

Композициональная верификация программ с динамической памятью на основе дизъюнктов Хорна

Юрий Костюков

группа 471

научный руководитель: ст. преп. Д. А. Мордвинов

Санкт-Петербургский государственный университет
Кафедра системного программирования

11 июня 2019 г.

- композициональная
- **верификация**
- **программ с динамической памятью**
- на основе дизъюнктов Хорна

Трасса с ошибкой или **безопасный инвариант**

- композициональная
- **верификация**
- **программ с динамической памятью**
- на основе дизъюнктов Хорна

Трасса с ошибкой или **безопасный инвариант**

Подходы (**неточные**):

- аппроксимация *снизу* — не все поведения программы
 - Например, раскрутка циклов: `for (int i = 0; i < 100; i++)`
- аппроксимация *сверху* — упрощение программы
 - Абстрактный домен: $\mathbb{Z} \rightsquigarrow \{+, -, 0\}$

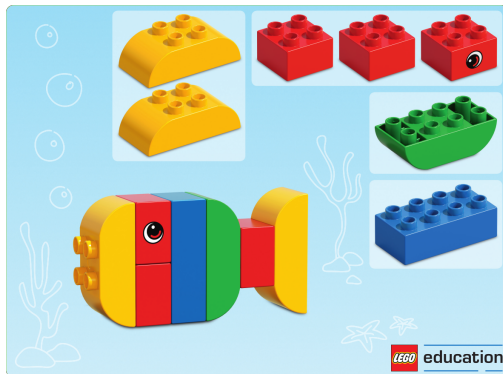
⇒ Нужен **точный** анализ

- композициональная
- верификация
- программ с динамической памятью
- **на основе дизъюнктов Хорна**

Система ограниченных дизъюнктов Хорна

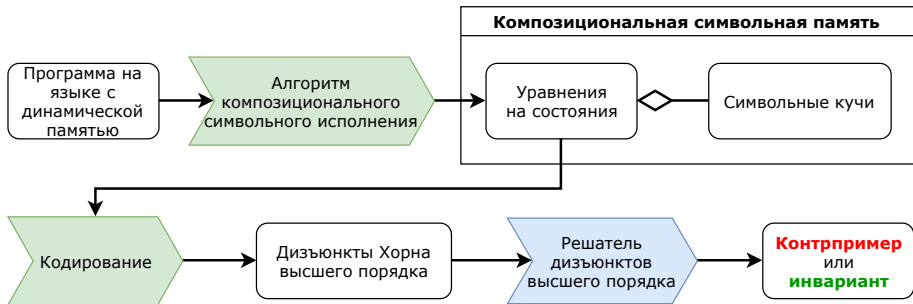
$$\begin{aligned}xs = nil \wedge l = 0 &\implies len(xs, l) \\xs = cons(x, xs') \wedge l = l' + 1 \wedge len(xs', l') &\implies len(xs, l) \\xs = ys \wedge l_1 \neq l_2 \wedge len(xs, l_1) \wedge len(ys, l_2) &\implies \perp\end{aligned}$$

- **КОМПОЗИЦИОНАЛЬНАЯ**
- верификация
- программ с динамической памятью
- на основе дизъюнктов Хорна



Разработать подход к автоматической композиционной верификации программ с динамической памятью. Задачи:

- Предложить подход к верификации программ с динамической памятью
- Доказать корректность предложенного подхода
- Реализовать подход
- Провести апробацию подхода



$$\text{term} ::= \text{leaf} \mid \text{op}(\text{term}^*) \mid LI(\text{loc}) \mid \text{union}(\langle \text{guard}, \text{term} \rangle^*)$$

Определение

Символьная куча — это отображение $\sigma : \text{loc} \rightarrow \text{term}$

Пример: композиция

```
class Node {
    int Key;
    Node Tail;
    Node(int k, Node t) {
        Key = k;
        Tail = t;
    }
}

void inc(Node node) {
    if (node != null) {
        node.Key = node.Key + 1;
    }
}
```

inc: $\{x.Key \mapsto LI(x.Key) + 1\}$

Пример: композиция

```
class Node {
    int Key;
    Node Tail;
    Node(int k, Node t) {
        Key = k;
        Tail = t;
    }
}

void inc(Node node) {
    if (node != null) {
        node.Key = node.Key + 1;
    }
}

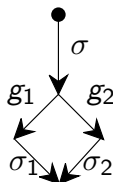
void Main() {
    Node x = new Node(42, null);
    inc(x);
}
```

inc: $\{x.Key \mapsto LI(x.Key) + 1\}$

Main: $\{x.Key \mapsto 42\} \circ \{x.Key \mapsto LI(x.Key) + 1\} = \{x.Key \mapsto 42 + 1\}$

Пример: merge

```
1 void SwapFirst2(Node x) {  
2     if (x != null) {  
3         int k = x.Key;  
4         if (x.Tail != null) {  
5             x.Key = x.Tail.Key;  
6             x.Tail.Key = k;  
7         } else {}  
8     }  
9 }
```



$$\sigma \circ \text{merge}(\langle g_1, \sigma_1 \rangle, \langle g_2, \sigma_2 \rangle)$$

- g_1 : `x.Tail != null`
- g_2 : $\neg(x.Tail != \text{null})$
- σ : строка 3
- σ_1 : строки 5-6
- σ_2 : строка 7

