

На правах рукописи



Воронцов Ярослав Александрович

**МАТЕМАТИЧЕСКОЕ МОДЕЛИРОВАНИЕ ЗАДАЧ
ВЫБОРА С РАСПЛЫВЧАТОЙ
НЕОПРЕДЕЛЕННОСТЬЮ НА ОСНОВЕ
МЕТОДОВ ПРЕДСТАВЛЕНИЯ И АЛГЕБРЫ
НЕЧЕТКИХ ПАРАМЕТРОВ**

05.13.18 — математическое моделирование, численные методы
и комплексы программ

Автореферат

диссертации на соискание учёной степени
кандидата физико-математических наук

Воронеж — 2015

Работа выполнена в Федеральном государственном бюджетном образовательном учреждении высшего профессионального образования «Воронежский государственный университет»

Научный руководитель: доктор технических наук, профессор
Матвеев Михаил Григорьевич

Официальные оппоненты: **Блюмин Семён Львович**,
доктор физико-математических наук, профессор,
Липецкий государственный технический университет,
кафедра прикладной математики, профессор
Анисимов Дмитрий Николаевич,
кандидат технических наук, доцент,
Московский энергетический институт,
кафедра управления и информатики, доцент

Ведущая организация: Тверской государственный технический университет

Защита состоится « » апреля 2015 г. в XX часов на заседании диссертационного совета Д.212.038.020 при Федеральном государственном бюджетном образовательном учреждении высшего профессионального образования «Воронежский государственный университет» по адресу: 394006, г. Воронеж, Университетская пл., д. 1, ауд. 335.

С диссертацией можно ознакомиться в научной библиотеке Воронежского государственного университета и на сайте <http://www.science.vsu.ru/disser>.

Автореферат разослан « » марта 2015 года.

Ученый секретарь
диссертационного совета
кандидат физико-математических наук
доцент

Шабров С.А.

Общая характеристика работы

Актуальность темы. Развитие теории нечётких множеств позволило расширить возможности учёта различных видов неопределённости, для описания которых в течение долгого времени в моделях использовались методы теории вероятностей и математической статистики. Исторически сложилось два основных направления нечёткой математики — нечёткий логический вывод, использующий модели с нечёткими отношениями, и мягкие вычисления, применяемые в классических моделях с чёткими отношениями и нечёткими параметрами. Удобство этих моделей состоит в том, что они достаточно хорошо проработаны и испытаны временем и во многих случаях позволяют получать решение в аналитическом виде.

Фаззификация известных ранее классических задач и создание новых нечётких моделей привела к необходимости разработки новых методов решения, позволяющих применять экспертные оценки на различных этапах моделирования. В работах известных зарубежных (D. Dubois, R. Fuller, A. Prade, R. Yager, L. Zadeh, H. Zimmermann и др.) и отечественных (В. Г. Балашов, А. Н. Борисов, В. В. Борисов, В. В. Круглов, С. Л. Блюмин, А. А. Усков и др.) учёных и исследователей рассмотрено и проанализировано множество применений результатов теории нечётких множеств и мягких вычислений к решению задач выбора, управления и принятия решений. Обратной стороной использования моделей с нечёткостью стало возникновение противоречий между решениями, полученными с применением новых методов, и результатами классических теорий, потеря устойчивости решений, нарушение естественных отношений в моделях, в которых нечёткими являются только параметры, неоправданное расширение степени нечёткости результата, повышение вычислительной сложности задач.

Актуальность темы исследования определяется необходимостью разработки математических моделей, численных методов и программ, инвариантных к широкому кругу различных задач с чёткими отношениями и нечёткой неопределённостью параметров и позволяющих решать их как совокупность нескольких чётких, используя при этом классические методы моделирования и стандартное ПО и обеспечивая требуемые в конкретной задаче качественные свойства решения — устойчивость, сохранение чётких математических соотношений и т. п.

Диссертационная работа выполнена в рамках одного из основных научных направлений Воронежского государственного университета «Разработка моделей, методов и алгоритмов обработки информации для создания информационных технологий и систем нового поколения» (№ гос. регистрации 01201263910).

Целью диссертационной работы является построение и исследование моделей учёта нечёткой неопределённости, обеспечивающих требуемые свойства решения различных прикладных задач — устойчивость, сохранение чётких математических соотношений, ограничение расширения неопределённости, а также разработка методов численного решения на основе вводимых моделей. Для достижения поставленной цели в работе решались следующие **задачи**:

1. Анализ существующих методик нечётких вычислений с точки зрения сохранения свойств решения задач.
2. Разработка модели представления нечётких чисел, позволяющей максимально сохранять исходную экспертную информацию и обеспечить требуемые качественные свойства решений (устойчивость, сохранение чётких математических соотношений и т. п.).
3. Разработка методики эффективной численной реализации решения задач с нечёткими параметрами, основанной на подходящих алгебраических структурах и её тестирование на примере задачи сетевого планирования с нечёткими параметрами.
4. Разработка и верификация программного обеспечения, реализующего предложенную модель представления нечётких параметров и методики численного решения задач с нечёткими параметрами.

Методы исследования. В диссертационной работе использованы основные положения и методы теории нечётких множеств, мягких вычислений, интервального анализа, теории алгебраических структур, теории графов, численных методов. При создании программного обеспечения использовались технологии модульного и объектно-ориентированного программирования.

Тематика работы. Содержание диссертации соответствует п. 1 «Разработка новых математических методов моделирования объектов и явлений», п. 3 «Разработка, обоснование и тестирование эффективных вычислительных методов с применением современных компьютерных технологий», п. 8 «Разработка систем компьютерного и имитационного моделирования» паспорта специальности 05.13.18 — «Математическое моделирование, численные методы и комплексы программ».

Научная новизна. В диссертационной работе получены следующие результаты, характеризующиеся научной новизной:

1. Предложена и исследована модель представления расплывчатых числовых оценок в классе треугольных LR-чисел, отличающаяся модификацией нечёткого LR-числа, основанной на применении предложенного L-преобразования LR-чисел в соответствующие LL/RR-числа.
2. Разработаны вычислительные методы приближённого решения задач выбора с нечёткими параметрами, отличающиеся построением и использованием изоморфной алгебраической структуры над множеством модифицированных нечётких чисел, инвариантные к форме математического описания задачи и позволяющие параметрически управлять устойчивостью решения.
3. Разработаны алгоритмы и структура программного комплекса для решения задач выбора с нечёткими параметрами, реализующего предложенные в работе вычислительные методы, отличающегося использованием стандартных вычислительных операций над действительными переменными (в отличие от специализированных программных пакетов, работающих с нечеткими числами).

