

Министерство науки и высшего образования Российской Федерации федеральное государственное бюджетное образовательное учреждение высшего профессионального образования «Московский государственный технический университет имени Н.Э. Баумана (национальный исследовательский университет)» (МГТУ им. Н.Э. Баумана)

ФАКУЛЬТЕТ «Робототехника и комплексная автоматизация»

КАФЕДРА «Системы автоматизированного проектирования (РК-6)»

РАСЧЁТНО-ПОЯСНИТЕЛЬНАЯ ЗАПИСКА

к курсовому проекту

по дисциплине «Модели и методы анализа проектных решений»

на тему

«Разработка механизма вывода типов с использованием линейных систем типов»

Студент <u>РК6-75Б</u>		Никитин В.Л.
группа	подпись, дата	ФИО
Руководитель КП		Соколов А.П.
	подпись, дата	
Консультант		Соколов А.П.
·	подпись, дата	ФИО

Министерство науки и высшего образования Российской Федерации федеральное государственное бюджетное образовательное учреждение высшего профессионального образования «Московский государственный технический университет имени Н.Э. Баумана (национальный исследовательский университет)» (МГТУ им. Н.Э. Баумана)

	УT	ВЕРЖДА	łЮ
	Заведуюц	ций кафед	
		A.Π	. Карпенко
	«»		2023 г.
ЗАДАНИЕ			
на выполнение курсово	го проек	та	
Студент группы: <u>РК6-75Б</u>			
Никитин Владимир Леонидович			
(фамилия, имя, отчество)			
Тема курсового проекта: Разработка механизма г	вывода тип	ов с испол	льзованием
линейных систем типов			
	р): кафедра		
Тема курсового проекта утверждена на за	аседании к	кафедры	«Системы
автоматизированного проектирования (РК-6):	», Проток	ол №	ОТ
«» 2023 г.			
Техническое задание			

Часть 1. Аналитический обзор литературы.

Более подробная формулировка задания. Следует сформировать, исходя из исходной постановки задачи, предоставленной руководителем изначально. Формулировка включает краткое перечисление подзадач, которые требовалось реализовать, включая, например: анализ существующих методов решения, выбор технологий разработки, обоснование актуальности тематики и пр. Например: «Должен быть выполнен аналитический обзор литературы, в рамках которого должны быть изучены вычислительные методы, применяемые

для решения задач кластеризации больших массивов данных. Долэкна быть обоснована актуальность исследований.»

Часть 2. Математическая постановка задачи, разработка архитектуры программной реализации, программная реализация.

Более подробная формулировка задания. Формулировка заголовка части может отличаться от работы к работе (например, может быть просто «Математическая постановка задачи» или «Архитектура программной реализации»), что определяется конкретной постановкой задачи. Содержание задания должно детальнее и обязательно конкретно раскрывать заголовок. Например: «Должна быть создана математическая модель распространения вирусной инфекции и представлена в форме системы дифференциальных уравнений».

Часть 3. Проведение вычислительных экспериментов, тестирование.

Волее подробная формулировка задания. Должна быть представлена некоторая конкретизация: какие вычислительные эксперименты требовалось реализовать, какие тесты требовалось провести для проверки работоспособности разработанных программных решений. Формулировка задания должна включать некоторую конкретику, например: какими средствами требовалось пользоваться для проведения расчетов и/или вычислительных эксперименто. Например: «Вычислительные эксперименты должны быть проведены с использованием разработанного в рамках ВКР программного обеспечения».

Оформление курсового проекта:

Расчетно-пояснительная записка на 21 листах формата А4.

Перечень графического (иллюстративного) материала (чертежи, плакаты, слайды и т.п.):

количество: 1 рис., 1 табл., 4 источн.

[здесь следует ввести по пунктам наименования чертежей, графических материалов, плакатов]

Дата выдачи задания «<u>01</u>» октября 2023 г.

Студент	подпись, дата	<u>Никитин В.Л.</u> ФИО
Руководитель курсового проекта		Соколов А.П.
	подпись, дата	ФИО
Примечание. Задание оформляется в двух экземп	лярах: один выдается с	туденту, второй хра

нится на кафедре.

4

РЕФЕРАТ

курсовой проект: 21 с., 1 рис., 1 табл., 4 источн.

@KEYWORDSRU@.

