

Санкт-Петербургский государственный университет Кафедра системного программирования

Устранение ложных срабатываний статических анализаторов кода символьным исполнением для платформы .NET

Седлярский Михаил Андреевич, 21.М07-мм группа

Научный руководитель: к.ф.-м.н. Д.А. Мордвинов, доцент кафедры системного программирования

Санкт-Петербург 2022

Введение

- Современная разработка нуждается в автоматическом анализе кода
- Методы статического анализа предрасположены к ложноположительным срабатываниям
- Символьное исполнение лишено такого недостатка, но плохо масштабируется

Существующие подходы

- Легковесные анализаторы, микрограмматики (Google Sanitizers)
- Межпроцедурный анализ, сепарационная логика (Infer)
- Большие данные, обработка крупных семантических графов (Graspan)

Существующие подходы

В данной работе предлагается объединить методы статического анализа и символьного исполнения. Можно подкреплять и валидировать результаты статического анализатора таргетированным исполнением в символьной виртуальной машине (прим. TASMAN)

Постановка задачи

Целью разработка приложения устраняющего ложноположительные срабатывания статических анализаторов кода символьным исполнением для платформы .NET Задачи (осень):

- провести сравнительный анализ статических анализаторов кода для платформы .NET;
- запустить статические анализаторы на настоящих проектах. На основании полученных результатов выбрать анализатор кода, с которым будут проводиться дальнейшие работы;
- разработать и реализовать алгоритм преобразования результатов статического анализатора кода в цели для движка символьного исполнения.

Постановка задачи

Задачи (весна):

- разработать и реализовать способ передачи целей в движок символьного исполнения;
- разработать и реализовать алгоритм ранжирования результатов статического анализа на основе результатов символьного исполнения
- провести эксперименты и оценить качество полученного инструмента.

Сравнение анализаторов

Таблица: Сводная информация о статических анализаторах .NET

Название	Подд	ерживаемые пла	Поддержка SARIF	Open source		
Пазвание	win	linux	macos	Поддержка од КП	Open source	
Roslyn analysers	+	+	+	+	+	
ReSharper	+ + + + +		- (есть бесплатные лицензии)			
PVS-Studio	+	+	+	+ (через plog-converter)	- (есть бесплатные лицензии)	
InferSharp	+ (через wsl)	+	± (работает через docker, но теоретически можно собрать нативно)	+	+	
Sonar Scanner for .NET + sonar-dotnet	+	+	+	+	+	
CHECKMARX SAST		- (можно получить демо версию)				

Сравнение анализаторов (практика)

Таблица: Результаты запуска анализаторов на 17 проектах

					son	ar-scanner-msb	uild					
	Infer#			roslyn	sonar-dotnet							
	NULLPTR_D EREFERENC E	PULSE_RESO URCE_LEAK	THREAD_SA FETY_VIOLA TION	STACK_VARIA BLE_ADDRES S_ESCAPE	Boero	Bcero	Boero	V3022 (Expression <exp> is always <value>)</value></exp>	V3080 (Possible null dereference)	V3146 (Possible null dereference. A method can return default null value)	V3106 (Possibly index is out of bound)	Boero
efcore	107	2	8	0	264	2893	487	анализ решения съедает все ресурсы на сервере			•	
litedb	1	7	6	0	0	470	9	15	19	1	0	110
moq4	0	1	0	0	214	441	5	4	2	0	0	61
NLog	30	75	44	0	17	266	12	34	9	0	1	163
nunit	26	192	7	0	218	856	4	28	8	0	0	203
xunit	0	0	0	0	292	1092	0	19	11	0	0	127
btcpayserver	4	6	4	0	267	1062	1	37	99	13	0	374
AutoMapper	0	0	0	0	88	167	0	2	1	0	0	38
spbu-homeworks	0	1	4	0	33	105	0	0	0	0	2	5
parallel-program	0	0	0	0	0	2	0	0	0	0	0	0
parallel-program	0	0	0	0	11	3	6	0	0	0	0	0
parallel-program	0	0	0	0	8	10	0	0	0	0	0	2
BenchmarkDotN	2	11	0	0	18	19	0	14	0	0	0	82
ILSpy (ILSpy.XP	48	4	0	2	873	1829	0	98	128	0	17	792
OpenRA	34	49	1	0	0	2990	0	13	39	0	2	342
Newtonsoft.Json	14	271	5	0	1478	740	0	30	10	0	34	265
RestSharp	0	53	0	0	28	47	9	0	1	0	0	16

