

Эвристические стратегии редукции термов в задачах формальной верификации

Трилис Алексей Андреевич
научный руководитель: А.М.Ляшин

НИУ ВШЭ — Санкт-Петербург

9 июня 2025 г.

- **Формальная верификация** — доказательство корректности программ
- **Смарт-контракты** — подходящая область для верификации
- **Coq**¹ — популярный инструмент для формальной верификации
- **Ursus**² — фреймворк для верификации смарт-контрактов, построен на Coq

¹The Coq Development Team, *The Coq Proof Assistant*, URL: <https://rocq-prover.org/doc/v8.16/refman/>.

²Pruvendo, *Ursus language documentation*, URL: <https://ursus-lang.dev/>.

Фреймворк Ursus



Входные данные

```
uint64 result;  
function f(uint64 a, uint64 b) {  
    uint64 x = result;  
    x = x + a;  
    x = x - b;  
    result = x;  
}
```



y_1 = стартовое состояние системы
 y_2 = указатель на глобальную переменную $result$
 $y_3 = y_1$, в котором создана новая переменная x со значением y_2
 y_4 = указатель на состояние переменной x в y_3
 y_5 = значение указателя y_4
 $y_6 = y_5 + a$
 $y_7 = y_3$, в котором значение переменной x заменено на y_6
 y_8 = указатель на состояние переменной x в y_7
 y_9 = значение указателя y_8
 $y_{10} = y_9 - b$
 $y_{11} = y_7$, в котором значение переменной x заменено на y_{10}
 y_{12} = указатель на состояние переменной x в y_{11}
 y_{13} = значение указателя y_{12}
 $y_{14} = y_{11}$, в котором значение глобальной переменной $result$ заменено на y_{13}
 $y_{15} = y_{14}$ (итоговое состояние системы)

- Система уравнений Y вида $y_i = T_i(y_1, y_2, \dots, y_{i-1})$
- Спецификация $P(y_1, y_2, \dots, y_n)$

Нужно упростить P , подставив все y_i и вычислив результат

Редукции в Coq

Редукция	Порядок	Достоинства	Недостатки
cbv	call by value	Нет дубликации вычислений	Мёртвый код Неэффективность реализации ³
lazy	call by need	Мёртвый код не вычисляется Мемоизация вычислений	Дубликация вычислений ⁴ Неэффективность реализации ³
native_compute ⁵	call by value	Эффективность	Вычисляет до конца ⁶ Не подходит для символьного вычисления
vm_compute ⁷	call by value	Эффективность	Вычисляет до конца ⁶ Не подходит для символьного вычисления

³Gross, «Performance Engineering of Proof-Based Software Systems at Scale».

⁴<https://github.com/rocq-prover/rocq/issues/18520>

⁵Boespflug, Dénès и Grégoire, «Full Reduction at Full Throttle».

⁶<https://github.com/rocq-prover/rocq/issues/4476>

⁷Grégoire и Leroy, «A compiled implementation of strong reduction».

Цель: Оптимизация символьного вычисления результата функции в контексте системы Ursus.

Задачи:

- Разработать несколько стратегий вычисления, используя классические порядки редукций и эвристики, продиктованные структурой специфических для Ursus данных.
- Подготовить набор программ на Ursus для использования в качестве тестовых данных.
- Сравнить разработанные стратегии на тестовом наборе и выявить среди них наиболее производительные.

Базовые стратегии

native

```
(Y, P) ← input
F(x) ← x
for i ← 1 to |Y| do
  F(x) ← F(let  $x_i = T_i$  in x)
  for j ← i + 1 to |Y| do
     $T_j \leftarrow T_j[y_i := x_i]$ 
return reduce(F(P))
```

bottomup

```
(Y, P) ← input
for i ← |Y| to 1 do
   $P \leftarrow P[y_i := T_i]$ 
return reduce(P)
```

topdown

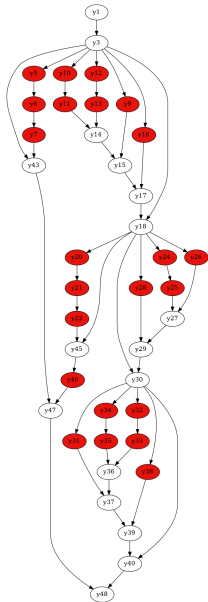
```
(Y, P) ← input
for i ← 1 to |Y| do
   $T_i \leftarrow \text{reduce}(T_i)$ 
  for j ← i + 1 to |Y| do
     $T_j \leftarrow T_j[y_i := T_i]$ 
   $P \leftarrow P[y_i := T_i]$ 
return reduce(P)
```

bottomup-reductions

```
(Y, P) ← input
for i ← |Y| to 1 do
   $T_i \leftarrow \text{reduce}(T_i)$ 
   $P \leftarrow P[y_i := T_i]$ 
return reduce(P)
```

