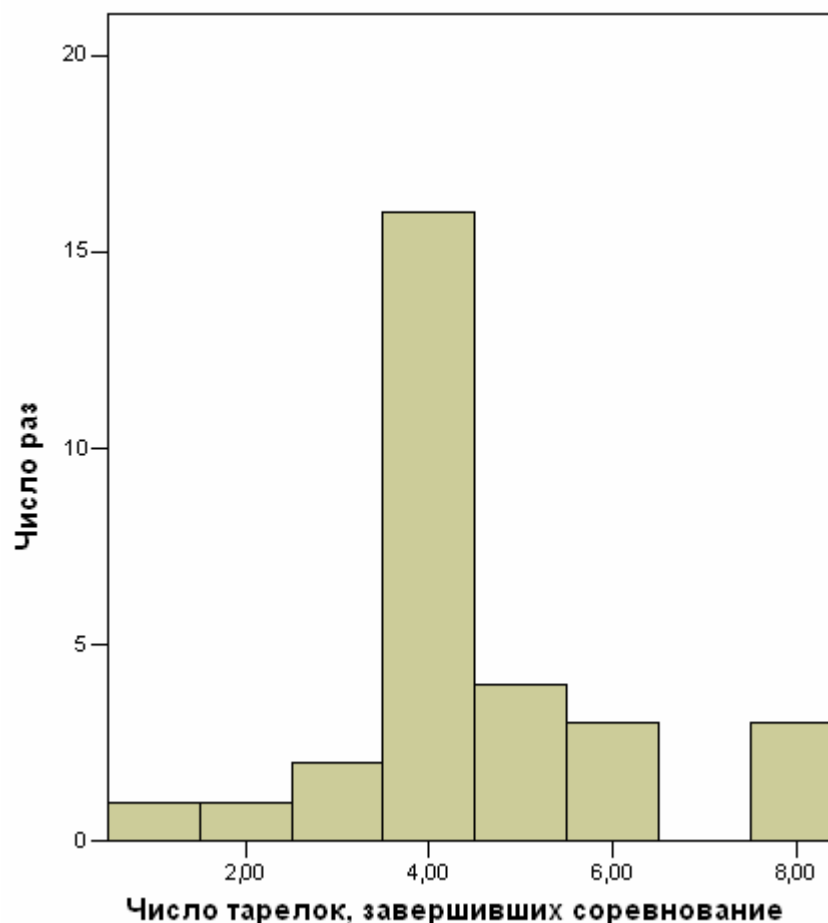
**Рис. 22.** Распределение результатов команды, летающие тарелки которой управляются системами управления, построенными с помощью генетического программирования (размер команды – восемь тарелок)

На рис. 23 показано распределение результатов команды, летающие тарелки которой управляются системами управления, построенной вручную.



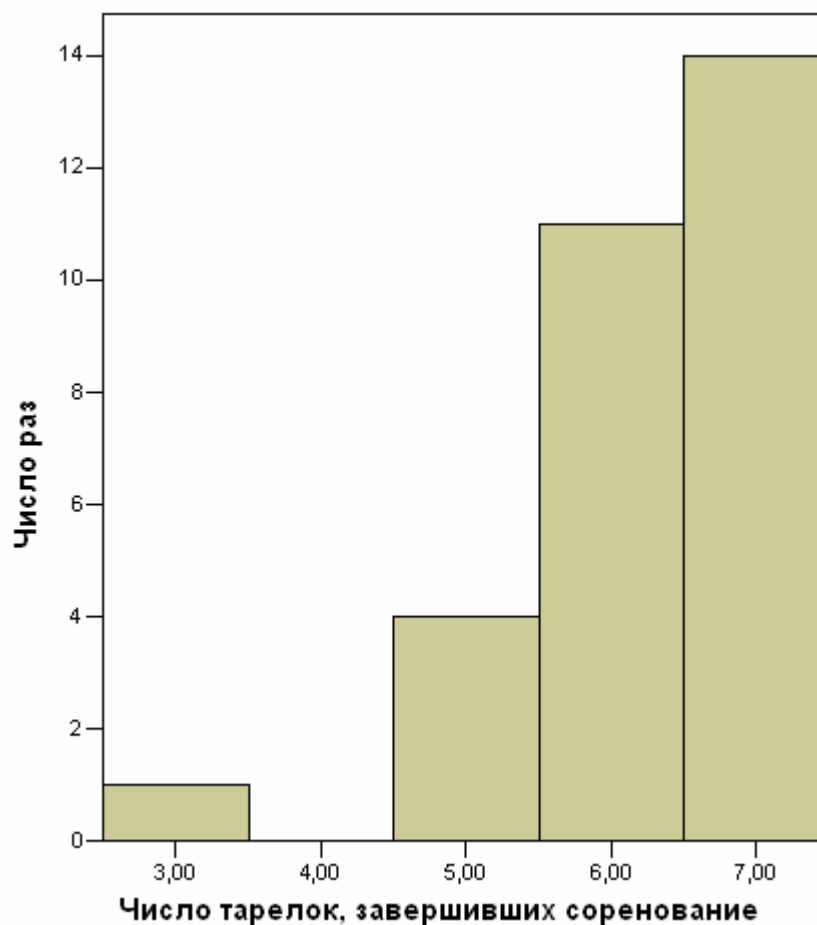
**Рис. 23.** Распределение результатов команды, летающие тарелки которой управляются системами управления, построенными вручную (размер команды – восемь тарелок)

На рис. 24 показано распределение числа успешно завершивших соревнования тарелок для команды, летающие тарелки которой управляются системами управления, построенными с помощью генетического программирования.



**Рис. 24.** Распределение числа летающих тарелок, успешно завершивших соревнование, для команды, тарелки которой управляются системами управления, построенными с помощью генетического программирования (размер команды – восемь тарелок)

На рис. 25 показано распределение числа успешно завершивших соревнования тарелок для команды, летающие тарелки которой управляются системами управления, построенными вручную.



**Рис. 25.** Распределение числа летающих тарелок, успешно завершивших соревнования, для команды, тарелки которой управляются системами управления, построенными вручную (размер команды – восемь тарелок)

Анализ приведенных результатов позволяет сделать вывод, что построенная с помощью генетического программирования система в среднем показывает лучший результат, чем система, построенная в работе [17] вручную. Наиболее вероятной причиной этого является высокая эффективность системы, построенной с помощью генетического программирования.

Выигрывая по результату команды, построенная с помощью генетического программирования система, однако, проигрывает по числу тарелок, успешно завершивших гонку. При этом во многих случаях это связано с тем, что тарелки команды, управляемой системой, построенной с помощью генетического программирования, сталкиваются друг с другом или выходят за границы коридора. Однако, в ряде случаев они демонстрируют достаточно «разумное» поведение, двигаясь прямо при отсутствии вблизи препятствий и уклоняясь от других тарелок и границ коридора в случае их наличия по близости.

Такое положение дел, скорее всего, связано с недостаточно эффективной функцией приспособленности, учитывающий только общий результат команды и не учитывающий поведение агентов во время соревнования. Поэтому одним из направлений улучшений приведенного в настоящей работе алгоритма является применение функций приспособленности, обеспечивающих большую эффективность решения задачи за счет учета большего числа параметров.

### **Выводы по главе 3**

1. В целом, можно утверждать, что «ручная» реализация обеспечивает более предсказуемое поведение, а генетическое программирование – более эффективное.
2. Улучшить поведение летающих тарелок, управляемых с системами, построенными методом генетического программирования, можно, скорее всего, применив функцию приспособленности, учитывающую поведение агентов (летающих тарелок) в процессе соревнования.

## ЗАКЛЮЧЕНИЕ

1. В работе предложен алгоритм генетического программирования, позволяющий построить автомат, решающий задачу об «Умном муравье» и содержащий наименьшее число состояний среди всех таких известных автоматов.
2. В работе предложен метод, позволяющий применить генетическое программирование для автоматизированного построения управляющих систем в достаточно сложных задачах (таких, как, например, задача «Летающие тарелки»). Этот метод основан на совместном применении искусственных нейронных сетей и конечных автоматов.
3. Выполнено сравнение построенных вручную и построенных с помощью генетического программирования управляющих систем для задачи «Летающие тарелки».
4. Сформулированы направления дальнейшего исследования приведенных в настоящей работе задач:
  - для задачи об «Умном муравье»:
    - построение автомата с минимальным числом состояний, решающего задачу об «Умном муравье»;
    - выяснение минимального числа ходов, необходимых автомату, решающему эту задачу и содержащему  $k$  состояний (для  $k = 5 - 8$ );
  - для задачи «Летающие тарелки»:
    - применение вместо искусственных нейронных сетей других классов автоматических



классификаторов (байесовские сети доверия, деревья принятия решений, support vector machines и т.д.);

- применение функций приспособленности, учитывающих не только общий результат, но и поведение агентов в течение соревнования;
- применение вероятностных автоматов вместо детерминированных конечных автоматов.

5. По теме работы сделан доклад на IV-ой международной научно-практической конференции «Интегрированные модели и мягкие вычисления в искусственном интеллекте» (28–30 мая 2007 года, Коломна, Россия). Кроме этого, поданы материалы на X международную конференцию по мягким вычислениям и измерениям (SCM-2007, 25–27 июня 2007 года, СПбГЭТУ (ЛЭТИ) им. В.И. Ульянова-Ленина, Санкт-Петербург, Россия) и восьмую международную научно-техническую конференцию «Искусственный интеллект» (ИИ-2007, 24–29 сентября 2007 года, пос. Дивноморский, Россия).

## ИСТОЧНИКИ

1. *Рассел С., Норвиг П.* Искусственный интеллект. Современный подход. М.: Вильямс, 2006.
2. *Гладков Л. А., Курейчик В. В., Курейчик В. М.* Генетические алгоритмы. М.: Физматлит, 2006.
3. *Chambers L.* Practical Handbook of Genetic Algorithms. Complex Coding Systems. Volumes I, II, III. CRC Press, 1999.
4. *Mitchell M.* An Introduction to Genetic Algorithms. The MIT Press. MA, 1996.
5. *Норенков И. П., Арутюнян Н. М.* Метагенетический алгоритм оптимизации и структурного синтеза проектных решений // Информационные технологии. 2007. № 3.
6. *Vose M. D., Wright A. H.* Simple genetic algorithms with linear fitness // Evolutionary Computation. 1994. Vol. 2, number 4. <http://citeseer.ist.psu.edu/vose94simple.html>
7. *Vose M. D.* A Critical Examination Of The Schema Theorem. Technical Report UT-CS-93212. University of Tennessee Computer Science Department. Knoxville. TN. USA, 1993. <http://citeseer.ist.psu.edu/129900.html>
8. *Vose M. D., Wright A. H.* The Simple Genetic Algorithm and the Walsh Transform. Part I. Theory // Evolutionary Computation. 1998. Vol. 6, number 3. <http://citeseer.ist.psu.edu/vose98simple.html>
9. *Koza J. R.* Genetic programming: on the programming of computers by means of natural selection. MIT Press, 1992.
10. <http://www.genetic-programming.com/>
11. *Шальто А. А.* Технология автоматного программирования / Труды первой Всероссийской научной конференции «Методы и средства

обработки информации». М.: МГУ. 2003, с.528–535.

