T 2	Г •	государственный	•	
1/	пкутскии	государственный	техническии	VHUBEDCUTET
1	picy remain	тосударственным	1 CAIIII ICCIVIIII	ymboponici

На правах рукописи УДК ххх.ххх

## КАТАШЕВЦЕВ МИХАИЛ ДМИТРИЕВИЧ

Математическое моделирование контурных изображений и вычислительная сложность их анализа

Специальность 05.13.18 — «Математическое моделирование, численные методы и комплексы программ»

Диссертация на соискание учёной степени кандидата физико-математических наук

Научный руководитель: д. ф-м. н., профессор Мартьянов В.И.

# Содержание

BE	ведені	ие	4
1	Обзо	op	8
	1.1	•	8
	1.2	Распознавание текста	S
	1.3	Персептрон	10
	1.4	Алгоритмы обучения	11
		1.4.1 Обучение с учителем	12
		1.4.2 Обучение без учителя	12
		1.4.3 Метод обратного распространения ошибки	12
	1.5	Поисковые системы	13
		1.5.1 Big Table	14
2	Paci	познавание изображений	15
	2.1	1	15
	2.2		17
	2.3	· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·	18
			19
			21
	2.4		24
	2.5		25
0	П		00
3	-		28
	3.1		28
			28
			$\frac{29}{26}$
	0.0	• • •	$\frac{29}{2}$
	3.2	·	30
			30
		v	32
			33
		3.2.4 Определение среднего размера и дисперсии частиц битумной эмуль-	o 4
			34
	0.0	V	$\frac{35}{2}$
	3.3		36
		• • • • • • • • • • • • • • • • • • • •	37
			37
		3.3.3 Автоматизация	38
За	КЛЮЧ	тение	42
Ст	исок	DMCVHKOR	43

Список таблиц	 44
Литература	 45
А Структура БД	 46

# Введение

Разработка эффективных вычислительных математических методов решения информационных задач является важнейшим направлением развития современных информационных технологий (и в целом, прогресса, так как невозможно представить современную науку и технику без использования компьютеров).

В идеале, эти методы должны обеспечивать скорость решения ряда важных информационных задач вне зависимости от объема данных. И действительно, есть ряд важных информационных задач, где это возможно.

Наглядным (и очень важным) примером этого являются реляционные базы данных (БД), где вычислимость запросов определенных типов не зависит от объема данных, а только линейно от сложности проекта самой БД.

Практическим подтверждением этого для обывателя является скорость работы банковских систем, использующих сетевые реляционные БД, с их мировыми сетями терминалов и банкоматов, где можно проводить операции с вкладами и денежными средствами в любой точке мира за считанные секунды.

Отметим, что весьма близко к этому классу примыкают задачи поиска данных по ключевым словам в Интернет - пространстве (полно текстовые поисковые системы «Google» [2], «Яндекс» и др.), где скорость поиска не замедляется из-за экспоненциального роста информации в глобальной сети.

Другим важным классом информационных задач являются вопросы распознавания образцов (образов), где при организации данных близкой к таблицам реляционных БД также могут быть получены результаты независимости скорости распознавания образцов от их количества [3], вернее, верхней границы сложности распознавания одного образца с добавкой только количества образцов.

Данное направление исследований (разработка эффективных вычислительных математических методов решения информационных задач) весьма актуально для современной математики, науки в целом и техники, как в теоретическом, так и практическом плане, где работают крупные транснациональные компьютерные корпорации, реализуются технологии «Big Table», «Big Data» и предполагается получение прорывных результатов в робототехнике, молекулярной биологии, системах искусственного интеллекта и других важных областях, имеющих определяющее значение для прогресса современного общества.

Целью данной работы является построение математических моделей контурных изображений, которые, хотя и имеют более сложную организацию данных, чем таблицы реляционных БД, но позволяют получить почти аналогичные результаты по вычислительной сложности анализа контурных изображений, включая проверку изоморфных вложений образцов в анализируемое изображение.

Разработка новых математических методов моделирования объектов и явлений в диссертации представлена результатами по построению математических моделей контурных изображений.

Разработка, обоснование и тестирование эффективных вычислительных методов с применением современных компьютерных технологий в диссертации представлена результатами по эффективной вычислимости анализа, полученных математических моделей кон-

турных изображений, включая проверку изоморфной вложимости совокупности контурных изображений (образцы) в исследуемое контурное изображение.

Реализация эффективных численных методов и алгоритмов в виде комплексов проблемно-ориентированных программ для проведения вычислительного эксперимента в диссертации представлена результатами по применению комплексов программ для решения конкретных прикладных задач.

Для достижения поставленной цели необходимо было решить следующие задачи:

- 1. Разработать преобразование растра контурного изображения в нагруженный граф специального вида.
- 2. Разработать преобразование нагруженных графов специального вида в математические модели, представленные многоосновными алгебраическими системами, где контурные изображения сведены к ориентированным дугам, связям дуг и их численным характеристикам в градусном измерении и относительных размеров длины дуг.
- 3. Исследовать алгоритмическую сложность анализа контурных изображений, включая проверку изоморфных вложений образцов в анализируемое изображение, где контурные изображения сведены к ориентированным дугам, связям дуг и их численным характеристикам в градусном измерении и относительных размеров длины дуг.
- 4. Разработать масштабные ряды контурных изображений и процедуры сжатия на основе относительных размеров дуг.
- 5. Исследовать возможность использования изоморфного вложения сжатого образца в сжатое изображение для уменьшения алгоритмической сложности построения изоморфного вложения исходного образца в исходное изображение.
- 6. Исследовать возможность использования полученных математических методов, математических моделей представления данных, алгоритмов и комплексов программ для решения прикладных задач:
  - (а) распознавания символов;
  - (b) оценки устойчивости битумных эмульсий;
  - (c) автоматизации составления проектов организации дорожного движения  $(\Pi O \Pi J)$ .

### Основные положения, выносимые на защиту:

- 1. Сходящийся алгоритм волновой скелетизации, обеспечивающий преобразование растра контурного изображения в нагруженный граф специального вида (Утверждение 2.3.1.).
- 2. Оценка нижней границы алгоритмической сложности анализа контурных изображений, включая проверку изоморфных вложений образцов в анализируемое изображение, где контурные изображения сведены к ориентированным дугам, связям дуг и их численным характеристикам в градусном измерении и относительным размерам длины дуг (Теорема 2.5.1.).
- 3. Необходимое и достаточное условие продолжения изоморфного вложения сжатого образца в сжатое изображение до изоморфного вложения исходного образца в исходное изображение (Теорема 1.).

- 4. Верхняя граница алгоритмической сложности построения продолжения изоморфного вложения сжатого образца в сжатое изображение до изоморфного вложения исходного образца в исходное изображение (Теорема 2.).
- 5. Уменьшение верхней границы алгоритмической сложности построения изоморфного вложения исходного образца в исходное изображение при использовании изоморфного вложения сжатого образца в сжатое изображение (Теорема 3.).
- 6. Комплексы программ решения прикладных задач:
  - (а) распознавания символов;
  - (b) оценки устойчивости битумных эмульсий;
  - (c) автоматизации составления проектов организации дорожного движения (ПОДД).

#### Научная новизна:

- 1. Впервые построены математические модели контурных изображений, представленных ориентированными дугами, связям дуг и их численными характеристиками в градусном измерении, а также относительными размерами длин дуг.
- 2. Впервые показано, что математические модели контурных изображений, хотя и имеют более сложную организацию данных, чем таблицы реляционных БД, но позволяют получить почти аналогичные результаты по алгоритмической сложности анализа контурных изображений, включая проверку изоморфных вложений образцов в анализируемое изображение.
- 3. Было выполнено оригинальное исследование использования масштабных рядов контурных изображений и процедуры сжатия на основе относительных размеров дуг, которые можно использовать для повышения эффективности анализа исходных изображений.

#### Научная и практическая значимость определяется:

- 1. актуальностью направления исследований, которое обеспечивает применение информационных технологий буквально во всех сферах современной деятельности общества;
- 2. применением разработанных программных комплексов для решения прикладных задач, что подтверждено официальными справками о применении результатов диссертации. Степень достоверности полученных результатов обеспечивается строгими математическими формулировками определений, а также строгими математическими доказательствами полученных утверждений, лемм и теорем.

Результаты находятся в соответствии с результатами, полученными другими авторами: А.И.Мальцевым, Ю.Л.Ершовым, С.В.Яблонским, А.И.Кокориным, А.В.Манциводой, Коддом, Д.Кнутом, В.И.Мартьяновым, Д.В.Пахомовым, В.В.Архиповым и др. Основные результаты работы докладывались на:

- 1. ежегодных научно-теоретических конференциях аспирантов и студентов: Иркутский гос. университет, ИМЭИ, 2010-13 гг.
- 2. 3-ей Российской школе семинаре «Синтаксис и семантика логических систем». Иркутск, 2010.

- 3. 4-ой Международной конференции «Математика, ее приложения и математическое образование (МПМО'11), Улан-Удэ, 2011.
- 4. семинарах кафедр ИГУ, ИрГТУ, ВСГАО, 2010-14гг.

Автором получены самостоятельно результаты основных положений 1, 2, 6, выносимых на защиту. Результаты основных положений 3, 4, 5, выносимых на защиту, получены в нераздельном соавторстве с В.И. Мартьяновым, которому принадлежит начальное определение масштабных рядов контурных изображений и предложение их использования для уменьшения вычислительной сложности анализа контурных изображений.

Основные результаты по теме диссертации изложены в 9 печатных изданиях [1–9], 7 из которых изданы в журналах, рекомендованных ВАК [1, 3, 5–9]. Диссертация состоит из введения, четырех глав, заключения и двух приложений. Полный объем диссертации составляет XXX страница с XX рисунками и XX таблицами. Список литературы содержит XXX наименований.

# Глава 1

# Обзор

В данной работе анализ рассматривается в контексте задачи классификации. Рассмотрим наиболее популярные на момент публикации данной работы методы анализа образов.

# 1.1 Теория распознавания образа

Теория распознавания образа — раздел информатики и смежных дисциплин, развивающий основы и методы классификации и идентификации предметов, явлений, процессов, сигналов, ситуаций и т. п. объектов, которые характеризуются конечным набором некоторых свойств и признаков. Такие задачи решаются довольно часто, например, при переходе или проезде улицы по сигналам светофора. Распознавание цвета загоревшейся лампы светофора и знание правил дорожного движения позволяет принять правильное решение о том, можно или нельзя переходить улицу.

Необходимость в таком распознавании возникает в самых разных областях — от военного дела и систем безопасности до оцифровки аналоговых сигналов.

Проблема распознавания образа приобрела выдающееся значение в условиях информационных перегрузок, когда человек не справляется с линейно-последовательным пониманием поступающих к нему сообщений и в результате его голова переключается на режим одновременности восприятия и мышления, которому такое распознавание свойственно.

Неслучайно, таким образом, проблема распознавания образа оказалась в поле междисциплинарных исследований - в том числе в связи с работой по созданию искусственного интеллекта, а создание технических систем распознавания образа привлекает к себе всё большее внимание.

Распознавание образов — это отнесение исходных данных к определенному классу с помощью выделения существенных признаков, характеризующих эти данные, из общей массы несущественных данных.

Классическая постановка задачи распознавания образов: близка к постановке задачи классификации и предполагает наличие некоторого базового набора заранее известных классов (набор может расширятся), и образа (не обязательно визуального) которые надо классифицировать.

Наиболее часто в задачах распознавания визуальных образов рассматриваются монохромные изображения, что дает возможность рассматривать изображение как функцию на плоскости.

Множество же всех возможных функций f(x, y) на плоскости T — есть модель множества всех изображений X. Вводя понятие сходства между образами можно поставить задачу распознавания. Конкретный вид такой постановки сильно зависит от последующих этапов при распознавании в соответствии с тем или иным подходом.

#### 1.2 Распознавание текста

Оптическое распознавание текста является исследуемой проблемой в областях распознавания образов, искусственного интеллекта и компьютерного зрения.