- Две версии каждой стратегии, с `cbv` и `lazy`
- Перед каждой стратегией удаляем y_i , не использующиеся в P

Графовые эвристики 1

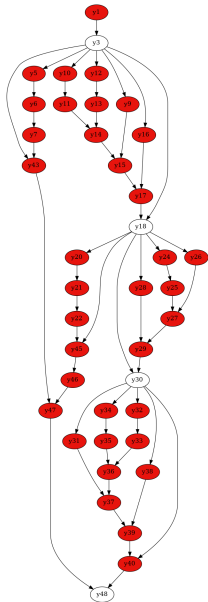


- Стягивание вершин = подстановка термов
- Много вершин с $\text{outdeg} = \text{indeg} = 1$
- Можно их стянуть

contractions

```
(Y, P) ← input
T ← P(y0, yn)
for i ← 1 to |Y| do
  if indeg(yi) = 1 and outdeg(yi) = 1 then
    for j ← i + 1 to n do
      Tj ← Tj[yi := Ti]
    P ← P[yi := Ti]
    Y ← Y \ (yi, Ti)
return basic_strategy(Y, P)
```

Графовые эвристики 2

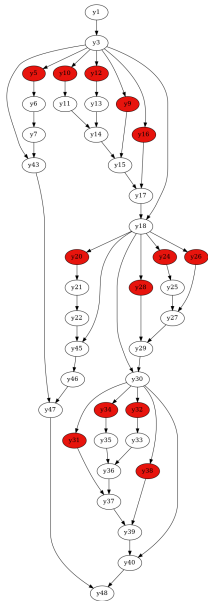


- Почти все вершины с $\text{outdeg} = 1$
- Можно их стянуть
- От этого возникнет дубликация, но не очень большая

contractions-strong

```
(Y, P) ← input
for i ← 1 to |Y| do
  if  $\text{outdeg}(y_i) = 1$  then
    for j ← i + 1 to n do
       $T_j \leftarrow T_j[y_i := T_i]$ 
     $P \leftarrow P[y_i := T_i]$ 
     $Y \leftarrow Y \setminus (y_i, T_i)$ 
return basic_strategy(Y, P)
```

Эвристики на основе типов данных 1



- Определять indeg и outdeg сложно и долго
- Воспользуемся информацией о типах
- Все вершины типов $\text{LocalStateMapping}^a$ и FieldType^b имеют $\text{indeg} = \text{outdeg} = 1$

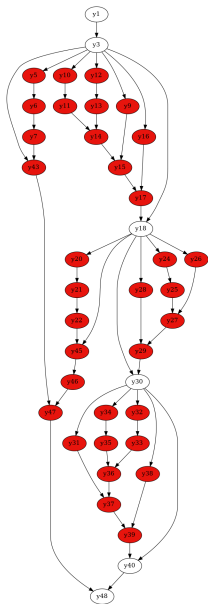
contractions-typebased

```
(Y, P) ← input
for i ← 1 to |Y| do
  if typeof(yi) is LocalStateMapping or FieldType then
    for j ← i + 1 to n do
      Tj ← Tj[yi := Ti]
    P ← P[yi := Ti]
    Y ← Y \ (yi, Ti)
return basic_strategy(Y, P)
```

^aсостояние локальных переменных

^bпроекции структур

Эвристики на основе типов данных 2



- Вершины типа Ledger^a , как правило, имеют большой outdeg
- Почти все вершины других типов имеют $\text{outdeg} = 1$

