Лекция 2. Язык программирования Рефал-5

Коновалов А.В.

4 марта 2023 г.

О Рефале (1)

РЕФАЛ (**Р**Екурсивный **Ф**ункциональный **АЛ**горитмический язык, REFAL — **RE**cursive **F**unctional **A**lgorithmic **L**anguage) — семейство функциональных языков программирования, характеризующееся следующими общими чертами:

- данные представлены цепочками (объектными выражениями), составленными из символов и скобок, причём скобки образуют правильную структуру;
- конкатенация объектных выражений является фундаментальной операцией;
- анализ значений выполняется путём сопоставления объектного выражения с образцом;
- построение значений выполняется путём интерполяции переменных в выражении с переменными и вызовами функций.

О Рефале (2)

В семейство входит несколько языков, синтаксически несовместимых между собой. На сайте http://refal.ru описаны реализации Рефал-2, Рефал-5, Рефал-6, Рефал Плюс. Можно встретить публикации, в которых описываются разрабатываемые на данный момент реализации Рефала (автор этих строк встречал как минимум 3), тоже несовместимые между собой.

В 2006 году Скоробогатовым С.Ю. был предложен диалект Refal-7 с функциями высшего порядка.

С 2016 года на кафедре ИУ9 разрабатывается диалект Рефал-5\ с функциями высшего порядка, являющийся расширением Рефала-5 (любая программа на Рефале-5 является допустимой программой на Рефале-5\).

О Рефале (3)

В нашем курсе будет использоваться диалект Рефал-5 (хотя использовать Рефал-5λ не возбраняется ©). Актуальная документация по этому диалекту доступна только на английском языке по ссылке

http://www.botik.ru/pub/local/scp/refal5/

(На сайте http://refal.ru можно найти перевод на русский язык, однако он описывает устаревший синтаксис, не читайте его.)

Синтаксис Рефала-5

Данные Рефала-5 (1)

Рефал-5 — динамически типизированный язык. Данные представлены **объектными выражениями** — цепочками, составленными из символов и круглых скобок, при этом круглые (их называют **структурные**) скобки должны быть сбалансированы.

Символы бывают трёх видов:

- символы-литеры представляют собой запись
 ASCII-символов, записываются в одинарных кавычках: 'a', '%', '+', '\n', '\x1B';
- **символы-числа** или **макроцифры** записываются как десятичные беззнаковые целые числа от 0 до 4294967295 $(2^{32}-1);$
- составные символы (compound symbols) или символы-слова записываются как последовательности знаков в двойных кавычках: "Word", "\n\n\n", "+", "<<".</p>

Данные Рефала-5 (2)

Несколько символов-литер можно записывать слитно: запись 'hello' эквивалентна записи 'h' 'e' 'l' 'o'.

Если символ-слово является корректной записью идентификатора (имени функции) в Рефале-5 — начинается на букву, состоит из букв, цифр, знаков – и _ — то его можно записывать без двойных кавычек. Запись Scan-ForName эквивалента "Scan-ForName".

Заметим, что запись 'abcd' — это объектное выражение, состоящее из четырёх литер (эквивалентно 'a' 'b' 'c' 'd'), а запись "abcd" — это единственный символ-слово (его можно записать без кавычек: abcd).

Выражение, записанное в круглых скобках, называется скобочным термом.

Объектный терм (далее, просто **терм**) — это либо символ, либо скобочный терм.

Данные Рефала-5 (3)

```
Примеры объектных выражений:
'abc' 2 3 (4 x 5 y (((6)))) 7 8
(2 "*" (Count "+" 7))
(name 'Alexander') (surname 'Konovalov')
(function gcd (x y)
  (var (rem 1))
  (while ((L y) "<>" 0)
    (rem "=" ((L x) "%" (L y)))
    (x "=" (L y))
   (y "=" (L rem))
  (return (L y))
```

Данные Рефала-5 (4)

Данные Рефала-5 напоминают s-выражения языка LISP. Можно даже построить следующую табличку, сопоставляющую понятия Рефала-5 и понятия Scheme:

Рефал-5	Scheme
объектное выражение	список
скобочный терм	вложенный список
литера 'а'	литера #∖а
макроцифра	целое число
составной символ	строка "Hello!"
составной символ	атом 'hello

Отличие между данными Лиспа и Рефала — в операциях, применимых к ним. Списки Лиспа однонаправленные (их можно разбирать и наращивать только слева), объектные выражения Рефала можно разбирать с обеих сторон и конкатенировать.