[http://is.ifmo.ru/works/tech\\_aut\\_prog/](http://is.ifmo.ru/works/tech_aut_prog/)

12. *Шалыто А. А.* Switch-технология. Алгоритмизация и программирование задач логического управления. СПб.: Наука, 1998, 628 с. <http://is.ifmo.ru/books/switch/1>

13. *Shalyto A., Naumov L.* Automata Theory for Multi-Agent Systems implementation. Proceedings of International Conference Integration of Knowledge Intensive Multi-Agent Systems: Modeling, Exploration and Engineering. KIMAS-03. Boston: IEEE Boston Section. 2003, pp. 65–70. [http://is.ifmo.ru/english/aut\\_th.pdf](http://is.ifmo.ru/english/aut_th.pdf)

14. *Shalyto A., Tukkel N.* Switch-Technology – Automata Approach to “Reactive” Systems Software Development / Programming and Computer Software. 2001. 27(5), pp. 260–276.

15. *Shalyto A., Naumov L., Korneev G.* Methods of Object-Oriented Reactive Agents Implementation on the Basis of Finite Automata. Proceedings of International Conference Integration of Knowledge Intensive Multi-Agent Systems: Modeling, Exploration and Engineering. KIMAS-05. Boston: IEEE Boston Section. 2005, p.460–465. [http://is.ifmo.ru/articles\\_en/kimas05-1.pdf](http://is.ifmo.ru/articles_en/kimas05-1.pdf)

16. *Паращенко Д. А., Царев Ф. Н., Шалыто А. А.* Применение автоматного программирования при моделировании одного класса мультиагентных систем / Материалы девятой международной конференции «Интеллектуальные системы и компьютерные науки». М.: МГУ. 2006. Т.2, с. 352–355.

17. *Паращенко Д. А., Царев Ф. Н., Шалыто А. А.* Технология моделирования одного класса мультиагентных систем на основе автоматного программирования на примере игры «Соревнование

летающих тарелок». Проектная документация. СПбГУ ИТМО. 2006.  
<http://is.ifmo.ru/unimod-projects/plates/>

18. <http://unimod.sourceforge.net>

19. Гуров В. С., Мазин М. А., Нарвский А. С., Шалыто А. А. UML. SWITCH-технология. Eclipse // Информационно-управляющие системы, 2004, № 6, с.12–17. <http://is.ifmo.ru/works/uml-switch-eclipse/>

20. Fogel D. B. Applying Fogel and Burgin's 'Competitive Goal-Seeking through Evolutionary Programming' to Coordination, Trust, and Bargaining Games. IEEE Press Piscataway. NJ, 2000.

<http://citeseer.ist.psu.edu/fogel00applying.html>

21. Mitchell M., Crutchfield J., Hraber P. Evolving cellular automata to perform computations // Physica D. 1993. 75, pp.361–391.

22. Бедный Ю. Д. Применение генетических алгоритмов для построения клеточных автоматов. СПбГУ ИТМО. Бакалаврская работа. 2006. <http://is.ifmo.ru/papers/genalgcelaut/>

23. Das R., Crutchfield J. P., Mitchell M., Hanson J. E. Evolving Globally Synchronized Cellular Automata /In Proceedings of the Sixth International Conference on Genetic Algorithms. 1995. pp. 336–343.

<http://citeseer.ist.psu.edu/das95evolving.html>

24. Sipper M. Evolution of Parallel Cellular Machines //Lecture Notes in Computer Science. 2001. Vol. 1194. [www.cs.bgu.ac.il/~sipper/papabs/epcm.pdf](http://www.cs.bgu.ac.il/~sipper/papabs/epcm.pdf)

25. Воронин О., Дьюдни А. Дарвинизм в программировании // Мой компьютер. 2004. № 35. <http://www.mycomp.kiev.ua/text/7458>

26. Лобанов П. Г., Шалыто А. А. Использование генетических алгоритмов для автоматического построения конечных автоматов в задаче о «Флибах» / Материалы 1-й Российской мультikonференции по проблемам управления. Сборник докладов 4-й Всероссийской научной

конференции «Управление и информационные технологии» (УИТ-2006).  
СПбГЭТУ "ЛЭТИ". 2006, с.144–149. <http://is.ifmo.ru/works/flib/>

27. *Jefferson D., Collins R., Cooper C., Dyer M., Flowers M., Korf R., Taylor C., Wang A.* The Genesys System. 1992.  
[www.cs.ucla.edu/~dyer/Papers/AlifeTracker/Alife91Jefferson.html](http://www.cs.ucla.edu/~dyer/Papers/AlifeTracker/Alife91Jefferson.html)

28. *Angeline P. J., Pollack J.* Evolutionary Module Acquisition  
// Proceedings of the Second Annual Conference on Evolutionary Programming,  
1993. <http://www.demon.cs.brandeis.edu/papers/ep93.pdf>

29. *Хонкрофт Д., Мотвани Р., Ульман Д.* Введение в теорию автоматов, языков и вычислений. М.: Вильямс, 2002.

30. Заочный тур всесибирской олимпиады 2005 по информатике.  
<http://olimpic.nsu.ru/widesiberia/archive/wso6/2005/rus/1tour/problem/problem.html>

31. *McCulloch W. S., Pitts W.* A logical calculus of the ideas immanent in nervous activity // Bulletin of Mathematical Biophysics. 1943. 5, pp. 115–137.

# ПРИЛОЖЕНИЕ 1. РЕАЛИЗАЦИЯ АЛГОРИТМА ДЛЯ ЗАДАЧИ ОБ «УМНОМ МУРАВЬЕ» НА ЯЗЫКЕ JAVA

## 1. Файл Starter.java. Содержит класс, запускающий алгоритм генетического программирования

```
01 package ru.ifmo.ctddev.genetic;
02
03 import java.io.File;
04 import java.io.FileNotFoundException;
05 import java.io.PrintWriter;
06
07 import ru.ifmo.ctddev.genetic.algorithm.GeneticAlgorithm;
08 import ru.ifmo.ctddev.genetic.algorithm.automaton.Automaton;
09
10 public class Starter {
11
12     public final static double DESIRED_FITNESS = 89;
13     public final static int GENERATION_SIZE = 2000;
14     public final static int STATE_NUMBER = 5;
15     public final static double PART_STAY = 0.5;
16     public final static int TIME_SMALL_MUTATION = 100;
17     public final static int TIME_BIG_MUTATION = 150;
18     public final static double MUTATION_PROBABILITY = 0.01;
19
20     public static void main(String[] args) throws
FileNotFoundException {
21         GeneticAlgorithm sga = new GeneticAlgorithm(DESIRED_FITNESS,
GENERATION_SIZE, STATE_NUMBER,
22             PART_STAY, MUTATION_PROBABILITY, TIME_SMALL_MUTATION,
TIME_BIG_MUTATION);
23
24         long startTime = System.currentTimeMillis();
25
26         Automaton best = sga.go();
27         {
28             PrintWriter out = new PrintWriter(new File("best"));
29             Automaton.printAutomaton(out, best);
30             out.close();
31         }
```

```

32
33     long finishTime = System.currentTimeMillis();
34
35     {
36         PrintWriter out = new PrintWriter(new File("parameters"));
37         out.println("Desired fitness = " + DESIRED_FITNESS);
38         out.println("Generation size = " + GENERATION_SIZE);
39         out.println("State number = " + STATE_NUMBER);
40         out.println("Part stay = " + PART_STAY);
41         out.println("Time to small mutation = " + TIME_SMALL_MUTATION);
42         out.println("Time to big mutation = " + TIME_BIG_MUTATION);
43         out.println("Fitness calculated " + Automaton.cntFitnessRun +
" times.");
44         out.println("Calculation time = " + (finishTime - startTime)
/ 1000 + " seconds.");
45         out.close();
46     }
47 System.out.println("Fitness calculated " + Automaton.cntFitnessRun
+ " times.");
48 }
49 }

```

## 2. Файл GeneticAlgorithm.java. Содержит реализацию разработанного алгоритма генетического программирования

```

001 package ru.ifmo.ctddev.genetic.algorithm;
002
003 import java.io.File;
004 import java.io.FileNotFoundException;
005 import java.io.PrintWriter;
006 import java.util.ArrayList;
007 import java.util.Arrays;
008 import java.util.Comparator;
009 import java.util.Random;
010
011 import ru.ifmo.ctddev.genetic.algorithm.automaton.Automaton;
012
013 public class GeneticAlgorithm {
014     private final double desiredFitness;
015     private final int populationSize;
016     private final int maxStates;

```

```

017
018
019 private Automaton[] curGeneration;
020 private Random random = new Random();
021
022 /*
023  * Доля особей, переходящих в следующее поколение.
024  * Соответственно, остальные особи следующего поколения
025  * будут получены с помощью кроссовера из неперешедших
026  * в новое поколение.
027 */
028 private final double partStay;
029
030 /*
031  * Вероятность, с которой происходят мутации.
032 */
033 private final double mutationProb;
034
035 /*
036  * Число поколений, по прошествии которого при отсутствии
прогресса фитнес-функции
037  * происходит "малая" мутация поколения
038 */
039 private final int timeSmallMutation;
040
041 /*
042  * Число поколений, по прошествии которого при отсутствии
прогресса фитнес-функции
043  * происходит "большая" мутация поколения
044 */
045 private final int timeBigMutation;
046
047 public SimpleGeneticAlgorithm(double desiredFitness, int
populationSize, int maxStates, double partStay, double mutationProb, int
timeSmallMutation, int timeBigMutation) {
048 this.desiredFitness = desiredFitness;
049 this.populationSize = populationSize;
050 this.maxStates = maxStates;
051 this.partStay = partStay;
052 this.mutationProb = mutationProb;
053 this.timeSmallMutation = timeSmallMutation;

```



```

054     this.timeBigMutation = timeBigMutation;
055 }
056
057 ArrayList<Double> generations = new ArrayList<Double>();
058
059 /*
060  * Инициализации популяции случайными особями.
061  *
062  */
063 private void init() {
064     curGeneration = new Automaton[populationSize];
065     for (int i = 0; i < populationSize; i++) {
066         Automaton toAdd = Automaton.createRandom(maxStates);
067         curGeneration[i] = toAdd;
068     }
069 }
070
071 public Automaton go() throws FileNotFoundException {
072     init();
073     int genCount = 0;
074
075     double lastBest = -1;
076     int cntBestEqual = 0;
077
078     while (true) {
079
080         double maxFitness = Integer.MIN_VALUE;
081         double minFitness = Integer.MAX_VALUE;
082         double sumFitness = 0;
083         Automaton bestAutomaton = null;
084         for (int i = 0; i < populationSize; i++) {
085             sumFitness += curGeneration[i].getFitness();
086             if (maxFitness < curGeneration[i].getFitness()) {
087                 maxFitness = curGeneration[i].getFitness();
088                 bestAutomaton = curGeneration[i];
089             }
090             minFitness = Math.min(minFitness,
curGeneration[i].getFitness());
091         }
092
093         generations.add(maxFitness);