Достоверность научных результатов. Научные положения, теоретические выводы и практические рекомендации обоснованы корректным использованием вы-

бранного математического аппарата и подтверждены результатами вычислительного эксперимента.

Практическая значимость исследования заключается в расширении сферы применимости методов моделирования с использованием чётких отношений и нечётких параметров. Подходы к нечётким вычислениям, предложенные в диссертации, позволяют существенно упростить процедуру расчётов без значительных потерь экспертной информации, а также использовать существующее стандартное программное обеспечение для решения различных производственных задач.

Реализация и внедрение результатов работы. Разработанный программный комплекс «CSBusinessGraph» используется в практической деятельности по первоначальной оценке проектов ООО «Философт» (DataArt). Результаты диссертации в форме моделей, алгоритмов и программ используются в производственном процессе ООО «Философт», что подтверждается актом о внедрении. Признана целесообразность использования предложенной в диссертации методики для оптимизации процедур первоначальной оценки проектов по разработке программного обеспечения.

Апробация работы. Основные результаты работы докладывались на ежегодных научных сессиях Воронежского государственного университета и следующих конференциях различного уровня: международная конференция «Современные проблемы прикладной математики, теории управления и математического моделирования» (Воронеж, 2012 г.); международная конференция «Информатика: проблемы, методология, технологии» (Воронеж, 2013–2014 гг.); международный научно-технический семинар «Современные технологии в задачах управления, автоматизации и обработки информации» (Алушта, 2013–2014 гг.); научно-техническая конференция студентов и аспирантов «Радиоэлектроника, электротехника и энергетика» (Москва, 2014).

Публикации. По теме диссертационного исследования опубликовано 11 научных работ [1]– [11], в том числе 4 [5, 6, 10, 11] — в изданиях, рекомендованных ВАК РФ. В работах, выполненных в соавторстве: в [5] предложено преобразование L и алгебра модифицированных нечётких чисел; в [6] выполнен анализ существующих методов сравнения нечётких чисел и предложен метод сравнения для модифицированных LL/RR -чисел; а в [10] — предложено определение устойчивости задачи нечёткого линейного программирования и разработан алгоритм решения задачи календарно-сетевого планирования и управления с нечёткими параметрами, позволяющий получать устойчивое решение.

Объем и структура работы. Диссертация состоит из введения, четырех глав, заключения и списка литературы. Полный объем диссертации **158** страниц текста с **16** рисунками и **3** таблицами. Список литературы содержит **131** наименование, включая работы автора.

Содержание работы

Во **введении** обоснована актуальность темы исследования, кратко изложены структура и содержание диссертации, определены научная новизна и практическая значимость полученных результатов.

В первой главе приведены основные понятия теории нечётких множеств и описаны актуальные модели представления нечёткой информации, используемые в дальнейшем при описании исследования. Дано определение нечётких моделей и их классификация в зависимости от этапа применения нечёткой математики — при описании системы, при задании параметров, при задании входов, выходов и состояний (модели первого, второго и третьего типа). В работе предложена классификация нечётких моделей на основе применяемого в них языка описания выбора, объединённая с вышеописанной (рис. 1). В качестве объекта исследования выбраны модели, использующие чёткие отношения и нечёткие параметры (модели второго типа).

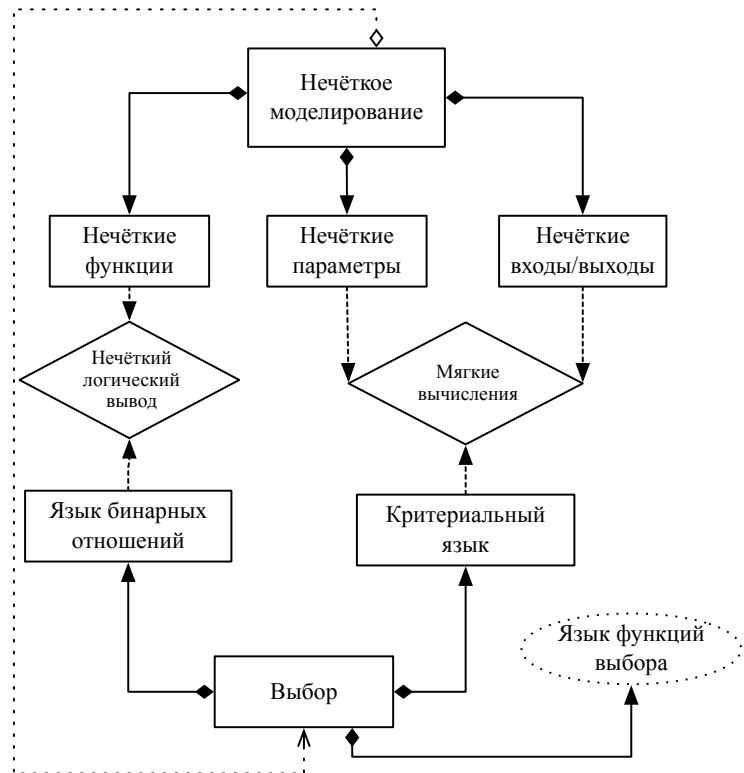


Рис. 1. Предлагаемая классификация нечётких моделей

Анализ методов мягких вычислений показал, что лежащие в их основании алгебраические структуры (в основном решётки) и отсутствие отношения линейного порядка приводят к нарушениям чётких математических отношений и неоправданному расширению неопределённости результата. В диссертации формулируются основные требования к модели представления нечёткой информации и методам решения задач второго типа — получение устойчивого решения, непротиворечивость естественным математическим отношениям, ограничение расширения неопределённости, — и вводятся требования вычислительной эффективности и возможности применения стандартных программных комплексов, предназначенных для чётких вычислений.