Синтаксис программ на Рефале-5 (1)

Программа на Рефале-5 состоит из определений функций.

Определение функции записывается следующим образом:

```
ИмяФункции {
предложение;
предложение;
...
}
```

Имя функции должно быть корректным идентификатором Рефала (начинаться с латинской буквы, состоять из латинских букв, цифр и знаков $_$ и -).

Если функция должна быть доступна из других модулей, перед её именем ставится ключевое слово \$ENTRY.

Предложений может быть 1 и более (в Рефале-5 λ — 0 и более). После последнего предложения точку с запятой можно не ставить.

Синтаксис программ на Рефале-5 (2)

Предложение в простейшем случае имеет вид

образец = результат;

где образец — выражение Рефала, которое может содержать переменные (т.н. **образцовое выражение**), а результат — выражение Рефала, которое может содержать и переменные, и вызовы функций (т.н. **результатное выражение**).

Синтаксис программ на Рефале-5 (3)

Переменные в Рефале-5 записываются как <вид>. <индекс>, где <вид> — одна из трёх букв >, >, >, > индекс> — идентификатор или целое число.

Вид переменной определяет множество значений, на которые переменная может заменяться:

- **s-переменные** могут заменяться на произвольный символ,
- **t-переменные** могут заменяться на произвольный терм (символ или выражение в скобках),
- **e-переменные** могут заменяться на произвольное выражение.

Синтаксис программ на Рефале-5 (4)

Функции принимают ровно один аргумент, он и сопоставляется с образцом.

Вызов функции записывается в угловых скобках:

<ИмяФункции аргумент>

где аргумент — результатное выражение.

Угловые скобки также называются **скобками вызова**, **скобками активации** или **скобками конкретизации**.

Образцы в Рефале-5 (1)

Образцовое выражение (или **образец**) состоит из символов, структурных (круглых) скобок и переменных.

Образец описывает множество объектных выражений, которые можно получить, подставив вместо переменных какие-либо значения соответствующего вида.

Образцы могут содержать несколько вхождений одной и той же переменной (одного и того же вида и с одним и тем же индексом). Такие переменные называются повторными. Все вхождения повторной переменной должны иметь одинаковые значения.

Дальше пошли импровизированные слайды...

Образцы в Рефале-5 (2)

Примеры образцов:

- s.1 s.2 s.3 выражение любых трёх символов: 1 2 3, 'abc', 1 "+" 2, 1 '+' 2, One Two Three.
- s.A s.A s.A выражение из трёх одинаковых символов: 'aaa',1 1 1, hello hello hello.
- t.A t.B t.A выражение из трёх термов, первый и последний должны быть одинаковыми: 'aba',() (a) (), (1 2) 3 (1 2).
- e.X '+' e.Y выражение, которое содержит знак '+' на верхнем уровне, например: '+', '2+3=5', () '-' () '+' (), '+++'.
- (e.X) e.Y (e.Z) выражение как минимум из двух термов, первый и последний — скобочные: (a b) c d (e f).

Образцы в Рефале-5 (3)

Сопоставление с образцом E: P — поиск таких значений переменных, подстановка которых в образец P даёт объектное выражение E.

Пример.

'hello' : e.X s.R s.R e.Y

При сопоставлении переменная e.X получит значение 'he', s.R — 'l', e.Y — 'o'.

Образцы в Рефале-5 (4)

Сопоставление с образцом в Рефале $\mbox{\it неоднозначно}$. Это означает, что для некоторых сопоставлений E:P можно найти несколько различных подстановок переменных, таких что P превращается в E. Например:

```
'abracadabra' : e.X s.R1 s.R2 e.Y s.R1 s.R2 e.Z
```

Возможные подстановки:

```
e.X -> пусто, s.R1 -> 'a', s.R2 -> 'b', e.Y -> 'racad', e.Z -> 'ra'
e.X -> 'a', s.R1 -> 'b', s.R2 -> 'r', e.Y -> 'acada', e.X -> 'a'
e.X -> 'ab', s.R1 -> 'r', s.R2 -> 'a', e.Y -> 'cadab', e.Z -> пусто
```

Образцы в Рефале-5 (5)

Неоднозначность разрешается по следующему правилу: выбирается подстановка с кратчайшим (в количестве термов) значением самой левой е-переменной. Если это не разрешает неоднозначности, то выбирается следующая е-переменная и так далее.

Т.е. в предыдущем примере будет выбрана подстановка, где e.X пустая.