```

```

094
095     System.out.println("Generation " + genCount + " Max fitness
= " + maxFitness + " Min fitness = " + minFitness + " Sum fitness = " +
sumFitness);
096     if (genCount % 50 == 0) {
097         try {
098             PrintWriter out = new PrintWriter(new File("gen" +
genCount));
099             Automaton.printAutomaton(out, bestAutomaton);
100             out.close();
101         } catch (FileNotFoundException e) {
102             // TODO Auto-generated catch block
103             e.printStackTrace();
104         }
105     }
106     if (maxFitness >= desiredFitness) {
107         try {
108             PrintWriter out = new PrintWriter(new
File("fitness_graph"));
109             for (int i = 0; i < genCount; i++) {
110                 out.println(automaton.get(i));
111             }
112             out.close();
113         } catch (FileNotFoundException e) {
114             // TODO Auto-generated catch block
115             e.printStackTrace();
116         }
117
118         return bestAutomaton;
119     }
120
121     if (maxFitness == lastBest) {
122         cntBestEqual++;
123     } else {
124         lastBest = maxFitness;
125         cntBestEqual = 0;
126     }
127
128     // Генерируем новое поколение
129     Automaton[] nextGeneration = new Automaton[populationSize];
130     int nextCnt = 0;

```

```

131
132 // Применяем метод элитизма
133 Arrays.sort(curGeneration, new Comparator<Automaton>() {
134     public int compare(Automaton a1, Automaton a2) {
135         try {
136             return Double.compare(a2.getFitness(), a1.getFitness());
137         } catch (FileNotFoundException e) {
138             // TODO Auto-generated catch block
139             e.printStackTrace();
140         }
141         return 0;
142     }}
143 );
144
145 int cntStay = (int) (partStay * populationSize);
146 if ((populationSize - cntStay) % 2 == 1) {
147     cntStay++;
148 }
149 for (int i = 0; i < cntStay; i++) {
150     nextGeneration[nextCnt++] = curGeneration[i];
151 }
152
153 Automaton[] best = new Automaton[cntStay];
154 for (int i = 0; i < cntStay; i++) {
155     best[i] = curGeneration[i];
156 }
157
158 boolean[] can = new boolean[populationSize];
159 Arrays.fill(can, true);
160 // Теперь делаем кроссоверы
161 int cntAdd = populationSize - cntStay;
162 for (int i = 0; i < cntAdd / 2; i++) {
163     int num1 = random.nextInt(populationSize);
164     int num2 = num1;
165     while (num1 == num2) {
166         num2 = random.nextInt(populationSize);
167     }
168     if (random.nextDouble() > 0.5) {
169         Automaton[] toAdd = Automaton.crossOver(curGeneration[num1],
curGeneration[num2]);
170         for (int j = 0; j < 2; j++) {

```

```

171         nextGeneration[nextCnt++] = toAdd[j];
172     }
173 } else {
174     nextGeneration[nextCnt++] = curGeneration[num1].mutate();
175     nextGeneration[nextCnt++] = curGeneration[num2].mutate();
176 }
177 }
178
179 if (cntBestEqual >= timeSmallMutation) {
180     // "Малая" мутация поколения
181     for (int i = populationSize / 10; i < populationSize; i++)
{
182         nextGeneration[i] = nextGeneration[i].mutate();
183     }
184 }
185
186 if (cntBestEqual >= timeBigMutation) {
187     // "Большая" мутация поколения
188     int start = 0;
189     for (int i = start; i < populationSize; i++) {
190         if (random.nextBoolean()) {
191             nextGeneration[i] = nextGeneration[i].mutate();
192         } else {
193             nextGeneration[i] = Automaton.createRandom(maxStates);
194         }
195     }
196 }
197
198 // Новое поколение готово
199 curGeneration = nextGeneration;
200 genCount++;
201 }
202 }
203
204 }

```

### **3. Файл Automaton.java. Реализация класса автомата, содержащего операции создания случайного автомата, мутации автомата и скрещивания двух автоматов**

```

001 package ru.ifmo.ctddev.genetic.algorithm.automaton;
002
003 import java.io.FileNotFoundException;
004 import java.io.PrintWriter;
005 import java.util.ArrayList;
006 import java.util.Random;
007
008 import ru.ifmo.ctddev.genetic.fitness.FitnessCalculator;
009
ru.ifmo.ctddev.genetic.fitness.JohnMuirTrailWithTimeBonusFitnessCalculator;
010
011 public class Automaton {
012     private static Random random = new Random();
013
014     private static FitnessCalculator fitnessCalculator = new
JohnMuirTrailWithTimeBonusFitnessCalculator();
015
016     public static int cntFitnessRun = 0;
017
018     private double fitness = -1;
019     private boolean fitnessCalculated = false;
020
021     public Transition[][] transitions;
022     boolean[][] marked;
023     public int initialState;
024     public int stateCount;
025
026     public Automaton(Transition[][] transitions, int initialState)
{
027         this.transitions = transitions;
028         this.initialState = initialState;
029         this.stateCount = transitions.length;
030         this.marked = new boolean[stateCount][2];
031     }
032
033     public double getFitness() throws FileNotFoundException {
034         if (!fitnessCalculated) {
035             fitness = calcFitness();
036             fitnessCalculated = true;
037         }
038         return fitness;

```

```

039     }
040
041     private double calcFitness() throws FileNotFoundException {
042         cntFitnessRun++;
043         return fitnessCalculator.calcFitness(this);
044     }
045
046     public static Automaton createRandom(int maxStates) {
047         int statesCnt = maxStates;
048         Transition[][] transitions = new Transition[statesCnt][2];
049         for (int i = 0; i < statesCnt; i++) {
050             for (int j = 0; j < 2; j++) {
051                 int to = random.nextInt(statesCnt);
052                 InnerAction action = InnerAction.randomAction();
053                 boolean foodPresent = j == 1;
054                 transitions[i][j] = new Transition(i, to, foodPresent,
action);
055             }
056         }
057         int initialState = random.nextInt(statesCnt);
058         return new Automaton(transitions, initialState);
059     }
060
061     /*
062     * Виды мутаций:
063     * 0) изменение начального состояния
064     * 1) добавление нового состояния
065     * 2) изменение условия на переходе
066     * 3) изменение действия на переходе
067     * 4) изменение состояния, в которое ведет переход
068     */
069     public Automaton mutate() {
070         int type = random.nextInt(5);
071
072         Transition[][] newTransitions;
073         int newInitState;
074
075         newTransitions = new Transition[stateCount][2];
076         for (int i = 0; i < stateCount; i++) {
077             for (int j = 0; j < 2; j++) {
078                 newTransitions[i][j] = this.transitions[i][j].copy();

```

```

079     }
080 }
081 newInitState = this.initialState;
082
083 switch (type) {
084     case 0: {
085         // Изменение начального состояния
086         newInitState = random.nextInt(stateCount);
087         break;
088     }
089     case 2 : {
090         // Изменение условия на переходе
091         int i = random.nextInt(stateCount);
092         Transition tmp = newTransitions[i][0];
093         newTransitions[i][0] = newTransitions[i][1];
094         newTransitions[i][1] = tmp;
095
096         newTransitions[i][0] = newTransitions[i][0].invertCondition();
097         newTransitions[i][1] = newTransitions[i][1].invertCondition();
098         break;
099     }
100     case 3 : {
101         // Изменение действия на переходе
102         int i = random.nextInt(stateCount);
103         int j = random.nextInt(2);
104         newTransitions[i][j] = newTransitions[i][j].mutateAction();
105         break;
106     }
107     case 4 : {
108         // Изменение состояния, в которое ведет переход
109         int i = random.nextInt(stateCount);
110         int j = random.nextInt(2);
111         newTransitions[i][j] = newTransitions[i][j].mutateTo(stateCount);
112         break;
113     }
114 }
115 return new Automaton(newTransitions, newInitState);
116 }
117
118 public static Automaton[] crossOver(Automaton a1, Automaton a2)

```

```
{
```

```

119     if (random.nextDouble() < 0.3) {
120         return newCrossOver(a1, a2);
121     }
122     int newInitState = a1.initialState;
123
124     int stateCnt1 = a1.stateCount;
125     int stateCnt2 = a2.stateCount;
126
127     ArrayList<Transition[]> list1 = new ArrayList<Transition[]>();
128     ArrayList<Transition[]> list2 = new ArrayList<Transition[]>();
129     for (int i = 0; i < Math.min(stateCnt1, stateCnt2); i++) {
130         if (random.nextBoolean()) {
131             int where = random.nextInt(2);
132             Transition[] toAdd1 = new Transition[2];
133             Transition[] toAdd2 = new Transition[2];
134             if (where == 0) {
135                 toAdd1[0] = a1.transitions[i][0].copy();
136                 toAdd1[1] = a2.transitions[i][1].copy();
137                 toAdd2[0] = a1.transitions[i][0].copy();
138                 toAdd2[1] = a2.transitions[i][1].copy();
139             } else {
140                 toAdd1[0] = a2.transitions[i][0].copy();
141                 toAdd1[1] = a1.transitions[i][1].copy();
142                 toAdd2[0] = a2.transitions[i][0].copy();
143                 toAdd2[1] = a1.transitions[i][1].copy();
144             }
145             list1.add(toAdd1);
146             list2.add(toAdd2);
147         } else {
148             int where = random.nextInt(2);
149             Transition[] toAdd1 = new Transition[2];
150             Transition[] toAdd2 = new Transition[2];
151             if (where == 0) {
152                 toAdd1[0] = a1.transitions[i][0].copy();
153                 toAdd1[1] = a1.transitions[i][1].copy();
154                 toAdd2[0] = a2.transitions[i][0].copy();
155                 toAdd2[1] = a2.transitions[i][1].copy();
156             } else {
157                 toAdd1[0] = a2.transitions[i][0].copy();
158                 toAdd1[1] = a2.transitions[i][1].copy();
159                 toAdd2[0] = a1.transitions[i][0].copy();

```



```

160         toAdd2[1] = a1.transitions[i][1].copy();
161     }
162     list1.add(toAdd1);
163     list2.add(toAdd2);
164 }
165 }
166
167 Automaton[] res = new Automaton[2];
168     res[0] = new Automaton(list1.toArray(new
Transition[list1.size()][]), a1.initialState);
169     res[1] = new Automaton(list2.toArray(new
Transition[list2.size()][]), a2.initialState);
170     return res;
171 }
172
173 /**
174  * Кроссовер по следующей схеме: в один автомат идут переходы,
используемые
175  * a1 за первые 50 шагов, во второй --- используемые a2
176  * @param a1
177  * @param a2
178  * @return
179  */
180 public static Automaton[] newCrossOver(Automaton a1, Automaton
a2) {
181     int stateCnt1 = a1.stateCount;
182     int stateCnt2 = a2.stateCount;
183
184     ArrayList<Transition[]> list1 = new ArrayList<Transition[]>();
185     ArrayList<Transition[]> list2 = new ArrayList<Transition[]>();
186     for (int i = 0; i < Math.min(stateCnt1, stateCnt2); i++) {
187         Transition[] toAdd1 = new Transition[2];
188         Transition[] toAdd2 = new Transition[2];
189         for (int j = 0; j < 2; j++) {
190             if (a1.marked[i][j]) {
191                 toAdd1[j] = a1.transitions[i][j].copy();
192                 toAdd2[j] = a2.transitions[i][j].copy();
193             } else {
194                 if (random.nextBoolean()) {
195                     toAdd1[j] = a2.transitions[i][j].copy();
196                     toAdd2[j] = a1.transitions[i][j].copy();