Вторая глава диссертации посвящена разработке и исследованию методов моделирования и обработки нечетких числовых величин, которые удовлетворяли бы выдвинутым к ним в главе 1 требованиям. Ввиду широкого распространения линейных моделей, исследование проводится для нечётких треугольных чисел. В качестве основной формы представления треугольных чисел в работе выбрана форма (1) в виде границ чётких α -интервалов X_α , $\alpha \in [0;1]$, позволяющая быстро переходить к интервальной неопределённости.

$$\begin{cases} x^L(\alpha) = m - a + a\alpha \\ x^R(\alpha) = m + b - b\alpha \end{cases} \quad (1)$$

Проводится краткий анализ существующих алгебраических методов обработки нечётких чисел, выделяются их достоинства и недостатки с точки зрения применимости в нечётких моделях второго типа. Для преодоления выделенных в главе 1 недостатков существующих методов нечётких вычислений предлагается следующий подход. Исходная задача выбора значения \tilde{X} , удовлетворяющего некоторой функции $\tilde{Y} = f(\tilde{X}, \tilde{A})$ с нечёткими числовыми параметрами, рассматривается как совокупность задач с интервальной неопределенностью

$$\tilde{Y} = f(\tilde{X}, \tilde{A}) \rightarrow \bigcup_{\alpha=0}^1 y_{\alpha} = f(X_{\alpha}, A_{\alpha}) \quad (2)$$

с последующим переходом к детерминированной задаче на каждом α -уровне, для чего внутри интервала X_{α} выбирается точка $\bar{x}(\alpha)$. В диссертации предлагается выбирать значение $\bar{x}(\alpha)$ с помощью линейного параметрического преобразования L

$$\bar{x}(\alpha) = L(X_{\alpha}) = \lambda x^L(\alpha) + (1 - \lambda)x^R(\alpha). \quad (3)$$

Для треугольных чисел $\bar{x}(\alpha)$ является линейной функцией ввиду линейности $x^L(\alpha)$ и $x^R(\alpha)$. После решения чётких α -уровневых задач полученные результаты $y(\alpha)$ аппроксимируются нечётким числом $\tilde{Y}^* = \{y(\alpha) | \mu_{\tilde{Y}}(y) = \alpha\}$, которое называется *модифицированным решением* задачи (2).

Предлагаемый подход в своей основе имеет декомпозицию нечётких чисел по α -уровням — происходит переход от использования «полноценных» треугольных чисел к алгебрам для треугольных чисел LL/RR -типа (т.е. таких, у которых один из коэффициентов нечёткости нулевой), и функция принадлежности чисел такого типа является обратной к линейной функции (3), которая определяет точки $\bar{x}(\alpha)$:

$$\mu_{\tilde{A}^*}(x) = (\bar{x}(\alpha))^{-1} \quad (4)$$

В диссертации вводится ключевое понятие модифицированного нечёткого числа. *Модифицированным нечётким числом* называется число \tilde{A}^* , получаемое из \tilde{A} с помощью преобразования (3) и (4). В работе показано, что модифицированное нечёткое число является числом LL/RR -типа, и в дальнейшем для таких чисел используется обозначение $\bar{x}(\alpha)$, указывающее на механизм их построения с помощью (4).

Исходя из (3) и (4) очевидно, что преобразование L сокращает информативность исходной нечёткой величины. Для определения степени потери нечёткой информации исследуются свойства преобразования L . Чтобы производить анализ и вычисления в форме, инвариантной к расположению числа на числовой оси, в диссертации предложено представление треугольного числа в виде совокупности следующих параметров:

- длина носителя $d_{\tilde{A}}$;
- мода $m_{\tilde{A}}$;
- степень асимметрии $AS_{\tilde{A}}$.

Степенью асимметрии $AS_{\tilde{A}}$ называют характеристику треугольного нечёткого числа, определяемую как разность площадей прямоугольных треугольников, на которые исходное нечёткое число делится модой.

В работе показано, что запись треугольного нечёткого числа в виде тройки $(m_{\tilde{A}}, d_{\tilde{A}}, AS_{\tilde{A}})$ эквивалентна введённым ранее способам записи через коэффициенты нечёткости $(m; a; b)$ и точки пересечения с осью Ox $(x^L; m; x^R)$. При известных степени асимметрии $AS_{\tilde{A}}$ и длине носителя $d_{\tilde{A}}$, коэффициенты нечёткости определяются по формуле

$$\begin{cases} a = \frac{d_{\tilde{A}} - 2AS_{\tilde{A}}}{2} \\ b = \frac{d_{\tilde{A}} + 2AS_{\tilde{A}}}{2} \end{cases}$$

Для преобразования L доказаны следующие свойства, подтверждающие, что его применение к нечетким числовым величинам в основном сохраняет их информативность при целенаправленном выборе параметра λ , а уменьшение длины носителя позволяет снизить степень неопределённости решения.

Утверждение 1. Преобразование L сохраняет моду нечёткого числа. Другими словами, $\forall \lambda \in [0; 1]: m_{\tilde{A}} = m_{\tilde{A}^*}$.

Утверждение 2. При некоторых значениях параметра λ преобразование L сохраняет

1. знак степени асимметрии, т.е. $\exists \lambda \in [0; 1]: \text{sign}(AS_{\tilde{A}}) = \text{sign}(AS_{\tilde{A}^*})$;
2. значение степени асимметрии, т.е. $\exists \lambda \in [0; 1]: AS_{\tilde{A}} = AS_{\tilde{A}^*}$.

Утверждение 3. Модифицированное число всегда содержится внутри исходного числа. Другими словами, $\forall \lambda \in [0; 1]: A_{\alpha}^* \subset A_{\alpha}$; $d_{\tilde{A}} \geq d_{\tilde{A}^*}$, т.е. преобразование L уменьшает длину носителя нечёткого числа и оставляет α -интервалы модифицированного числа в рамках α -интервалов исходного числа.

На основании следствий из свойств преобразования L , в диссертации даются рекомендации по выбору параметра λ и применимости предлагаемой методики:

- при $\lambda = \frac{a}{a+b} = \frac{a}{d_{\tilde{A}}}$ сохраняется значение степени асимметрии. Применение преобразования L с этим значением λ к нечётким LL/RR -числам не изменяет их;
- при $\lambda = \frac{b}{a+b} = \frac{b}{d_{\tilde{A}}}$ преобразование L уничтожает нечёткую информацию, заложенную экспертом в число, и сводит операции над числами к операциям над их модами;
- применимость преобразования L при использовании симметричных нечётких числах ограничена, поскольку $\lambda = \frac{a}{a+b} = \frac{b}{a+b} = \frac{1}{2}$, и все вычисления в этом случае сводятся к операциям над модами чисел.