Системы оптического распознавания текста требуют калибровки для работы с конкретным шрифтом; в ранних версиях для программирования было необходимо изображение каждого символа, программа одновременно могла работать только с одним шрифтом. В настоящее время больше всего распространены так называемые «интеллектуальные» системы, с высокой степенью точности распознающие большинство шрифтов. Некоторые системы оптического распознавания текста способны восстанавливать исходное форматирование текста, включая изображения, колонки и другие нетекстовые компоненты.

Точное распознавание латинских символов в печатном тексте в настоящее время возможно только если доступны чёткие изображения, такие как сканированные печатные документы. Точность при такой постановке задачи превышает 99%, абсолютная точность может быть достигнута только путем последующего редактирования человеком. Проблемы распознавания рукописного «печатного» и стандартного рукописного текста, а также печатных текстов других форматов (особенно с очень большим числом символов) в настоящее время являются предметом активных исследований.

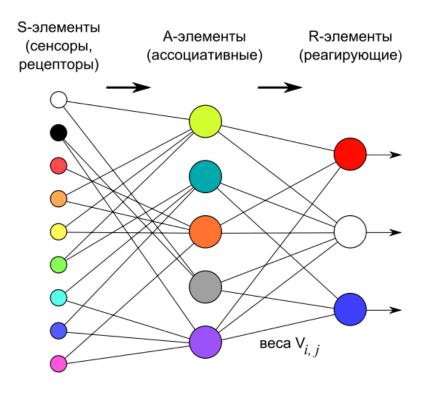
Точность работы методов может быть измерена несколькими способами и поэтому может сильно варьироваться. К примеру, если встречается специализированное слово, не используемое для соответствующего программного обеспечения, при поиске несуществующих слов, ошибка может увеличиться.

Распознавание символов он-лайн иногда путают с оптическим распознаванием символов. Последний — это офф-лайн метод, работающий со статической формой представления текста, в то время как он-лайн распознавание символов учитывает движения во время письма. Например, в он-лайн распознавании, использующем PenPoint OS или планшетный ПК, можно определить, с какой стороны пишется строка: справа налево или слева направо.

Он-лайн системы для распознавания рукописного текста «на лету» в последнее время стали широко известны в качестве коммерческих продуктов. Алгоритмы таких устройств используют тот факт, что порядок, скорость и направление отдельных участков линий ввода известны. Кроме того, пользователь научится использовать только конкретные формы письма. Эти методы не могут быть использованы в программном обеспечении, которое использует сканированные бумажные документы, поэтому проблема распознавания рукописного «печатного» текста по-прежнему остается открытой. На изображениях с рукописным «печатным» текстом без артефактов может быть достигнута точность в 80% — 90%, но с такой точностью изображение будет преобразовано с десятками ошибок на странице. Такая технология может быть полезна лишь в очень ограниченном числе приложений.

Ещё одной широко исследуемой проблемой является распознавание рукописного текста. На данный момент достигнутая точность даже ниже, чем для рукописного «печатного» текста. Более высокие показатели могут быть достигнуты только с использованием контекстной и грамматической информации. Например, в процессе распознания искать целые слова в словаре легче, чем пытаться проанализировать отдельные символы из текста. Знание грамматики языка может также помочь определить, является ли слово глаголом или существительным. Формы отдельных рукописных символов иногда могут не содержать достаточно информации, чтобы точно (более 98%) распознать весь рукописный текст.

Для решения более сложных проблем в сфере распознавания используются как правило интеллектуальные системы распознавания, такие как искусственные нейронные сети.



# 1.3 Персептрон

Ф. Розенблатт вводя понятие о модели мозга, задача которой состоит в том, чтобы показать, как в некоторой физической системе, структура и функциональные свойства которой известны, могут возникать психологические явления — описал простейшие эксперименты по различению. Данные эксперименты целиком относятся к методам распознавания образов, но отличаются тем, что алгоритм решения не детерминированный.

Простейший эксперимент, на основе которого можно получить психологически значимую информацию о некоторой системе, сводится к тому, что модели предъявляются два различных стимула и требуется, чтобы она реагировала на них различным образом. Целью такого эксперимента может быть исследование возможности их спонтанного различения системой при отсутствии вмешательства со стороны экспериментатора, или, наоборот, изучение принудительного различения, при котором экспериментатор стремится обучить систему проводить требуемую классификацию.

В опыте с обучением персептрону обычно предъявляется некоторая последовательность образов, в которую входят представители каждого из классов, подлежащих различению. В соответствии с некоторым правилом модификации памяти правильный выбор реакции подкрепляется. Затем персептрону предъявляется контрольный стимул и определяется вероятность получения правильной реакции для стимулов данного класса. В зависимости от того, совпадает или не совпадает выбранный контрольный стимул с одним из образов, которые использовались в обучающей последовательности, получают различные результаты:

Если контрольный стимул не совпадает ни с одним из обучающих стимулов, то эксперимент связан не только с чистым различением, но включает в себя и элементы обобщения. Если контрольный стимул возбуждает некоторый набор сенсорных элементов, совершенно отличных от тех элементов, которые активизировались при воздействии ранее предъявленных стимулов того же класса, то эксперимент является исследованием чистого обобщения.

Персептроны не обладают способностью к чистому обобщению, но они вполне удовлетворительно функционируют в экспериментах по различению, особенно если контрольный стимул достаточно близко совпадает с одним из образов, относительно которых персептрон уже накопил определенный опыт.

Элементарный перцептрон состоит из элементов 3-х типов: *S*-элементов, *A*-элементов и одного *R*-элемента. *S*-элементы — это слой сенсоров, или рецепторов. В физическом воплощении они соответствуют, например, светочувствительным клеткам сетчатки глаза или фоторезисторам матрицы камеры. Каждый рецептор может находиться в одном из двух состояний — покоя или возбуждения, и только в последнем случае он передаёт единичный сигнал в следующий слой, ассоциативным элементам.

A-элементы называются ассоциативными, потому что каждому такому элементу, как правило, соответствует целый набор (ассоциация) S-элементов. A-элемент активизируется, как только количество сигналов от S-элементов на его входе превысило некоторую величину  $\theta$ . Таким образом, если набор соответствующих S-элементов располагается на сенсорном поле в форме буквы «Д», A-элемент активизируется, если достаточное количество рецепторов сообщило о появлении «белого пятна света» в их окрестности, то есть A-элемент будет как бы ассоциирован с наличием/отсутствием буквы «Д» в некоторой области.

Сигналы от возбудившихся A-элементов, в свою очередь, передаются в сумматор R, причём сигнал от i-го ассоциативного элемента передаётся с коэффициентом  $w_i$ . Этот коэффициент называется весом A-R связи.

Так же как и A-элементы, R-элемент подсчитывает сумму значений входных сигналов, помноженных на веса (линейную форму). R-элемент, а вместе с ним и элементарный перцептрон, выдаёт «1», если линейная форма превышает порог  $\theta$ , иначе на выходе будет «-1». Математически, функцию, реализуемую R-элементом, можно записать так:

$$f(x) = sign(\sum_{i=1}^{n} w_i x_i - \theta)$$

Обучение элементарного перцептрона состоит в изменении весовых коэффициентов  $w_i$  связей A-R. Веса связей S-A (которые могут принимать значения  $\{-1;\theta;+1\}$ ) и значения порогов A-элементов выбираются случайным образом в самом начале и затем не изменяются. (Описание алгоритма см. ниже.)

После обучения перцептрон готов работать в режиме распознавания или обобщения. В этом режиме перцептрону предъявляются ранее неизвестные ему объекты, и перцептрон должен установить, к какому классу они принадлежат. Работа перцептрона состоит в следующем: при предъявлении объекта, возбудившиеся A-элементы передают сигнал R-элементу, равный сумме соответствующих коэффициентов  $w_i$ . Если эта сумма положительна, то принимается решение, что данный объект принадлежит к первому классу, а если она отрицательна — то ко второму.

# 1.4 Алгоритмы обучения

Важным свойством любой нейронной сети является способность к обучению. Процесс обучения является процедурой настройки весов и порогов с целью уменьшения разности между желаемыми (целевыми) и получаемыми векторами на выходе. В своей книге Розенблатт пытался классифицировать различные алгоритмы обучения перцептрона, называя их системами подкрепления.

Система подкрепления - это любой набор правил, на основании которых можно изменять с течением времени матрицу взаимодействия (или состояние памяти) перцептрона.

## 1.4.1 Обучение с учителем

Классический метод обучения перцептрона — это метод коррекции ошибки. Он представляет собой такой вид обучения с учителем, при котором вес связи не изменяется до тех пор, пока текущая реакция перцептрона остается правильной. При появлении неправильной реакции вес изменяется на единицу, а знак (+/-) определяется противоположным от знака ошибки.

Допустим, мы хотим обучить перцептрон разделять два класса объектов так, чтобы при предъявлении объектов первого класса выход перцептрона был положителен (+1), а при предъявлении объектов второго класса — отрицательным (-1). Для этого выполним следующий алгоритм:

Случайным образом выбираем пороги для A-элементов и устанавливаем связи S-A (далее они изменяться не будут). Начальные коэффициенты  $w_i$  полагаем равными нулю. Предъявляем обучающую выборку: объекты (например, круги либо квадраты) с указанием класса, к которым они принадлежат.

Показываем перцептрону объект первого класса. При этом некоторые A-элементы возбудятся. Коэффициенты  $w_i$ , соответствующие этим возбуждённым элементам, увеличиваем на 1.

Предъявляем объект второго класса и коэффициенты  $w_i$  тех A-элементов, которые возбудятся при этом показе, уменьшаем на 1.

Обе части шага 3 выполним для всей обучающей выборки. В результате обучения сформируются значения весов связей  $w_i$ .

Теорема сходимости перцептрона, описанная и доказанная Ф. Розенблаттом (с участием Блока, Джозефа, Кестена и других исследователей, работавших вместе с ним), показывает, что элементарный перцептрон, обучаемый по такому алгоритму, независимо от начального состояния весовых коэффициентов и последовательности появления стимулов всегда приведет к достижению решения за конечный промежуток времени.

## 1.4.2 Обучение без учителя

Кроме классического метода обучения перцептрона Розенблатт также ввёл понятие об обучении без учителя, предложив следующий способ обучения:

Альфа-система подкрепления - это система подкрепления, при которой веса всех активных связей  $c_{ij}$ , которые ведут к элементу  $u_j$ , изменяются на одинаковую величину r, а веса неактивных связей за это время не изменяются.

Затем, с разработкой понятия многослойного перцептрона, альфа-система была модифицирована и её стали называть дельта-правило. Модификация была проведена с целью сделать функцию обучения дифференцируемой (например, сигмоидной), что в свою очередь нужно для применения метода градиентного спуска, благодаря которому возможно обучение более одного слоя.

## 1.4.3 Метод обратного распространения ошибки

Для обучения многослойных сетей рядом учёных, в том числе Д. Румельхартом, был предложен градиентный алгоритм обучения с учителем, проводящий сигнал ошибки, вычисленный выходами перцептрона, к его входам, слой за слоем. Сейчас это самый популярный метод обучения многослойных перцептронов. Его преимущество в том, что он может обучить все слои нейронной сети, и его легко просчитать локально. Однако этот метод является очень долгим, к тому же, для его применения нужно, чтобы передаточная функция нейронов была дифференцируемой. При этом в перцептронах пришлось отказаться от бинарного сигнала, и пользоваться на входе непрерывными значениями.

#### 1.5 Поисковые системы

Процессы компьютеризации деятельности государственных учреждений, предприятий, быстрое развитие глобальной сети (Internet) привели к накоплению большого объема неструктурированной текстовой информации. Возникла потребность в программном обеспечении, реализующем эффективный поиск информации.

Все это привело к созданию полнотекстовых информационно-поисковых систем. Полнотекстовые Поисковые Системы (ПС) строятся на основе информационно-поисковых языков дескрипторного типа. Информационно-технологическая структура полнотекстовых ИС включает:

- 1. хранилище документов;
- 2. глобальный словарь системы;
- 3. инвертированный индекс документов;
- 4. интерфейс ввода документов в систему;
- 5. механизм индексирования;
- 6. интерфейс запросов пользователя;
- 7. механизм поиска документов;
- 8. механизм извлечения найденных документов.

Приведем краткий перечень типов наиболее широко используемых полнотекстовых  $\Pi C$ .

