Язык и компилятор Рефал-5λ

Александр Коновалов

МГТУ имени Н. Э. Баумана

Совместное рабочее совещание ИПС имени А. К. Айламазяна РАН и МГТУ имени Н. Э. Баумана

5 июня 2018 г.

История проекта

- 2008 Простой Рефал. Компилятор подмножества базисного Рефала в синтаксисе, близком к Рефалу-5 в C++
- 2009 начало использования Простого Рефала как тестового полигона
- 2009 появление безымянных вложенных функций в языке
- 2015—2017 генерация интерпретируемого кода
- 2016 оптимизации совместного сопоставления с образцом и построения результата
- 2017 Рефал-5 λ

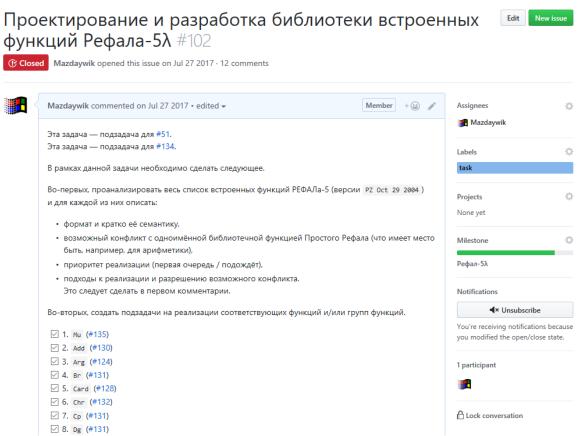
Простой Рефал как тестовый полигон

- 2008 Александр Коновалов, компиляция Рефала в императивный код
- 2009 Вадим Сухарев, интерпретируемый код для результатных выражений (курсовой проект)
- 2009 Александр Коновалов, вложенные безымянные функции
- 2010 Наталья Быкадорова (Коннова), компиляция в С# (курсовой проект)
- 2010 Михаил Дорофеев, попытка оптимизации результатных выражений (курсовой проект)
- 2015 Игорь Дрогунов, компиляция в интерпретируемый код (курсовой проект)
- 2016 Евгений Копьёв, оптимизация построения результатных выражений (ВКР бакалавра)
- 2016 Иван Скрыпников, оптимизация совместного сопоставления с образцом (ВКР бакалавра)
- 2016 Елена Бурлова, генератор лексических анализаторов (курсовой проект)
- 2016 Дарья Сухомлинова, пошаговый отладчик (в стиле reftr; курсовой проект)
- 2016 Дамир Габбасов, присваивания (курсовой проект)
- 2017 Анастасия Козлова, условия (курсовой проект)
- 2018 Павел Савельев, улучшенная оптимизация совместного сопоставления с образцом (ВКР бакалавра)

Рефал-5λ: особенности языка и компилятора

- Точное надмножество Рефала-5
- Функции высших порядков
- Абстрактные типы данных «запечатанные скобки»
- Вкусный и полезный синтаксический сахар
- Классическая списковая реализация
- Исполнимый файл = интерпретатор + RASL
- Оптимизации
- Удобный FFI с языком С++

Рефал-5λ — точное надмножество Рефала-5



Рефал-5λ — точное надмножество Рефала-5

```
∠ 3U. Sub (#13U)

✓ 31. Symb (#130)

✓ 32. Time (#136)

√ 33. Type (#127)

☑ 34. Upper (#132)

✓ 35. Sysfun (#138)

√ 36. Imp$$

✓ 44. (нет имени)

✓ 45. Freeze

✓ 46. Freezer

√ 47. Dn
✓ 48. Up
√ 49. Ev-met

✓ 50. Resudue (#135)

√ 51. GetEnv (#124)

✓ 52. System (#136)

✓ 53. Exit (#136)

✓ 54. Close (#128)

✓ 55. ExistFile (#124)

✓ 56. GetCurrentDirectory (#136)

✓ 58. Implode Ext (#132)

√ 59. Explode Ext (#102)

√ 60. TimeElapsed (#136)

√ 61. Compare (#130)

62. DeSvsfun (#138)

√ 63. XMLParse

✓ 64. Random (#139)

✓ 65. RandomDigit (#139)

✓ 66. Write (#128)

✓ 67. ListOfBuiltin (#136)

√ 68. SizeOf (#136)

✓ 69. GetPID (#136)

√ 70. int4fab_1

√ 71. GetPPID (#136)
```