Для доказательства применимости предложенного подхода в нечётких моделях второго типа, создаётся алгебраическая система для множества всех нечётких модифицированных чисел $K = \{\bar{x}(\alpha)\}; \alpha \in [0; 1]$. Строится чёткая алгебра $P = \langle K; +, * \rangle$; для её построения используется более удобная форма записи модифицированного числа

$$\bar{x}(\alpha) = c + k\alpha, \quad (5)$$

где

$$\begin{cases} c = m + b - \lambda(a + b) \\ k = \lambda(a + b) - b \end{cases} \quad (6)$$

$$\lambda \in [0; 1]; \quad c, k \in \mathbb{R}$$

На множестве K вводится операция сложения (7), а также нейтральный (8) и противоположный по сложению (9) элементы. Доказываются свойства ассоциативности и коммутативности операции (7).

$$\bar{x}_1(\alpha) + \bar{x}_2(\alpha) = r_1(\alpha) = c_1 + c_2 + (k_1 + k_2)\alpha, \quad r_1(\alpha) \in K; \quad (7)$$

$$\bar{0} = 0 + 0\alpha \in K : \forall \bar{x}(\alpha) \in K : \bar{x}(\alpha) + \bar{0} = c + k\alpha + 0 + 0\alpha = \bar{x}(\alpha); \quad (8)$$

$$-\bar{x}(\alpha) = -c - k\alpha \in K : \bar{x}(\alpha) + (-\bar{x}(\alpha)) = \bar{0}. \quad (9)$$

Также на множестве K вводится операция умножения. Её можно было бы определить с помощью (10) как сумму произведений компонент модифицированных нечётких чисел

$$\bar{x}_1(\alpha) \cdot \bar{x}_2(\alpha) = r'_2(\alpha) = (c_1 + k_1\alpha)(c_2 + k_2\alpha) = c_1c_2 + c_1k_2\alpha + c_2k_1\alpha + k_1k_2\alpha^2, \quad (10)$$

однако такое определение приводит к искажению треугольного вида результата нечётких операций, т.е. $r'_2(\alpha) \notin K$. Для того, чтобы множество K было замкнутым относительно операции умножения, используется линейная интерполяция — зависимость $r_2(\alpha)$ восстанавливается в виде линейной функции по значениям выражения (10) при $\alpha = 0$ и $\alpha = 1$. Это приводит к следующему определению операции умножения:

$$r_2(\alpha) = c_1c_2 + (c_1k_2 + c_2k_1 + k_1k_2)\alpha; \quad r_2(\alpha) \in K. \quad (11)$$

Для операции умножения (11) вводятся нейтральный (12) и обратный по умножению (13) элементы. Доказываются свойства ассоциативности и коммутативности, а также свойство дистрибутивности умножения (11) относительно сложения (7). Показано, что для существования обратного элемента число $\bar{x}(\alpha)$ должно иметь ненулевую моду, поскольку, согласно (6), $c + k = m \neq 0$.

$$\bar{1} = 1 + 0\alpha \in K : \forall \bar{x}(\alpha) \in K \quad \bar{x}(\alpha) \cdot \bar{1} = \bar{x}(\alpha); \quad (12)$$

$$\bar{x}^{-1}(\alpha) = \frac{1}{c} - \frac{k}{c(c+k)}\alpha, \quad c \neq 0; \quad \bar{x}^{-1}(\alpha) \in K : \bar{x}(\alpha) \bar{x}^{-1}(\alpha) = \bar{1}. \quad (13)$$

В диссертации для модифицированных нечётких чисел показывается эквивалентность записи в виде (5) и в виде

$$\bar{x}_{\tilde{A}}(\alpha) = \bar{x}_{\tilde{A}}(0) + \alpha(\bar{x}_{\tilde{A}}(1) - \bar{x}_{\tilde{A}}(0)) = \alpha\bar{x}_{\tilde{A}}(1) + (1 - \alpha)\bar{x}_{\tilde{A}}(0). \quad (14)$$

На основании (14) предложен способ нечётких вычислений, называемый двухточечными вычислениями, позволяющий решать нечёткую задачу как две чёткие при $\alpha = 0$ и $\alpha = 1$. Если обозначить за $*$ произвольную арифметическую операцию, то для чисел в форме (14) её результат будет выглядеть следующим образом:

$$\bar{x}_{\tilde{A}}(\alpha) * \bar{x}_{\tilde{B}}(\alpha) = \alpha(\bar{x}_{\tilde{A}}(1) * \bar{x}_{\tilde{B}}(1)) + (1 - \alpha)(\bar{x}_{\tilde{A}}(0) * \bar{x}_{\tilde{B}}(0)). \quad (15)$$

В диссертации показано, что двухточечные вычисления, описываемые алгеброй $Q = \langle M, \Omega_2 \rangle$ с сигнатурой Ω_2 , где M — множество пар действительных значений $(\bar{x}(0), \bar{x}(1))$, изоморфны введённой ранее алгебре модифицированных нечётких чисел $P = \langle K, \Omega_1 \rangle$ с сигнатурой Ω_1 . Действительно, существует отображение $\Gamma : K \rightarrow M$ и

обратное ему $\Gamma^{-1}: M \rightarrow K$, описываемые формулами

$$\begin{cases} c = \bar{x}_{\tilde{A}}(0); \\ k = \bar{x}_{\tilde{A}}(1) - \bar{x}_{\tilde{A}}(0); \end{cases} \Leftrightarrow \begin{cases} \bar{x}_{\tilde{A}}(0) = c; \\ \bar{x}_{\tilde{A}}(1) = c + k; \end{cases} \quad (16)$$

и удовлетворяющее условиям (17)–(18) для бинарных операций $\varphi_i \in \Omega_1$, $\psi_i \in \Omega_2$ и элементов $k_1, k_2 \in K$, $m_1, m_2 \in M$:

$$\Gamma(\varphi_i(k_1, k_2)) = \psi_i(\Gamma(k_1, k_2)); \quad (17)$$

$$\varphi_i(\Gamma^{-1}(m_1, m_2)) = \Gamma^{-1}(\psi_i(m_1, m_2)) = \quad (18)$$

Ввиду (16), множества M и K суть одно и то же, поэтому равенства (17) и (18) после исключения Γ и Γ^{-1} доказываются простой подстановкой в общем виде. Переход к двухточечным вычислениям избавляет от необходимости вводить отношение линейного порядка на множестве K и позволяет использовать стандартные программные продукты для решения нечетких задач, т. к. нечеткая задача решается как две чётких.