Уравнения на состояния: пример

```
class Node {
    int Key;
    Node Tail;
    Node(int k, Node t) {
        Key = k;
        Tail = t;
    }
}

void inc(Node node) {
    if (node != null) {
        node.Key += 1;
        inc(node.Tail);
    }
}

void Main() {
    Node c = new Node(30, null);
    Node b = new Node(20, c);
    Node a = new Node(10, b);
    inc(a);
    Console.WriteLine(c.Key);
}
```

- $Rec(inc) = Merge(\langle LI(node) = 0, \epsilon \rangle, \langle LI(node) \neq 0, h_1 \circ Rec(inc) \rangle)$
- $App(Main) = h_2 \circ Rec(inc)$
- h_1 — куча, соответствующая инструкции `node.Key += 1;`
- h_2 — куча, соответствующая инициализации списка (a, b, c)

Уравнения на состояния: кодирование

```
class Node {  
    int Key;  
    Node Tail;  
    Node(int k, Node t) {  
        Key = k;  
        Tail = t;  
    }  
}
```

```
data Node = Key | Tail  
type Addr = Int  
type Loc = (Addr, Node)  
ub _ = error "Undefined behaviour"
```

Уравнения на состояния: кодирование

```
void Main() {  
    Node c = new Node(30, null);  
    Node b = new Node(20, c);  
    Node a = new Node(10, b);  
    inc(a);  
    Console.WriteLine(c.Key);  
}
```

```
h2_int :: (Loc -> Int) -> Loc -> Int
```

```
h2_int _ (1, Key) = 10
```

```
h2_int _ (2, Key) = 20
```

```
h2_int _ (3, Key) = 30
```

```
h2_int ctx loc = ctx loc
```

```
h2_ptr :: (Loc -> Addr) -> Loc -> Addr
```

```
h2_ptr _ (1, Tail) = 2
```

```
h2_ptr _ (2, Tail) = 3
```

```
h2_ptr _ (3, Tail) = 0
```

```
h2_ptr ctx loc = ctx loc
```

```
main = print $ show $ inc_int (h2_int ub) (h2_ptr ub) 1 (3, Key)
```

Уравнения на состояния: кодирование

```
void inc(Node node) {  
    if (node != null) {  
        node.Key = node.Key + 1;  
        inc(node.Tail);  
    }  
}
```

```
h1_int :: (Loc -> Int) -> Addr -> Loc -> Int  
h1_int ctx node loc@(addr, Key) | addr == node = ctx loc + 1  
h1_int ctx _ loc = ctx loc
```

Уравнения на состояния: кодирование

```
void inc(Node node) {  
    if (node != null) {  
        node.Key = node.Key + 1;  
        inc(node.Tail);  
    }  
}
```

$$Rec(inc) = Merge(\langle LI(node) = 0, \epsilon \rangle, \langle LI(node) \neq 0, h_1 \circ Rec(inc) \rangle)$$

```
h1_int :: (Loc -> Int) -> Addr -> Loc -> Int
```

```
h1_int ctx node loc@(addr, Key) | addr == node = ctx loc + 1
```

```
h1_int ctx _ loc = ctx loc
```

```
inc_int :: (Loc -> Int) -> (Loc -> Addr) -> Addr -> Loc -> Int
```

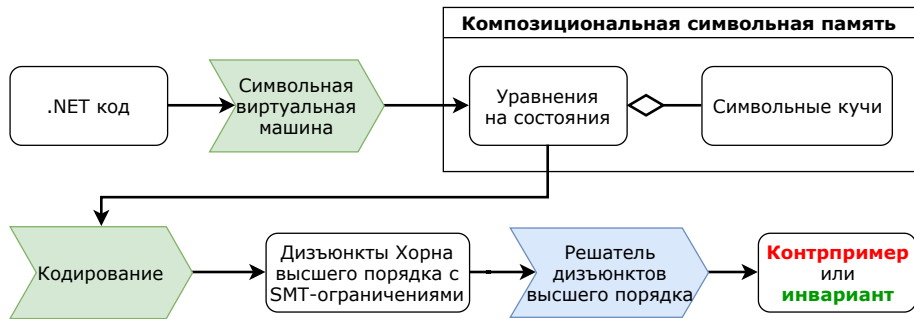
```
inc_int ctx_int ctx_ptr 0 loc = ctx_int loc
```

```
inc_int ctx_int ctx_ptr node loc =
```

```
    let tail = ctx_ptr (node, Tail) in
```

```
    inc_int (h1_int ctx_int node) ctx_ptr tail loc
```


- Подход реализован в проекте V#
- Реализация на языке F#, 1700 строк кода
- Сторонний решатель: RTYPE + SPACER



| Набор тестов | Число запросов в наборе | Число верно отвеченных запросов | Среднее время на запрос, мс |
|--------------------------------|-------------------------|---------------------------------|-----------------------------|
| Нерекурсивные структуры данных | 24 | 24 | 1136 |
| Рекурсивные структуры данных | 42 | 39 | 1968 |

- Предложен подход на основе *композициональной символьной памяти*
- Доказаны свойства корректности предложенной модели памяти
 - Доказательства частично механизированы в интерактивной системе проверки доказательств Coq
- Подход реализован в проекте $V\#$
- Реализовано кодирование уравнений на состояния в дизъюнкты Хорна высших порядков
- Проведена апробация подхода на наборе нетривиальных рекурсивных программ с изменяемыми рекурсивными структурами данных