Функции высших порядков в Рефале-5 λ

```
*$FROM LibraryEx
$EXTERN Map;
PrintEachLine {
  (e.Line) = <Prout e.Line>;
$ENTRY PrintLines-1 {
  e.Lines = <Map &PrintEachLine e.Lines>;
$ENTRY PrintLines-2 {
  e.Lines = <Map { (e.Line) = <Prout e.Line>; } e.Lines>;
```

Функции высших порядков в Рефале-5 λ

```
Map-1 {
  s.Func t.Item e.Items
    = <Mu s.Func t.Item> <Map-1 s.Func e.Items>;
  s.Func /* nycto */ = /* nycto */;
Map-2 {
  s.Func t.Item e.Items
    = <s.Func t.Item> <Map-1 s.Func e.Items>;
  s.Func /* nycto */ = /* nycto */;
```

Абстрактные типы данных

```
$ENUM SymTable; /* эквивалентно SymTable {} */
* <SymTable-Create> == t.SymTable
$ENTRY SymTable-Create {
  = [SymTable];
* <SymTable-Lookup t.SymTable e.Name>
    == Success e.Value
    == Fails
$ENTRY SymTable-Lookup {
  [SymTable e.Names-B ((e.Name) e.Value) e.Names-E] e.Name = Success e.Value;
  [SymTable e.Names] e.Name = Fails;
* <SymTable-Update t.SymTable (e.Name) e.Value>
    == t.SymTable
$ENTRY SymTable-Update {
  [SymTable e.Names-B ((e.Name) e.OldValue) e.Names-E] (e.Name) e.NewValue
    = [SymTable e.Names-B ((e.Name) e.NewValue) e.Names-E];
  [SymTable e.Names] (e.Name) e.Value
    = [SymTable e.Names ((e.Name) e.Value)];
}
```

Синтаксический сахар: блоки

Блок можно приписать к любому результатному выражению (в том числе, в условии)

```
Foo {
    некоторый образец
    , условие
    : { ...блок 1... }
    : { ...блок 2... }
    : образец условия
    = результатное выражение;
}
```

Синтаксический сахар: блоки

Блок выражается через вложенные функции:

```
Result : { ...A... } : { ...B... } : { ...C... }
```

является эквивалентом для

Синтаксический сахар: присваивания

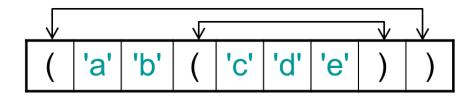
```
Присваивание — «безоткатное условие»:
Length {
  e.Expr
    = <Lenw e.Expr> : s.Len e.Expr1
    = s.Len
}
Присваивание выражается через блок:
Length {
 e.Expr
    = <Lenw e.Expr>
    : {
        s.Len e.Expr1 = s.Len
```

Синтаксический сахар: сокрытие переменных

```
/* Procedure → Header Declarations Body. */
ParseProcedure {
  e.Tokens
    = <ParseHeader e.Tokens>
    : (e.ProcedureName) (e.Parameters) (e.HeaderErrors) e.Tokens^
    = <ParseDeclarations e.Tokens>
    : (e.Declarations) (e.DeclErrors) <u>e.Tokens</u>^
    = <ParseBody e.Tokens> : (e.Body) (e.BodyErrors) e.Tokens^
    = ((e.ProcedureName) (e.Parameters) (e.Declarations) e.Body)
      (e.HeaderErrors e.DeclErrors e.BodyErrors)
      e.Tokens;
```