```

```

197         } else {
198             toAdd1[j] = a1.transitions[i][j].copy();
199             toAdd2[j] = a2.transitions[i][j].copy();
200         }
201     }
202 }
203 list1.add(toAdd1);
204 list2.add(toAdd2);
205 }
206 Automaton[] res = new Automaton[2];
207     res[0] = new Automaton(list1.toArray(new
Transition[list1.size()][]), a1.initialState);
208     res[1] = new Automaton(list2.toArray(new
Transition[list2.size()][]), a2.initialState);
209     return res;
210 }
211
212 public void markTransition(int from, int food) {
213     marked[from][food] = true;
214 }
215
216 public boolean selfCheck() {
217     if (initialState < 0 || initialState >= stateCount) {
218         System.out.println("Bad initial state");
219         return false;
220     }
221     for (int i = 0; i < stateCount; i++) {
222         for (int j = 0; j < 2; j++) {
223             Transition t = transitions[i][j];
224             if (t.getTo() < 0 || t.getTo() >= stateCount) {
225                 return false;
226             }
227         }
228     }
229     return true;
230 }
231
232 public static void printAutomaton(PrintWriter out, Automaton
auto) throws FileNotFoundException {
233     out.println("Automaton");
234     out.println("Fitness = " + auto.getFitness());

```

```

235     out.println("State number = " + auto.stateCount);
236     out.println("Initial state = " + auto.initialState);
237     for (int i = 0; i < auto.stateCount; i++) {
238         for (int j = 0; j < 2; j++) {
239             out.println(auto.transitions[i][j]);
240         }
241     }
242 }
243
244 }

```

#### 4. Файл InnerAction.java. Содержит реализацию класса, соответствующего действию на переходе автомата

```

01 package ru.ifmo.ctddev.genetic.algorithm.automaton;
02
03 import java.util.Random;
04
05 public enum InnerAction {
06     TURN_LEFT,
07     TURN_RIGHT,
08     MOVE_FORWARD,
09     STAND;
10
11     private static Random random = new Random();
12
13     public static InnerAction randomAction() {
14         int actionType = random.nextInt(4);
15         if (actionType == 0) {
16             return InnerAction.MOVE_FORWARD;
17         } else if (actionType == 1) {
18             return randomAction();
19         } // action = InnerAction.STAND;
20         } else if (actionType == 2) {
21             return InnerAction.TURN_LEFT;
22         } else if (actionType == 3) {
23             return InnerAction.TURN_RIGHT;
24         }
25
26         // int actionType = random.nextInt(2);
27         // if (actionType == 0) {

```

```
28 //      return InnerAction.MOVE_FORWARD;
29 //    } else if (actionType == 1) {
30 //      return InnerAction.TURN_RIGHT;
31 //    }
32    return null;
33  }
34
35  public String toString() {
36    if (this == InnerAction.TURN_LEFT) {
37      return "TURN_LEFT";
38    }
39    if (this == InnerAction.TURN_RIGHT) {
40      return "TURN_RIGHT";
41    }
42    if (this == InnerAction.MOVE_FORWARD) {
43      return "MOVE_FORWARD";
44    }
45    if (this == InnerAction.STAND) {
46      return "NOP";
47    }
48    return "";
49  }
50
51 }
```

## 5. Файл Transition.java. Содержит реализацию класса, соответствующего переходу автомат и включающего операции создания случайного перехода и мутации перехода

```
01 package ru.ifmo.ctddev.genetic.algorithm.automaton;
02
03 import java.util.Random;
04
05 /**
06  * Переход в автомате. Хранит вершину, из которой выходит,
07  * вершину, в которую входит, условие и совершаемое действие.
08  * @author Fedor Tsarev
09  *
10  */
11 public class Transition {
12     private int from;
13     private int to;
14     private boolean foodPresent;
15     private InnerAction action;
16
17     private static Random random = new Random();
18
19     public Transition(int from, int to, boolean foodPresent,
InnerAction action) {
20         this.from = from;
21         this.to = to;
22         this.foodPresent = foodPresent;
23         this.action = action;
24     }
25
26     public Transition copy() {
27         return new Transition(from, to, foodPresent, action);
28     }
29
30     public Transition mutateAction() {
31         return new Transition(from, to, foodPresent,
InnerAction.randomAction());
32     }
33
34     public Transition mutateTo(int stateCount) {
```

```

35         return new Transition(from, random.nextInt(stateCount),
foodPresent, action);
36     }
37
38     public int getTo() {
39         return to;
40     }
41
42     public Transition changeTo(int newTo) {
43         return new Transition(from, newTo, foodPresent, action);
44     }
45
46     public InnerAction getInnerAction() {
47         return action;
48     }
49
50     @Override
51     public String toString() {
52         String food = "food ";
53         if (foodPresent) {
54             food += "PRESENT";
55         } else {
56             food += "NOT PRESENT";
57         }
58         return from + " -> " + to + " when " + food + ", Action: " +
action;
59     }
60
61     public Transition invertCondition() {
62         return new Transition(from, to, !foodPresent, action);
63     }
64
65 }

```

## 6. Файл `FitnessCalculator.java`. Содержит интерфейс функции приспособленности

```

1 package ru.ifmo.ctddev.genetic.fitness;
2
3 import ru.ifmo.ctddev.genetic.algorithm.automaton.Automaton;
4

```

```

5 public interface FitnessCalculator {
6     public double calcFitness(Automaton a);
7 }

```

## 7. Файл `JohnMuirTrailWithTimeBonusFitnessCalculator.java`.

**Содержит реализацию функции приспособленности, учитывающую не только количество съеденной еды, но и время, за которое она была съедена**

```

001 package ru.ifmo.ctddev.genetic.fitness;
002
003 import java.io.File;
004 import java.io.FileNotFoundException;
005 import java.util.Scanner;
006
007 import ru.ifmo.ctddev.genetic.algorithm.automaton.Automaton;
008 import ru.ifmo.ctddev.genetic.algorithm.automaton.InnerAction;
009
010     public class JohnMuirTrailWithTimeBonusFitnessCalculator
implements FitnessCalculator {
011
012     int n;
013     int m;
014     int[][] field;
015
016     int[] dr = new int[] {0, 1, 0, -1};
017     int[] dc = new int[] {1, 0, -1, 0};
018
019     public JohnMuirTrailWithTimeBonusFitnessCalculator(){
020         readField();
021     }
022
023
024     private void readField() {
025         Scanner in = null;
026         try {
027             in = new Scanner(new File("john-muir.txt"));
028         } catch (FileNotFoundException e) {
029             // TODO Auto-generated catch block
030             e.printStackTrace();

```

```

031     }
032     n = 32;
033     m = 32;
034     field = new int[n][m];
035     for (int i = 0; i < n; i++) {
036         String s = in.next();
037         for (int j = 0; j < m; j++) {
038             char ch = s.charAt(j);
039             if (ch == '*') {
040                 field[i][j] = 1;
041             }
042         }
043     }
044 }
045
046
047 public double calcFitness(Automaton a) {
048     int cr = 0;
049     int cc = 0;
050     int dir = 0;
051
052     int state = a.initialState;
053
054     int fitness = 0;
055     int[][] curField = new int[n][m];
056     for (int i = 0; i < n; i++) {
057         for (int j = 0; j < m; j++) {
058             curField[i][j] = field[i][j];
059         }
060     }
061
062     int last = 199;
063
064     for (int i = 0; i < 200; i++) {
065         if (curField[cr][cc] == 1) {
066             last = i;
067         }
068         curField[cr][cc] = 0;
069         int food = curField[(cr + dr[dir] + n) % n][(cc + dc[dir] +
m) % m];
070

```



```

071     // Сохраняем информацию для проведения скрещивания
072     if (i < 40) {
073         a.markTransition(state, food);
074     }
075
076     InnerAction action = a.transitions[state][food].getInnerAction();
077     int newState = a.transitions[state][food].getTo();
078     if (action == InnerAction.TURN_RIGHT) {
079         dir++;
080         dir += 4;
081         dir %= 4;
082     }
083     if (action == InnerAction.TURN_LEFT) {
084         dir--;
085         dir += 4;
086         dir %= 4;
087     }
088     if (action == InnerAction.MOVE_FORWARD) {
089         fitness += food;
090         cr += dr[dir];
091         cr += n;
092         cr %= n;
093
094         cc += dc[dir];
095         cc += m;
096         cc %= m;
097     }
098
099     state = newState;
100 }
101 return fitness + (199.0 - last) / 200.0;
102 }
103 }

```

## ПРИЛОЖЕНИЕ 2. РЕАЛИЗАЦИЯ АЛГОРИТМА ДЛЯ ЗАДАЧИ «ЛЕТАЮЩИЕ ТАРЕЛКИ» НА ЯЗЫКЕ JAVA

### 1. Файл Starter.java. Содержит класс, запускающий алгоритм генетического программирования

```
01 package ru.ifmo.tsarev.bachelor;
02
03 import java.io.File;
04 import java.io.FileNotFoundException;
05 import java.io.PrintWriter;
06
07 import ru.ifmo.tsarev.bachelor.genetic.Individual;
08 import ru.ifmo.tsarev.bachelor.genetic.SimpleGeneticAlgorithm;
09
10 public class Starter {
11     public final static double DESIRED_FITNESS = 5 * 215;
12     public final static int GENERATION_SIZE = 30000;
13     public final static int STATE_NUMBER = 10;
14     public final static double PART_STAY = 0.3;
15     public final static int TIME_SMALL_MUTATION = 1000;
16     public final static int TIME_BIG_MUTATION = 1500;
17     public final static double MUTATION_PROBABILITY = 0.01;
18
19     public static void main(String[] args) throws
FileNotFoundException {
20         SimpleGeneticAlgorithm sga = new
SimpleGeneticAlgorithm(DESIRED_FITNESS, GENERATION_SIZE, STATE_NUMBER,
21             PART_STAY, MUTATION_PROBABILITY,
TIME_SMALL_MUTATION, TIME_BIG_MUTATION);
22
23         long startTime = System.currentTimeMillis();
24
25         Individual best = sga.go();
26         {
27             PrintWriter out = new PrintWriter(new File("best"));
28             Individual.printIndividual(out, best);
29             out.close();
30         }
31
```

```

32     long finishTime = System.currentTimeMillis();
33
34     {
35         PrintWriter out = new PrintWriter(new File("parameters"));
36         out.println("Desired fitness = " + DESIRED_FITNESS);
37         out.println("Generation size = " + GENERATION_SIZE);
38         out.println("State number = " + STATE_NUMBER);
39         out.println("Part stay = " + PART_STAY);
40         out.println("Time to small mutation = " + TIME_SMALL_MUTATION);
41         out.println("Time to big mutation = " + TIME_BIG_MUTATION);
42         out.println("Fitness calculated " + Individual.cntFitnessRun
+ " times.");
43         out.println("Calculation time = " + (finishTime - startTime)
/ 1000 + " seconds.");
44         out.close();
45     }
46         System.out.println("Fitness calculated " +
Individual.cntFitnessRun + " times.");
47 //     Automaton.printAutomaton(new PrintWriter(System.out), best);
48 }
49 }