@Начать можно так: "Работа посвящена...". Объём около 0.5 страницы. Здесь следует кратко рассказать о чём работа, на что направлена, что и какими методами было достигнуто. Реферат должен быть подготовлен так, чтобы после её прочтения захотелось перейти к основному тексту работы. @

Тип работы: курсовой проект.

Тема работы: «Разработка механизма вывода типов с использованием линейных систем типов».

Объект исследования: @Объект исследований@.

Основная задача, на решение которой направлена работа: @Основная задача, на решение которой направлена работа@.

Цели работы: @Цель выполнения работы@

В результате выполнения работы: 1) предложено ...; 2) создано ...; 3) разработано ...; 4) проведены вычислительные эксперименты ...

СОКРАЩЕНИЯ

 ΠO Программное обеспечение.

СОДЕРЖАНИЕ

\mathbf{C}	ОКРАЩЕНИЯ	6
\mathbf{B}	ведение	8
1	Постановка задачи	9
	1.1 Концептуальная постановка задачи	9
	1.2 Математическая постановка задачи	9
2	Программная реализация	13
	2.1 Архитектура	13
3	Тестирование и отладка	15
	3.1	15
4	Вычислительный эксперимент	16
	4.1	16
5	Анализ результатов	17
	5.1	17
3.	АКЛЮЧЕНИЕ	18
Л	итература	19
П	РИЛОЖЕНИЯ	20
Δ		20

ВВЕДЕНИЕ

Повышение удобства и эффективности разработки ПО является важной задачей в сфере информатики. Сюда входит как проектирование различных библиотек и фреймворков, так и создание пакетов и средств разработки, в том числе и языков программирования.

Говоря о языках программирования, их можно разделить на две группы: со статической типизацией - языки, в которых типы переменных известны во время компиляции

с динамической типизацией - языки, где проверка соответствия типов происходит по время работы программы

У обоих подходов есть как плюсы, так и минусы, однако подход со статической типизацией дает возможность разработчику заранее увидеть возможные ошибки, поэтому при проектировании больших программ удобнее использовать именно его.

Чаще всего у компилятора есть достаточно информации и для **вывода типов**. Этот механизм позволяет разработчику не указывать большую часть информации о типах в процессе написания программы.

Для вывода типов и их проверки существует большое количество алгоритмов, описанных и формализированных посредством **теории типов**.

В последнем абзаце введения следует указывать цель работы в целом.

1 Постановка задачи

1.1 Концептуальная постановка задачи

В разделе концептуальная постановка задачи должны быть представлены: объект исследований (разработки), цель исследования (разработки), кратко задачи (по пунктам, не более 8), исходные данные (если предусмотрены), что требуется получить.

Обязательность представления: раздел обязателен.

Объём: как правило, не должен быть больше 1-2 страниц.

1.2 Математическая постановка задачи

1.2.1 Теория типов

В математике теорией типов[1], с одной стороны, является формально представленная система типов, с другой - альтернативой теории множеств. Она была создана, в том числе, чтобы разрешить парадокс наивной теории множеств - парадокс Рассела. [2]

Основными объектами теории типов являются терм, тип и суждение.

Терм x - чаще всего элемент языка программирования, будь то переменная, константа, вызов функции и др. В сущности термы определяются выбранной моделью языка.

Типом A обозначается метка, приписываемая объектам. Обычно каждому терму соответствует определенный тип - x : A. Типы позволяют строго говорить о возможных действиях над объектом, а также формализовать взаимоотношения между ними.

С помощью суждений можно создавать логические конструкции и npaвилa вывода. Именно благодаря этому теория типов активно применяется в компиляторах в фазе статического анализа программы, как для вывода, так и для проверки соответствия типов. Более того, согласно изоморфизму Карри-Ховарда[3] (см. таблицу 1), программы могут быть использованы для доказательства логических высказываний, если система типов используемого языка программирования достаточно выразительна. Такое, например, широко применяется среди таких языков, как Aqda, Coq, Idris.