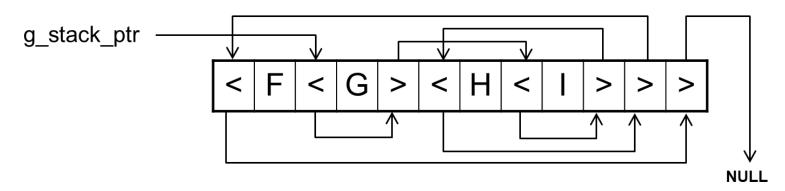
Классическая списковая реализация

Представление структурных скобок

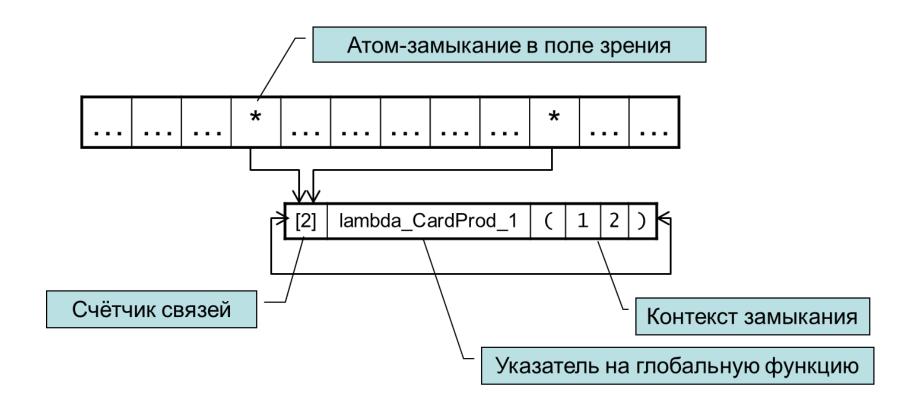


Представление угловых скобок

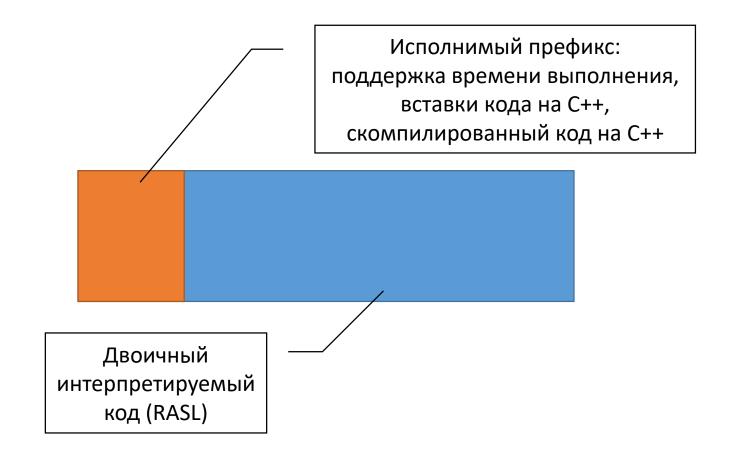
Угловые скобки образуют односвязный список, на голову которого указывает глобальная переменная g_stack_ptr.



Классическая списковая реализация



Структура исполнимых файлов



Оптимизация совместного сопоставления с образцом

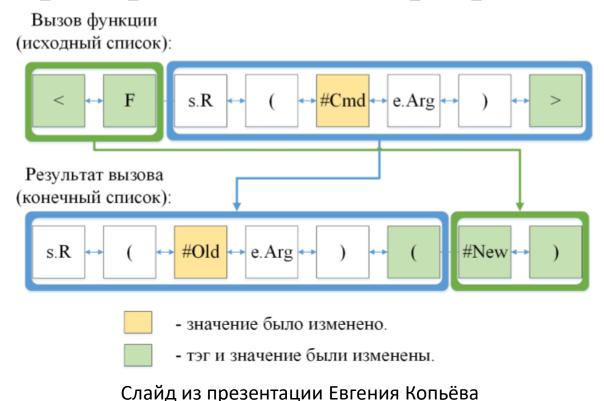
Изменения в сгенерированном коде

```
После оптимизации
          До оптимизации
                                    if( !char left( 'a' ))
do {
                                      return cRecognitionImpossible;
    if( !char left( 'a' ))
        continue;
                                    do {
    if( !char left( 'b' ))
                                        if( !char left( 'b' ))
        continue;
                                             continue;
} while ( 0 );
                                    } while ( 0 );
                                    do {
do {
    if( !char left( 'a' ))
                                        if( !char left( 'd' ))
        continue;
                                             continue;
    if( !char left( 'd' ))
                                    } while ( 0 );
        continue;
} while ( 0 );
```

