

Министерство образования и науки Российской Федерации  
Московский физико-технический институт  
(национальный исследовательский университет)

Физтех-школа радиотехники и компьютерных технологий  
Кафедра микропроцессорных технологий в телекоммуникационных сетях и  
вычислительных системах

Выпускная квалификационная работа бакалавра по направлению 03.03.01  
«Прикладные математика и физика»

Исследование и разработка системы анализа кода  
для повышения производительности программ на  
языке программирования высокого уровня

Студентка Б01-008 группы  
Лирисман К. С.

Научный руководитель  
Гаврин Е. А.

Долгопрудный  
2024



# Содержание



# Аннотация

В настоящий момент активно развивается статически типизированный управляемый язык программирования, являющийся расширенной и более быстрой версией языка *TypeScript* (далее *TS*). Основная идея разработки спецификации и компилятора этого языка программирования — сделать его максимально похожим на *TS* для упрощения перехода будущих разработчиков между *TS* и выбранным для исследования языком, а также для ускорения переписывания существующих на *TS* приложений. Таким образом, между целевым языком и *TS* формируется общая часть, - корректная с точки зрения *TS*. Оставшуюся часть называют не поддерживаемой *TS*.

В данной работе предлагается выделить из целевого ЯП подмножество, наиболее выгодное с точки зрения производительности, в том числе за счёт отсекающего удобного для разработчиков, но медленного функционала. Таким образом, пока сам язык не развивается в сторону общности с *TS* ради легкости перехода, предложенная система помогает держать фокус на производительности.

Анализ происходит в момент компиляции исходного кода и предлагает включение желаемых проверок группами или по отдельности путем добавления флагов компиляции. Реализовано 8 типов проверки, опирающихся на спецификацию выбранного языка программирования высокого уровня и реализацию его компилятора. К общим с *TS* проверкам относятся: неявная упаковка и распаковка, ускорение проверок равенства, запрет инструкций верхнего уровня, исключая классы и функции, предложение установки модификатора для класса или метода как финального и другие. К несовместимым с *TS* относятся: использование корутин вместо асинхронных функций, предложение использовать модификатор, ограничивающий наследование классов и методов в случае, если на момент проверок у них нет потомков. Предлагается использование двух режимов работы проверяющей системы — в состоянии предупреждений, а именно, предложений, не обязывающих разработчика к исправлению замечаний и не влияющих на результат работы программы, и в состоянии, приводящему к ошибке при ненулевом количестве предложений, ожидающих от пользователя последующих исправлений, и считающегося за ошибку компиляции. Предложенная система формулирует рекомендации для повышения производительности. Однако существуют сценарии использования, когда разработчикам необходимо отключение этих проверок. С помощью произведенной системы регулирования режимов проверок пользователи целевого языка могут активировать или деактивировать любую опцию по одной или включать группами. Также можно

снять с проверки определенные строки или целые частей кода - всё это реализуемо с помощью предложенного аналога системы точечного отключения проверок Clang Tidy непосредственно в исходном коде программы в виде многострочных или однострочных комментариев. Таким образом, данная система значительно повышает скорость работы и время запуска приложения на выбранном статически типизированном языке высокого уровня, позволяет разработчикам простыми методами улучшить их код и потенциально избежать некоторых ошибок.

# Глава 1

## Введение

В современном мире существует огромное множество языков программирования. Часть из этих языков программирования одной из своей целей при разработке доступность использования для широкого круга людей, которые не глубоко знакомы с устройством компьютеров, операционных систем.

Дополнительно, каждый язык программирования оптимизирован для своего типа задач, которые предположительно будут создаваться с его использованием.

Постановка задачи создания идеального языка программирования включает в себя точное и однозначное выражение спецификации задачи и способность превратить написанное в машинные инструкции. Очевидно, что такая задача едва ли достижима, так как тяжело довести до совершенства формулировки большого количества задач, и еще сложнее реализовать нужный алгоритм.