```

## 2. Файл SimpleGeneticAlgorithm.java. Содержит класс, реализующий алгоритм генетического программирования

```

001 package ru.ifmo.tsarev.bachelor.genetic;
002
003 import java.io.File;
004 import java.io.FileNotFoundException;
005 import java.io.PrintWriter;
006 import java.util.ArrayList;
007 import java.util.Arrays;
008 import java.util.Comparator;
009 import java.util.Random;
010
011 public class SimpleGeneticAlgorithm {
012     private final double desiredFitness;
013     private final int populationSize;
014     private final int maxStates;
015
016

```

```

017     private Individual[] curGeneration;
018     private Random random = new Random();
019
020     /*
021     * Доля особей, переходящих в следующее поколение.
022     * Соответственно, остальные особи следующего поколения
023     * будут получены с помощью кроссовера из непешедших
024     * в новое поколение.
025     */
026     private final double partStay;
027
028     /*
029     * Вероятность, с которой происходят мутации.
030     */
031     private final double mutationProb;
032
033     /*
034     * Число поколений, по прошествии которого при отсутствии
прогресса фитнес-функции
035     * происходит "малая" мутация поколения
036     */
037     private final int timeSmallMutation;
038
039     /*
040     * Число поколений, по прошествии которого при отсутствии
прогресса фитнес-функции
041     * происходит "большая" мутация поколения
042     */
043     private final int timeBigMutation;
044
045     public SimpleGeneticAlgorithm(double desiredFitness, int
populationSize, int maxStates, double partStay, double mutationProb, int
timeSmallMutation, int timeBigMutation) {
046         this.desiredFitness = desiredFitness;
047         this.populationSize = populationSize;
048         this.maxStates = maxStates;
049         this.partStay = partStay;
050         this.mutationProb = mutationProb;
051         this.timeSmallMutation = timeSmallMutation;
052         this.timeBigMutation = timeBigMutation;
053     }

```

```

054
055 ArrayList<Double> generations = new ArrayList<Double>();
056
057 /**
058  * Инициализации популяции случайными особями.
059  *
060  */
061 private void init() {
062     curGeneration = new Individual[populationSize];
063     for (int i = 0; i < populationSize; i++) {
064         Individual toAdd = Individual.createRandom(2, maxStates,
0);
065         curGeneration[i] = toAdd;
066     }
067 }
068
069
070 private void botva() {
071     double max = -1;
072     int cnt = 0;
073     Individual res = null;
074     for (Individual i : curGeneration) {
075         double cur = i.getFitness();
076         if (cur > max) {
077             max = cur;
078             res = i;
079         }
080 //     System.out.println(cur);
081     }
082     System.out.println(max);
083 }
084
085 public Individual go() throws FileNotFoundException {
086     init();
087     int genCount = 0;
088
089     double lastBest = -1;
090     int cntBestEqual = 0;
091
092     while (true) {
093

```

```

094     double maxFitness = Integer.MIN_VALUE;
095     double minFitness = Integer.MAX_VALUE;
096     double sumFitness = 0;
097     Individual bestIndividual = null;
098     for (int i = 0; i < populationSize; i++) {
099 //         if (!curGeneration[i].selfCheck()) {
100 //             System.out.println("Bad " + i);
101 //         }
102         sumFitness += curGeneration[i].getFitness();
103         if (maxFitness < curGeneration[i].getFitness()) {
104             maxFitness = curGeneration[i].getFitness();
105             bestIndividual = curGeneration[i];
106         }
107     inFitness = Math.min(minFitness, curGeneration[i].getFitness());
108     }
109
110     generations.add(maxFitness);
111
112     System.out.println("Generation " + genCount + " Max fitness
= " + maxFitness + " Min fitness = " + minFitness + " Sum fitness = " +
sumFitness);
113     if (genCount % 1 == 0) {
114         try {
115             PrintWriter out = new PrintWriter(new File("gen" + genCount));
116             Individual.printIndividual(out, bestIndividual);
117             out.close();
118         } catch (FileNotFoundException e) {
119             // TODO Auto-generated catch block
120             e.printStackTrace();
121         }
122     }
123     if (maxFitness >= desiredFitness) {
124         try {
125             PrintWriter out = new PrintWriter(new File("fitness_graph"));
126             for (int i = 0; i < genCount; i++) {
127                 out.println(generations.get(i));
128             }
129             out.close();
130         } catch (FileNotFoundException e) {
131             // TODO Auto-generated catch block
132             e.printStackTrace();

```

```

133     }
134
135     return bestIndividual;
136 }
137
138 if (maxFitness == lastBest) {
139     cntBestEqual++;
140 } else {
141     lastBest = maxFitness;
142     cntBestEqual = 0;
143 }
144
145 // Генерируем новое поколение
146 Individual[] nextGeneration = new Individual[populationSize];
147 int nextCnt = 0;
148
149 // Применяем метод элитизма
150 Arrays.sort(curGeneration, new Comparator<Individual>() {
151     public int compare(Individual i1, Individual i2) {
152         return Double.compare(i2.getFitness(), i1.getFitness());
153     }
154 });
155
156 int cntStay = (int) (partStay * populationSize);
157 if ((populationSize - cntStay) % 2 == 1) {
158     cntStay++;
159 }
160 for (int i = 0; i < cntStay; i++) {
161     nextGeneration[nextCnt++] = curGeneration[i];
162 }
163
164 Individual[] best = new Individual[cntStay];
165 for (int i = 0; i < cntStay; i++) {
166     best[i] = curGeneration[i];
167 }
168
169 boolean[] can = new boolean[populationSize];
170 Arrays.fill(can, true);
171 // Теперь делаем кроссоверы (при этом используем всех)
172 int cntAdd = populationSize - cntStay;
173 for (int i = 0; i < cntAdd / 2; i++) {

```

```

174     int num1 = random.nextInt(populationSize);
175     int num2 = num1;
176     while (num1 == num2) {
177         num2 = random.nextInt(populationSize);
178     }
179     if (random.nextDouble() > 0.5) {
180         Individual[] toAdd = Individual.crossover(curGeneration[num1],
curGeneration[num2]);
181         for (int j = 0; j < 2; j++) {
182             nextGeneration[nextCnt++] = toAdd[j];
183         }
184     } else {
185         nextGeneration[nextCnt++] = curGeneration[num1].mutate();
186         nextGeneration[nextCnt++] = curGeneration[num2].mutate();
187     }
188 }
189
190 if (cntBestEqual >= timeSmallMutation) {
191     // "Малая" мутация поколения
192     for (int i = populationSize / 10; i < populationSize; i++)
{
193         nextGeneration[i] = nextGeneration[i].mutate();
194     }
195 }
196
197 if (cntBestEqual >= timeBigMutation) {
198     // "Большая" мутация поколения
199     int start = 0;
200     for (int i = start; i < populationSize; i++) {
201         if (random.nextBoolean()) {
202             nextGeneration[i] = nextGeneration[i].mutate();
203         } else {
204             nextGeneration[i] = Individual.createRandom(2, maxStates, 0);
205         }
206     }
207 }
208
209 // Новое поколение готово
210 curGeneration = nextGeneration;
211 genCount++;
212 }

```



```
213     }  
214 }
```

### 3. Файл Individual.java. Содержит класс, реализующий особь в алгоритме генетического программирования

```
001 package ru.ifmo.tsarev.bachelor.genetic;  
002  
003 import java.io.PrintWriter;  
004 import java.util.List;  
005 import java.util.Random;  
006  
007 import ru.ifmo.tsarev.bachelor.environment.judging.Manager;  
008 import ru.ifmo.tsarev.bachelor.environment.logic.EnvironmentLogic;  
009 import ru.ifmo.tsarev.bachelor.environment.logic.Plate;  
010 import ru.ifmo.tsarev.bachelor.genetic.fitness.FitnessCalculator;  
011                                     import  
ru.ifmo.tsarev.bachelor.genetic.fitness.FixedManagersFitnessCalculator;  
012  
013 /**  
014  * Особь для генетического алгоритма. Функция приспособленности  
015  * считается соревнованиями с априори заданными стратегиями.  
016  * @author Fedor Tsarev  
017  *  
018  */  
019 public class Individual implements Manager {  
020  
021     public static int cntFitnessRun = 0;  
022  
023     protected final FitnessCalculator fitnessCalculator = new  
FixedManagersFitnessCalculator(5);  
024  
025     protected PlateControlSystem[] pcs;  
026  
027     private boolean fitnessCalculated;  
028     private double fitness;  
029  
030     private static final Random r = new Random();  
031  
032     public Individual(PlateControlSystem[] pcs) {  
033         this.pcs = pcs;
```

```

034     }
035
036     public double getFitness() {
037         if (fitnessCalculated) {
038             return fitness;
039         }
040         cntFitnessRun++;
041         fitness = fitnessCalculator.calcFitness(this);
042         fitnessCalculated = true;
043         return fitness;
044     }
045
046     public static Individual createRandom(int platesCount, int
maxStates, int player) {
047         PlateControlSystem[] pcs = new
PlateControlSystem[platesCount];
048         EnvironmentLogic el = EnvironmentLogic.getInstance();
049
050         Plate[] ourPlates = new Plate[2];
051         Plate[] enemyPlates = new Plate[2];
052         List<Plate> list = el.getPlates();
053         {
054             int cntOur = 0;
055             int cntEnemy = 0;
056             for (Plate p : list) {
057                 if (p.getPlayer() == player) {
058                     ourPlates[cntOur++] = p;
059                 } else {
060                     enemyPlates[cntEnemy++] = p;
061                 }
062             }
063         }
064         for (int i = 0; i < platesCount; i++) {
065             pcs[i] = PlateControlSystem.createRandom(maxStates,
ourPlates[i], ourPlates[1 - i], enemyPlates);
066         }
067         return new Individual(pcs);
068     }
069
070     // Manager methods
071     public void init(int player) {

```

```

072     // TODO Auto-generated method stub
073
074 }
075
076 public void makeTurn(EnvironmentLogic el) {
077     for (PlateControlSystem p : pcs) {
078         p.makeMove();
079     }
080 }
081
082 public static void printIndividual(PrintWriter out, Individual
individual) {
083     out.println("Fitness = " + individual.getFitness());
084     for (PlateControlSystem p : individual.pcs) {
085         PlateControlSystem.printPlateControlSystem(out, p);
086     }
087 }
088
089 public static Individual[] crossOver(Individual i1, Individual
i2) {
090         PlateControlSystem[] pcs0 =
PlateControlSystem.crossOver(i1.pcs[0], i2.pcs[0]);
091         PlateControlSystem[] pcs1 =
PlateControlSystem.crossOver(i1.pcs[1], i2.pcs[1]);
092         return new Individual[] {new Individual(new
PlateControlSystem[] {pcs0[0], pcs1[0]}),
093     new Individual(new PlateControlSystem[] {pcs0[1], pcs1[1]})};
094 }
095
096 public Individual mutate() {
097     PlateControlSystem[] newPCS = pcs.clone();
098     if (r.nextBoolean()) {
099         newPCS[0] = newPCS[0].mutate();
100     } else {
101         newPCS[1] = newPCS[1].mutate();
102     }
103     return new Individual(newPCS);
104 }
105
106 }