В конце второй главы кратко рассматривается проблема устойчивости моделей второго типа на примере задачи линейного программирования с нечёткими параметрами

$$\begin{cases} f(\mathbf{x}) = \mathbf{C}\mathbf{x} \rightarrow \min; \\ \mathbf{A}\mathbf{x} = \mathbf{B}, \end{cases}$$

где $\mathbf{A} = \{\tilde{A}_{ij}\}$ — матрица, а $\mathbf{B} = \{\tilde{B}_i\}$, $\mathbf{C} = \{\tilde{C}_i\}$ — векторы нечётких параметров. Применение к каждому из элементов матрицы и векторов преобразования L приводит к модифицированной задаче

$$\begin{cases} f(\mathbf{x}) = \mathbf{C}^*\mathbf{x} \rightarrow \min; \\ \mathbf{A}^*\mathbf{x} = \mathbf{B}^*, \end{cases} \quad (19)$$

в которой $\mathbf{A}^* = \{\bar{x}_{\tilde{A}_{ij}}(\alpha)\}$, $\mathbf{B}^* = \{\bar{x}_{\tilde{B}_i}(\alpha)\}$, $\mathbf{C}^* = \{\bar{x}_{\tilde{C}_i}(\alpha)\}$.

При изменении значений α при фиксированных коэффициентах λ_{A_i} преобразования L , происходит возмущение задачи (19). Ввиду свойства сохранения моды, в работе предлагается зафиксировать в качестве «эталонного» решение (19) при $\alpha = 1$ и использовать определение устойчивости по решению, поскольку оно включает в себя более узкое определение общей устойчивости, т. е. принципиальное существование решения возмущённой задачи. Предполагается, что нечёткая задача будет считаться устойчивой по решению, если при переходе с одного α -уровня на другой не происходит значительного изменения решения в смысле евклидовой метрики, т. е.

$$\forall \varepsilon > 0 \exists \delta > 0 \forall \alpha_1, \alpha_2 \in [0; 1] |\alpha_1 - \alpha_2| < \delta \Rightarrow \|\mathbf{x}(\alpha_1) - \mathbf{x}(\alpha_2)\| < \varepsilon. \quad (20)$$

Согласно методике двухточечных вычислений, задачу (19) достаточно решить на двух α -уровнях. Получаемая пара векторов $\mathbf{x}(\alpha = 1)$ и $\mathbf{x}(\alpha = 0)$ позволяет восстановить модифицированные решения в соответствии с (14). Однако при $\alpha = 0$ все значения λ_S , где S — один из индексов \tilde{A}_{ij} , \tilde{B}_i , \tilde{C}_i , — принимают граничные значения (0 или 1). Для решения данной проблемы вводятся дополнительные ограничения для параметров λ_S :

$$(\lambda_S^* - \lambda_S)^2 \rightarrow \min \quad (21)$$

которые позволяют минимизировать отклонение параметров от оптимальных в смысле сохранения нечёткой информации значений $\lambda_S^* = \frac{a_S}{d_S}$ и, таким образом, управлять устойчивостью решения. Ввиду противоречивости критериев (21) и целевой функции задачи (19), возникает задача векторной оптимизации, для решения которой используется аддитивная свёртка критериев:

$$f^*(\mathbf{x}, \lambda) = \mathbf{C}^* \mathbf{x} + \gamma \sum_s (\lambda_S^* - \lambda_S)^2 \rightarrow \min \quad (22)$$

Семантика целевой функции (22) такова: ищется решение \mathbf{x} и вектор параметров λ_S преобразования L , которые позволяют удовлетворить исходный критерий оптимизации и при этом максимально сохранить нечёткую информацию, заложенную экспертами в параметры задачи. Безразмерный коэффициент γ позволяет привести значение свёртки к одному порядку со значением исходной целевой функции.

В третьей главе происходит тестирование разработанных моделей и методов обработки нечетких числовых величин на примере задачи сетевого планирования с нечёткими временными оценками. Кратко рассматривается классическая постановка задачи, связанные с ней определения и основные способы её решения, а также исследуются достоинства и недостатки существующих способов решения задачи сетевого планирования с нечёткими параметрами.

В качестве модели проекта в сетевом планировании рассматривается направленный ациклический граф $G = (V, E)$, $|V| = n$, $|E| = m$, в котором работам проекта w_j , длительностью τ_j каждая, сопоставлены дуги графа e_j , $j = \overline{1, m}$, а событиям проекта z_i с временами наступления t_i сопоставления вершины графа v_i , $i = \overline{1, n}$. Событие z_1 — начало работ по проекту, событие z_n — окончание проекта. Граф G обладает следующими свойствами:

- существует ровно одна вершина $v_1 \in V$, называемая истоком, из которой рёбра только исходят, т.е. $\forall i = \overline{2, n} \nexists (v_i, v_1)$;
- существует ровно одна вершина $v_n \in V$, называемая стоком, в которую рёбра графа только входят, т.е. $\forall i = \overline{1, n-1} \nexists (v_n, v_i)$;
- для любой вершины графа $v_i \in V$, $i = \overline{1, n}$ существует путь $v_1 \dots v_n$, проходящий через неё;
- для любого ребра $e_j \in E$, $j = \overline{1, m}$ существует путь $v_1 \dots v_n$, содержащий это ребро.

Задача сетевого планирования сводится к поиску общего времени выполнения проекта T , которое равно длине максимального пути в графе, называемого также критическим. Соответственно, операции, которые принадлежат пути максимальной длины, также называются критическими. В диссертации указано, что алгоритмический метод решения задачи сетевого планирования (модифицированные алгоритмы Дейкстры и Форда-Мура-Беллмана) не позволяет проводить её анализ на устойчивость, т.е. на изменение критического пути. В качестве основного способа решения выбрано решение задачи линейного программирования (23) с нечёткими временными оценками

$$T = t_n - t_1 \rightarrow \min \quad (23)$$

при ограничениях на времена наступления событий

$$t_{j_s} - t_{i_s} \geq \tilde{\tau}_s; s = \overline{1, m}, \quad (24)$$

где t_{i_s} и t_{j_s} — времена наступления событий начала и окончания работы w_s соответственно. В результате решения данной задачи получается общее время выполнения проекта \tilde{T} и совокупность критических операций S_1 .