На данный момент в мире насчитывается больше сотни языков программирования, хотя большинство людей знакомы только с несколькими десятками, и это при условии глубоких знаний и опыта в сфере.

Такое большое количество языков программирования необходимо для качественной реализации определенного класса приложений. При этом большинство современных языков программирования создаются машинно-независимыми, то есть их структура не привязана к архитектуре. Отсюда их название, - машинно-независимые языки программирования высокого уровня.

Сфера компьютерных наук развивается довольно быстро, динамично и хаотично по причине своей популярности и обширности. Это значит, что постоянно на рынке появляются новые подходы, старые становятся либо неактуальными, либо дорабатываются, чтобы соответствовать современным стандартам.

По мере появления более сложных систем и программного обеспечения возникают все новые сценарии использования, которые требуют все новых языков. Сложность приложений и систем растет, что требует новых методов решения и подходов. При этом не менее важным параметром является поддержание доступной стоимости разработки.

Как было сказано ранее, на сегодняшний день на первый план вышли языки программирования высокого уровня, которые позволяют разработчику сфокусироваться

на логике работы приложения и не переживать об управлении памятью и иными ресурсами, относящимися к низкоуровневым задачам. Все это позволяет сформулировать несколько причин для создания новых языков программирования высокого уровня:

1. Проектирование новых языков с целью оптимизации производительности может включать в качестве результата более эффективное использование ресурсов компьютера, упрощение синтаксика в контексте целевой задачи или разработка новых синтаксических конструкций или функционала, облегчающих работу разработчиков конкретной сферы.
2. Проектирование новых языков под новые задачи, для которых на данный момент нет удобного или оптимального решения. К таким задачам можно отнести, например, задачи, связанные с узко направленной научной деятельностью.
3. Разработка нового языка может являться чисто стратегическим действием для продвижения коммерческих решений в открытый доступ или ради развития новых идей, видений и подходов в области компьютерных наук

В настоящее время активно развивается язык программирования, представляющий собой более быструю альтернативу существующему *TypeScript* (далее *TS*). Основной целью этого языка является создание расширенное и более быстрой статической версией *TS* при условии сохранения совместимости с самим *TS* ради упрощения перехода будущих разработчиков с одного языка на другой.

Современные среды программирования требуют высокую производительность приложений. В таком контексте принципиально важны дополнительные инструменты, позволяющие автоматически или с определенной персонализацией под конкретную задачу проанализировать исходный код и выдвинуть предложения по его оптимизации.

Под повышением производительности в целом могут стоять разные параметры, например, энергопотребление или размер полученного бинарного файла. Эти и другие параметры обычно тесно взаимосвязаны, и потому в попытках улучшить показатели одного параметра можно получить отрицательный результат для другого.

Выделяют динамические параметры программы, к которым традиционно относят производительность и энергопотребление. Смысл динамических параметров заключается в зависимости от конкретного устройства, на котором исполняется программа, то есть при проведении замеров результаты не будут повторяться. Однако такие параметры можно измерять группами: для одной группы устройств и для другой. Замеры формата "до" и "после" в рамках выбранной группы должны отвечать свойству повторяемости. Дополнительно можно сказать, что тенденция должна сохраняться при переходе из одной группы в другую. Например, если использование некоего алгоритма А в группе А приводит к ускорению приложения на 20% по сравнению с методом Б в рамках группы А, то при в группе Б не должно наблюдаться противоположного результата, то есть, например, замедления на 15% при таком же сравнении метода А и метода Б.



Если такие результаты и удастся получить, это может означать только некорректность постановки задачи или использованных метрик.