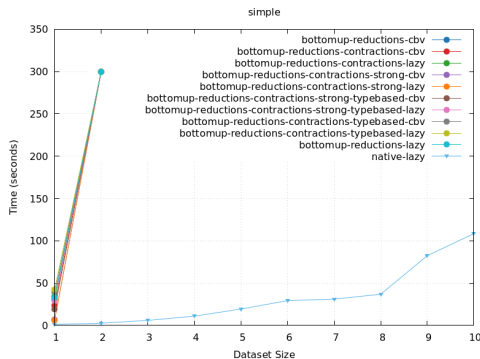
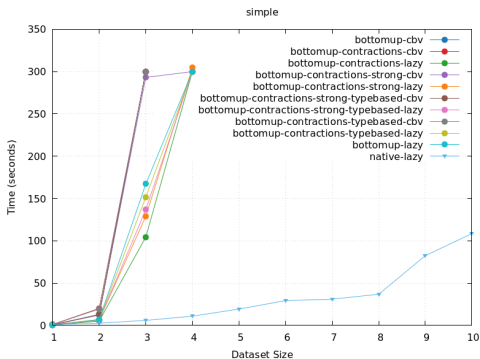
contractions-strong-typebased

```
(Y, P)  $\leftarrow$  input
for i  $\leftarrow$  1 to |Y| do
  if  $\text{typeof}(y_i)$  is not Ledger then
    for j  $\leftarrow$  i + 1 to n do
       $T_j \leftarrow T_j[y_i := T_i]$ 
     $P \leftarrow P[y_i := T_i]$ 
     $Y \leftarrow Y \setminus (y_i, T_i)$ 
return  $\text{basic\_strategy}(Y, P)$ 
```

^aглобальное состояние

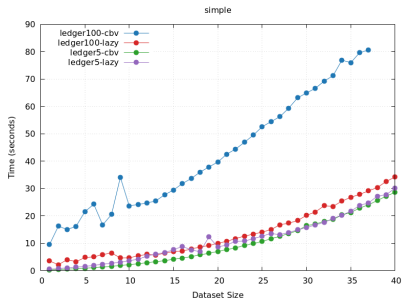
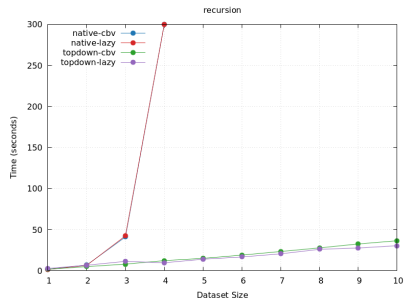
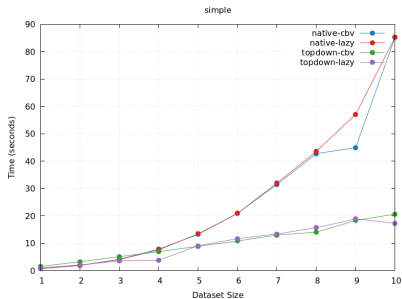
- Синтетическая часть. Реализации алгоритма хеширования на языке Ursus, линейно увеличивающиеся по размеру кода
 - Simple, линейный код
 - Recursive, рекурсивный код
 - If, линейный код с условными операторами
 - IfAndRecursion, рекурсивный код с условными операторами
- Реальная часть. Верификация смарт-контракта мультисиг-кошелька из практики компании Pruvendo

Сравнение. bottomup



bottomup — все экспоненциальные

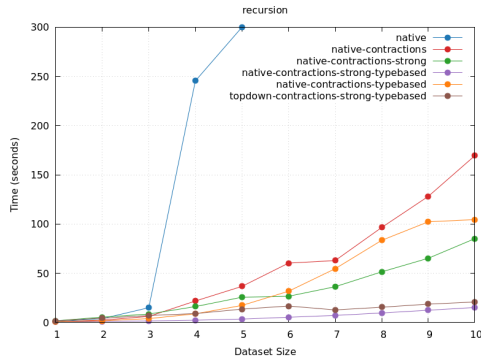
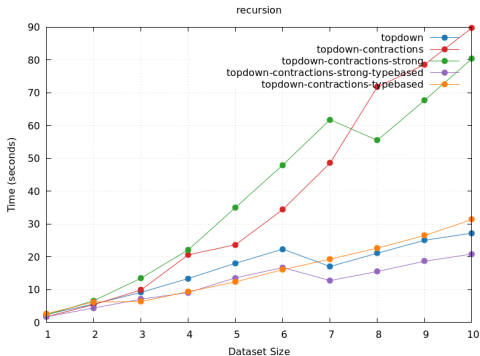
Сравнение. Базовые стратегии