Для решения задачи (23)–(24), в работе применяется преобразование L и методика двухточечных вычислений. Формулируется задача для произвольного α -уровня

$$\begin{cases} T(\alpha) = t_n - t_1 \rightarrow \min \\ t_{j_s} - t_{i_s} \geq \bar{\tau}_s(\alpha, \lambda_s), \forall s = \overline{1, m}. \end{cases} \quad (25)$$

Результатом решения задачи (25) является вектор времён $t(\alpha) = \{t_0(\alpha), \dots, t_n(\alpha)\}$, который является календарным планом α -уровня, а также множество критических операций $S_1(\alpha)$. Нечеткость оценок $\tilde{\tau}_i$ обуславливает проблему устойчивости решений задачи (25) в смысле (20). Очевидно, что если на всех α -уровнях критический путь не изменяется и проходит по одним и тем же дугам, то решение устойчиво. В связи с этим в работе в качестве метрики сходства решений выбрана мощность симметрической разности двух множеств критических операций:

$$\forall \alpha_1, \alpha_2 \in [0; 1]; \alpha_1 \neq \alpha_2 \quad S_1(\alpha_1) \Delta S_2(\alpha_2) = \emptyset, \quad (26)$$

Полученное при $\alpha = 1$ решение задачи (25) даёт активные ограничения на критические операции. Для управления устойчивостью решения параметры λ необходимо включить в целевую функцию, подобно (22). В итоге при $\alpha = 0$ решается видоизменённая задача

$$\begin{cases} T^*(\alpha, \lambda) = t_n - t_1 + \gamma \sum_{s=1}^m (\lambda_s^* - \lambda_s)^2 \rightarrow \min; \\ t_{j_{s_1}} - t_{i_{s_1}} = \bar{\tau}_{s_1}(\alpha, \lambda_{s_1}), \forall s_1 \in S_1(1); \\ t_{j_s} - t_{i_s} \geq \bar{\tau}_s(\alpha, \lambda_s), \forall s \notin S_1(1), s = \overline{1, m}. \end{cases} \quad (27)$$

В результате проведённого исследования предлагается следующий алгоритм решения задачи сетевого планирования с нечёткими временными оценками как задачи линейного программирования с возмущениями.

1. Решается невозмущённая задача (25) при $\alpha = 1$. Ввиду свойства 1 преобразования L , это решение соответствует модифицированному решению $\langle T(1), t(1), S_1(1) \rangle$. Фиксируется множество операций $S_1(1)$, образующих критический путь.
2. Фиксируется критический путь при всех $\alpha \neq 1$. Для этого в задаче (25) нестрогие неравенства меняются на равенства $\forall s_1 \in S_1(1)$, т. е. выбранные операции всегда будут критическими. Данный шаг позволяет выполнить условие устойчивости задачи по решению (26).
3. Решается возмущённая задача (27) с изменённой целевой функцией. Результатом решения задачи является кортеж $\langle T(0), t(0), \lambda \rangle$, где λ — вектор параметров преобразования L .
4. Решение исходной задачи представляет из себя тройку $\langle \tilde{T}, S_1, \lambda \rangle$. Функция принадлежности общего времени выполнения проекта \tilde{T} восстанавливается по значениям $T(0)$ и $T(1)$, либо число \tilde{T} оставляется в виде (5).

Предложенный алгоритм иллюстрируется на примере проекта, заданного таблицей 1.

Таблица 1. Оценки длительностей операций проекта и их взаимосвязи

| Операция | Предш. операции | a | m | b | Преобразование L | λ^* |
|----------|-----------------|-----|-----|-----|--|-------------|
| A | - | 1 | 2 | 3 | $\bar{\tau}_A(\alpha) = \lambda_A(1+\alpha) + (1-\lambda_A)(5-3\alpha)$ | 1/4 |
| B | - | 2 | 4 | 1 | $\bar{\tau}_B(\alpha) = \lambda_B(2+2\alpha) + (1-\lambda_B)(5-\alpha)$ | 2/3 |
| C | A | 4 | 7 | 2 | $\bar{\tau}_C(\alpha) = \lambda_C(3+4\alpha) + (1-\lambda_C)(9-2\alpha)$ | 2/3 |
| D | B | 2 | 6 | 3 | $\bar{\tau}_D(\alpha) = \lambda_D(4+2\alpha) + (1-\lambda_D)(9-3\alpha)$ | 2/5 |
| E | B | 1 | 10 | 2 | $\bar{\tau}_E(\alpha) = \lambda_E(9+\alpha) + (1-\lambda_E)(12-2\alpha)$ | 1/3 |
| F | C | 1 | 5 | 1 | $\bar{\tau}_F(\alpha) = \lambda_F(4+\alpha) + (1-\lambda_F)(6-\alpha)$ | 1/2 |
| G | D,E | 4 | 5 | 1 | $\bar{\tau}_G(\alpha) = \lambda_G(1+4\alpha) + (1-\lambda_G)(6-\alpha)$ | 4/5 |
| H | F,G | 2 | 4 | 3 | $\bar{\tau}_H(\alpha) = \lambda_H(2+2\alpha) + (1-\lambda_H)(7-3\alpha)$ | 2/5 |

Для решения задачи использовалась надстройка «Поиск решения» в Microsoft Excel (рис. 2). При $\alpha = 1$ решение задачи (25) привело к результату $T(1) = 23$, $t(1) = \{0; 7; 4; 14; 14; 14; 19; 23\}$, $S_1(1) = \{B, E, G, H\}$. При $\alpha = 0$ решалась задача (27), которая при $\alpha = 0$ приняла вид

$$T(0) = t_8 - t_1 + \gamma \sum_{s=A}^H (\lambda_s^* - \lambda_s)^2 \rightarrow \min \quad (28)$$

$$\left\{ \begin{array}{l} t_2 - t_1 \geq 5 - 4\lambda_A \\ t_3 - t_1 = 5 - 3\lambda_B \\ t_6 - t_2 \geq 9 - 6\lambda_C \\ t_4 - t_3 \geq 9 - 5\lambda_D \\ t_5 - t_3 = 12 - 3\lambda_E \\ t_5 - t_4 \geq 0 \\ t_7 - t_6 \geq 6 - 2\lambda_F \\ t_7 - t_5 = 6 - 5\lambda_G \\ t_8 - t_7 = 7 - 5\lambda_H \end{array} \right. \quad (29)$$

Значение γ выбирается порядка 10, чтобы соответствовать максимальному значению τ_{max} . В результате решения задачи (28) при ограничениях (29) получается, что $T^*(0) = 20,83$, $t(0) = \{0; 4,23; 2,96; 13,92; 13,92; 9,97; 15,79; 20,67\}$, $S_1(0) = \{B, E, G, H\}$, $\lambda = \{0,25; 0,68; 0,67; 0,4; 0,35; 0,5; 0,83; 0,43\}$.

На основании решений при $\alpha = 1$ и $\alpha = 0$ формируется окончательный результат: критический путь $S_1 = \{B, E, G, H\}$, нечёткое время выполнения $T(\alpha) = 20,67 + 2,33\alpha$.