Слайд из презентации Ивана Скрыпникова

Оптимизация построения результатного выражения

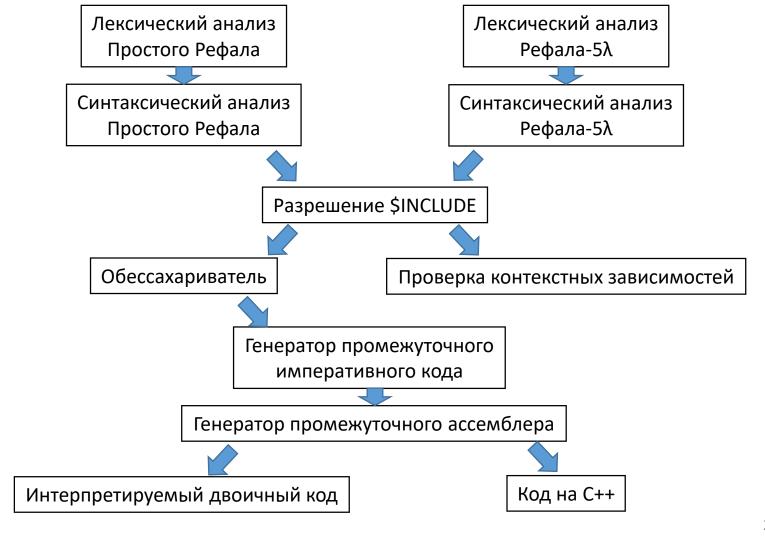
Пример найденного перекрытия



Интерфейс с языком C++: нативные вставки

```
%%
// это нативная вставка в глобальной области видимости
#include <stdio.h>
static int g next number = 0;
%%
$ENTRY NextNumber {
%%
  // это нативная вставка внутри тела функции, т.е. функция целиком пишется на С++.
  refalrts::Iter content b = 0, content e = 0;
  refairts::Iter pfunc name = refairts::call left(content b, content e, arg begin, arg end);
  if (! refalrts::empty_seq(content_b, content_e)) {
    return refalrts::cRecognitionImpossible;
  ++g next number;
  printf("Generating next number %d\n", g next number);
  refalrts::reinit number(arg begin, g next number);
  refalrts::splice_to_free_list(pfunc_name, arg_end);
  return refalrts::cSuccess;
%%
```

Архитектура компилятора



Спасибо за внимание!

Ранний Простой Рефал

```
// Объявления библиотечных функций
$EXTERN ReadLine, WriteLine;
// Объявление локальной функции
$FORWARD Fab:
// Точка входа в программу
$ENTRY Go {
   <WriteLine
     <Fab <ReadLine>>
   >;
Fab {
  e.Begin 'a' e.End = e.Begin 'b' <Fab e.End>;
 e.Other = e.Other;
```

Ранний Простой Рефал

```
// Функция Мар преобразует каждый терм выражения согласно заданному правилу
// Вызов <Map s.Trans e.Elems> == e.Transformed
$ENTRY Map {
  s.Trans t.First e.Tail = <s.Trans t.First> <Map s.Trans e.Tail>;
  s.Trans = /* nycto */;
// Функция CardProd вычисляет декартово произведение двух множеств
// Вызов <CartProd ('a' 'b' 'c') (1 2)>
// == ('a' 1) ('a' 2) ('b' 1) ('b' 2) ('c' 1) ('c' 2)
$ENTRY CartProd {
  (e.SetA) (e.SetB) =
    <Map
        t.A =
          <Map
            \{t.B = (t.A t.B); \}
            e.SetB
      e.SetA
```