Таблица 1. Изоморфизм Карри-Ховарда

Логическое высказывание	Язык программирования
Высказывание, F, Q	T и π , A , B
Доказательство высказывания F	x:A
Высказывание доказуемо	Тип А обитаем
$F \implies Q$	Функция, $A \to B$
$F \wedge Q$	Тип-произведение, $A \times B$
$F \vee Q$	Тип-сумма, $A+B$
Истина	Единичный тип, Т
Ложь	Пустой тип, 🕹
$\neg F$	$A \rightarrow \bot$

Тип T обитаем (англ. inhabitat), если выполняется следующее: $\exists t: \Gamma \vdash t: T$ Наборы суждений образуют предположения (англ. assumptions), которые образуют контекст. Правила вывода записываются следующим образом, например правило подстановки:

$$\frac{\Gamma \vdash t : T_1, \Delta \vdash T_1 = T_2}{\Gamma, \Delta \vdash t : T_2} \tag{1.1}$$

Выражение 1.1 можно трактовать следующим образом: если в контексте Γ терм t имеет тип T_1 , а в контексте Δ тип T_1 равен типу T_2 , то можно судить, что при наличии обоих контекстов, терм t имеет тип T_2 .

1.2.2 Система типов Хиндли-Милнера

В результате работы над научно-исследовательской работой, было принято решение использовать систему типов Хиндли-Милнера. Среди прочих ее особенностей, важно отметить то, что она способна вывести наиболее общий тип выражения, основываясь на аннотациях типов программиста и окружающем контексте. Здесь приведена её небольшая модификация с добавлением типов-объединений и примитивных типов.

Наиболее классическим алгоритмом в этой области является так называемый алгоритм W [4].

Для определения системы типов необходимо 3 составляющие: набор термов, набор типов и набор суждений.

Термы:

a,b,c ::=	
x	(переменная)
$\lambda x.a$	(лямбда-функция)
a(b)	(применение аргумента к функции)
$let \ a = b \ in \ c$	(объявление переменной)
$1,2,3,\ldots$	(целочисленный литерал)
$1.1, 1.2, 10.0, \dots$	(вещественный литерал)
(a,b)	(объединение)
Типы:	
$\iota ::=$	(примитивный тип)
Integral	(целочистенный)
Floating	(вещественный)
$ au,\sigma ::=$	(мономорфный тип)
ι	
T	(переменная типа)
$ au ightarrow \sigma$	(функциональный тип)
(au,σ)	(тип-объединение)
Λ	(пользовательский тип)
$\alpha ::=$	(полиморфный тип)
au	
$\forall a. \alpha$	(параметрический тип)

Алгоритм W работает, исходя из набора суждений:

$$\frac{}{\Gamma \vdash x : \sigma}$$
 (TAUT)

$$\frac{\Gamma \vdash x : \sigma, \sigma' < \sigma}{\Gamma \vdash x : \sigma'} \tag{INST}$$

Запись $\sigma' < \sigma$ означает, что тип σ' более конкретный, чем σ .

$$\frac{\Gamma \vdash x : \sigma, a \notin free(\Gamma)}{\Gamma \vdash x : \forall a.\sigma}$$
 (GEN)

$$\frac{\Gamma \vdash f : \tau \to \tau', x : \tau}{\Gamma \vdash f(x) : \tau'}$$
 (COMB)

$$\frac{\Gamma \cup x : \tau \vdash y : \tau'}{\Gamma \vdash \lambda x \cdot y : \tau \to \tau'}$$
 (ABS)

$$\frac{\Gamma \vdash x : \sigma, \Gamma \cup y : \sigma \vdash z : \tau}{\Gamma \vdash (let \ y = x \ in \ z) : \tau}$$
 (LET)

$$\frac{\Gamma \vdash x_1 : \tau_1, x_2 : \tau_2, x_3 : \tau_3, \dots}{\Gamma \vdash (x_1, x_2, x_3, \dots) : (\tau_1, \tau_2, \tau_3, \dots)}$$
(TUPLE)

Исходя из этих суждений, алгоритм W составляет так называемое дерево вывода. Если дерево построить удалось, то написанная программа считается верной.

2 Программная реализация

2.1 Архитектура

Изначально компилятор был написан на языке программирования Kotlin, однако было принято решение переписать его на другой язык - Rust. Основные преимущества:

- Rust работает быстрее, так как использует при компиляции llvm, что значит более хорошую оптимизацию, а так же применяет более строгие требования к разработке в целом,
- он предоставляет больше гарантий разработчику, как посредством его системы типов, так и другими средствами, например, borrow checker,
- система сборки создает нативный файл программы, в то время как система сборки Kotlin - файл, зависимый от JRE

Основной проблемой как раз и стало недостаточное количество гарантий во время компиляции и усложнение разработки из-за этого. Даже если ошибка отлавливается с помощью проверок во время исполнения, её бывало трудно воспроизвести.