Очевидно, что скорость выполнения программы и энергопотребление являются двумя очень важными аспектами, что при разработке всегда хотелось бы выиграть в обоих. Тем не менее, они могут быть очень по-разному оптимизированы. Тогда некоторые изменения в языке программирования или в реализации его компилятора могут привести одновременно к увеличению потребления энергии из-за увеличения числа операций или увеличения нагрузки на процессор, чем мы не можем пренебрегать в случае устройств с ограниченными ресурсами, и к увеличению скорости выполнения программы за счет более эффективного распределения ресурсов машины. Некоторые из таких изменений могут быть следующими:

1. При использовании параллелизма алгоритмы увеличивают свою скорость выполнения, но при этом могут потреблять большее количество энергии, так как нагрузка на процессор стала значительно больше.
2. При изменении алгоритма или структуры данных некоторые операции могут оказаться более эффективными по времени, но менее эффективными по памяти, и тогда расход энергии увеличится.
3. При оптимизациях компилятора запускаются сложные оптимизационные процессы, которые могут больше расходовать ресурсы. Может быть частой проблемой при нерациональном или неграмотном подходе к оптимизациям.

В данной работе фокус идет на повышение производительности в контексте времени выполнения и запуска программы за счет гибкой работы со спецификацией целевого языка программирования и реализацией его компилятора. По данной причине вышеупомянутые оптимизации для работы не являются релевантными, а использование других, более высокоуровневых абстракций предполагается заранее считать вредными для быстрого действия. Таким образом, будет предлагаться поиск недорогостоящих аналогов с точки зрения скорости выполнения и спецификации выбранного языка программирования.

Итак, в данном случае уместно считать, что меньшее время исполнения программы влечет к меньшему энергопотреблению. Далее под повышением производительности будет пониматься скорость выполнения программы и время ее запуска в рамках выбранных устройств и опций компилятора.



# Глава 2

## Постановка задачи

### 2.1 Цели работы:

1. Разработка системы анализа и предупреждений исходного кода выбранного языка программирования высокого уровня для повышения его производительности и ускорения запуска написанных на нем приложений
2. Реализация системы-аналога Clang Tidy для выборочного отключения выбранных проверок точно, непосредственно в исходном коде.

### 2.2 Задачи работы:

1. Изучение существующих решений
2. Анализ текущей спецификации целевого языка программирования на предмет потенциально медленных языковых конструкций и функционала, сбор данных для дальнейшего тестирования.
3. Предоставить вариант исправления, ускоряющий работу приложения, корректный с точки зрения выбранного языка программирования, для каждой языковой единицы среди предложенных
4. Протестировать каждое предложение: замерить скорость работы приложения до и после предложенных исправлений
5. Разработка системы анализа кода на этапе компиляции
6. Реализовать соответствующую поверку в системе анализа после подтверждения положительных результатов тестирования
7. Разработать систему точечного и группового отключения выбранных разработчиком проверок, поддержать наиболее популярные сценарии использования, опираясь на данные, полученные при изучении существующих решений

8. Поддержать возможность анализа в системе многофайловой сборки

Цели работы разумно считать достигнутыми при выявлении и реализации не менее пяти предложений, ускоряющих работу приложения в среднем не менее, чем на 5 %, а также разработке системы отключения проверок, успешной поддержке проектной сборки и прохождении тестирования, составленного из некоторых потенциальных сценариев применения предложенных решений.

# Глава 3

## Обзор существующих решений

Сегодня представлено огромное число средств, позволяющих на разных этапах проанализировать код программы на качество, причем понимание о качестве могут подразумевать быстродействие, а могут и нет. По данной причине есть смысл рассмотреть основные классы данных инструментов. Это позволит правильно классифицировать и применить результат данной работы на практике другим пользователям и читателям.

Итак, разные системы могут включать как статический, так и динамический анализ, и они используются для различных языков программирования, таких как C, C++, Java, Python и другие. Для анализа и оптимизации кода существует несколько методов:

### 1. Статический анализ

При статическом анализе код подвергается проверке без стадии выполнения.

Примерами инструментов для данного метода могут служить Lint для C или SonarQube.

При статическом анализе идет проверка стиля написания кода, поиск потенциальных ошибок.

### 2. Динамический анализ

При статическом анализе код подвергается проверке во время его выполнения.

Примерами инструментов являются Valgrind для C/C++, JProfiler для Java.