- 1. Справочно-информационные системы общего назначения, ориентированные на доступ пользователей к нормативно-правовым документам. К этим системам относятся «Консультант Плюс», «Гарант», «Кодекс» и др.
- 2. Глобальные информационные службы (хост-системы), предоставляющие доступ удаленным пользователям к библиографической, полнотекстовой или другой информации. Крупнейшей в мире коммерческой службой, обеспечивающей доступ к юридической информации, является система LEXIS (США).
- 3. Системы информационной поддержки деятельности правотворческих органов. Спецификой таких систем является необходимость хранения и поиска многих версий и редакций нормативно правовых документов, с учетом вносимых поправок и изменений.
- 4. Системы автоматизации делопроизводства судов, милиции и других правоохранительных органов.
- 5. Системы поиска информации в Интернете (Google, Yandex и др.).

Так же стоит отметить, что в настоящее время возможностями полнотекстового поиска обладают все наиболее популярные на сегодняшний день СУБД (SQL, MySQL, Postrgres).

Наибольший интерес для нас будет представлять система поиска информации Google, основанная на технологии BigTable, которая более подробно будет рассмотрена в следующем разделе.

## 1.5.1 Big Table

Big Table – высокопроизводительная СУБД, построенная на основе Google File System (GFS), Chubby Lock Service и других программных продуктах Google. В настоящий момент не распространяется и не используется за пределами Google, хотя клон Bigtable применяется в Агентстве национальной безопасности США.

Технология Big Table является на настоящий момент наиболее мощной реализацией идеологии табличной организации данных и именно она обеспечивает корпорации Google лидирующие позиции на рынке оказания услуг по полнотекстовому поиску информации в глобальной сети, а также в сотрудничестве на коммерческой основе с различными государственными учреждениями США.

Отметим, что индексирование записей в СУБД Big Table не отличается от принятой в промышленных реляционных СУБД, если отбросить возможность масштабирования, т.е. размер индексов, и идеологически родственна представлению узлов в универсуме для изображений из раздела диссертации 2.5. Интерпретация.

# Глава 2

# Распознавание изображений

#### 2.1 Базовые понятия

Определение 2.1.1. Растровое изображение есть функция

$$I_{rgb}(x, y) : N \times N \rightarrow ([0, 255], [0, 255], [0, 255])$$

Таким образом каждой точке (x,y) мы сопоставляем тройку (r,g,b). Первый элемент тройки соответствует красной компоненте цвета в растровом изображении, второй — зеленой и третий — синей. Далее, для краткости, будем использовать следующую запись:

$$I_r(x,y) = I_{rgb}(x,y)_r$$
 — красная компонента  $I_g(x,y) = I_{rgb}(x,y)_g$  — зеленая компонента  $I_b(x,y) = I_{rgb}(x,y)_b$  — синяя компонента

Определение 2.1.2. Определим растровое изображение заданного в оттенках серого как функцию

$$I_{grey}(x,y): N \times N \rightarrow [0,255]$$

Определение 2.1.3. Введем оператор «обесцвечивания» D, который обеспечивает переход от цветного изображения  $I_{rgb}$  к изображению  $I_{grey}$ , заданному в оттенках серого:

$$D(I_{rgb}) = I_{grey}$$

Существует несколько основных способов обесцвечивания изображения:

- 1. Красный канал  $D_{red}(I_{rgb}) = I_r$
- 2. Зеленый канал  $D_{greeb}(I_{rgb}) = I_g$
- 3. Синий канал  $D_{blue}(I_{rgb}) = I_b$
- 4. Среднее значение (average):  $D_{avg}(I_{rgb}) = \frac{I_r + I_g + I_b}{3}$
- 5. Лума (luma), учитывает особенности восприятия цвета человеком:

$$D_{luma}(I_rgb) = I_r \cdot 0.3 + I_g \cdot 0.59 + I_b \cdot 0.11$$

Значения коэффициентов, иногда, могут отличаться от приведенных выше, но их сумма всегда равна 1

6. Минимум  $D_{min}(I_{rgb}) = min(I_r, I_g, I_b)$ 

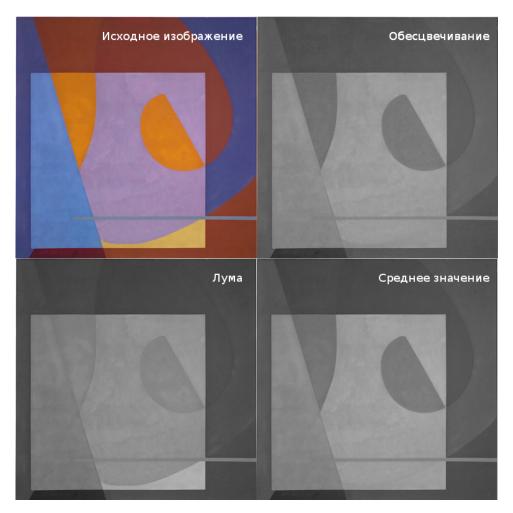


Рисунок 2.1: Сравнение методов обесцвечивания

- 7. Максимум  $D_{min}(I_{rgb}) = max(I_r, I_g, I_b)$
- 8. Обесцвечивание (desaturtaion):  $D_{desaturation}(I_{rgb}) = \frac{D_{min}(I_{rgb}) + D_{max}(I_{rgb})}{2}$

Замечание 2.1. Наилучший результат для средне-статистического изображения (с гистограммой близкой к нормальной) получается при использование 5-го и последнего способов. Под наилучшим результатом понимается сохранение яркости (компоненты value в модели HSV) цветов исходного изображения.

Определение 2.1.4. Растровое монохромное изображение есть функция

$$I_m(x,y): N \times N \rightarrow \{0,1\}$$

Переход от изображения заданного в оттенках серого к монохромному изображению осуществляется через операцию отсечения. Операция отсечения реализуется через оператор отсечения T, для некоторого фиксированного  $t \in [0,255]$ 

Определение 2.1.5. Оператор отсечения T есть:

$$T(t, I_{grey}) = \left\{ egin{array}{ll} 1 & , I_{grey} < t \ 0 & , ext{uhave} \end{array} 
ight\}$$

Таким образом монохромное изображение есть  $I_m = T(t, I_{grey})$ 

Замечание 2.2. Значение t определяется опытном путем и зависит от исходного изображения. Для рукописного текста написанного черной ручкой на офисной бумаге берутся значения близкие к 100 (чем меньше значение, тем темнее изображение).

Замечание 2.3. В данной работе не рассматриваются методы адаптивного отсечения, в силу их медленной производительности излишней в данном контексте точности.

Определение 2.1.6. Точки (x,y) для которых верно I(x,y) = 1 будем называть заполненными.

Определение 2.1.7. Точки (x,y) для которых верно I(x,y) = 0 будем называть пустыми.

Множество заполненных точек образует множество связных областей

$$\{K_1,K_2\ldots K_n\},\$$

таких что:

1. 
$$\forall (x_1,y_1)\forall (x_2,y_2)(|x_1-x_2|>1 \land |y_1-y_2|>1)$$
, где  $(x_1,y_1)\in K_i, (x_2,y_2)\in K_i$  и  $i\neq j$ 

2. 
$$\forall (x_1,y_1) \exists (x_2,y_2)(|x_1-x_2| \leq 1 \land |y_1-y_2| \leq 1)$$
, где  $(x_1,y_1), (x_2,y_2) \in K_i$  и  $(x_1,y_1) \neq (x_2,y_2)$ 

3. 
$$|K_i| \ge 2$$

Определение 2.1.8. Всякую связную область  $K_i$  будем называть контуром

Определение 2.1.9. Растровое изображение I содержащие по крайней мере один контур будем называть растровым контурным изображением

Замечание 2.4. Не исключая общности, далее будут рассматриваться только растровые изображения содержащие один контур, а под растровым контурным изображением будет пониматься растровое изображение содержащие только один контур.

# 2.2 Модель контурного изображение

В качестве математической модели представления растрового контурного изображения будем использовать четырех-основную алгебраическую систему вида.

Определение 2.2.1. Контурное изображение (далее, изображение) есть система вида

$$\mathfrak{M} = \langle A, R, V, M; Sector, Angle, Metric, Relation \rangle$$
 (2.1)

где

A — множество всевозможных дуг,

R — множество связей дуг,

 $V \subset Z$  – множество допустимых углов (например от 0 до 360 градусов),

 $M \subset Z$  — множество относительных мер,

 $Sector: A \rightarrow V$  – задает градусную меру дуги,

 $Metric: A \rightarrow M$  — функция сопоставляющая каждой дуге ее относительную величину,

 $Angle: R \rightarrow V$  – задает угол соединения двух дуг

 $Relation: R \to A \times A$  — сопоставляет каждой связи дуги, те дуги, которые она соединяет.

Замечание 2.5. Важно отметить, что в этом представлении все множества являются конечными, и, если множества A и R являются фиктивными (чисто техническими элементами) данной модели, и определяются через функции, то множество  $V = \{v_0, v_1, ..., v_n\}$  – есть конечное множество чисел, с максимальным  $v_{max}$  и минимальным  $v_{min}$  элементами, разбитое шагом  $\delta$  на n+1 элементов, где

$$n = \frac{v_{max} - v_{min}}{\delta}$$

$$v_0 = v_{min}$$

$$v_i - v_{i-1} = \delta, \forall i = 1, n$$

$$v_n = v_{max}$$

Замечание 2.6. Как и множество V, множество M конечно. Однако выбор верхней границы для M не столь очевиден, так как не исключена возможность того, что разница в размерах между двумя дугами может быть весьма существенна (например в несколько миллионов раз). Однако, в рамках нашей области применения (распознавание символов), когда в качестве «эталонного наблюдателя» выступает человеческий глаз, разница что в 1000, что в 1000000 раз почти неразличима, и поэтому ею вполне можно пренебречь, выбрав в качестве максимального значения например 100000 процентов, а в качестве шага одну десятую процента. Таким образом всякая дуга может быть как больше так и меньше любой дуги не более чем в 1000 раз.

Для наших целей важно всегда работать только с конечными множествами, что достигается рассмотрением конечных множеств A, R, а также предположением о наличии минимального шага возрастания количественных характеристик дуг и связей дуг.

Таким образом контурное изображение будет представляет собой систему дуг и связей дуг. Где всякая дуга определяется через ее градусную меру и через относительную (в данном контуре) длину дуги. А всякая связь определяется через угол связи и пару дуг которые она связывает.

# 2.3 Преобразование растрового изображения

Переход от растрового контурного изображения к изображению состоит из двух этапов. Первый этап — волновая скелетизация. С помощью скелетезации на основе растрового изображение строится граф (скелет), который визуально адекватно соответствует исходному изображению.

Пусть I — растровое контурное изображение и K — есть его контур.

Определение 2.3.1. Точку  $q(x_1,y_1)$  будем называть соседом точки p(x,y) если  $|x-x_1| \le 1$  и  $|y-y_1| \le 1$  и  $p \ne q$ . Введем отношение соседства N(p,q), которое истинно если p сосед q.

Очевидно что точка p не может иметь более 8 соседей. Обозначим через  $N_K^p$  множество всех соседей точки p(x,y) лежащих контуре K:

$$N_K^p = \{q | q \in K \land N(p,q)\}$$

Согласно определению контура (2.1.8) очевидно, что K не имеет изолированных точек т.е.

$$\forall p \exists q : N(p,q)$$
 $p,q \in K$ 

Замечание 2.7. Скелетом I будем называть граф G(V,E), «интуитивно адекватно отражающий» исходное изображение.

Определение 2.3.2. Волной w будем называть конечное множество точек  $\{p_j\}$ .

Определение 2.3.3. Множество волн  $\{w_1, w_2, ..., w_n\}$  будем называть подволнами волны w если:

$$\bigcup_{i=1,n} w_i = w$$

$$w_i \cap w_j = \emptyset$$
,  $i, j = \overline{1, n}$ ,  $i \neq j$ ;

и для любых двух точек  $p \in w_i, g \in w_j$ , где  $i \neq j$  верно  $\neg N(p,g)$ .

Введем функцию вычисляющую центр масс точек волны

$$g(w) = \frac{\sum_{p \in w} p}{|w|}$$

#### 2.3.1 Волновая скелетизация

Опишем алгоритм построения скелета растрового контурного изображения.