Отсюда и возникли дополнительные задачи по проектированию новой структуры AST программы, взаимодействием с этим деревом, а так же самым главным - разработке семантического анализатора.

Работать с большими проектами в разы удобнее при грамотном разбиении на модули. В экосистеме Rust такие модули именуются крейтами (англ. crates). На диаграмме ниже представлено разбиение на модули проекта Kodept.

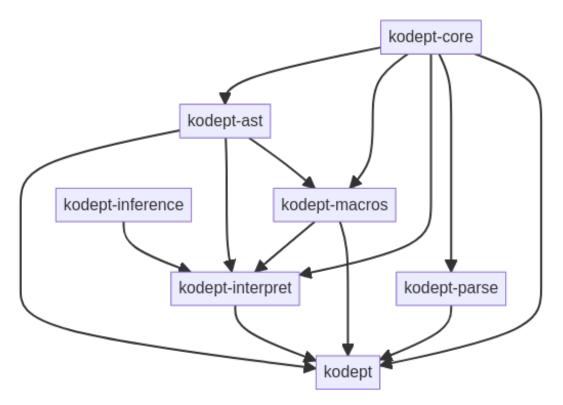


Рисунок 1. Иерархия модулей в проекте

3 Тестирование и отладка

3.1 ...

В разделе следует представить описания тестовых примеров, включая входные данные, принципы запуска и указать ожидаемый результат и фактически полученный.

Допускается включение скриншотов, однако, каждый должен быть подписан и представлено обоснование его включение в РПЗ.

Обязательность представления: раздел представляется в зависимости от постановки задачи.

Объём: около 4-5 страниц.

4 Вычислительный эксперимент

4.1 ...

В разделе следует представить описания каждого вычислительного эксперимента, включая указание особенностей их проведения, используемые программные средства, используемые исходные данные, принципы запуска с указанием ожидаемого и полученного результата.

Обязательно представление графических результатов в форме графиков, поверхностей.

Обязательность представления: раздел представляется в зависимости от постановки задачи.

Объём: объём не ограничен, но, как правило, не должен быть меньше 5-6 страниц.

5 Анализ результатов

5.1 ...

В разделе следует представить анализ полученных результатов, вклюая указание перспектив развития созданных научно-технических решений.

Обязательность представления: раздел обязателен.

Объём: объём не ограничен, но, как правило, не должен быть меньше 2 страниц.

17

ЗАКЛЮЧЕНИЕ

В разделе следует представить выводы по работе в целом. Каждый вывод не должен быть банальным указанием факта реализации поставленных задач. Каждый вывод должен быть результатом проведенной работы в целом, включая результаты тестирования, вычислительных экспериментов и анализа результатов.

Обязательность представления: раздел обязателен.

Объём: как правило, не должен быть больше 1-2 страниц.

18

СПИСОК ИСПОЛЬЗОВАННЫХ ИСТОЧНИКОВ

- 1 Milner Robin. A theory of type polymorphism in programming // Journal of computer and system sciences 17. 1978. C. 348–375.
- 2 The Foundations of Arithmetic // The Legacy of Mario Pieri in Geometry and Arithmetic. Boston, MA: Birkhäuser Boston, 2007. C. 289–329.
- 3 Свиридов Сергей. Теория типов [Электронный ресурс]. 2023. (Дата обращения 19.04.2024). URL: https://habr.com/ru/articles/758542/.
- 4 Urban Christian, Nipkow Tobias. Nominal verification of algorithm W // From Semantics to Computer Science. Essays in Honour of Gilles Kahn / под ред. G. Huet, J.-J. Lévy, G. Plotkin. Cambridge University Press, 2009. C. 363–382.

Выходные данные

Никитин В.Л.. Разработка механизма вывода типов с использованием линейных систем типов по дисциплине «Модели и методы анализа проектных решений». [Электронный ресурс] — Москва: 2023. — 21 с. URL: https://sa2systems.ru: 88 (система контроля версий кафедры PK6)

2023, осенний семестр