```

**4. Файл PlateControlSystem.java. Содержит класс, реализующий систему управления летающей тарелкой**

```
001 package ru.ifmo.tsarev.bachelor.genetic;
002
003 import java.io.PrintWriter;
004 import java.util.Random;
005 import java.util.Scanner;
006
007 import ru.ifmo.tsarev.bachelor.Parameters;
008 import ru.ifmo.tsarev.bachelor.automata.Automaton;
009 import ru.ifmo.tsarev.bachelor.automata.actions.Action;
010 import ru.ifmo.tsarev.bachelor.environment.Config;
011 import ru.ifmo.tsarev.bachelor.environment.logic.EnvironmentLogic;
012 import ru.ifmo.tsarev.bachelor.environment.logic.Plate;
013 import ru.ifmo.tsarev.bachelor.neuralnets.NeuralNet;
014 import ru.ifmo.tsarev.bachelor.util.Vector;
015
016 /**
017  * Система управления летающей тарелкой. Является составной
018  * частью особи.
019  * @author Fedor Tsarev
020  *
021  */
022 public class PlateControlSystem {
023
024     private NeuralNet neuralNet;
025     private Automaton automaton;
026
027     private final Plate controlledPlate;
028     private final Plate allyPlate;
029     private final Plate[] enemyPlates;
030     private static final Random r = new Random();
031
032     public PlateControlSystem(Automaton automaton, NeuralNet
neuralNet, Plate controlledPlate, Plate allyPlate, Plate[] enemyPlates) {
033         this.automaton = automaton;
034         this.neuralNet = neuralNet;
035         this.controlledPlate = controlledPlate;
036         this.allyPlate = allyPlate;
037         this.enemyPlates = enemyPlates;
```

```

038     }
039
040     //TODO: verify
041     public void makeMove() {
042         double[] inputValues = new double[8];
043         {
044             Vector delta =
allyPlate.getPosition().subtract(controlledPlate.getPosition());
045             inputValues[0] = delta.x;
046             inputValues[1] = delta.y;
047         }
048
049         {
050             for (int i = 0; i < 2; i++) {
051                 Vector delta =
enemyPlates[i].getPosition().subtract(controlledPlate.getPosition());
052                 inputValues[2 + 2 * i] = delta.x;
053                 inputValues[2 + 2 * i + 1] = delta.y;
054             }
055         }
056
057         {
058             Vector v = controlledPlate.getSpeed();
059             inputValues[6] = Math.atan2(v.vectorProduct(Vector.X_ORTH),
v.scalarProduct(Vector.X_ORTH));
060         }
061
062         {
063             //TODO: inputValues[7] = time to hit the wall
064             Vector v = controlledPlate.getSpeed();
065             if (Math.abs(v.y) <= 1e-9) {
066                 inputValues[7] = 1e20;
067             } else {
068                 if (v.y > 0) {
069                     inputValues[7] = (Config.FIELD_HEIGHT -
allyPlate.getPosition().y) / v.y;
070                 } else {
071                     inputValues[7] = (0 - allyPlate.getPosition().y) / v.y;
072                 }
073             }
074         }

```

```

075
076
077     neuralNet.setInputValues(inputValues);
078
079     double[] outputValues = neuralNet.getOutput();
080     int[] inputForAutomaton = new int[outputValues.length];
081     for (int i = 0; i < outputValues.length; i++) {
082         inputForAutomaton[i] = (int) outputValues[i];
083     }
084
085     Action[] actions = automaton.makeTransition(inputForAutomaton);
086     for (Action a : actions) {
087         a.apply(controlledPlate);
088     }
089 }
090
091     public static PlateControlSystem createRandom(int maxStates,
Plate controlledPlate, Plate allyPlate, Plate[] enemyPlates) {
092     return new PlateControlSystem(
093         Automaton.createRandom(maxStates, Parameters.OUT_DEGREE),
094         NeuralNet.createRandom(),
095         controlledPlate, allyPlate, enemyPlates
096     );
097 }
098
099     public static void printPlateControlSystem(PrintWriter out,
PlateControlSystem pcs) {
100     NeuralNet.printNeuralNet(out, pcs.neuralNet);
101     Automaton.printAutomaton(out, pcs.automaton);
102 }
103
104     public static PlateControlSystem[] crossOver(PlateControlSystem
pcs1, PlateControlSystem pcs2) {
105         NeuralNet[] nn = NeuralNet.crossOver(pcs1.neuralNet,
pcs2.neuralNet);
106         Automaton[] a = Automaton.crossOver(pcs1.automaton,
pcs2.automaton);
107         return new PlateControlSystem[] {
108             new PlateControlSystem(a[0], nn[0], pcs1.controlledPlate,
pcs1.allyPlate, pcs1.enemyPlates),
109             new PlateControlSystem(a[1], nn[1], pcs2.controlledPlate,

```

```

pcs2.allyPlate, pcs2.enemyPlates)
    110     };
    111   }
    112
    113   public PlateControlSystem mutate() {
    114     NeuralNet nn = neuralNet;
    115     Automaton a = automaton;
    116     if (r.nextBoolean()) {
    117       nn = nn.mutate();
    118     } else {
    119       a = a.mutate();
    120     }
    121     return new PlateControlSystem(a, nn, controlledPlate,
allyPlate, enemyPlates);
    122   }
    123
    124 }

```

## 5. Файл `NeuralNet.java`. Содержит класс, реализующий нейронную сеть

```

001 package ru.ifmo.tsarev.bachelor.neuralnets;
002
003 import java.io.PrintWriter;
004 import java.util.Random;
005
006 public class NeuralNet {
007   private static final Random r = new Random();
008
009   private Neuron[] input;
010   private int inputCnt;
011
012   private Neuron[] hidden;
013   private int hiddenCnt;
014
015   private Neuron[] output;
016   private int outputCnt;
017
018   public NeuralNet(Neuron[] input, Neuron[] hidden, Neuron[]
output) {
019     this.input = input;

```

```

020     this.inputCnt = input.length;
021
022     this.hidden = hidden;
023     this.hiddenCnt = hidden.length;
024
025     this.output = output;
026     this.outputCnt = output.length;
027
028     setTopology();
029 }
030
031 private void setTopology() {
032     hidden[0].setInputs(new Neuron[] {input[0], input[1]});
033     hidden[1].setInputs(new Neuron[] {input[2], input[3]});
034     hidden[2].setInputs(new Neuron[] {input[4], input[5]});
035     hidden[3].setInputs(new Neuron[] {input[6], input[7]});
036
037     output[0].setInputs(new Neuron[] {hidden[0], hidden[1],
hidden[2]});
038     output[1].setInputs(new Neuron[] {hidden[1], hidden[2]});
039     output[2].setInputs(new Neuron[] {hidden[1], hidden[2],
hidden[3]});
040 }
041
042 public void setInputValues(double[] inputValues) {
043     if (inputValues.length != inputCnt) {
044         throw new IllegalArgumentException("inputValues.length must
be equal to inputCnt");
045     }
046
047     for (int i = 0; i < inputCnt; i++) {
048         input[i].setValue(inputValues[i]);
049     }
050 }
051
052 public double[] getOutput() {
053     double[] res = new double[outputCnt];
054     for (int i = 0; i < outputCnt; i++) {
055         res[i] = output[i].getValue();
056     }
057     return res;

```



```

058     }
059
060     /*
061     * Входные данные для нейронной сети:
062     * 1) относительные координаты товарища по команде --- 2
063     * 2) относительные координаты соперников --- 4
064     * 3) угол относительно направления вперед --- 1
065     * 4) время до столкновения с ближайшей стеной - 1
066     * Итого: 8
067     */
068     public static NeuralNet createRandom() {
069         Neuron[] input = new Neuron[8];
070         for (int i = 0; i < 8; i++) {
071             input[i] = new SigmoidNeuron(new double[0], 0);
072         }
073
074         Neuron[] hidden = new Neuron[4];
075         hidden[0] = SigmoidNeuron.createRandom(2);
076         hidden[1] = SigmoidNeuron.createRandom(2);
077         hidden[2] = SigmoidNeuron.createRandom(2);
078         hidden[3] = SigmoidNeuron.createRandom(2);
079
080         Neuron[] output = new Neuron[3];
081         output[0] = NeuronWithLimit.createRandom(3);
082         output[1] = NeuronWithLimit.createRandom(2);
083         output[2] = NeuronWithLimit.createRandom(3);
084
085         return new NeuralNet(input, hidden, output);
086     }
087
088     public static void printNeuralNet(PrintWriter out, NeuralNet
neuralNet) {
089         out.println("Neural net");
090         out.println("Inputs");
091         for (Neuron n : neuralNet.input) {
092             n.printSelf(out);
093         }
094         out.println("Hidden");
095         for (Neuron n : neuralNet.hidden) {
096             n.printSelf(out);
097         }

```

```

098     out.println("Outputs");
099     for (Neuron n : neuralNet.output) {
100         n.printSelf(out);
101     }
102 }
103
104 public static NeuralNet[] crossOver(NeuralNet nn1, NeuralNet nn2)
{
105     int inputCnt = nn1.inputCnt;
106     Neuron[] input1 = new Neuron[inputCnt];
107     Neuron[] input2 = new Neuron[inputCnt];
108     for (int i = 0; i < inputCnt; i++) {
109         if (r.nextBoolean()) {
110             input1[i] = nn1.input[i];
111             input2[i] = nn2.input[i];
112         } else {
113             input1[i] = nn2.input[i];
114             input2[i] = nn1.input[i];
115         }
116     }
117
118     int hiddenCnt = nn1.hiddenCnt;
119     Neuron[] hidden1 = new Neuron[hiddenCnt];
120     Neuron[] hidden2 = new Neuron[hiddenCnt];
121     for (int i = 0; i < hiddenCnt; i++) {
122         if (r.nextBoolean()) {
123             hidden1[i] = nn1.hidden[i];
124             hidden2[i] = nn2.hidden[i];
125         } else {
126             hidden1[i] = nn2.hidden[i];
127             hidden2[i] = nn1.hidden[i];
128         }
129     }
130
131     int outputCnt = nn1.outputCnt;
132     Neuron[] output1 = new Neuron[outputCnt];
133     Neuron[] output2 = new Neuron[outputCnt];
134     for (int i = 0; i < outputCnt; i++) {
135         if (r.nextBoolean()) {
136             output1[i] = nn1.output[i];
137             output2[i] = nn2.output[i];