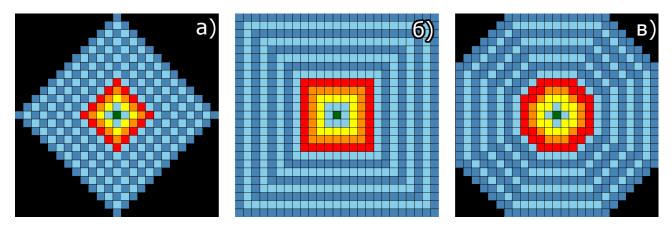


Рисунок 2.2: Распространение волны: а)-ромбовидная, б)-квадратная, в)-сферическая

Зададим начальные условия. В качестве начальной волны подойдет любая точка из F. Имеем следующую начальную конфигурацию:

 $w_0^0 = \{p\}, p \in K$  – начальная волна,

 $W_0 = \{w_0^{(0)}\}$  – множество волн,

 $F_0 = K$  — состояние заполненной области,

 $G_0(V_0, E_0), V_0 = \{p\}, E_0 = \emptyset$  - начальное состояние скелета.

Определим n-ый шаг итерации следующим образом. Для всякой i-ой волны  $w_i^{k_i-1}$  из  $W_{n-1}$  ( $k_i$  - соответствует  $k_i$ -ой итерации  $w_i$ ):

$$w_i^{k_i} = \bigcup_{p \in w; k_i - 1} N_{F_{n-1}}^p \setminus \bigcup_{j < i} w_j^{k_j - 1}$$
(2.2)

Если  $u_1, \ldots, u_m$  есть подволны волны  $w_i^{k_i}$ , тогда

$$W_n^i = \{w_{l+1}, \dots, w_{l+m}\}$$

где

$$w_{l+j} = u_j, j = \overline{1, m}$$
  
 $l = |W_{n-1}| + \sum_{j < i} |W_n^j|.$ 

Ребра в графе образуют вектора, связывающие центры масс полученных подволн с центром массы  $w_i^{k_i-1}$ 

$$E_n^i = \{ (v_i^{k_{i-1}}, v_{l+j}^{k_i}) \}, j = \overline{1, m}$$

$$V_n^i = \{ v_{l+j}^{k_i} \}, j = \overline{1, m}$$

$$v_i^j = g(w_i^j)$$

Если же волна  $w_i^{k_i}$  не имеет разрывов и  $w_i^{k_i} \neq \emptyset$ , то

$$W_n^i = \{w_i^{k_i}\}$$

$$E_n^i = \{(v_i^{k_{i-1}}, v_i^{k_i})\}$$

$$V_n^i = \{v_i^{k_i}\}$$

Если  $w_i^{k_i} = \emptyset$ 

$$W_n^i = \emptyset, E_n^i = \emptyset, V_n^i = \emptyset$$

Таким образом, при  $s_n = |W_{n-1}|$ :

$$W_n = \{W_n^i\}, i = \overline{1, s_n}$$

$$V_n = V_{n-1} \bigcup_i V_n^i, i = \overline{1, s_n}$$

$$E_n = E_{n-1} \bigcup_i E_n^i, i = \overline{1, s_n}$$

$$F_n = F_{n-1} \setminus P_{n-1},$$

$$P_{n-1} = \{p : p \in w, w \in W_{n-1}\}$$

Если  $|F_n| = 0$  то алгоритм прекращает цикл итераций, а граф

$$G = (V_n, E_n)$$

является скелетом исходного изображения f.

Утверждение 2.3.1. Алгоритм волновая скелетизация, остановится на любом контуре мощности m удовлетворяющей условиям алгоритма.

Доказательство. Пусть m = 1, тогда согласно алгоритму

$$|F_1| = |F_0 \setminus \{p : p \in w, w \in W_0\}| = |\{p\} \setminus \{p : p \in w_0\}| = |\{p\} \setminus \{p\}| = \emptyset$$

следовательно алгоритм прекращает свою работу а граф  $G=(V_1,E_1)=(\{p\},\emptyset)$  является скелетом изображения.

Пусть m>2 и существует такое l что для всякого  $k< l, |F_k|<|F_{k-1}|$  и  $|F_l|=|F_{l-1}|$ , тогда  $P_{n-1}=\emptyset$ , отсюда следует, что  $\{p:p\in w,w\in W_{n-1}\}=\emptyset$ , а это возможно только в двух случаях:

- 1. если  $W_{n-1}$  пусто, тогда, в силу и в силу отсутствия изолированных точек,  $F_{n-2} = \emptyset$ , получаем противоречие с условием остановки.
- 2. если  $\forall w \in W : |w| = 0$ , тогда, опять же в силу и в силу отсутствия изолированных точек, получаем что  $F_{n-2} = \emptyset$ , снова получаем противоречие с условием остановки.

Следовательно такого l не существует, и алгоритм сходится для всякой непустой заполненной области без изолированных точек.  $\Box$ 

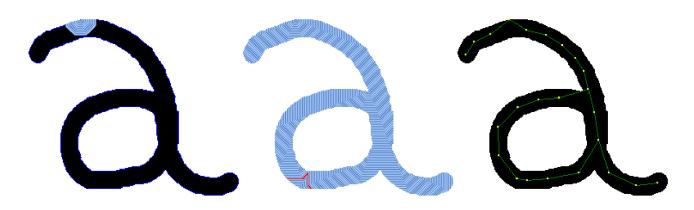


Рисунок 2.3: Распространение волны по области, на последнем изображении представлен полученный граф

## 2.3.2 Построение модели $\mathfrak M$ для графа G

Прежде чем дать форммальное описание алгоритма, рассмотрим как он работает неформально:

- 1. Для каждого простого пути выполняется:
  - (а) Разбиение пути по точкам смены направления обхода
  - (b) Для каждого разбиения выполнятся
    - Разбиение спиралей. Чтобы определить закручен ли путь по спирали, надо проверить пересекает ли хорда путь. Если пересечение есть, то необходимо разбить путь точками пересечения
    - іі. Для каждого разбиения выполняется:
      - А. Разбиение по точкам перегиба. Точками перегиба считаются образующие две дуги отклонившиеся от угла идеального соединения. Угол  $\gamma$  идеального соединения двух дуг градусной меры  $\alpha$  и  $\beta$ :

$$\gamma = 2\pi - (\alpha + \beta)$$

2. Результатом п.1 является множество подпутей, каждый из которых переводится в дугу. Градусная мера дуги вычисляется с использование формулы Гюйгенса. Определив наиболее удаленную точку пути от хорды стягивающей путь, и вычислив её положение относительно хорды направленной от начала к концу пути, мы определяем направление обхода. Если точка слева, то обход ведется по часовой стрелке, если точка справа — обход ведется против часовой стрелки, если же точка лежит на прямой, то верны оба утверждения.

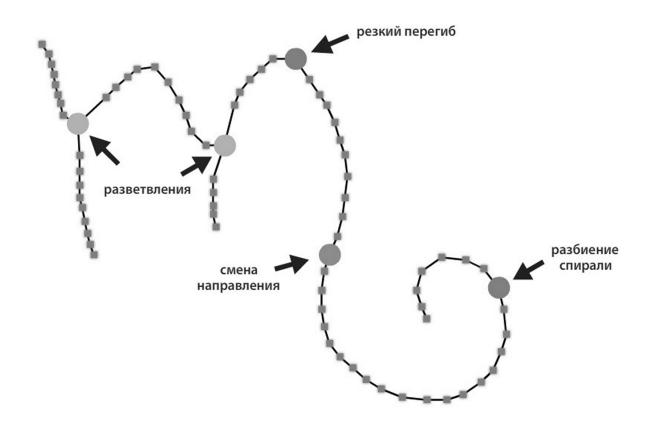


Рисунок 2.4: Схема разбиения графа «особыми» точками

3. Расчет связей дуг. Связь между двумя дугами существует, если пути образующие дуги имели общие вершины. Угол соединения между дугами рассчитывается, как угол между стягивающими их хордами

Замечание 2.8. Стоит отметить что разбиение на дуги, как правило, выполняется на интерполированном графе в котором часть узлов удаленно в силу их избыточности.

Замечание 2.9. Хотя разбиение и может быть использовано как есть, на практике полезнее добавлять возможность вариации параметров, например, допускать возможность некоторого отклонения от угла идеального соединения или для точек смены направления расширять область проверки на смену направления обхода.

Пусть  $\{P_1, P_2, \dots, P_m\}$  — множество простых цепей графа G = (V, E) таких что:

- 1.  $P_i = v_1^i, v_2^i, \dots v_{n_i}^i$
- 2.  $\forall v \in P_i \forall u \in P_j (v \neq u)$ , где  $i \neq j$
- 3.  $d(v_1^i) \neq 2$  и  $d(v_{n_i}^i) \neq 2$
- 4.  $\forall j \notin \{1, n_i\} \left[ d(v_j^i) = 2 \right]$
- 5.  $\bigcup_i P_i = V$

Определение 2.3.4. Пусть r(p,v) – есть растояние от точки p до вектора v со знаком

Определение 2.3.5. Будем говорить что в узле  $v_i$  меняется направление обхода простого

$$\{v_1,...,v_{i-1},v_i,v_{i+1},...,v_n\}$$

в окрестности  $\varepsilon \in \{2, 3, ...\}$ , если

$$Sign(\sum_{j=i-\varepsilon} r(v_j,h)) \neq Sign(\sum_{j=i+\varepsilon} r(v_j,h))$$

где  $h = (v_{i-\varepsilon}, v_{i+\varepsilon})$ 

Если соотношение выполняется для  $\varepsilon = 2$  будем просто говорить, что в точке  $v_i$  меняется направление обхода.

Пусть множество точек  $\{v_{j_1^i},\dots v_{j_{k_i}^i}\}$  множество точек смены направления обхода цепи  $P_i$ . Определим множество индексов задающих разбиение пути  $P_i=v_1,\dots v_n$  по направлению обхода

$$I_{P_i}^{dev} = \{j_1^i, \dots, j_{k_i}^i\} \cup \{1, n\}$$
$$j_k^i < j_{k+1}^i$$

Тогда следующие семейство множеств узлов определяют разбиение пути  $P_i$  на подпути:

$$S_{P_i}^{dev} = \bigcup_{l \in I_{P_i}^{dev}} \{ \{ v_t \mid t \in \{ j \mid i_l \le j \le i_{l+1} \} \} \}$$

Каждому множеству узлов можно однозначно сопоставить подпуть  $P_i$ 

Определение 2.3.6. Определим множество индексов узлов задающие разбиение подпути  $P = v_1, \dots v_n$  закрученного в спираль следующим образом

$$I_{P}^{spir} = \left\{ \min_{|r(h,v_i)|} (i, i+1) \mid Sign(r(h,v_i)) \neq Sign(r(h,v_{i+1})) \land i = 1, n-1 \right\}$$

$$h = (v_1, v_n)$$

Определение 2.3.7. Определим множество индексов узлов задающие разбиение подпути  $P = v_1, \dots v_n$  по резкости угла перегиба.