native на некоторых
примерах экспоненциален

lazy значительно
эффективнее при большой
размерности состояния

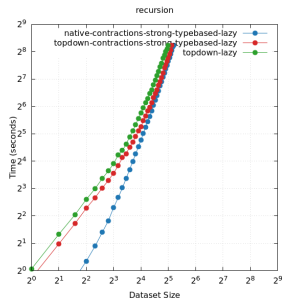
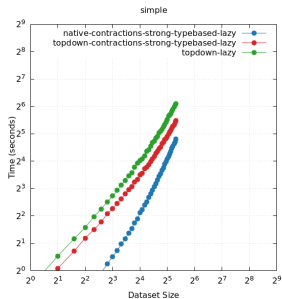
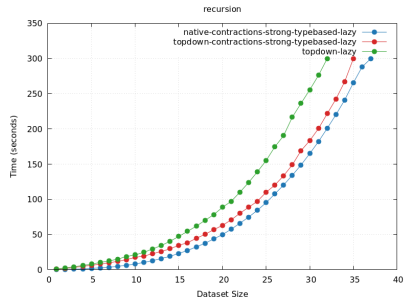
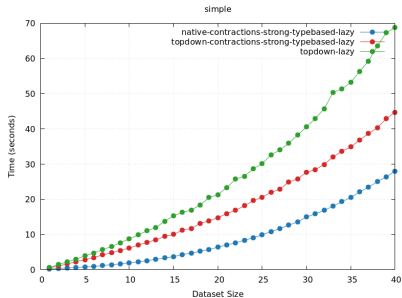
Сравнение. Эвристические стратегии



Графовые эвристики хуже, чем эвристики на типах

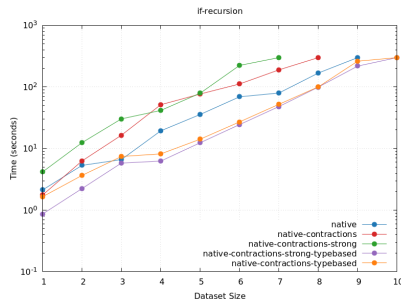
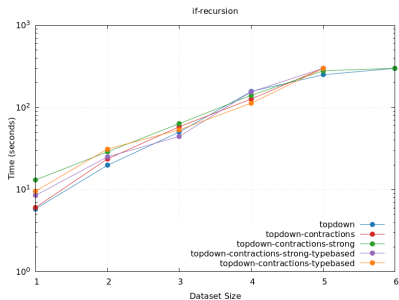
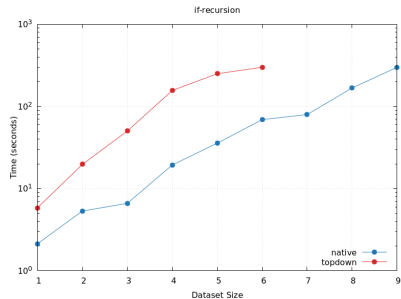
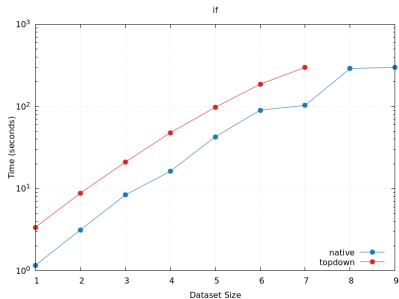
Эвристики на типах показывают лучший результат

Сравнение. Лучшие стратегии



- Разработано 40 стратегий, все они реализованы на языке Ltac
- Создан набор программ на Ursus для бенчмаркинга
- Лучшая стратегии демонстрирует асимптотическое улучшение в производительности относительно базовой
- Самая эффективная стратегия на всех рассмотренных программах не показывает результат значимо хуже любой другой стратегии
- Стратегии будут использоваться в дальнейших проектах по верификации

Сравнение. Код с условными операторами



Сравнение. Реальные данные

Характеристики функций				
Функция	Строк	Вызовов функций	Глубина рекурсии	Условных операторов
submit	45	15	2	7
confirm	22	7	2	4
send	4	2	1	2

submitTransaction				
	NL	NCSTL	TL	TCSTL
1	0.90	0.90	1.46	1.24
2	0.95	0.84	1.05	1.04
3	0.99	0.94	1.44	1.43
4	1.86	1.51	3.58	2.93
5	1.44	1.22	12.26	7.99
6	23.40	7.46	46.16	58.54
7	23.63	7.75	41.19	58.16
QED	11.51	12.63	78.09	87.26
Σ	64.68	33.25	185.23	218.59

confirmTransaction				
	NL	NCSTL	TL	TCSTL
1	0.69	0.65	0.53	0.49
2	0.78	0.70	1.03	0.70
3	0.10	0.09	0.11	0.10
4	1.73	1.44	1.62	2.08
5	1.79	1.25	3.03	2.20
6	0.20	0.22	0.20	0.20
7	2.08	1.35	3.47	2.53
8	3.64	2.03	5.68	4.65
9	16.80	12.33	12.86	11.79
QED	10.25	10.34	31.74	26.73
Σ	38.06	30.4	60.27	51.47

sendTransaction				
	NL	NCSTL	TL	TCSTL
1	3.42	2.87	2.30	5.69
QED	2.5	2.39	3.8	4.53
Σ	5.92	5.26	6.1	10.22