В четвертой главе рассмотрено применение методов, представленных в диссертации, для усовершенствования процесса предварительного планирования проек-

| | A | B | C | D | E | F | G | H | I | J | K | L | M | N |
|----|-----------|-------|-------------|----|---------|---------|--------------|------------|--------------|-------------|------------|--------|-------------|--------|
| 1 | Параметры | | | | | | Лямбда идеал | Тау(Альфа) | Лямбда поиск | | | | | |
| 2 | Операция | XL | M | XR | A | B | | 1 | | | Тау(Альфа) | Гамма | Лямбда diff | |
| 3 | A | 1 | 2 | 5 | 1 | 3 | 0,2500 | 2 | LA | 0,2500 | 3,99999708 | | LA*-LA | 0,0000 |
| 4 | B | 2 | 4 | 5 | 2 | 1 | 0,6667 | 4 | LB | 0,6817 | 2,9550035 | | LB*-LB | 0,0002 |
| 5 | C | 3 | 7 | 9 | 4 | 2 | 0,6667 | 7 | LC | 0,6667 | 4,99999766 | | LC*-LC | 0,0000 |
| 6 | D | 4 | 6 | 9 | 2 | 3 | 0,4000 | 6 | LD | 0,4000 | 7,00000351 | | LD*-LD | 0,0000 |
| 7 | E | 9 | 10 | 12 | 1 | 2 | 0,3333 | 10 | LE | 0,3483 | 10,9550016 | | LE*-LE | 0,0002 |
| 8 | F | 4 | 5 | 6 | 1 | 1 | 0,5000 | 5 | LF | 0,5000 | 5,00000421 | | LF*-LF | 0,0000 |
| 9 | G | 1 | 5 | 6 | 4 | 1 | 0,8000 | 5 | LG | 0,8250 | 1,87500284 | | LG*-LG | 0,0006 |
| 10 | H | 2 | 4 | 7 | 2 | 3 | 0,4000 | 4 | LH | 0,4250 | 4,8750047 | | LH*-LH | 0,0006 |
| 11 | Ф1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0,0000 | 0 | ЛФ1 | 0,0000 | 0 | | ЛФ1*-ЛФ1 | 0,0000 |
| 12 | Параметры | | | | | | | | | | | | | |
| 13 | События | Время | Условия | | Резервы | Оптимум | | | | | | | | |
| 14 | 1 | 0 | t2-t1>tauA | | 7 | 5 | 23 | 1 | 0,0090 | t2-t1>tauA | 4,2195 | 0,2195 | 20,83001 | |
| 15 | 2 | 7 | t3-t1>tauB | | 4 | 0 | | 2 | 4,2285 | t3-t1>tauB | 2,9550 | 0,0000 | | |
| 16 | 3 | 4 | t6-t2>tauC | | 7 | 0 | | 3 | 2,9640 | t6-t2>tauC | 5,7413 | 0,7413 | | |
| 17 | 4 | 14 | t4-t3>tauD | | 10 | 4 | | 4 | 13,9190 | t4-t3>tauD | 10,9550 | 3,9550 | | |
| 18 | 5 | 14 | t5-t3>tauE | | 10 | 0 | | 5 | 13,9190 | t5-t3>tauE | 10,9550 | 0,0000 | | |
| 19 | 6 | 14 | t7-t6>tauF | | 5 | 0 | | 6 | 9,9698 | t7-t6>tauF | 5,8242 | 0,8242 | | |
| 20 | 7 | 19 | t7-t5>tauG | | 5 | 0 | | 7 | 15,7940 | t7-t5>tauG | 1,8750 | 0,0000 | | |
| 21 | 8 | 23 | t8-t7>tauH | | 4 | 0 | | 8 | 20,6690 | t8-t7>tauH | 4,8750 | 0,0000 | | |
| 22 | | | t5-t4>tauФ1 | | 0 | 0 | | | | t5-t4>tauФ1 | 0,0000 | 0,0000 | | |

Рис. 2. Решение задачи сетевого планирования в Microsoft Excel

тов по разработке программного обеспечения. Отличительной особенностью таких проектов является наличие нечёткой неопределённости сроков выполнения операций, обусловленной внешними факторами.

В качестве средства разработки применяется интегрированная среда Microsoft Visual Studio 2010. Особенностью разработанного программного продукта «CSBusinessGraph» является то, что он не использует никаких специализированных средств и третьесторонних библиотек для представления нечётких чисел. Выполняет все вычисления только с использованием действительных переменных.

К основным *функциональным возможностям* программного продукта относятся: создание модели проекта в виде вершинного графа в ручном режиме или импорт существующей модели из XML-файла; поддержка модели проекта в согласованном состоянии — проверка отсутствия циклов в графе и наличие только одной компоненты связности; формирование временных оценок выполнения операций, выраженных в виде треугольных чисел; автоматическое преобразование вершинного графа в стрелочный; реализация механизма расчёта критического пути на основе α -уровневых и двухточечных вычислений с применением выбранного пользователем вида значений параметров λ преобразования L ; экспорт отчёта о решении задачи в формат Microsoft Excel с формированием графиков для модифицированных нечётких оценок, общего времени выполнения проекта и построением стрелочного графа с выделением критических операций.

На рис. 3 изображено главное окно приложения с открытым в нём проектом.

В **заключении** приводятся основные результаты диссертации.

Основные результаты работы

1. Разработана и исследована модель представления нечётких числовых параметров математического описания объектов в классе треугольных LR-чисел, обеспечивающая возможность построения алгебраической структуры нечётких чисел, сохраняющей требуемые свойства решения задач выбора: ограничение роста неопределённости, сохранение истинности модельных отношений и возможность интерпретации полученного результата.