Определение 2.3.8. Разбиением пути P на характеристические подпути будем считать разбиение определенное следующим образом:

$$S_{P_i} = \bigcup_{j \in I_P^{spir}, P \in S_{P_i}^{dev}} \{ \{ v_t \mid t \in \{ j \mid i_l \le j \le i_{l+1} \} \} \}$$

Определение 2.3.9. Пусть  $P = v_1, \dots v_n$  простой путь тогда:

- 1.  $f_{begin}(P) = v_1$  начало пути
- 2.  $f_{end}(P) = v_n$  конец пути
- 3.  $h_P = v_n v_1$  вектор хорды стягивающей путь

Определение 2.3.10. Пусть задано разбиение графа G = (V, E) на характеристические подпути  $S = \{P_1, \dots P_m\}$ , где  $P_i = v_1^i, \dots v_{n_i}^i$ , будем говорить что алгебраическая система

$$\mathfrak{M} = \langle A, R, V, M; Sector, Angle, Metric, Relation \rangle$$

соответствует графу G если выполняются следующие условия:

1. 
$$Sector(a_i) = 2l + \frac{1}{3}(2l - L)$$
, где  $l = |v_1^i - v_m^i|$ ,  $i_m = \frac{n_i}{2}$ , а  $L = |h_{P_i}|$ 

- 2.  $Metric(a_i) = \frac{a_i}{a_1}$
- 3.  $Relation(r_{ij}) = (a_i, a_j)$ , где  $i \neq j$  и неопределенно в противном случае

4. 
$$Angle(r_{ij}) = \left\{ \begin{array}{ll} (-h_{P_i}\hat{,} - h_{P_j}) & f_{begin}(P_i) = f_{end}(P_j) \\ (-h_{P_i}\hat{,} h_{P_j}) & f_{begin}(P_i) = f_{begin}(P_j) \\ (h_{P_i}\hat{,} h_{P_j}) & f_{end}(P_i) = f_{begin}(P_j) \\ (h_{P_i}\hat{,} - h_{P_j}) & f_{end}(P_i) = f_{end}(P_j) \\ \text{неопределенно}, & \text{если } r_{ij} - \text{неопределенно} \end{array} \right\}$$

# 2.4 Постановка задачи распознавания

Общую схему решения комбинаторных задач высокой сложности логикоэвристическими методами можно трактовать как отображение начальной (инициальной) многоосновной алгебраической системы.

$$\mathfrak{M}_{\text{ini}} = \langle A_1, ..., A_s; f_1, ..., f_n; p_1, ..., p_k \rangle$$
(2.3)

где  $A_i$  — основные множества,  $f_i$  — операции (функции) на основных множествах,  $p_i$  — предикаты (отношения) на основных множествах, в конечную (финальную)  $\mathfrak{M}_{\mathfrak{fin}}$ , удовлетворяющую ограничениям  $\mathfrak{R}_1, \mathfrak{R}_2, ..., \mathfrak{R}_{\mathfrak{m}}$ .

Уточним формализацию описания плоских контурных изображений для данного варианта проверки выполнимости ограничений.

В качестве составляющих элементов образцов и анализируемого изображения выступают, очевидно, дуги и связи дуг.

Пусть многоосновные а.с.

$$\mathfrak{R}_{1} = \langle A_{1}, R_{1}, V, M; Sector, Angle, Metric, Relation \rangle$$

$$\mathfrak{R}_{2} = \langle A_{2}, R_{2}, V, M; Sector, Angle, Metric, Relation \rangle$$

$$\ldots$$

$$\mathfrak{R}_{\mathfrak{m}} = \langle A_{m}, R_{m}, V, M; Sector, Angle, Metric, Relation \rangle$$

$$(2.4)$$

задают искомые образцы в анализируемом изображении 2.1.

Анализ изображения 2.1 состоит в поиске всех изоморфных вложений  $\mu_{i,j}$  многоосновных а.с.  $\mathfrak{R}_1, \mathfrak{R}_2, ..., \mathfrak{R}_{\mathfrak{m}}$  в многоосновную а.с.  $\mathfrak{M}$  2.1, т.е. изоморфное вложение  $\mu_{i,j}: \mathfrak{R}_{\mathfrak{i}} \to \mathfrak{M}$  состоит из инъективных отображений

$$\mu_{i,j}:A_i\to A$$

$$\mu_{i,j}:R_i\to R$$

таких, что:

а) если  $\mu_{i,j}(a')=a$ , где  $a'\in A_i, a\in A$  и

$$Sector(a') = [c'_{min}, c'_{max}],$$

$$Sector(a) = [c_{min}, c_{max}],$$

To  $[c_{min}, c_{max}] \in [c'_{min}, c'_{max}];$ 

б) если 
$$\mu_{i,j}(a') = a$$
, где  $a' \in A_i, a \in A$  и

$$Metric(a') = [c'_{min}, c'_{max}],$$

$$Metric(a) = [c_{min}, c_{max}],$$

TO  $[c_{min}, c_{max}] \in [c'_{min}, c'_{max}];$ 

в) если  $\mu_{i,j}(r')=r$ , где  $r'\in R_i,\ r\in R$  и

$$Angle(r') = [c'_{min}, c'_{max}],$$

$$Angle(r) = [c_{min}, c_{max}],$$

TO  $[c_{min}, c_{max}] \in [c'_{min}, c'_{max}];$ 

г) если  $Relation(r,a_1,a_2)$ , где  $r \in R_i, a_1,a_2 \in A_i$ , то

$$Relation(\mu_{i,j}(r), \mu_{i,j}(a_1), \mu_{i,j}(a_2))$$

## 2.5 Интерпретация

Определим универсум для изображений, имеющих не более n дуг, и не более k связей дуг (это ограничение ни сколько не повлияет на результат, но немного упростит нам форму записи).

Пусть  $A_1, A_2, ..., A_m$  — множества дуг всех характеристик (образцов), т.е.

$$A_{1} = \{a_{1,1}, a_{1,2}, ..., a_{1,n}\};$$

$$A_{2} = \{a_{2,1}, a_{2,2}, ..., a_{2,n}\};$$

$$...$$

$$A_{m} = \{a_{m,1}, a_{m,2}, ..., a_{m,n}\};$$

$$(2.5)$$

Далее пусть  $R_1, R_2, ..., R_{m-1}$  – множества связей дуг всех характеристик, т.е.

$$R_{1} = \{r_{1,1}, r_{1,2}, ..., r_{1,k}\};$$

$$R_{2} = \{r_{2,1}, r_{2,2}, ..., r_{2,k}\};$$

$$...$$

$$R_{n-1} = \{r_{n-1,1}, r_{n-1,2}, ..., r_{n-1,k}\};$$

$$(2.6)$$

Таким образом наше дерево соответствует следующему декартову произведению:

$$G_1 \times M_1 \times V_1 \times G_2 \times M_2 \times \dots \times V_{n-1} \times G_1 \times M_1 \tag{2.7}$$

где

$$G_{i} = \{Angle(a_{i,1}), Angle(a_{i,2}), ..., Angle(a_{i,n})\}$$

$$M_{i} = \{Metric(a_{i,1}), Metric(a_{i,2}), ..., Metric(a_{i,n})\}$$

$$V_{i} = \{Sector(r_{i,1}), Sector(r_{i,2}), ..., Sector(r_{i,k})\}$$

$$(2.8)$$

Очевидно, что 2.7 содержит все изображения, имеющие не более n дуг, и k связей дуг. Каждый уровень дерева представляет собой набор узлов, значения которых принадлежат одному из множеств:  $V_{arc}$ , M либо  $V_{rel}$ , где  $V_{arc} \subseteq V$  — множество допустимых значений секторов дуг,  $V_{rel} \subseteq V$  — множество допустимых углов соединения связей дуг. У всякого дерева изображений значения узлов первого уровня принадлежат  $V_{arc}$ , значения узлов последнего уровня принадлежат M.

Однако работать с таким деревом достаточно сложно, намного удобнее редуцировать третий уровень и использовать «двух-слойную» (состоящую из двух основных множеств) модель дерева. Так как множества значения углов и относительных величин ограниченно, мы можем упорядочить множества дуг следующим образом.

Пусть  $A = \{a_1, ..., a_k, ..., a_n\}$  – множество всевозможных дуг

$$Sector(a_k) = g_i, \ 0 < i < |V|, \ V = \{g_0, ..., g_{|V|-1}\}$$

$$Metric(a_k) = m_i, \ 0 < i < |M|, \ M = \{m_0, ..., m_{|M|-1}\}$$

тогда k = i \* |M| + j.

Таким образом мы сможем оперировать двумя основными множествами: множеством дуг A и множеством связей R.

$$|A| = |V_{rel}| * |M|$$
  
 $|R| = |V_{arc}|$   
 $V_{rel}, V_{arc} \subseteq V$ 

Пусть дерево изображений имеет следующий вид:

Рисунок 2.5: Дерево изображений

Замечание 2.10. на практике универсум (схема 2) не строиться а строится только его часть, состоящая из дуг и связей дуг многоосновных а.с.  $\mathfrak{R}_1, \mathfrak{R}_2, ..., \mathfrak{R}_m$ .

Лемма 2.5.1. Верхняя граница сложности построения интерпретации  $\xi$  для связного изображения 2.1 не превышает O(w+t), где w – количество дуг, t – связей дуг.

Теорема 2.5.1. Пусть каждая из многоосновных а.с.  $\mathfrak{R}_1, \mathfrak{R}_2, ..., \mathfrak{R}_{\mathfrak{m}}$  имеет не более n дуг и представляет связное изображение. Тогда анализ связного изображения 2.1 имеет верхнюю границу сложности не превышающую O((w+t)\*w+m), где w – количество дуг (t-k) количество связей дуг) изображения 2.1.

Доказательство. Построим интерпретации всех многоосновных

а.с.  $\mathfrak{R}_1, \mathfrak{R}_2, ..., \mathfrak{R}_{\mathfrak{m}}$  на универсуме схема 2 для всех изображений, имеющих не более n дуг, и k вариантов дуг и связей дуг (сложность этой процедуры, конечно, не входит в оценку доказываемой теоремы).

Далее, пометим все вершины схемы 2 номерами многоосновных а.с., чьи элементы соответствуют этим вершинам. Каждой многоосновной а.с.  $\mathfrak{R}_i$  сопоставим пару чисел  $(a_i,b_i)$ , где  $a_i$  — количество помеченных вершин 2, соответствующих дугам,  $b_i$  — количество помеченных вершин схемы 2, соответствующих связям дуг (конечно, помеченных номером i).

Построим совокупность интерпретаций  $\xi_1, \xi_2, ..., \xi_w$  на схеме 2 (с помеченными вершинами), которые отличаются выбором первой дуги для основания индукции. А именно, интерпретация  $\xi_1$  начинается традиционно с дуги  $ar_1$ , интерпретация  $\xi_2$  начинается с дуги  $ar_2$ , и так далее. Последняя интерпретация  $\xi_w$  начинается, соответственно, с дуги  $ar_w$ .

Введем для каждой интерпретации  $\xi_i$  множество пар

$$(a_{i_1}, b_{i_1}), (a_{i_2}, b_{i_2}), \dots, (a_{i_m}, b_{i_m})$$
 (2.9)

где  $a_{i_j}(b_{i_j})$  - количество помеченных j вершин схемы 2, соответствующих дугам (соответственно, связям дуг), полученных для интерпретации  $\xi_i$ . Если пара  $(a_{i_j},b_{i_j})$  равна паре

 $(a_j,b_j)$ , то, таким образом, найдено изоморфное вложение j-го изображения (образца) в анализируемое изображение 2.1.

В силу леммы 2.5.1, построение каждого отображения  $\xi_i$  требует не более w+t шагов и, таким образом, верхняя граница сложности поиска всех изоморфных вложений не более O(((w+t)\*w)+m), где «добавка» O(m) возникает из-за необходимости сравнивать пары 2.9 с парами  $(a_i,b_i)$ .

# Глава 3

# Применение

#### 3.1 Распознавание символов

В рамках разработки алгоритмов распознавания была спроектированна база данных для хранения информации об образцах и разработан комплекс программ для проверки практической применимости разработанных методов.

База реализованна с использованием СУБД MSSQL. Проект БД приведен в приложении A.

Комплекс ПО состоит из трех программ:

- 1. Конвертор растровых изображений
- 2. Браузер для базы данных
- 3. Интерпретатор

Все три программы написанны на языке C++. В качестве GUI используется Borland VLC. Программы используют общую базу данных, доступ к которой осуществляется через ODBC, что позволяет использовать любую совместимую СУБД.

## 3.1.1 Конвертор растровых изображений

Осуществляет преобразование растрового изображения в а.с. вида 2.1. В программе присутствует простой графический редактор.

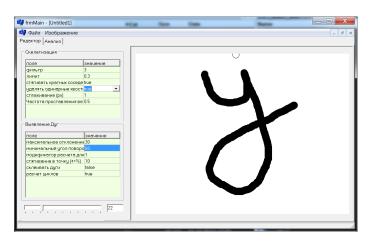
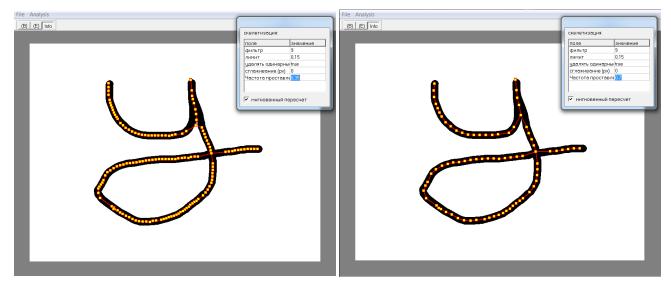


Рисунок 3.1: Графический редактор

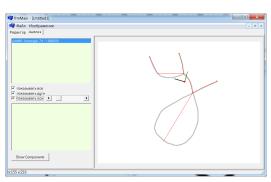
Нарисованное изображение можно преобразовать в систему дуг и связей дуг.



