

## СОДЕРЖАНИЕ

1	Терминология .....	2
2	Введение .....	3
3	Обзор литературы и существующие решения .....	9
4	Проектирование .....	10
5	Реализация .....	11
6	Итоги .....	12
7	Заключение .....	13

# 1 ТЕРМИНОЛОГИЯ

- SMT-решатель
- условия корректности

## 2 ВВЕДЕНИЕ

Современные информационные системы играют ключевую роль в различных сферах человеческой деятельности - от финансов и здравоохранения до транспорта и коммуникаций. С ростом сложности и масштабов таких систем возрастает и риск возникновения ошибок, сбоев и уязвимостей, которые могут привести к серьезным последствиям: финансовым потерям, утечкам данных, нарушению безопасности и даже угрозам жизни и здоровью.

Одной из основных проблем является обеспечение надежности программного обеспечения, которое лежит в основе информационных систем. Надежность включает в себя корректность работы, устойчивость к ошибкам, безопасность и предсказуемость поведения. Однако традиционные методы тестирования и отладки не всегда способны гарантировать отсутствие ошибок, особенно в сложных распределённых и параллельных системах. Даже при использовании современных средств автоматизированного тестирования остаётся вероятность пропуска критических дефектов, которые могут проявиться только в редких или трудно воспроизводимых сценариях. Это особенно актуально для систем, работающих в реальном времени, а также для приложений, связанных с обработкой чувствительных данных или управлением физическими объектами.

В связи с этим возникает необходимость в более строгих методах верификации и проверки программ, которые позволяют выявлять ошибки на ранних этапах разработки, снижая тем самым риски и затраты на исправление дефектов. Одним из таких методов является использование формальных систем типов, которые обеспечивают статическую проверку свойств программ ещё

на этапе компиляции. Формальные методы позволяют не только обнаруживать ошибки, но и доказывать корректность программ относительно заданных спецификаций, что особенно важно для критически важных приложений.

Функциональные языки программирования и их системы типов играют важную роль в повышении надёжности программного обеспечения. Благодаря чистоте функций, отсутствию побочных эффектов и строгой типизации, функциональные языки позволяют создавать более предсказуемый и легко анализируемый код. Чистота функций означает, что результат их выполнения зависит только от входных данных и не изменяет состояние программы, что существенно упрощает анализ и тестирование.

Системы типов в функциональных языках обеспечивают раннее обнаружение многих классов ошибок, таких как несоответствие типов, неправильное использование данных и нарушение контрактов функций. Это значительно снижает вероятность возникновения ошибок во время выполнения программы, поскольку некорректные операции блокируются ещё на этапе компиляции. Кроме того, современные функциональные языки часто поддерживают расширенные системы типов, включая алгебраические типы данных, полиморфизм и типы высших порядков, что позволяет выразить сложные свойства программ непосредственно в типах. Это способствует более строгой спецификации и проверке программных компонентов, делая код более надёжным и понятным для дальнейшей поддержки и развития.

Примером может служить язык Haskell, где система типов позволяет кодировать инварианты и ограничения, обеспечивая безопасность и корректность программ. Например, с помощью алгебраических типов данных можно явно различать успешные и ошибочные результаты вычислений, что предотвращает

многие распространённые ошибки, связанные с обработкой исключительных ситуаций. Такие возможности делают функциональные языки привлекательными для разработки критически важных систем, где надёжность является приоритетом.

Однако даже самые продвинутые системы типов имеют свои ограничения. Традиционные типы позволяют гарантировать лишь базовые свойства данных, такие как принадлежность к определённому множеству (например, целые числа или строки), но не способны выразить более сложные ограничения, например, что число должно быть положительным, строка - непустой, а список - отсортированным. В результате часть инвариантов приходится проверять вручную, что увеличивает вероятность ошибок.

Уточняющие типы (refinement types) представляют собой мощное расширение традиционных систем типов, позволяющее дополнить базовые типы логическими предикатами, которые ограничивают множество значений, описываемых типом. Это обеспечивает более точную статическую проверку программ и позволяет выявлять ошибки, которые не могут быть обнаружены обычными системами типов. Использование уточняющих типов позволяет формализовать и проверять сложные свойства данных и функций, такие как диапазоны значений, инварианты структур данных и пред- и постусловия функций. Это значительно повышает надёжность программного обеспечения, снижая вероятность ошибок времени выполнения.