Здесь выполняется профилирование времени выполнения, анализ используемых ресурсов, в том числе поиск потенциальных утечек в памяти.

### 3. Оптимизации компиляции

#### (a) JIT-компиляция (Just-In-Time)

Целью такого рода оптимизаций стоит компиляция кода во время его выполнения, происходит оптимизация под конкретное окружение.

Типичными примерами оптимизаций компиляции является Java Virtual Machine (JVM).

Преимущество данного метода состоит в адаптации кода к конкретным условиям выполнения.

(b) **АОТ-компиляция (Ahead-Of-Time)**

Еще один вид оптимизаций компилятора, но здесь компиляция происходит еще раньше.

Примером в C/C++ является Low Level Virtual Machine (LLVM).

Метод отличается быстрой загрузкой и запуском программ, что помогает уменьшить накладные расходы на этапе JIT-компиляции.

#### 4. Оптимизация кода

(a) **Инлайн-функции**

Цель: Уменьшение накладных расходов на вызов функций. При инлайне предполагается, что компилятор заменит од в определении функции вместо каждого вызова этой функции.

Вызов функции требует поэтапного обращения к стеку, что устраняется путем встраивания функции.

Стоит помнить, что общий размер программы может увеличиться при большом количестве инлайн-функций.

(b) **Удаление мертвого кода**

Мертвым кодом являются неиспользуемые и недостижимые части программы.

Удаление мертвого кода способствует уменьшению размера программы, более удобному чтению.

Мертвый код можно обнаружить методами статического анализа.

Основное, что объединяет вышеперечисленные методы в рамках данной работы, это ограниченность их анализа спецификацией языка. То есть анализ идет на основе того, как конкретный пользователь языка использует его конструкции в своей программе, не затрагивая идеи, на которых строился и писался сам язык программирования.

Теперь рассмотрим инструменты, по сути своей выделяющие из конкретных языков программирования некоторые подмножества с фокусом, например, на производительность, безопасность или надежность кода.

##### 1. Ada

Язык Ada имеет концепцию ограничительных прагм, которые позволяют разработчикам ограничивать использование определенного функционала языка ради повышения производительности и надежности кода. Такие ограничения выдвигают запрет на использование динамической памяти или, например, запрет на использование исключений.

## 2. SPARK (подмножество Ada)

У языка программирования Ada есть одно подмножество, - SPARK, которое предназначено для использования в системах с высокими требованиями к надежности и безопасности. Данное подмножество аналогично прошлому исключает некоторые синтаксические наборы, чтобы обеспечить возможность формальной верификации кода, тем самым значительно повышая безопасность и надежность написанного.

## 3. Ada Ravenscar

Рассматривая другое подмножество Ada, названное Ravenscar, стоит упомянуть о принципиальной разнице со SPARK подмножеством: в данном уже не говорится про обеспечение формальной верификации кода. Тем не менее концепция ограничения некоторых возможностей языка сохраняется, чтобы обеспечить однозначность выполнения программы.

## 4. Misra C/C++

MISRA (Motor Industry Software Reliability Association) C и C++ — это набор рекомендаций и правил для написания безопасного и надежного кода на языках C и C++. Эти правила часто используются в автомобильной и других критически важных отраслях, где важна высокая производительность и безопасность.

## 5. CERT C

CERT C — это набор руководящих принципов для написания безопасного и надежного кода на C, разработанный Software Engineering Institute (SEI) при Carnegie Mellon University. Стандарт фокусируется на безопасности: включает рекомендации по предотвращению распространенных уязвимостей, таких как переполнения буфера, ошибки с указателями.

## 6. Standard ECMA-327

Данная версия сосредотачивается на минимизации использования памяти и процессорного времени для устройств с ограниченными ресурсами.

## 7. Java ME (Micro Edition)

Для Java существует подмножество под названием Java ME (Micro Edition), специально разработанное для устройств с ограниченными ресурсами, таких как встроенные системы и мобильные устройства. Java ME предоставляет сокращенный набор библиотек и API, подходящих для встраиваемых сред, и исключает более ресурсоемкие функции, типичные для Java SE (Standard Edition).