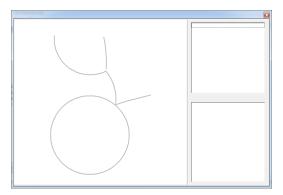
(а) шаг: 0.35 от ширины волны

(b) шаг: 0.75 от ширины волны

Рисунок 3.2: Разный шаг аппроксимации графа



(а) Преобразованное изображение, нарисованное поверх исходного



(b) Преобразованное изображение, нарисованное по набору дуг и связей между ними

Рисунок 3.3: Преобразованное изображение

Также программа обладает системой простого обучения. Обучение осуществляется путем сопоставления соответствующих дуг. Как результат обучения в БД в качестве изображения отправляется система, где всякой дуге сопоставляется не конкретное значение сектора, а некий промежуток значений.

Преобразованное изображение можно сохранить в БД в качестве нового образца.

## 3.1.2 Браузер для БД

Используется для просмотра образцов хранящихся в БД. Наглядно отображает связи в изображении, и умеет пересчитывать их относительно выбранной дуги. Интерфейс программы можно посмотреть на рис. 3.5.

## 3.1.3 Интерпретатор

Предназначен для сопоставления анализируемого изображения с анализируемым образцом. В интерпретаторе реализованы алгоритмы, рассмотренные в параграфе 2.5. Программа считывает данные из БД образцов в локальную БД и осуществляет сопоставление

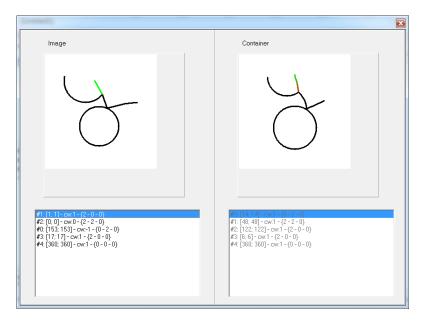


Рисунок 3.4: Обучение системы

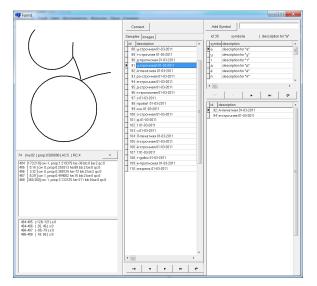
обработанного изображениями с образцами хранящимися в БД. Интерфейс изображение представлен на рис. 3.6.

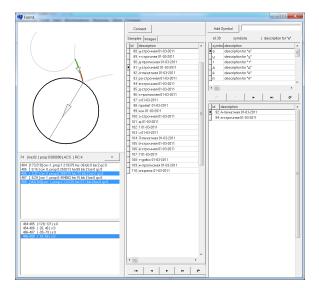
## 3.2 Оценка устойчивости битумных эмульсий

### 3.2.1 Введение

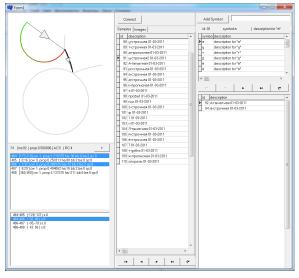
В настоящее время трудно назвать область строительства, где бы не применялись эмульсии. Они используются в дорожном и в гражданском строительстве в качестве связующих с различными наполнителями, а также в качестве гидроизоляционных и лакокрасочных материалов. При любых технологиях использования эмульсий мы сталкиваются с одними и теми же проблемами, касающимися подбора состава, приготовления, определения физико-механических характеристик, стабильности, контроля распада эмульсий и получения продукции с необходимыми свойствами [1]. Далее мы будем рассматривать только прямые битумные и битумно-латексные эмульсии, которые являются наиболее крупнотоннажным продуктом: мировое использование составляет миллионы тонн в год

Традиционные методы оценки свойств битумных эмульсий включают: определение содержания вяжущего с эмульгатором, определение устойчивости эмульсии при перемешивании, определение остатка на сите, определение условной вязкости, определение устойчивости при хранении, определение адгезии эмульсий с поверхностью наполнителей, определение устойчивости при транспортировки и т.п. [2]. Наряду с традиционными методами изучения качества эмульсии, во многих приложениях желательно знать более тонкие характеристики, например: функцию распределения по размерам. Эта характеристика является одним из важнейших параметров и позволяет предсказывать большинство свойств эмульсии. Обычноразмер частиц оценивают с помощью определения остатка на сите с заданным размером ячейки, но такой метод позволяет оценивать только верхний предел размеров частиц эмульсии. Полная картина распределения частиц по размеру может быть измерена с использованием таких технических приёмов как рассеяние света, микроскопия с анализом изображений, или же с помощью техники электроозонирования («техники Культера» - Coulter). Точный анализ размеров частиц битумной эмульсии может решить многие проблемы, которые в настоящее время являются актуальными в сфере производства битумных эмульсий:





(a) Изображение построенное по набору дуг и (b) Связь между дугой и круговой дугой (360 связей между ними градусов)



(с) Связь между двумя дугами

Рисунок 3.5: Преобразованное изображение

- 1. Влияние эмульгатора и его концентрации на размер битумных частиц эмульсии.
- 2. Влияние модифицирующих битум добавок на качество получаемой эмульсии.
- 3. Корректировка технологической схемы производства эмульсии.
- 4. Влияние размера битумных частиц на основные физические свойства эмульсии.

Оптическая микроскопия, как способ распределения частиц по размерам, является наиболее удобным и точным. Например, если в способе «рассеяние света» могут возникнуть проблемы с отражением света от черных поверхностей, какими являются частицы битума, то в способе микроскопии, при высоком контрасте черного цвета, напротив, можно отличить частицы от среды, в которой они находятся.

Очевидно изображения такого вида являются одним из примеров растровых контурных изображений, с несколькими контурами. В отличие от задачи распознавания символов, здесь нет необходимости анализировать скелет изображения. Куда более важную роль играет внешний контур. Разбивая контур на дуги мы можем классифицировать частицы по уровню распада:

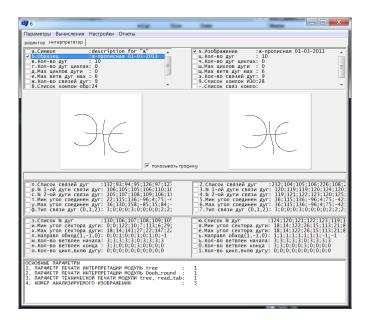
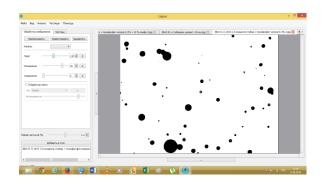


Рисунок 3.6: Интерфейс интерпретатора



- 1. одиночные
- 2. слипшиеся
- 3. распавшиеся

Большое количество распавшихся частиц является свидетельством того что смесь является неустойчивой, а следовательно некачественной.

# 3.2.2 Анализ эмульсий

В результате сотрудничества с кафедрой «Автомобильных дорог» НИ ИрГТУ была разработана программа для первичной оценки качества битумных эмульсий

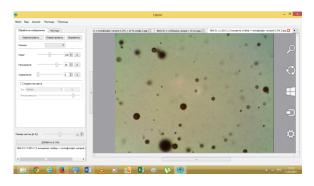


Рисунок 3.7: Скриншоты программы «анализ изображений»

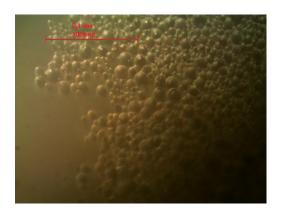


Рисунок 3.8: Концентрированная битумная анионная эмульсия в отраженном свете

На снимке программы (рис. 3.7), видно, что в проходящем свете частицы легко отличить друг от друга, но для получения такого изображения необходимо создать некоторое пространство между ними, в противном случае изображение получатся как на рис. 3.8. Поэтому перед микроскопическими исследованиями образцы эмульсии распределяют небольшим количеством (концентрация от 1:100 – 1:50) в специальном стабилизирующем растворе. Необходимость данной процедуры объясняется тем что, частицы битума могут слипаться под стеклышком и отсутствие сцепления между ними осуществляется за счет рН среды, в которой они находятся. Для анионных эмульсий это рН-щелочной, для катионных рН-кислотный.

Гибкость настроек программы позволяет редактировать изображение вручную, убирая «мнимые частицы», затемненные области и другие недочеты фотосъемки. После чего происходит автоматический подсчет частиц и построение графика функции распределения по размерам, рис. 5.

Для данной программы не требуется специализированного оборудования. Достаточно оптического микроскопа с возможностью подключения цифровой камеры и компьютер с OC (Windows, Linux, OS).

#### 3.2.3 Оценка качества анализа

На рисунке (рис. 3.9) приведены два графика: тот что сильнее смещен влево – соответствует исходным авто-сгенерированным данным, смещенный вправо соответствует распознанным данным. Формы графиков практически идентичны. Смещение, как правило, вызвано ошибками округления при распознавании объектов.

Таблица 3.1: Анализ распределения частиц на рис. 3.9

График	мин. размер частиц, мкм.	макс. размер частиц, мкм.	Среднее значение, мкм.	Ср.кв. отклонение, мкм.	Всего частиц
Исходный	0.87	2.87	1.69	0.42	500
Распознанный	0.87	2.69	1.59	0.41	493

Вторым фактором (первый – ошибки округления) отрицательно влияющим на качество распознавания является наличие слипшихся частиц. На рис. 3.10 приведены два графика исходного (тот что более сплющен) и распознанного распределения частиц (тот что

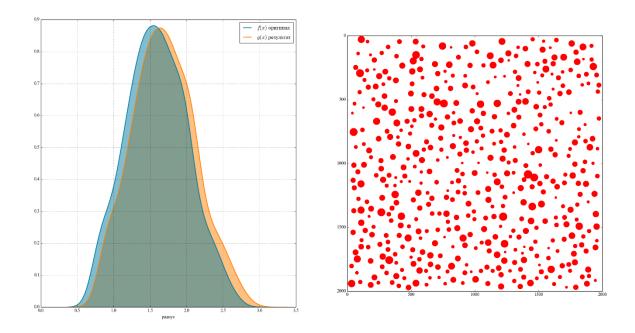


Рисунок 3.9: Результат работы программы на искусствено сгенерированных данных

повыше). Сильное различие между графиками обусловлено тем что, при распознавании слипшиеся объекты не учитываются.

График	мин. размер частиц, мкм.	макс. размер частиц, мкм.	Среднее значение, мкм.	Ср.кв. отклонение, мкм.	Всего частиц
Исходный	0.87	2.98	1.71	0.44	100
Распознанный	0.87	2.52	1.6	0.46	57

Таблица 3.2: Распределение частиц на рис. 3.10

Из таблицы 3.2 видно, что, не смотря на то, что почти половина частиц не была распознана, характеристики распределения были определены достаточно точно к исходным, и погрешность составила около 4-5%.

Получение высококачественной, долговечной битумной эмульсии зависит в основном от вязкости битума поступающего в диспергатор вместе с раствором ПАВ, а так же от скорости вращения и вида диспергирующих элементов. После выхода готовой эмульсии из диспергатора необходимо оценить её качество.

Внешние признаки распада эмульсии видны невооруженным глазом, но если речь идет о количественном сравнении двух визуально схожих эмульсий, то в таком случае применение программы для анализа размера частиц будет весьма кстати.