Например в Листинг 1 показано как, в языке Haskell с использованием фреймворка liquid-haskell можно в аннотации определить возвращаемый тип с предикатом того, что возвращаемое число натуральное и больше или равно

исходному. Также можно заметить, что на чистом Haskell сигнатура `Int -> Int`, а это не позволяет гарантировать нужные свойства в момент проверки типов.

```
1 {-@ abs :: x:Int -> {v:Int | 0 <= v && v >= x} @-}  
2 abs :: Int -> Int  
3 abs x = if x < 0 then 0 - x else x
```

Листинг 1 — Пример использования уточняющих типов

Такая модель гарантирует на этапе компиляции, что возвращаемое значение `abs` натуральное. Это предотвращает множество ошибок, связанных с некорректными данными, и позволяет сосредоточиться на бизнес-логике, не тратя ресурсы на рутинные проверки.

Тем не менее интеграция уточняющих типов в язык программирования особенно усложняется необходимостью тесного взаимодействия с SMT-решателем, который выступает ядром автоматической проверки корректности предикатов, задающих уточняющие типы. Такой подход позволяет существенно снизить нагрузку на программиста: вместо ручного конструирования доказательств корректности достаточно формализовать требуемые свойства в виде логических предикатов, а SMT-решатель берет на себя задачу проверки их истинности. Однако именно эта интеграция порождает целый ряд новых проблем, требующих особого внимания при проектировании и реализации фреймворка.

Во-первых, необходимо четко определить грамматику предикатов, которые будут поддерживаться системой уточняющих типов. С одной стороны, грамматика должна быть достаточно выразительной, чтобы позволять задавать интересные и практически значимые свойства (например, линейные неравенства, свойства списков, инварианты структур данных). С другой стороны, она обязана оставаться в области, разрешимой для SMT-решателя, иначе

задача проверки станет неразрешимой или слишком затратной по времени. На практике это приводит к необходимости ограничивать язык предикатов, например, только к кванторно-свободной линейной арифметике или арифметике с *uninterpreted functions*.

Во-вторых, требуется реализовать корректный и эффективный механизм трансляции предикатов, написанных на языке программирования, в формат, понятный SMT-решателю (например, SMT-LIB). Это предполагает не только синтаксическую трансляцию, но и сохранение семантики, в том числе обработку переменных, функций, областей видимости и других особенностей исходного языка. Любая ошибка на этом этапе может привести к ложным срабатываниям или, напротив, к пропуску ошибок в программе.

Третья проблема - автоматическая проверка условий корректности, возникающих при использовании уточняющих типов. Для каждого использования уточняющего типа система должна сформулировать логическую формулу, выражающую требуемое свойство, и передать ее SMT-решателю для проверки. Если формула невалидна, решатель может предоставить контрпример, что значительно облегчает диагностику ошибок, но требует от системы поддержки обратной связи и интерпретации результатов SMT-решателя для пользователя.

Таким образом, успешное внедрение уточняющих типов требует решения целого комплекса задач: от формализации поддерживаемой логики и построения транслятора предикатов, до эффективной интеграции с SMT-решателем и организации обратной связи для пользователя. Разработка специализированного фреймворка, который стандартизирует эти процессы, предоставит средства настройки и расширения грамматики предикатов, а также автоматизирует вывод и проверку уточняющих типов, способна значительно снизить

порог вхождения для исследователей и разработчиков. Это, в свою очередь, откроет путь к более широкому распространению уточняющих типов в академических и промышленных проектах, повысив надежность и безопасность программного обеспечения.



### **3 ОБЗОР ЛИТЕРАТУРЫ И СУЩЕСТВУЮЩИЕ РЕ- ШЕНИЯ**

## **4 ПРОЕКТИРОВАНИЕ**

## **5 РЕАЛИЗАЦИЯ**

## **6 ИТОГИ**

## **7 ЗАКЛЮЧЕНИЕ**