Данные варианты максимально близки идейно с тем, что будет далее представлено в работе. Теперь, когда проведен обзор разного рода решений, направленных на анализ с целью ускорения работы программы, ясны методы и инструменты, необходимые для реализации поставленных целей.





# Глава 4

## Теоретическая часть

Рассмотрим некоторые теоретические аспекты, которые требуются для выполнения задач данной работы.

### 4.1 Целевой язык программирования

Для успешной реализации системы анализа кода для повышения производительности программ на языке программирования высокого уровня требуются некоторые знания о целевом языке программирования.

Выбранный язык сочетает и поддерживает функции, которые используются во многих известных языках программирования, где эти инструменты уже доказали свою полезность и мощь. Он поддерживает императивные, объектно-ориентированные, функциональные и обобщенные парадигмы программирования, объединяя их безопасно и последовательно. В то же время целевой ЯП не поддерживает функции, позволяющие разработчикам программного обеспечения писать опасный, небезопасный или неэффективный код. В частности, язык использует принцип строгой статической типизации. Он не допускает динамических изменений типов, так как типы объектов определяются их объявлениями. Их семантическая корректность проверяется на этапе компиляции.

Основные аспекты, характеризующие данный язык в целом:

#### 1. Объектная ориентированность

Поддержка традиционного подхода к программированию на основе классов и объектно-ориентированного программирования (ООП). Основные понятия этого подхода следующие:

- (а) Классы с единичным наследованием
- (б) Интерфейсы как абстракции, которые реализуются классами
- (в) Виртуальные функции (члены класса) с механизмом динамического перепределения

Объектная ориентированность, общая для многих (если не всех) современных языков программирования, обеспечивает мощный, гибкий, безопасный, понятный и адекватный дизайн программного обеспечения.

## 2. Модульность

Язык поддерживает компонентный подход к программированию. Предполагается, что программное обеспечение разрабатывается и реализуется как композиция единиц компиляции. Единица компиляции обычно представлена в виде модуля или пакета.

## 3. Статическая типизация

Связь с типом, например, возвращаемого значения функции или переменной, происходит сразу, в момент объявления, и не может быть изменен позже.

## 4. Управляемость

Язык работает в управляемой среде выполнения, и управление ресурсами осуществляется не напрямую операционной системой, а через промежуточное программное обеспечение, которое обеспечивает ряд услуг, таких как управление памятью и сборка мусора (garbage collection).

# 4.2 Бенчмаркинг

После исследования спецификации целевого языка программирования требуется для каждого потенциально медленного метода А, имеющего альтернативу в виде метода Б, провести замеры и сравнить скорость выполнения кода или время старта выполнения. Для выполнения данной задачи в работе используется подход, называемый бенчмаркингом.

В общем случае бенчмарком называется программа, которая измеряет некоторые характеристики производительности приложения или фрагментов кода. В данной работе предлагается считать бенчмарк экспериментом, так как с его помощью должны получаться результаты, позволяющие узнать более подробно поведение приложения.

Получив значения метрик, нужно объяснить их и быть уверенным в том, что предложенное объяснение является верным. В ходе работы часто будет использоваться бенчмарк для сравнения некоего метода А и метода Б в рамках конкретного функционала языка.

Тривиального сравнения скорости методов с последующим предпочтением более быстрого не является корректным решением ни одной из задач данной работы, так как является в корне не верным подходом. Подобного рода вывод носит строго локальный характер, исключает анализ данных, на которых проводились замеры, состояние системы, причины увиденной разницы в скорости.

Зачастую аномальные значения в результатах замеров производительности связаны с ошибками в методологии измерений. Таким образом, фиксация прироста скорости метода А по сравнению с методом Б не является решенной задачей. Кроме того, бенчмаркинг в целом не является универсальным подходом, полезным при любом исследовании производительности.