# 3.2.4 Определение среднего размера и дисперсии частиц битумной эмульсии на модифицированном битуме

Стабильность эмульсии в большой степени определяется размером частиц, который в свою очередь зависит от вязкости исходного битума. Во многих практических ситуациях

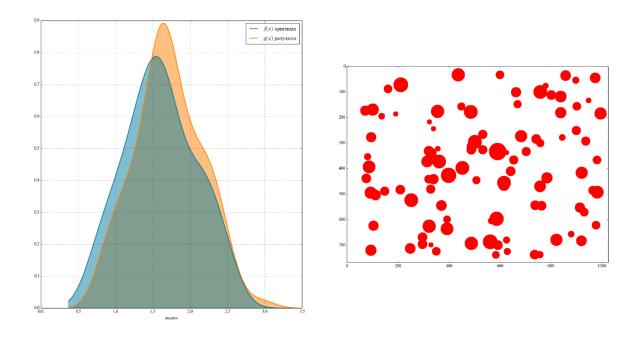


Рисунок 3.10: Проверка работы программы при наличии слипшихся частиц

необходимо получать мелкие (1-5 мкм) частицы эмульсии, это даёт очень хорошую стабильность при хранении и хорошее обволакивание заполнителей. Для получения таких эмульсий необходимо специализированное дорогостоящее оборудование.

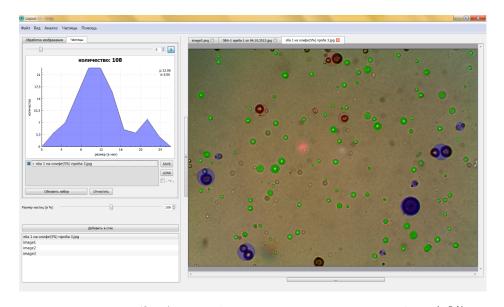


Рисунок 3.11: ЭБА-1 на битуме разжиженном олифой (5%)

Стандартные диспергаторы на которых дорожники производят битумные эмульсии позволяют получать средний размер частиц примерно 10 -20 мкм. Одним из возможных способов уменьшения размеров частиц эмульсии может являться понижение вязкости битума.

## 3.2.5 Результаты

Разработанный программный комплекс, показал что изложенные выше алгоритмы отлично справляются с задачей классификации объектов по контору.

Таблица 3.3: Распределение частиц на рис.3.11

Среднее значение, мкм.	Ср.кв. отклонение, мкм.	Всего частиц
12.86	5.06	108

# 3.3 Автоматизация составления ПОДД

Работая с базой данных (БД) автомобильных дорог (далее a/д), было замечено, что большинство свойств a/д, можно отразить следующей схемой (рис. 3.12, серая область).

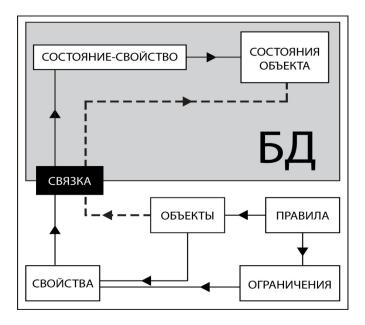


Рисунок 3.12: Схема представления свойств автомобильной дороги

где состояние – это некоторый участок АД, а свойство - это функция, протяженная на этом участке и соответствующая некоторому свойству дороги (причем в качестве свойств может выступать наличие на участке трубы, дорожного знака, съезда и т.д.). Стоит отметить, что в БД функция представлена, как правило, набором аппроксимирующих точек.

В соответствии с таким подходом, было решено разработать надстройку над БД, представляющую собой набор фиксированных таблиц, и осуществляющую связь с основной БД, через таблицу «связка». Таблица «связка» имеет ключевое значение в схеме. За счет неё организуется «безболезненная» связь между основной БД и надстройкой.

Таблица 3.4: Таблица связки

id	имя таблицы в связи	имя поля содержащего значение в таблице связи
##	состояние-свойство	значение

Таблица 3.5: Таблица правил

id правила	id объекта	наименование	id списка ограничений
##	##	ГОСТ ####	##

Так как схема разрабатывалась для общего случая автоматизация размещения подобъектов (т.е. в нашем случае дорожных ограждений, сигнальных устройств и т.д.) на протяженном объекте (a/д), то стоить разъяснить значения некоторые таблицы.

Таблица «объекты» хранит все возможные протяженные объекты, на которых будут размещаться подобъекты. В нашем случае, в таблице будет только одна строка, соответствующая АД. Таблица «состояния объекта» хранит всевозможные участки АД (т.е. например Иркутск-Листвянка, Братск-Усть-Илимск и т.д.).

Таблица «состояние-свойство» хранит множество функций-свойств (высота насыпи, тип покрытия и т.д.) для каждого конкретного глобального участка (состояния) АД. Об особенностях представления правил будет сказано ниже.

### 3.3.1 Представление дороги

Для представления а/д, заданной на промежутке, используется система функций:

$$Road = \begin{cases} g_1(x), x \in [a, b] \\ g_2(x), x \in [a, b] \\ \dots \\ g_n(x), x \in [a, b] \end{cases}$$

где  $g_i(x)$  соответствует *i*-му свойству. Если свойство есть некоторая постоянно изменяющиеся величина (например «высота насыпи»), то функция имеет вид непрерывной кривой и при технической реализации представляет собой набор аппроксимирующих точек. Если же свойство представляет собой величину, которая может принимать значения только из строго заданного набора (например «тип покрытия»), то функция имеет ступенчатый вид.

### 3.3.2 Представление правил

В отличие от данных а/д, информацию о правилах в БД хранить не принято. Связанно это с тем что, при составлении ПОДД, вся ответственность о корректности расположения тех или иных объектов на дороге ложится на плечи проектировщика, который прекрасно

Таблица 3.6: Таблица ограничений

id ограничения	id свойства	значение
##	##	асфальт

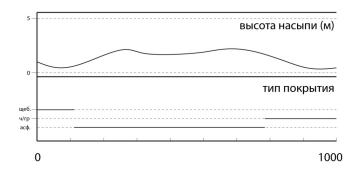


Рисунок 3.13: графики свойств

владеет правилами, и в случае необходимости обращается к ГОСТам. С другой стороны, чтобы научить машину расставлять объекты на плане в соответствии с ГОСТами в автоматическом режиме, мы должны эти ГОСТы положить в БД.

Тут мы сталкиваемся с первой проблемой: с формальным представлением правила (т.е. как нам представить правило, чтобы его можно было хранить в БД). Так как каждое правило это есть некоторый набор конкретных значений свойств АД, то мы и будем представлять правило просто как набор значений:

$$P_j = (p_{j_1}, \ldots, p_{j_n})$$

где каждая  $p_{j_i}$  есть константа и соответствует i-му свойству j-го правила. В более сложных случаях, например, когда значение свойства может принимать значения из некоторого заданного промежутка, можно заменить константы векторами:

$$P_j = (\overline{p_{j_1}}, \dots, \overline{p_{j_n}})$$

где  $\overline{p_{j_i}}=(a_{j_i},b_{j_i})$  и соответствует *i*-му свойству *j*-го правила. Оба варианта легко реализуются в рамках СУБД.

Вторая проблема заключается в том, как ГОСТ привести к формальному виду. Рассмотрим решение данной проблемы на примере ГОСТ 52289 пункта 8, правила применения дорожных ограждений и направляющих устройств. Так как постановка задачи требует от нас найти корректное расположение для некоторого объекта на АД, то можно пренебречь некоторыми правилами определяющими качественное представление объекта (напр.: колво направляющих устройств, удерживающая способность и т.д.).

В качестве наглядного представления формализованного правила удобно использовать блок-схемы.

На рис. 3.14. приведена часть схемы для расстановки сигнальных устройств на АД. Каждый возможный «путь» в этой схеме будет соответствовать одной строке в таблице правил БД.

#### 3.3.3 Автоматизация

Разработанная система представления, позволяет нам реализовать схему автоматизированного расставления объектов на плане АД. Для начала рассмотрим простой пример, который позволит нам лучше разъяснить принцип работы. Пусть АД определена в базе двумя функциями-свойствами A и B и задано два правила:

$$P_1 = [(a_1, a_2), b_1]$$

$$P_2 = [(a_2, a_3), b_2]$$

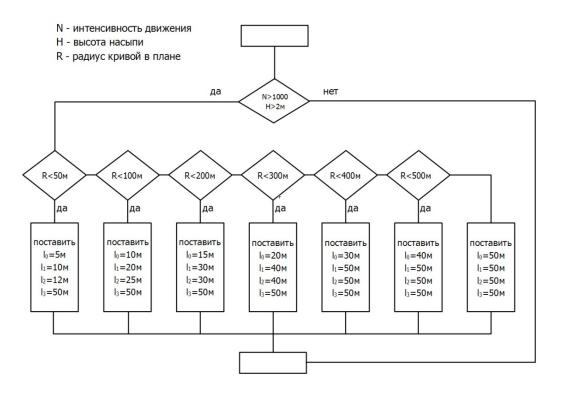


Рисунок 3.14: Блок схема определяющая ГОСТ 52289 пункта 8

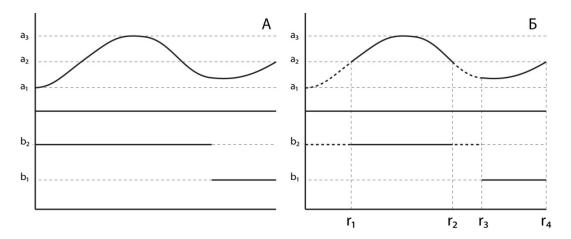


Рисунок 3.15: Объединеные графики свойств

На рис. 3.15 А представлены графики функций-свойств A (верхний) и B (нижний) на некотором участке дороги. Наша задача найти промежутки удовлетворяющие заданным выше правилам. Мы разбиваем участок на под-участки точками пересечения функций A(x) и B(x) с прямыми  $y=a_1,\ y=a_2,\ y=a_3$  и  $y=b_1,\ y=b_2$  соответственно.

В результате обнаруживаем (рис. 3.15 Б), что промежуток  $[r_1, r_2]$  удовлетворяет правилу  $P_2$ , а промежуток  $[r_3, r_4]$  удовлетворяет правилу  $P_1$ . После того как промежутки найдены, остается подобрать объекты для которых выполнения любого из правил  $P_1$  и  $P_2$  достаточно для того, чтобы их расположение соответствовало правилам ГОСТ, и поставить их на плане АД.

Формально автоматизацию можно описать следующим образом. Дорога представлена системой функций

$$Obj = \begin{cases} g_1(x), x \in [a, b] \\ g_2(x), x \in [a, b] \\ \dots \\ g_n(x), x \in [a, b] \end{cases}$$

заданной в двумерном пространстве на промежутке [a,b]. Функции  $g_i(x)$  будем называть свойствами объекта. Функции  $g_1(x)$  являются непрерывными по X на промежутке [a,b]. Требуется найти промежутки из [a,b], на которых объект удовлетворяет ограничениям. Пусть  $A_i$  как области значений функций определяющих ограничение:

$$A_i = E(f_i(x)), i = \overline{1,n}$$

где  $f_i(x)$  – функции заданные на некотором промежутке Ограничения будем представлять следующим образом:

$$R_{j} = \begin{cases} f_{1}(x_{j}) \\ f_{2}(x_{j}) \\ \dots \\ f_{n}(x_{j}) \end{cases}, j = \overline{1,m}$$

Этап 1. Сведение объекта к новому объекту заданному ступенчатыми функциями.

$$Obj_{2} = \begin{cases} h_{1}(x), x \in [a, b] \\ h_{2}(x), x \in [a, b] \\ \dots \\ h_{n}(x), x \in [a, b] \end{cases} \quad h_{i} = \{x \mid f_{i}(x_{j_{1}}) \leq g_{i}(x) < f_{i}(x_{j_{2}})\}$$

Оценка: сложность осуществления перехода порядка O(m).

Этап 2. Разбиение объекта на множество подобъектов  $\{obj_k\}$ . Данный шаг позволяет нам перейти от объекта заданного системой функций к множеству подобъектов, каждый из которых определен системой констант. Такое разбиение позволяет нам реализовать методы проверки ограничений, который подробно были рассмотрены в предыдущих работах [3].

Пусть  $s_i$  – кол-во точек разрыва у функции  $h_i(x)$  на [a,b].  $S = \sum_i s_i$  – это общее кол-во точек разрыва на [a,b] у всех функций  $h_i(x)$  вместе взятых.

