Оптимизация строковой решетки для статического анализа кода на базе абстрактной интерпретации

Студент: Можаев Андрей Михайлович Руководитель: Кичин Егор Андреевич

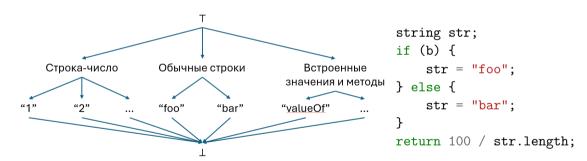
Университет ИТМО

Предметная область

- Абстрактная интерпретация метод статического анализа, который аппроксимирует поведение программы, работая с абстрактными значениями вместо конкретных. Позволяет анализировать все возможные пути выполнения без запуска программы
- Решетки это частично упорядоченное множество, обобщающее возможные значения переменной. Они используются для перехода между абстрактными значениями

Текущая строковая решетка

Точность абстракци низкая – str.length невозможно оценить, т.к. знаем только то, что str – обычная строка. Поэтому интерпретатор видит деление на 0 там, где его нет



Цель и задачи

Цель: повысить точность строковой решетки, используемой в статическом анализаторе кода на базе абстрактной интерпретации **Задачи:**

- 1. Провести обзор существующих строковых абстрактных решеток
- 2. Спроектировать структуру более точной строковой решетки на их основе
- 3. Реализовать операции для работы с абстрактными значениями строк и интегрировать в статический анализатор
- 4. Протестировать новую функциональность, провести замеры производительности статического анализатора при использовании новой решетки

Существующие решения

Домен	Операции	Работа с ⊤	Скорость	
Abstract	length	Минимальная	Высокая	
Length	length	длина		
Character	contains	Только	Высокая	
Inclusion	Contains	символы		
Prefix-Suffix	starts/endsWith	Префиксы	Высокая	
Frenx-Sumx	substring	суффиксы	Бысокая	
String Set	Bce	Переполнение	Средняя	
(SS_k)	DCe	в⊤	Средняя	
Конечные	Bce	Через	Очень	
автоматы	DCe	⊤-переходы	низкая	
TARSIS ¹	Все (с огра-	Через	Средняя	
IANSIS	ничениями)	⊤-переходы	Средняя	

За основу был выбран подход TARSIS, так как обладает хорошей точностью при средней производительности

 $^{^{1}}$ Arceri V. et al. TARSIS: Abstract Domains for String Analysis (2022) DOI: 10.48550/arXiv.2006.02715 $_{5/14}$

Структура решетки

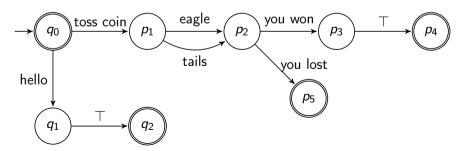
Можество значений строк можно представить в виде автомата. На автоматах задан порядок по включению, есть операции объединения и пересечния

$$\langle \mathcal{T} F_{\mathcal{A}}, \sqsubseteq_{\mathcal{T}}, \sqcup_{\mathcal{T}}, \sqcap_{\mathcal{T}}, \mathit{Min}(\emptyset), \mathit{Min}(\mathbb{A}^*) \rangle$$

- $\mathbb{A}^* = \Sigma^* \cup \{\top\}$ Алфавит, состоящий из слов и специального символа \top , означающего любую строку
- $\mathcal{T}F_{\mathcal{A}}$ Множество автоматов над алфавитом \mathbb{A}^*
- $\sqsubseteq_{\mathcal{T}}$ Частичный порядок на автоматах, основанный на включении языков
- $\sqcup_{\mathcal{T}}$ и $\sqcap_{\mathcal{T}}$ Наибольший (join) и наименьший (meet) общий по включению элемент в решетке
- $\mathit{Min}(\emptyset)$ Автомат, принимающий пустой язык, или \bot
- $Min(\mathbb{A}^*)$ Автомат, принимающий любой язык, или \top

Пример

```
str = ""
if (play) {
   coin = tossCoin()
   str = "toss coin" + coin + calcBet(coin)
} else if (greetings) str = "hello " + name()
```



Реализованные операции

- Операции для работы с автоматами
 - Для решеток join $(A \cup B)$, meet $(A \cap B)$, weakerThen $(A \subset B)$
 - Вспомогательные minimize, explode, collapse, getLanguage
- Строковые операции. Работая с автоматами, то есть множеством возможных строк, определяем множество возможных значений при применении операции
 - TARSIS length, concat, contains, substr, replace, indexOf
 - Дополнительно реализованные charAt, starts/endsWith, trim, pad, toBool, toNum, strLt
- Так как решетка содержит бесконечную цепочку вложенных автоматов, то для нахождения неподвижной точки при анализе циклов реализован оператор расширения widening

Новая функциональность

```
function tossCoin(): string {
    if (Math.Random() > 0.5) {
       return "eagle"
   } else {
       return "tails"
let x = tossCoin() // Было -> Стало
console.log(x.indexOf("a")) // T -> [number: [1. 1]]
console.log(x.indexOf("e")) // T -> [number: [-1, 4]]
console.log(x.indexOf("r")) // \top -> [number: [-1, -1]]
```

