



УНИВЕРСИТЕТ ИТМО

Санкт-Петербург, 2017



УНИВЕРСИТЕТ ИТМО

Синтаксически-управляемый  
статический анализ

Выполнил Дмитрий Халанский

Научный руководитель: Лаздин Артур Вячеславович

Санкт-Петербург, 2017

# Синтаксически-управляемый

статический анализ

Выполнил Дмитрий Халанский

Научный руководитель: Лаздин Артур Вячеславович



# Языково-ориентированная разработка

Зачем может понадобиться разрабатывать новый язык:

- ✓ Реализация текстового пользовательского интерфейса;
- ✓ Введение языковых примитивов, соответствующих предметной области;
- ✓ Проверка идей при разработке алгоритмов, оперирующих формальными языками:
  - Анализаторов;
  - Трансляторов;
  - Интерпретаторов...



# Упрощённая обработка формальных языков

Обычно:

$$\begin{aligned} \text{"a := 2 + 3"} &\xrightarrow{AST} \\ (\text{:}=\text{ a (+ 2 3)}) &\xrightarrow{+ \ 2 \ 3 == 5} \\ (\text{:}=\text{ a 5}) &\xrightarrow{x:=y \Rightarrow x == y} \\ \text{a == 5} \end{aligned}$$

Предлагается:

$$\begin{aligned} \text{"a := 2 + 3"} &\xrightarrow{f(\text{"2"})=2, f(\text{"3"})=3, g(\text{"+"})=+} \\ \text{"a"} \ \text{":="} \ 5 &\xrightarrow{h(\text{":="}) = \text{set-env}} \\ \text{a == 5} \end{aligned}$$



# Сравнение с другими нотациями

	BNF	Wirth	Parsec	Perl6	Coq	bison	Marpa
Читаемость	+	+	+	-	-	+	-
Есть вычисления над термами	-	-	$\pm$	+	+	-	+
Грамматика обособлена от обработчика	+	+	-	-	-	+	-
Схожесть с BNF	+	+	+	-	-	+	+



# Цели и задачи

Цель Разработка нотации для представления вычислений над языковыми конструкциями, а также статического анализатора в терминах полученной нотации для проверки её преимуществ и недостатков;

## Задачи

- ✓ Выбор базового языка для представления грамматики;
- ✓ Выбор языка для представления вычислений;
- ✓ Комбинация этих языков и исключение недетерминизма при обработке;
- ✓ Разработка статического анализатора в терминах полученной нотации.



# Выбор языка для грамматики

	BNF	ABNF	EBNF	Wirth
Наличие комментариев	-	+	+	+
Выразительность	-	++	+	+
Распространённость	+	+	+	-



## Выбор языка для вычислений

	Lisp	Haskell	Python	C	Java
Популярность в среде ЯП	+	+	-	+	-
Простота реализации	+	+	+	-	-
Мало аннотаций типов	+	-	+	-	-
Поддержка ФП	+	+	+	-	-
Независимость от выравнивания	+	-	-	+	+



## Пример текста

```
bin = "zero" : (identity 0)  
      / "one"  : (identity 1)
```

```
top = bin{a} bin{b} :  
      (if (= 0 (+ a b))  
          (error "top" "zero zero")  
          (* a b))
```



# Передача параметров

Несколько правил с примерами возможных входных данных к ним:

```
top1 = bin LWSP bin  
      ; param = '(0 " " 1)
```

```
top2 = bin LWSP bin{a}  
      ; param = '(1), a = 1
```

```
top3 = bin{a} LWSP ([bin]){b}  
      ; param = '(1 ()), a = 1, b = '()
```



# Среда

`top1 = bin{a:1} LWSP bin{b:2}` — сначала  
выполнится первый `bin`, затем второй.

`top2 = bin{a:1} LWSP bin{b:2} SP bin{c:3:1}` —  
выполнить первый `bin`; затем второй, проигнорировать  
изменения, внесённые им в среду; выполнить третий.



# Интеграция со Scheme

Окружение, в котором выполняется каждая функция:

```
(let ([env internal_env] [internal_env '()])  
  (bind-args  
    (lambda (param) (body))))  
(if env-mutable (set! internal_env env)))
```



## Ограничение на значения в среде

bad может выполнить произвольный, в том числе меняющий среду, код после такого прыжка, хотя и заявлено, что это чистое правило.

```
bad = "3" :  
  ((env _произвольный_код_))  
  
dirty = "4" :  
  ((call/cc (lambda (x)  
              (set! env x)  
              '(identity 0))))
```



# Статический анализатор

```
@a = rand bits 4; // Random 4-bit number
@d = inf 0;      // sum from 0 to @a
for @i to (@a) do
    @d = @d + inf @i
done
```

$\Rightarrow a \in [0; 15], d \in [0; 195]$



# Преимущества и недостатки

## Преимущества:

- ✓ Простота;
- ✓ Интуитивность;
- ✓ Гибкость.

## Недостатки:

- ✓ Слабо подходит для нелинейного анализа, которому в самом деле требуется AST;
- ✓ Большие грамматики сложно читать и без привязки к вычислениям.



УНИВЕРСИТЕТ ИТМО

Спасибо за внимание!

Санкт-Петербург, 2017