```

```

138     } else {
139         output1[i] = nn2.output[i];
140         output2[i] = nn1.output[i];
141     }
142 }
143
144     return new NeuralNet[] {new NeuralNet(input1, hidden1,
output1), new NeuralNet(input2, hidden2, output2)};
145
146 }
147
148 public NeuralNet mutate() {
149     Neuron[] input = this.input.clone();
150     Neuron[] hidden = this.hidden.clone();
151     Neuron[] output = this.output.clone();
152     if (r.nextBoolean()) {
153         int i = r.nextInt(hiddenCnt);
154         hidden[i] = hidden[i].mutate();
155     } else {
156         int i = r.nextInt(outputCnt);
157         output[i] = output[i].mutate();
158     }
159     return new NeuralNet(input, hidden, output);
160 }
161
162     }

```

## 6. Файл `Neuron.java`. Содержит абстрактный класс искусственного нейрона

```

01 package ru.ifmo.tsarev.bachelor.neuralnets;
02
03 import java.io.PrintWriter;
04
05 public abstract class Neuron {
06
07     protected boolean valueCalculated;
08     protected double value;
09
10     protected Neuron[] inputs;
11     protected int inputsCnt;

```

```

12  protected double[] w;
13
14  public Neuron(double[] w) {
15      this.w = w;
16  }
17
18  public void setInputs(Neuron[] inputs) {
19      if (inputs.length != this.w.length) {
20          throw new IllegalArgumentException("inputs and w must have
the same length");
21      }
22      this.inputs = inputs;
23      this.inputsCnt = inputs.length;
24  }
25
26  public abstract double getValue();
27
28  public void setValue(double value) {
29      this.value = value;
30      valueCalculated = true;
31  }
32
33  public abstract void printSelf(PrintWriter out);
34
35  public abstract Neuron mutate();
36
37 }

```

## 7. Файл NeuronWithLimit.java. Содержит класс, реализующий нейрон с пороговой функцией активации

```

01 package ru.ifmo.tsarev.bachelor.neuralnets;
02
03 import java.io.PrintWriter;
04 import java.util.Random;
05
06 public class NeuronWithLimit extends Neuron {
07
08     private static final double MAXW = 1;
09     private static final Random r = new Random();
10

```

```

11 private double limit;
12
13 public NeuronWithLimit(double[] w, double limit) {
14     super(w);
15     this.limit = limit;
16 }
17
18 @Override
19 public double getValue() {
20     if (valueCalculated) {
21         return value;
22     }
23
24     double res = 0;
25
26     for (int i = 0; i < inputsCnt; i++) {
27         res += w[i] * inputs[i].getValue();
28     }
29
30     if (res > limit) {
31         res = +1;
32     } else {
33         res = -1;
34     }
35
36     value = res;
37     valueCalculated = true;
38     return res;
39
40 }
41
42 public static NeuronWithLimit createRandom(int cnt) {
43     double[] w = new double[cnt];
44     for (int i = 0; i < cnt; i++) {
45         w[i] = r.nextDouble() * 2 * MAXW - MAXW;
46     }
47     return new NeuronWithLimit(w, r.nextDouble() * MAXW * 2 - MAXW);
48 }
49
50 @Override
51 public void printSelf(PrintWriter out) {

```

```

52     out.println("Neuron with limit");
53     for (double cw : w) {
54         out.print(cw + " ");
55     }
56     out.println();
57     out.println(limit);
58 }
59
60 @Override
61 public Neuron mutate() {
62     int n = w.length;
63     double[] newW = new double[n];
64     for (int i = 0; i < n; i++) {
65         if (r.nextDouble() <= 1.0 / n) {
66             newW[i] = w[i] + r.nextDouble() * 0.1 - 0.05;
67             if (newW[i] > 1) {
68                 newW[i] = 1;
69             }
70             if (newW[i] < -1) {
71                 newW[i] = -1;
72             }
73         } else {
74             newW[i] = this.w[i];
75         }
76     }
77     double newLimit = limit;
78     if (r.nextBoolean()) {
79         newLimit = + r.nextDouble() * 0.1 - 0.05;
80     }
81     return new NeuronWithLimit(newW, newLimit);
82 }
83
84 }

```

## 8. Файл `SigmoidNeuron.java`. Содержит класс, реализующий нейрон с сигмоидальной функцией активации

```

01 package ru.ifmo.tsarev.bachelor.neuralnets;
02
03 import java.io.PrintWriter;

```

```

04 import java.util.Random;
05
06 public class SigmoidNeuron extends Neuron {
07
08     private static final double MAXW = 1;
09     private static final Random r = new Random();
10
11     private final double limit;
12
13     public SigmoidNeuron(double[] w, double limit) {
14         super(w);
15         this.limit = limit;
16     }
17
18     @Override
19     public double getValue() {
20         if (valueCalculated) {
21             return value;
22         }
23
24         double res = 0;
25
26         for (int i = 0; i < inputsCnt; i++) {
27             res += w[i] * inputs[i].getValue();
28         }
29
30         res -= limit;
31
32         res = 1 / (1 + Math.exp(-res));
33
34         value = res;
35         valueCalculated = true;
36         return res;
37     }
38
39     public static SigmoidNeuron createRandom(int cnt) {
40         double[] w = new double[cnt];
41         for (int i = 0; i < cnt; i++) {
42             w[i] = r.nextDouble() * MAXW;
43         }
44         return new SigmoidNeuron(w, r.nextDouble() * MAXW * 2 - MAXW);

```

```

45 }
46
47 @Override
48 public void printSelf(PrintWriter out) {
49     out.println("Sigmoid neuron");
50     for (double cw : w) {
51         out.print(cw + " ");
52     }
53     out.println(limit);
54     out.println();
55 }
56
57 @Override
58 public Neuron mutate() {
59     int n = w.length;
60     double[] newW = new double[n];
61     for (int i = 0; i < n; i++) {
62         if (r.nextDouble() <= 1.0 / n) {
63             newW[i] = w[i] + r.nextDouble() * 0.1 - 0.05;
64             if (newW[i] > 1) {
65                 newW[i] = 1;
66             }
67             if (newW[i] < 0) {
68                 newW[i] = 0;
69             }
70         } else {
71             newW[i] = this.w[i];
72         }
73     }
74     double newLimit = limit;
75     if (r.nextBoolean()) {
76         newLimit = limit + r.nextDouble() * 0.1 - 0.05;
77     }
78     return new SigmoidNeuron(newW, newLimit);
79 }
80
81 }

```



## 9. Файл Automaton.java. Содержит класс, реализующий конечный автомат с операциями скрещивания, мутации и создания случайного автомата

```
001 package ru.ifmo.tsarev.bachelor.automata;
002
003 import java.io.PrintWriter;
004 import java.util.Collection;
005 import java.util.Random;
006 import java.util.Scanner;
007
008 import ru.ifmo.tsarev.bachelor.automata.actions.Action;
009
010 public class Automaton {
011
012     private final static Random r = new Random();
013
014     private final int statesCount;
015     private final int outDegree;
016     private final Transition[][] transitions;
017     private final int startState;
018
019     private int currentState;
020
021     public Automaton(Transition[][] transitions, int startState) {
022         this.transitions = transitions;
023         this.statesCount = transitions.length;
024         this.outDegree = transitions[0].length;
025         this.startState = startState;
026         this.currentState = this.startState;
027     }
028
029     public Action[] makeTransition(int[] inputValues) {
030         if (inputValues.length != 3) {
031             throw new IllegalArgumentException("inputValues.length must
be equal to 3");
032         }
033         int val0 = inputValues[0];
034         if (val0 == -1) {
035             val0 = 0;
```

```

036     }
037     int val1 = inputValues[1];
038     if (val1 == -1) {
039         val1 = 0;
040     }
041     int val2 = inputValues[2];
042     if (val2 == -1) {
043         val2 = 0;
044     }
045
046     Transition t = transitions[currentState][4 * val0 + 2 * val1
+ val2];
047     currentState = t.getToState();
048
049     return t.getActions();
050 }
051
052 public static Automaton createRandom(int states, int outDegree)
{
053         Transition[][] transitions = new
Transition[states][outDegree];
054     int startState = r.nextInt(states);
055     for (int i = 0; i < states; i++) {
056         for (int j = 0; j < outDegree; j++) {
057             transitions[i][j] = Transition.createRandom(states, i,
j);
058         }
059     }
060     return new Automaton(transitions, startState);
061 }
062
063 public static Automaton[] crossOver(Automaton a1, Automaton a2)
{
064     int n = a1.statesCount;
065     int m = a1.outDegree;
066
067     Transition[][] t1 = new Transition[n][m];
068     Transition[][] t2 = new Transition[n][m];
069
070     for (int i = 0; i < n; i++) {
071         for (int j = 0; j < m; j++) {

```

```

072         if (r.nextBoolean()) {
073             t1[i][j] = a1.transitions[i][j];
074             t2[i][j] = a2.transitions[i][j];
075         } else {
076             t1[i][j] = a2.transitions[i][j];
077             t2[i][j] = a1.transitions[i][j];
078         }
079     }
080 }
081
082 if (r.nextBoolean()) {
083     return new Automaton[] {new Automaton(t1, a1.startState),
084                             new Automaton(t2, a2.startState)};
085 } else {
086     return new Automaton[] {new Automaton(t1, a2.startState),
087                             new Automaton(t2, a1.startState)};
088 }
089 }
090
091 public static void printAutomaton(PrintWriter out, Automaton
automaton) {
092     out.println("Automaton");
093     out.println(automaton.statesCount);
094     out.println(automaton.startState);
095     for (int i = 0; i < automaton.statesCount; i++) {
096         for (int j = 0; j < automaton.outDegree; j++) {
097             Transition.printTransition(out, automaton.transitions[i][j]);
098         }
099     }
100 }
101
102 // Два типа мутаций
103 // 1) изменение начального состояния
104 // 2) мутация перехода
105 public Automaton mutate() {
106     if (r.nextBoolean()) {
107         int newStartState = r.nextInt(statesCount);
108         return new Automaton(transitions, newStartState);
109     } else {
110         Transition[][] newT = new Transition[statesCount][outDegree];
111         for (int i = 0; i < statesCount; i++) {

```

```

112         for (int j = 0; j < outDegree; j++) {
113             newT[i][j] = transitions[i][j];
114         }
115     }
116     int i = r.nextInt(statesCount);
117     int j = r.nextInt(outDegree);
118     newT[i][j] = newT[i][j].mutate(statesCount);
119     return new Automaton(newT, startState);
120 }
121 }
122
123 }

```

## 10. Файл Transition.java. Содержит класс, реализующий переход в конечном автомате

```

01 package ru.ifmo.tsarev.bachelor.automata;
02
03 import java.io.PrintWriter;
04 import java.util.Collection;
05 import java.util.Random;
06
07 import ru.ifmo.tsarev.bachelor.automata.actions.Action;
08 import ru.ifmo.tsarev.bachelor.automata.actions.AngleAction;
09 import ru.ifmo.tsarev.bachelor.automata.actions.FuelAction;
10 import ru.ifmo.tsarev.bachelor.automata.actions.SendMessageAction;
11
12 public class Transition {
13     private final static Random r = new Random();
14
15     private final int from;
16     private final int to;
17     private final FuelAction fuelAction;
18     private final AngleAction angleAction;
19     private final SendMessageAction sendMessageAction;
20     private final int event;
21
22     public Transition(int from, int to, int event, FuelAction
fuelAction, AngleAction angleAction, SendMessageAction sendMessageAction) {
23         this.from = from;
24         this.to = to;