Новая функциональность

Сравнение точности

Сравниваем количество возвращаемых значений функций при анализе

Операция	Значение	Было	Стало	Изменение
Concat	Тор	319,381	25,331	↓ 92%
	Const	58,321	58,767	↑ 1 %
	Automaton	0	298,822	-
Возвращает	Тор	4,587	3,610	↓ 22%
String	Const	795	1,363	↑ 71%
	Automaton	0	201	-
Возвращает	Тор	823	426	↓ 48%
Number	NonTop	477	801	↑ 68%
Возвращает	Тор	15,470	14,326	↓ 7%
Boolean	NonTop	199	287	† 44%

В среднем точность строковых операций возрасла на 67%

Сравнение производительности

Сравниваем время анализа, количество проанализированных состояний программы и среднее потребление памяти всего анализатора

Тип	Метрика	Было	Стало	Изменение
Суммарно	Время (мин)	28:25	33:23	↑ 18%
	Состояния	35.7 млн	35.3 млн	↓ 1%
Малые	Время	0:22	0:22	↑ 0%
до 30 сек	Память	4к МБ	4.3к МБ	↑ 7%
Средние	Время	1:19	1:38	↑ 24%
0.5-5 мин	Память	7.1к МБ	6.8к МБ	↓ 4%
Большие	Время	8:26	8:46	↑ 4%
от 5 мин	Память	17.9к МБ	16.7к МБ	↓ 7%

Сокращение памяти обусловлено тем, что меньше состояний программы сохраняется

Open Source

Операция	Метрика	Было	Стало	Изменение
Суммарно	Время (мин)	2:39	3:12	↑ 20%
	Состояния	5.47 млн	5.29 млн	↓ 3%
Concat	Top	17,457	3,908	↓ 78%
	Const	2038	2029	↓ 1%
	Automaton	0	13,247	-
Возвращает String	Top Const Automaton	130 55 0	117 62 12	↓ 10% ↑ 13% -
Возвращает	Top	24	5	↓ 80%
Number	NonTop	3	22	↑ 633%
Возвращает	Top	3090	3010	↓ 3%
Boolean	NonTop	3	8	↑ 167%

Результаты

- На основе обзора строковых абстрактных решеток выбран подход TARSIS
- На базе его спроектирована структура строковой решетки
- Разработанная решетка реализована и интегрирована в статический анализатор кода.
- Удалось повысить точность анализа строковых операций на 67% в среднем
- Суммарное время исполнения увеличилось не более, чем на 20%

Дополнительные материалы

Сужение

```
var text = read(filename)
while (text.contains("chapter")) {
    var fromIdx = text.indexOf("chapter") // [number: [-1, +Inf]]
    // Interpreter indicates a potential error here: substr(-1)
    var curChapter = text.substr(fromIdx)
    ...
}
```

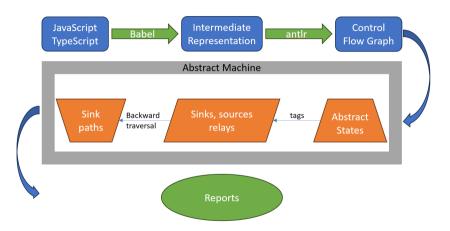
В планах реализация сужения (narrowing), то есть получения дополнительной информации о строке при заходе в ветку

Переполнение

```
var d = dayOfWeek(date)
var m = month(date)
var y = year(date)
var str = d + m + y
if (str.contains("friday december") {
    ...
}
```

Некоторые операции требуют приведения к автомату с переходами по символам вместо слов. Это может сильно замедлить анализ, поэтому в такие моменты происходит переполнение в \top

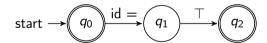
Анализатор



widening

```
res = "";
while(?) res = res + "id = " + f();
return res;
```

Начало второй итерации:

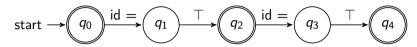


Конец второй итерации:

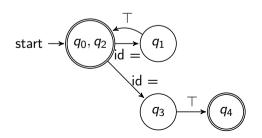


widening

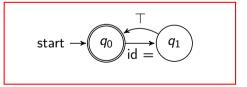
Объединенное состояние после второй итерации:



widening — Склеивание вершин с одинаковыми исходящими путями длины 2:



minimize:



Операции

$$\mathsf{contains}(s,s') \triangleq \begin{cases} \mathsf{false} & \mathsf{if} \ A' \sqcap \mathsf{FA}(A) = \emptyset \\ \mathsf{true} & \mathsf{if} \ \neg \mathsf{cyclic}(A) \land \mathsf{singlePath}(A') \\ & \land \forall \pi \in \mathsf{paths}(A).\sigma_{sp} \curvearrowright_s \sigma_{\pi} \\ \{\mathsf{true},\mathsf{false}\} & \mathsf{otherwise} \end{cases}$$

- FA(A) Автомат, принимающий все подстроки А. Для этого все вершины А помечаем терминальными
- singlePath Для любых двух слов, принимаемых автоматом, одно является префиксом другого. Или же автомат выглядит как путь, у которого некоторые вершины на пути помечены терминальными