Сравнение анализаторов

Был выбран PVS-studio т.к. выдаёт интересные с точки символьного исполнения результаты, обладает относительным разнообразием правил

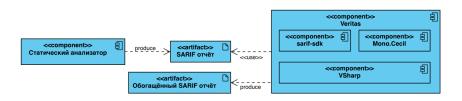
Побочные результаты:

• были найдены баги в Infer# и PVS-Studio; Собранная диагностика помогла их оперативно исправить

Общая структура решения

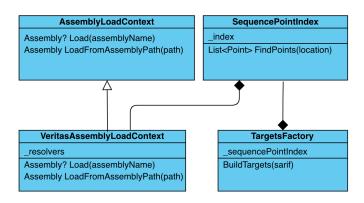
Обёртка вокруг V#, которая преобразует SARIF отчёты анализаторов в цели символьного исполнения, а затем ранжирует или обогащает изначальный отчёт основываясь на результатах символьного анализа

Рис.: Диаграмма развёртывания



Общая структура решения

Рис.: Диаграмма классов



Экспериментальное исследование

Постановка эксперимента

- Проверим насколько полно Veritas может покрыть целями (targets) ошибки из отчётов PVS-Studio
- Генератор целей Veritas будет запускаться на 3-ёх проектах: BTCPayserver, NLog и LiteDB
- Затем подсчитывается доля срабатываний, для которых получилось сгенерировать цели, от общего числа срабатываний подходящих типов: V3080 (Possible null dereference), V3146 (Possible null dereference. A method can return default null value), V3106 (Possibly index is out of bound).

Экспериментальное исследование

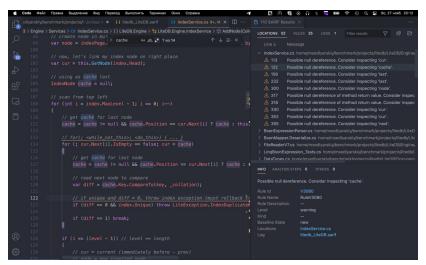
Проект	Срабатывания с целями, шт	Поддерживаемые срабатывания, шт	Доля
BTCPayServer	67	114	58,77%
NLog	7	10	70,00%
LiteDB	12	20	60,00%

Таблица: Результаты построения целей для трёх проектов

- Чем можно объяснить, что от 30% до 40% результатов PVS-Studio не удалось отобразить на IL инструкцию?
- Результаты PVS-Studio, оставшиеся без целей, имеют некорректную привязку к местоположению в коде

Экспериментальное исследование

Рис.: Примеры некорректной локализации ошибок анализатором PVS-Studio



Результаты

- проведён сравнительный анализ статических анализаторов кода для платформы .NET
- были запущены статические анализаторы на настоящих проектах. На основании полученных результатов был выбран анализатор кода (PVS-Studio)
- разработан и реализован алгоритм преобразования результатов статического анализатора кода в цели для движка символьного исполнения V#
- разработан алгоритм загрузки сборок и зависимостей для платформы .net core
- были выявлены ошибки в анализаторах Infer# и PVS-Studio; оказано содействие разработчикам проектов в их устранении

Результаты

Планы на следующий семестр:

- разработать и реализовать способ передачи целей в движок символьного исполнения
- разработать и реализовать алгоритм ранжирования результатов статического анализа на основе результатов символьного исполнения
- провести эксперименты и оценить качество полученного инструмента