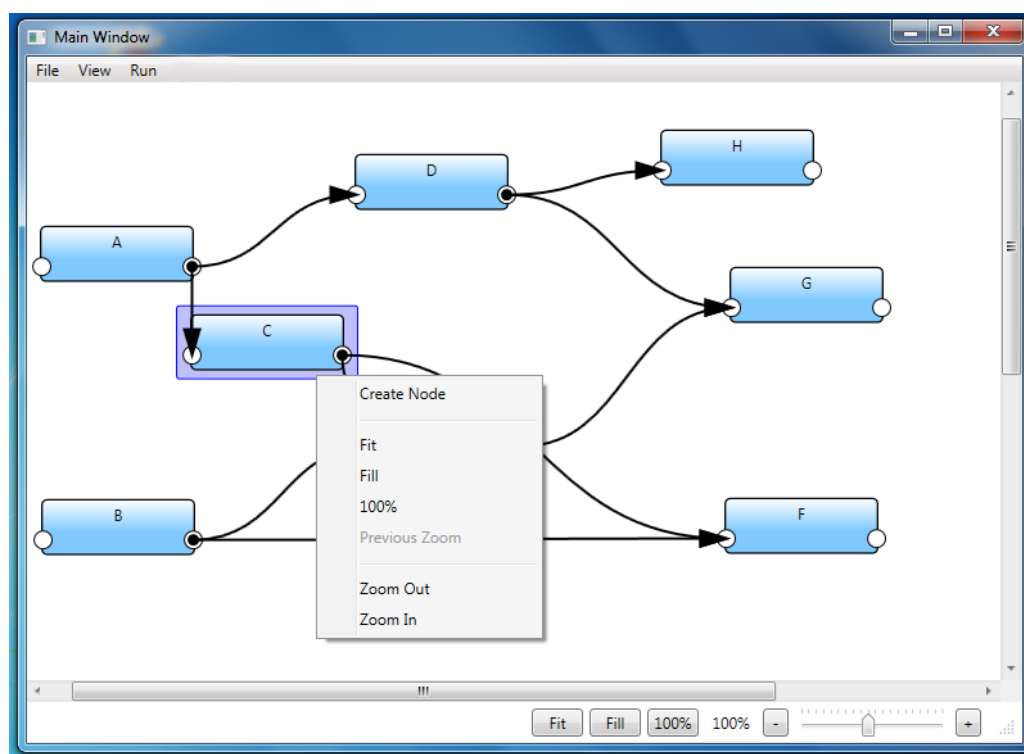


Рис. 3. Главное окно приложения

2. Разработан метод приближённого численного решения задач выбора с нечёткими параметрами, инвариантный к форме математического описания задачи, позволяющий строить нечёткое решение задач как линейную комбинацию чётких решений, полученных на границах интервального представления параметров, снизить вычислительную сложность процесса получения решения и применять стандартные программные продукты для нечётких вычислений.
3. Предложенные методы решения задач выбора с нечёткими параметрами апробированы на задаче сетевого планирования с нечёткими временными оценками. В процессе апробации рассмотрена проблема устойчивости критического пути, обосновано введение свёртки критериев для управления устойчивостью и сформулирован алгоритм, обеспечивающий получение устойчивого решения задачи. Достоверность полученного решения подтверждается его сравнением с решениями, найденным с помощью других методов, хорошо зарекомендовавших себя в мировой практике.
4. Разработан программный комплекс, позволяющий решать задачу оценки сроков при разработке программного обеспечения как задачу сетевого планирования с нечёткими временными оценками и обеспечивающий учёт возможных рисков, возникающих при разработке программного обеспечения. Практическая ценность комплекса подтверждается актом о внедрении.

Основные публикации по теме диссертации

1. Воронцов Я. А., Матвеев М. Г. Информационные технологии управления проектами в условиях расплывчатой неопределённости // Современные проблемы прикладной математики, теории управления и

- математического моделирования: материалы V международной конференции. Воронеж, 11-16 сентября 2012 г. Дополнительный выпуск. — Воронеж : Издательско-полиграфический центр Воронежского государственного университета, 2012. — С. 8–10.
2. Воронцов Я. А., Матвеев М. Г. Разработка информационных технологий и средства управления проектами в условиях расплывчатой неопределённости // Сборник студенческих научных работ факультета компьютерных наук ВГУ / Под ред. к.ф.-м.н. Е. А. Сирота. — Воронеж : Издательско-полиграфический центр ВГУ, 2012. — С. 30–35.
 3. Воронцов Я. А., Матвеев М. Г. Влияние преобразования L на результаты арифметических операций с нечёткими LR-числами // Сборник трудов XXII международного научно-технического семинара «Современные технологии в задачах управления, автоматики и обработки информации», Алушта, 18–24 сентября 2013 г. — М. : Изд-во МГУПИ, 2013. — С. 14–15.
 4. Воронцов Я. А., Матвеев М. Г. Исследование свойств линейного отображения в задачах с нечёткими параметрами // Информатика: проблемы, методология, технологии: материалы XIII научно-методической конференции. 7–8 февраля 2013 г.: в 4 т. — Т. 1. — Воронеж : Издательско-полиграфический центр ВГУ, 2013. — С. 298–304.
 5. Воронцов Я. А., Матвеев М. Г. Алгебраические операции с нечеткими LR-числами с использованием преобразования L // Программная инженерия. — 2014. — № 8. — С. 23–29.
 6. Воронцов Я. А., Матвеев М. Г. Методы параметризованного сравнения нечётких треугольных и трапециевидных чисел // Вестник ВГУ, серия «Системный анализ и информационные технологии». — 2014. — № 2. — С. 90–97.
 7. Воронцов Я. А., Матвеев М. Г. Постановка задачи об устойчивости альфа-уровневого метода поиска нечёткого критического пути // Информатика: проблемы, методология, технологии: материалы XIV Международной научно-методической конференции, Воронеж, 6–8 февраля 2014 г.: в 4 т. — Т. 2. — Воронеж : Издательский дом ВГУ, 2014. — С. 360–363.
 8. Воронцов Я. А., Матвеев М. Г. Способ решения нечёткой задачи КСПУ с использованием преобразования L // Радиоэлектроника, электротехника и энергетика: двадцатая международная научно-техническая конференция студентов и аспирантов: тезисы докладов. Москва, 27–28 февраля 2014 г.: в 4 т. — Т. 2. — М. : Издательский дом МЭИ, 2014. — С. 58.
 9. Воронцов Я. А., Матвеев М. Г. Устойчивость критического пути в задаче сетевого планирования с нечёткими параметрами // Сборник трудов XXIII международного научно-технического семинара «Современные технологии в задачах управления, автоматики и обработки информации», Алушта, 14–20 сентября 2014 г. — М. : ИКД «Зерцало-М», 2014. — С. 73–74.
 10. Воронцов Я. А., Матвеев М. Г. Устойчивость решения в задаче о критическом пути с нечёткими параметрами // Вестник ВГТУ. — 2014. — Т. 10, № 6. — С. 40–43.
 11. Воронцов Я. А., Матвеев М. Г., Канищева О. И. Арифметические операции над двухкомпонентными нечёткими числами // Вестник ВГУ, серия «Системный анализ и информационные технологии». — 2014. — № 2. — С. 75–82.

Работы [5, 6, 10, 11] опубликованы в изданиях, рекомендованных ВАК РФ.