Одним из наиважнейших требований к качественному бенчмаркингу является повторяемость полученных результатов. Предполагается, что между измерениями допустима только незначительная разница, не влияющая на выводы из эксперимента и не дающая качественных различий в полученных результатах, относящихся к разным запускам.

### 4.3 Абстрактное синтаксическое дерево (АСТ)

При реализации система анализа, возник вопрос о том, как именно его производить, чтобы это было максимально быстро и корректно. Выбор был принят в пользу изучения АСТ после прохода основного этапа проверки, заключающей, сожержит ли программа ошибки времени компиляции. Соответственно, необходимо уметь понимать это дерево на выходе.

Итак, у каждого ЯП есть набор ключевых слов, по которым мы определяем некоторые выражения в программе, задаем инструкции и получаем из наших входных данных определенный результат. АСТ отличается понятной структурой для человека.

Можно определить язык программирования высокого уровня как язык с упором на человекочитаемость. Но программа на языке высокого уровня не запустится, если не перевести ее в код на языке низкого уровня. За данный этап ответственны два процесса: компиляция и интерпретация.

Разработать код на языке высокого уровня и перевести его в список команд низкого уровня позволяют АСТ-деревья. Абстрактное синтаксическое дерево представляет из себя один из промежуточных слоев при преобразовании языков высокого уровня.

Устройство АСТ-дерева следующее:

1. Промежуточными узлами являются функции, методы, операторы
2. В листах дерева содержатся константы, переменные, методы классов, аргументы

АСТ-дерево не является деревом разбора, так как не учитывает синтаксис языка.

### 4.4 Спецификация языка программирования

Спецификация языка программирования — это документ, который определяет язык программирования, чтобы пользователи и разработчики могли однозначно понимать, что означают программы на этом языке.

Спецификация языка программирования может принимать несколько форм, включая следующие:

1. Явное определение синтаксиса и семантики языка. В целом, синтаксис обычно задается с использованием формальной грамматики, семантические определения могут быть написаны на естественном языке (например, подход, использованный для языка C) или формальной семантики (например, спецификации Standard ML и Scheme).
2. Описание поведения транслятора языка (например, C++ и Fortran). Синтаксис и семантика языка должны быть выведены из этого описания так, чтобы его можно было написать на естественном или формальном языке.
3. Модельная имплементация, иногда написанная на целевом языке. Модельная имплементация является по определению стандартом, на основе которой измеряются все другие реализации с соответствующими начальными условиями и к которой добавляются все улучшения. Синтаксис и семантика языка явны в поведении модельной реализации.

Синтаксис языка программирования обычно описывается, используя комбинацию следующих двух компонент:

1. Регулярные выражения для описания лексем.
2. Контекстно-независимые грамматики, которые описывают, какие именно комбинации лексем корректны синтаксически.

Формулирование строгой семантики большого, сложного и применимого на практике языка программирования является непростой задачей даже для опытных специалистов, а полученная спецификация может быть трудной для понимания пользователем. Рассмотрим некоторые способы описания семантики языка программирования:

1. Естественный язык: описание на естественном языке
2. Формальная семантика: математическое описание.
3. Эталонные реализации: описание с помощью кода программы.
4. Тестовые наборы: описание с использованием примеров программ и их ожидаемого поведения.

Стоит отметить, что все языки используют хотя бы один из этих методов описания, а некоторые языки сочетают в себе сразу несколько.

Наиболее широко используемые языки определяются с использованием описаний их семантики на естественном языке. Это описание обычно принимает форму справочного руководства по языку. Причем такие документы могут содержать сотни страниц,

например, печатная версия «Спецификации языка Java», 3-е издание имеет объем 596 страниц.

Неточность естественного языка как средства описания семантики языка программирования может привести к проблемам с интерпретацией спецификации. Например, семантика потоков в Java была определена на английском языке, и позже выяснилось, что спецификация не дает качественных указаний для разработчиков.