```

```

25     this.event = event;
26     this.fuelAction = fuelAction;
27     this.angleAction = angleAction;
28     this.sendMessageAction = sendMessageAction;
29 }
30
31 public int getToState() {
32     return to;
33 }
34
35 public Action[] getActions() {
36     return new Action[] {fuelAction, angleAction,
sendMessageAction};
37 }
38
39 public static Transition createRandom(int states, int from, int
event) {
40     int to = r.nextInt(states);
41     FuelAction fa = FuelAction.createRandom();
42     AngleAction aa = AngleAction.createRandom();
43     SendMessageAction sma = SendMessageAction.createRandom();
44     return new Transition(from, to, event, fa, aa, sma);
45 }
46
47 @Override
48 public String toString() {
49     return from + " -> " + to + " on " + event;
50 }
51
52 public static void printTransition(PrintWriter out, Transition
transition) {
53     out.println(transition + " " + transition.angleAction + " " +
transition.fuelAction + " " + transition.sendMessageAction);
54 }
55
56 public Transition mutate(int statesCount) {
57     if (r.nextBoolean()) {
58         return new Transition(from, r.nextInt(statesCount), event,
fuelAction, angleAction, sendMessageAction);
59     } else {
60         int c = r.nextInt(3);

```

```

61         if (c == 0) {
62             return new Transition(from, to, event, (FuelAction)
fuelAction.mutate(), angleAction, sendMessageAction);
63         } else if (c == 1) {
64             return new Transition(from, to, event, fuelAction,
(AngleAction) angleAction.mutate(), sendMessageAction);
65         } else {
66             return new Transition(from, to, event, fuelAction,
angleAction, (SendMessageAction) sendMessageAction.mutate());
67         }
68     }
69 }
70
71 }

```

## 11. Файл Action.java. Содержит абстрактный класс действия, выполняемого на переходе автомата

```

1 package ru.ifmo.tsarev.bachelor.automata.actions;
2
3 import ru.ifmo.tsarev.bachelor.environment.logic.Plate;
4
5 public abstract class Action {
6     public abstract void apply(Plate p);
7     public abstract Action mutate();
8 }

```

## 12. Файл AngleAction.java. Содержит класс действия, связанного с изменением угла поворота аэродинамических рулей

```

01 package ru.ifmo.tsarev.bachelor.automata.actions;
02
03 import java.util.Random;
04
05 import ru.ifmo.tsarev.bachelor.Parameters;
06 import ru.ifmo.tsarev.bachelor.environment.logic.Plate;
07
08 public class AngleAction extends Action {
09
10     private final static Random r = new Random();
11

```

```

12 private final double deltaA;
13
14 public AngleAction(double deltaA) {
15     this.deltaA = deltaA;
16 }
17
18 @Override
19 public void apply(Plate p) {
20     p.setA(p.getA() + deltaA);
21 }
22
23 public static AngleAction createRandom() {
24     return new AngleAction((r.nextInt(11) - 5) * 5);
25 }
26
27 @Override
28 public String toString() {
29     return "AngleAction: " + deltaA;
30 }
31
32 @Override
33 public Action mutate() {
34     double delta = (r.nextBoolean() ? 1 : -1) * 5;
35     double newDeltaA = deltaA + delta;
36     if (newDeltaA > 25) {
37         newDeltaA = 25;
38     }
39     if (newDeltaA < -25) {
40         newDeltaA = -25;
41     }
42     return new AngleAction(newDeltaA);
43 }
44
45 }

```

### 13. Файл FuelAction.java. Содержит класс действия, связанного с изменением расхода топлива

```

01 package ru.ifmo.tsarev.bachelor.automata.actions;
02
03 import java.beans.FeatureDescriptor;

```

```

04 import java.util.Random;
05
06 import ru.ifmo.tsarev.bachelor.environment.logic.Plate;
07
08 public class FuelAction extends Action {
09
10     private final static Random r = new Random();
11
12     private final double fuel;
13     public FuelAction(double fuel) {
14         this.fuel = fuel;
15     }
16
17     @Override
18     public void apply(Plate p) {
19         p.setQ(fuel);
20     }
21
22     public static FuelAction createRandom() {
23         // return new FuelAction(r.nextDouble());
24         // return new FuelAction(r.nextInt(6) * 0.2);
25         if (r.nextBoolean()) {
26             return new FuelAction(0.4);
27         } else {
28             return new FuelAction(0.8);
29         }
30     }
31
32     @Override
33     public String toString() {
34         return "FuelAction: " + fuel;
35     }
36
37     @Override
38     public Action mutate() {
39         double delta = r.nextDouble() * 0.1 - 0.05;
40         double newFuel = fuel + delta;
41         if (newFuel > 1) {
42             newFuel = 1;
43         }
44         if (newFuel < 0) {

```



```
45     newFuel = 0;
46 }
47     return new FuelAction(newFuel);
48 }
49
50 }
```

**14. Файл `SendMessageAction.java`. Содержит класс действия, связанного пересылкой сообщения другому агенту (в настоящей работе эта возможность не реализована)**

```
01 package ru.ifmo.tsarev.bachelor.automata.actions;
02
03 import ru.ifmo.tsarev.bachelor.environment.logic.Plate;
04
05 public class SendMessageAction extends Action {
06     // TODO
07
08     @Override
09     public void apply(Plate p) {
10         // TODO: think about it :)
11     }
12
13     public static SendMessageAction createRandom() {
14         // TODO: generate something reasonable ;)
15         return new SendMessageAction();
16     }
17
18     @Override
19     public String toString() {
20         return "SendMessageAction: ";
21     }
22
23     @Override
24     public Action mutate() {
25         return this;
26     }
27
28 }
```

## 15. Файл `FitnessCalculator.java`. Содержит абстрактный класс функции приспособленности

```
1 package ru.ifmo.tsarev.bachelor.genetic.fitness;
2
3 import ru.ifmo.tsarev.bachelor.genetic.Individual;
4
5 public interface FitnessCalculator {
6     public double calcFitness(Individual individual);
7 }
```

## 16. Файл `FixedManagersFitnessCalculator.java`. Содержит реализацию функцию приспособленности, вычисляемой соревнованием с заданным набором команд

```
01 package ru.ifmo.tsarev.bachelor.genetic.fitness;
02
03 import ru.ifmo.tsarev.bachelor.environment.Config;
04
05 import ru.ifmo.tsarev.bachelor.environment.judging.CompetitionResult;
06
07 import ru.ifmo.tsarev.bachelor.environment.judging.Judge;
08
09 import ru.ifmo.tsarev.bachelor.environment.judging.Manager;
10
11 import ru.ifmo.tsarev.bachelor.genetic.Individual;
12
13 import ru.ifmo.tsarev.bachelor.genetic.samplemanagers.AgressiveManager;
14
15 import ru.ifmo.tsarev.bachelortests.FlyForwardManager;
16
17
18 public class FixedManagersFitnessCalculator implements
FitnessCalculator {
19     private Manager[] fixedManagers;
20     private final double[][] xCoordinates;
21     private final int competitionsCount;
22
23     private final Judge judge;
24
25     public FixedManagersFitnessCalculator(int competitionsCount) {
26         this.competitionsCount = competitionsCount;
27         xCoordinates = new
double[competitionsCount][Config.PLATES_COUNT];
28         judge = Judge.getInstance();
29     }
30 }
```

```

22     initManagers();
23 }
24
25 private void initManagers() {
26     // TODO : use Reflection to get Managers from samplemanagers
package
27     fixedManagers = new Manager[2];
28     fixedManagers[0] = new FlyForwardManager();
29     fixedManagers[1] = new AgressiveManager();
30 }
31
32 public double calcFitness(Individual individual) {
33     double fitness = 0;
34     int winCount = 0;
35     int summaryCC = 0;
36     for (Manager m : fixedManagers) {
37         for (int i = 0; i < competitionsCount; i++) {
38             CompetitionResult res = judge.makeCompetition(individual,
m, xCoordinates[i]);
39             fitness += res.getResults()[0];
40             if (res.getWinner() == CompetitionResult.FIRST_PLAYER_WON)
{
41                 winCount++;
42             }
43             summaryCC++;
44         }
45     }
46     return fitness + 1.0 * winCount / (summaryCC + 1);
47 }
48
49 }

```

## 17. Файл `AgressiveManager.java`. Содержит реализацию агрессивной стратегии управления командой летающих тарелок

```

01 package ru.ifmo.tsarev.bachelor.genetic.samplemanagers;
02
03 import java.util.Random;
04
05 import ru.ifmo.tsarev.bachelor.environment.Config;
06 import ru.ifmo.tsarev.bachelor.environment.judging.Manager;

```

```

07 import ru.ifmo.tsarev.bachelor.environment.logic.EnvironmentLogic;
08 import ru.ifmo.tsarev.bachelor.environment.logic.Plate;
09
10 public class AgressiveManager implements Manager {
11
12     private int player;
13     private final static Random random = new Random();
14
15     public void init(int player) {
16         this.player = player;
17     }
18
19     public void makeTurn(EnvironmentLogic el) {
20         int cnt = 0;
21         for (Plate plate: el.getPlates()) {
22             cnt++;
23             if (cnt < Config.getPlatesCount()) {
24                 if ((Math.abs(plate.getSpeed().x) < 1e-6) ||
25 (plate.getSpeed().y / plate.getSpeed().x > -0.3)) {
26                     plate.setA(random.nextDouble() * Config.getMaximalRotateAngle());
27                 } else {
28                     plate.setA(0);
29                 }
30                 plate.setQ(random.nextDouble() + 0.4);
31             } else {
32                 if (plate.getPosition().y > Config.getFieldHeight()
33 - 2) {
34                     plate.setA(5);
35                 } else {
36                     plate.setA(Math.atan2(plate.getSpeed().y, plate.getSpeed().x) *
180 / Math.PI);
37                 }
38                 plate.setQ(0.4);
39             }
40         }
41     }

```

## 18. Файл `FlyForwardManager.java`. Содержит реализацию «простой» стратегии управления командой летающих тарелок

```
01 package ru.ifmo.tsarev.bachelor.genetic.samplemanagers;
02
03 import ru.ifmo.tsarev.bachelor.environment.judging.Manager;
04 import ru.ifmo.tsarev.bachelor.environment.logic.EnvironmentLogic;
05 import ru.ifmo.tsarev.bachelor.environment.logic.Plate;
06
07 public class FlyForwardManager implements Manager {
08
09     private int player;
10     public void init(int player) {
11         this.player = player;
12     }
13
14     public void makeTurn(EnvironmentLogic el) {
15         for (Plate p : el.getPlates()) {
16             if (p.getPlayer() == player) {
17                 p.setA(0);
18                 p.setQ(0.4);
19             }
20         }
21     }
22
23 }
```