Пусть  $\{x_1, ..., x_S\}$  — упорядоченное по возрастанию множество точек разрыва. Тогда наше множество подобъектов будет задано следующим образом:

$$obj_i = \begin{cases} h_1^+(x_i), x \in [x_i, x_{i+1}] \\ h_2^+(x_i), x \in [x_i, x_{i+1}] \\ \dots \\ h_n^+(x_i), x \in [x_i, x_{i+1}] \end{cases}$$
 при  $i < S - 1$ 

И

$$obj_i = egin{cases} h_1^+(x_i), x \in [x_i, b] \ h_2^+(x_i), x \in [x_i, b] \ \dots \ h_n^+(x_i), x \in [x_i, b] \end{cases}$$
 при  $i = S - 1$ 

Отметим что  $x_1 = a, x_s = b$ . Сложность построения нового множества объектов порядка O(S).

Оценки позволяют сделать вывод о возможности эффективной реализации предложенного метода. Результаты Система автоматизации проектирования  $\Pi$ ОДД успешно использовалась при выполнении контрактов составления  $\Pi$ ОДД для a/д «Иркутск-Листвянка», «Братск-Усть-Илимск» и других.

### Заключение

Основные результаты работы заключаются в следующем. На качественном уровне: для данных, организованных более сложно, чем таблицы реляционных баз данных, доказаны очень близкие результаты по вычислительной сложности их анализа. Более точно, основные результаты работы могут быть сформулированы следующим образом.

- 1. На основе анализа плоских контурных изображений разработана формализация, представленная ориентированными дугами, связями дуг и их численными характеристиками в градусном измерении и относительными размерами длины дуг.
- 2. Исследования показали, что вычислительная сложность анализа плоских контурных изображений, представленных ориентированными дугами, связями дуг и их численными характеристиками в градусном измерении и относительными размерами длины дуг, почти не зависит от количества образцов (смотри, теорема ???).
- 3. Математическое моделирование показало, что использование масштабных рядов контурных изображений уменьшает вычислительную сложность задачи поиска изоморфных вложений образцов в исследуемое изображение.
- 4. Для подтверждения теоретических результатов на практике было созданы комплексы программ для решения задач ?????.

Полученные в диссертационной работе результаты соответствуют общей тенденции развития математических методов решения информационных задач для больших массивов данных.

# Список рисунков

2.1	Сравнение методов обесцвечивания	16
2.2	Распространение волны: а)-ромбовидная, б)-квадратная, в)-сферическая .	19
2.3	Распространение волны по области, на последнем изображении представлен	
	полученный граф	21
2.4	Схема разбиения графа «особыми» точками	22
2.5	Дерево изображений	26
3.1	Графический редактор	28
3.2	Разный шаг аппроксимации графа	29
3.3	Преобразованное изображение	29
3.4	Обучение системы	30
3.5	Преобразованное изображение	31
3.6	Обучение системы	32
3.7	Скриншоты программы «анализ изображений»	32
3.8	Концентрированная битумная анионная эмульсия в отраженном свете	33
3.9	Результат работы программы на искусствено сгенерированных данных	34
3.10		35
3.11	ЭБА-1 на битуме разжиженном олифой $(5\%)$	35
3.12	Схема представления свойств автомобильной дороги	36
3.13	графики свойств	38
3.14	Блок схема определяющая ГОСТ 52289 пункта 8	39
3.15	Объединеные графики свойств	39

# Список таблиц

3.1	Анализ распределения частиц на рис. 3.9	13
3.2	Распределение частиц на рис. 3.10	34
3.3	Распределение частиц на рис. <mark>3.11</mark>	16
3.4	Таблица связки	6
3.5	Таблица правил	37
3.6	Таблица ограничений	37

## Литература

- 1. И. Мартьянов В., М.Д. Каташевцев. Комбинаторные задачи высокой сложности и анализ плоских контурных изображений // Известия Иркутского Государственного Университета серия «Математика». 2013. С. 31–47.
- 2. М.Д. Каташевцев. Анализ плоских контурных изображений с метрикой // Известия Иркутского Государственного Университета серия «Математика». 2014. С. в печати.
- 3. М.Д. Каташевцев. Волновая скелетизация // Вестник Иркутского Государственного Технического Университета. 2013. С. 89–92.
- 4. Название буклета.
- 5. "This is english article" / Author 1, Author 2, Author 3 et al. // Journal. 2012. Vol. 2. P. 200.

### Приложение А

## Структура БД

### ОБРАЗЦЫ

Таблица Smpl\_Arc, задающая совокупность дуг образца

- 1. id идентификатор дуги (int 4);
- 2. min\_sector минимально возможный угол сектора дуги (int 4);
- 3. max sector максимально возможный угол сектора дуги (int 4);
- 4. clockwise направление обхода (1 по солнцу; -1 против солнца; 0 неопределенно) (int 4);
- 5. bran beg кол-во ветвлений на начале
- 6. bran end кол-во ветвлений на конце
- 7. quan circle кол-во циклов, включающих дугу

Таблица Smpl Arcs Lists, задающая идентификаторы списков дуг образца

1. id идентификатор списка дуг (int 4);

Таблица Smpl Arcs Lists Arcs, задающая списки дуг образца

- 1. id arcslist идентификатор списка дуг (int 4);
- 2. id arc идентификатор дуги (int 4);
- 3. proportion относительная величина дуги

Таблица Smpl Relations, задающая совокупность связей дуг образца

- 1. id идентификатор связи двух дуг (int 4);
- 2. id arc1 идентификатор первой дуги (int 4);
- 3. id arc2 идентификатор второй дуги (int 4);
- 4. min angle минимально возможный угол пересечения дуг (int 4);
- 5. max angle максимально возможный угол пересечения дуг (int 4);
- 6. type тип связи (0: конец начало, 1: конец конец, 2: начало начало)

Tаблица Smpl Relations Lists, задающая идентификаторы списков связей дуг образца

1. id идентификатор списка связей дуг (int 4);

Таблица Smpl Relations Lists Relations, задающая списки связей дуг образца

- 1. id relationslist идентификатор списка связей дуг (int 4);
- 2. id relation идентификатор связи двух дуг (int 4);

Таблица Smpl Parts, задающая части образца

- 1. id идентификатор части образца (int 4);
- 2. id arcslist идентификатор списка дуг для исследуемого изображения (int 4);
- 3. id relationslist идентификатор списка связей дуг для исследуемого изображения (int 4);
- 4. hor angle угол к горизонту для первой дуги в списке id arcslist (int 4);
- 5. proportion пропорция (float 8)

Таблица Smpl Parts Relations, задающая связи частей образца

- 1. id идентификатор символа (int 4);
- 2. id part1 идентификатор части образца (int 4);
- 3. id\_part2 идентификатор части образца (int 4);
- 4. min pos angle (int 4);
- 5. max pos angle (int 4);
- 6. min central angle (int 4); не использовать пока
- 7. max central angle (int 4); не использовать пока
- 8. type тип связи(0 снаружи; 1 внутри) (int 4);

Таблица Smpl Parts Lists, задающая идентификаторы списков частей образца

1. id идентификатор списка частей образца (int 4);

Таблица Smpl Parts Lists Parts, задающая списки частей образца

- 1. id partslist идентификатор списка частей образца (int 4);
- 2. id рагt идентификатор части образца (int 4);

Tаблица Smpl\_Parts\_Relations\_Lists, задающая идентификаторы списков связей частей образца

1. id идентификатор символа (int 4);

Tаблица Smpl\_Parts\_ Relations \_Lists\_Parts\_ Relations, задающая списки связей частей образца

- 1. id partsrelationslist идентификатор списка частей образца (int 4);
- 2. id\_partsrelation идентификатор части образца (int 4);

Tаблица Smpl\_ Samples, задающая совокупность образцов

- 1. id идентификатор образца (int 4);
- 2. id partslist идентификатор списка частей для исследуемого изображения (int 4);
- 3. id\_partsrelationslist идентификатор списка связей частей для исследуемого изображения (int 4);
- 4. presentation графическое описание образца (image 16);
- 5. description описание образца (char 250);

### СИМВОЛЫ

Tаблица Smbl Symbols, задающая совокупность символов

- 1. id идентификатор символа (int 4);
- 2. symbol имя символа (char 250);
- 3. description описание символа (char 250);
- 4. presentation графическое описание символа (image 16);
- 5. id sampleslist идентификатор списка образцов, представляющих образец (int 4);

Tаблица Smbl\_Samples\_Lists, задающая идентификаторы списков образцов

1. id идентификатор списка символов (int 4);

Tаблица Smbl\_Samples\_Lists\_ Samples, задающая списки образцов

- 1. id\_ sampleslist идентификатор списка образцов(int 4);
- 2. id sample идентификатор образца (int 4);

#### ИЗОБРАЖЕНИЯ

Таблица Img\_Arc, задающая совокупность дуг изображения

- 1. id идентификатор дуги (int 4);
- 2. min sector минимально возможный угол сектора дуги (int 4);
- 3. max sector максимально возможный угол сектора дуги (int 4);
- 4. clockwise направление обхода (1 по солнцу; -1 против солнца; 0 неопределенно) (int 4);
- 5. bran beg кол-во ветвлений на начале
- 6. bran end кол-во ветвлений на конце
- 7. quan circle кол-во циклов, включающих дугу

Tаблица Img Arcs Lists, задающая идентификаторы списков дуг изображения

1. id идентификатор списка дуг (int 4);

Tаблица Img\_Arcs\_Lists\_ Arcs, задающая списки дуг изображения

- 1. id arcslist идентификатор списка дуг (int 4);
- $2. id_arc$  идентификатор дуги (int 4);
- 3. proportion относительная величина дуги

Tаблица Img\_Relations, задающая совокупность связей дуг изображения

- 1. id идентификатор связи двух дуг (int 4);
- 2. id arc1 идентификатор первой дуги (int 4);
- 3. id arc2 идентификатор второй дуги (int 4);
- 4. min\_angle минимально возможный угол пересечения дуг (int 4);

- 5. max angle максимально возможный угол пересечения дуг (int 4);
- 6. type тип связи (0: конец начало, 1: конец конец, 2: начало начало)

Tаблица Img\_Relations\_Lists, задающая идентификаторы списков связей дуг изображения

1. id идентификатор списка связей дуг (int 4);

Таблица Img Relations Lists Relations, задающая списки связей дуг изображения

- 1. id relationslist идентификатор списка связей дуг (int 4);
- 2. id relation идентификатор связи двух дуг (int 4);

Tаблица Img\_Parts, задающая части изображения

- 1. id идентификатор части изображения (int 4);
- 2. id arcslist идентификатор списка дуг для исследуемого изображения (int 4);
- 3. id relationslist идентификатор списка связей дуг для исследуемого изображения (int 4);
- 4. hor angle угол к горизонту для первой дуги в списке id arcslist (int 4);
- 5. proportion пропорция (float 8)

Tаблица Img\_Parts\_Lists, задающая идентификаторы списков частей изображения

1. id идентификатор списка частей образца (int 4);

Таблица Img Parts Lists Parts, задающая списки частей изображения

- 1. id partslist идентификатор списка частей образца (int 4);
- 2. id рагt идентификатор части образца (int 4);

Tаблица Img Parts Relations, задающая связи частей изображения

- 1. id идентификатор символа (int 4);
- 2. id part1 идентификатор части образца (int 4);
- 3. id part2 идентификатор части образца (int 4);
- 4. min\_pos\_angle (int 4);
- $5. \max_{pos_{angle}} (int 4);$
- 6. min central angle (int 4); не использовать пока
- 7. max central angle (int 4); не использовать пока
- 8. type тип связи(0 снаружи; 1 внутри) (int 4);

Tаблица Img\_Parts\_Relations\_Lists, задающая идентификаторы списков связей частей изображения

1. id идентификатор символа (int 4);

Tаблица Img\_Parts\_ Relations \_Lists\_Parts\_ Relations, задающая списки связей частей изображения

1. id\_partsrelationslist идентификатор списка частей образца (int 4);

2. id\_partsrelation идентификатор части образца (int 4);

Таблица Img\_ Samples, задающая совокупность изображений

- 1. id идентификатор образца (int 4);
- 2. id\_partslist идентификатор списка частей для исследуемого изображения (int 4);
- 3. id\_partsrelationslist идентификатор списка связей частей для исследуемого изображения (int 4);
- 4. presentation графическое описание образца (image 16);
- 5. description описание образца (char 250);