## 4.5 Clang-Tidy Checks

Clang-Tidy — это инструмент, представляющий собой «линтер» C++ на основе clang. Его цель — предоставить расширяемую среду для диагностики и исправления типичных ошибок программирования, таких как нарушения стиля, неправильное использование интерфейса или поиск ошибок с применением статического анализа. Clang-tidy является модульным и предоставляет удобный интерфейс для написания новых проверок.

Clang-tidy имеет свои собственные проверки, а также может запускать проверки Clang Static Analyser. Каждая проверка имеет имя, а сам список проверок можно выбрать с помощью специального параметра `-checks =`.

Однако опция `-checks =` не влияет на аргументы компиляции, поэтому она не может включать предупреждения Clang, которые еще не включены в конфигурации сборки. Параметр `-warnings-as-errors =` преобразует любые предупреждения, выдаваемые под флагом `-checks =`, в ошибки (но сам по себе никаких проверок не включает).

Диагностика clang-tidy предназначена для вызова кода, который не соответствует стандарту кодирования или каким-либо образом проблематичен. Однако, если известно, что код правильный, может быть полезно отключить предупреждение.

Если конкретный механизм подавления недоступен для определенного предупреждения или его использование по какой-либо причине нежелательно, clang-tidy имеет общий механизм для подавления диагностики с использованием комментариев *NOLINT*, *NOLINTNEXTLINE* и *NOLINTBEGIN...NOLINTEND*.

Комментарий *NOLINT* предписывает Clang-tidy игнорировать предупреждения в той же строке, то есть он не применяется к функции, блоку кода или любой другой языковой конструкции. Комментарии *NOLINTBEGIN* и *NOLINTEND* позволяют подавлять предупреждения Clang-tidy в нескольких строках, расположенных между двумя комментариями, включающих, соответственно, *NOLINTBEGIN* и *NOLINTEND*.

За всеми комментариями может следовать необязательный список имен проверок в круглых скобках. Список имен проверок поддерживает подстановку с тем же форматом и семантикой, что и при включении проверок.

Формальный синтаксис имеет следующее описание:

```
lint-comment:
  lint-command
  lint-command lint-args
```

```
lint-args:
  ( check-name-list )

check-name-list:
  check-name
  check-name-list , check-name
```

```
lint-command:
  NOLINT
  NOLINTNEXTLINE
  NOLINTBEGIN
  NOLINTEND
```

Конкретный пример:

```
class Foo {
  // Отключение диагностики для данной линии
  Foo(int param); // NOLINT

  // Отключение конкретной проверки со следующей линии
  // NOLINTNEXTLINE(google-explicit-constructor, google-runtime-int)
  Foo(bool param);

  // Отключение всех проверок из $google$ модуля для всех линий между $BEGIN$ и $END$
  // NOLINTBEGIN(google*)
  Foo(bool param);
  // NOLINTEND(google*)
};
```

Все рассмотренные выше разделы в комбинации будут применяться для выполнения задач данной работы.

# Глава 5

## Практическая часть

Изучив существующие решения, перейдем непосредственно к анализу текущей спецификации целевого языка программирования на предмет потенциально медленных языковых конструкций и функционала и сбору данных для дальнейшего тестирования.

Недостаток данной работы заключается в невозможности полного анализа спецификации, так как выбранный ЯП находится в стадии активной разработки. Несколько раз в месяц документ обновляется, и одни положения из него уходят, одновременно с тем как приходит много новых глав и подразделов, исправляются ошибки.

По данной причине на данном этапе была выбрана стратегия исследования двух категорий подмножеств языка:

1. Подмножество, общее с *TypeScript*. То есть та часть языка, которая может быть аналогично воспроизведена с помощью *TypeScript*, без внесения каких-либо изменений в текущий код программы.
2. "Фундаментальное" подмножество. Будем условно считать в рамках данной работы фундаментальными те конструкции языка, при изменении которых потребуются значительные изменения в комплементарных главах спецификации, и значительно меняющие поведение программы на целевом языке программирования.

Конечно, спецификация ЯП не делится на описание подмножеств подобного характера. Поэтому их поиск включает в себе прежде всего последовательное чтение документа с претензией на его небыстродействие. В текущих условиях то, какие именно неоптимальности пошли на дальнейшее тестирование, зависит исключительно от опыта и знаний автора работы.

### 5.1 Работа со спецификацией

#### 5.1.1 Имплицитный боксинг и анбоксинг

Одна из первых глав спецификации, логично, содержит описание типов в данном языке программирования. Упоминается о том, что выбрана статическая типизация,

что, как было упомянуто в соответствующем теоретическом разделе, означает, что тип каждой объявленной сущности и каждого выражения известен в время компиляции. Тип объекта либо явно задается разработчиком, либо неявно выводится компилятором.

Существует две категории типов:

1. Типы значений (Value Types).
2. Ссылочные типы (Reference Types).

Типы, встроенные в целевой ЯП, называются предопределенными.

К предопределенным типам относятся примитивные типы данных, в том числе *byte*, *short*, *int*, *long*, *float*, *double*, *boolean*, *char*.

Каждому предопределенному типу значения соответствует предопределенный тип класса, называемый упаковочным (или боксингом), который обертывает значение предопределенного Value Type: *Number*, *Byte*, *Short*, *Int*, *Long*, *Float*, *Double*, *Boolean*, *Char*.

Перевод из Value Type в соответствующий Reference Type называется упаковкой (боксингом). Обратный перевод называется распаковкой (анбоксингом).

Спецификация языка программирования позволяет для обеих категорий типов выполнять ряд базовых операций, например, арифметических. То есть корректно с точки зрения языка объявление двух переменных, допустим, Value Type *int* и их последующее сложение с записью результата в переменную такого же типа наравне с аналогичной операцией для Reference Type *Int*.

Справедливо предположение о том, что для выполнения примитивных операций и ряда других сценариев необязательно использование более "сложных" типов данных, которые несут в себе дополнительный функционал. Для подобных сценариев отлично подходят более "легкие" Value Types, так как для работы с ссылочным типом надо аллоцировать место в куче. Значимый тип может работать на стеке, не уходя в кучу, а может стать частью ссылочного типа. Это свойство может значительно повысить производительность для некоторых программ. Дополнительно, при многих, казалось бы, обычных операциях, происходит постоянная неявная конвертация из Value Type в Reference Type, что просто по определению несет в себе дополнительные затраты ресурсов, увеличивая время исполнения программы.

Итак, предложена проверка на выявление неявной упаковки и распаковки с предложением переписывания на соответствующие упрощающие типа данных в каждом контексте.

### 5.1.2 Модификатор *final* для методов и классов

Некоторая вводная информация про классы в выбранном ЯП: объявления классов вводят новые ссылочные типы и описывают способ их реализации; классы могут быть верхнего уровня (Top-level) или локальными; тело класса содержит объявления



и инициализаторы классов; объявления могут представлять члены или конструкторы классов; тело объявления члена включает в себя область действия объявления; члены класса включают в себя поля, методы и аксессоры; члены класса могут быть объявлены или унаследованы.

Что принципиально важно, по умолчанию все классы в целевом ЯП являются открытыми для наследования. То есть при отсутствии модификатора *final* у метода или у самого класса, можно производить наследование.

Именно с этого момента возникает проблема. Язык мог бы иметь противоположный модификатор по умолчанию, однако это подразумевает большой пласт несовместимости с *TypeScript*. Рассмотрим следующий частый пример: разработчик пишет свою программу, определяет классы, интерфейсы и не продумывает детально механизмы взаимодействия между ними. Соответственно, в итоге программа содержит много классов, которые не имеют никаких наследников, ровно как и их методы, и данная программа даже отлично работает и не выдает никак проблем.

Однако очевидна неоптимальность: классы и методы, не имеющие наследников, не помечены модификатором *final*.



## Глава 6

## Заключение

закключаем



# Литература

Будет добавлена.