Ещё пример:

1 2 3 2 4 3 2 : e.X s.R e.Y s.R e.Z

Переменные получат следующие значения: e.X - 1, s.R - 2, e.Y - 3, e.Z - 4 $\,$ 3 $\,$ 2.

Образцы в Рефале-5 (6)

е-переменные, которые участвуют в разрешении неоднозначности, называются **открытыми е-переменными**. Например, в образце e.X s.R e.Y s.R e.Z открытыми переменными будут e.X и e.Y.

В образце (e.X) e.X A e.Y открытых переменных нет, т.к. образец описывает множество выражений, начинающися со скобочного терма, сопоставление скобочного терма с (e.X) выполняется однозначно — однозначно определяется значение переменной e.X. Второе её вхождение повторное и оно тоже определяется однозначно.

В образце е.А '*' е.А первое вхождение е.А открытое, второе — повторное.

B образце (e.X s.R e.Y) (e.U s.R e.V) открытые только e.X и e.U.

Образцы в Рефале-5 (7)

Открытые переменные переменные в образцах неявно компилируются в циклы при сопоставлении с образцом. Таким образом, образец с одной открытой переменной имеет линейную сложность сопоставления, с двумя — квадратичную, с тремя — кубическую и т.д.

Кроме того, сопоставления с повторными е- и t-переменными также требуют сравнения на равенство соответствующих фрагментов сопоставимого выражения, что тоже требует времени.

Таким образом, сопоставление с образцом в Рефале может выполняться не за O(1), а зависеть по времени от размера входных данных.

Программы в Рефале-5 (1)

Выполнение программы на Рефале-5 начинается с вызова функции Go с пустым аргументном (аналогично функции main() языка Си). Т.к. эта функция должна вызываться извне модуля, перед её именем должно быть записано ключевое слово \$ENTRY.

Встроенная функция, распечатывающая объектное выражение на экране, называется Prout (от print out).

Таким образом, кратчайшая программа на Рефале имеет вид

```
$ENTRY Go {
  /* пусто */ = <Prout 'Hello, World!'>
}
```

Программы в Рефале-5 (2)

```
$ENTRY Go {
  /* пусто */ = <Prout 'Hello, World!'>
}
```

Здесь на месте пустого образца написан *комментарий*. Комментарии в Рефале-5 записываются как в языке Си: /* ... */. Также допустимы однострочные комментарии — строка текста целиком, начинающаяся со *.

Программы в Рефале-5 (3)

Программы записываются в текстовых файлах с расширением .ref. Для компиляции программы нужно ввести в командной строке:

\$ refc hello.ref

В результате получится файл байткода (т.н. RASL) с расширением .rsl. Его можно запустить интерпретатором байткода

\$ refgo hello.rsl

Программы в Рефале-5 (4)

Для ввода строки текста из stdin используется встроенная функция Card, вызываемая без аргументов (название восходит к тем временам, когда компьютеры читали перфокарты, функция Card считывала очередную перфокарту).

Напишем программу, которая приветствует пользователя:

Если в выражении имеется несколько вызовов функций, то они выполняются слева направо.

Программы в Рефале-5 (5)

Напишем функцию, которая запрашивает у пользователя строку и заменяет в ней все вхождения слова cat на слово dog:

Программы в Рефале-5 (6)

Напишем функцию, которая запрашивает у пользователя строку и печатает уникальные символы из этой строки.

Программы в Рефале-5 (7)

```
Функцию Unique можно немного оптимизировать:
$ENTRY Go {
  = <Prout <Unique <Card>>>
Unique {
  e.Begin s.Rep e.Mid s.Rep e.End
    = e.Begin <Unique s.Rep e.Mid e.End>;
 e.Unique = e.Unique;
```

Программы в Рефале-5 (8)

Напишем программу, которая принимает у пользователя две строки и находит пересечение множеств символов, составляющих эти строки.

```
$ENTRY Go {
 = <Prout <Intersect (<Unique <Card>>) (<Unique <Card>>)>>
Intersect {
  (e.Set1-B s.Rep e.Set1-E) (e.Set2-B s.Rep e.Set2-E)
      = s.Rep <Intersect (e.Set1-B e.Set1-E) (e.Set2-
B e.Set2-E)>;
  (e.Set1) (e.Set2) = /* \pi v c t o */;
Unique {
  ... см. ранее ...
```

Программы в Рефале-5 (8)

```
Её тоже можно оптимизировать:
```

```
$ENTRY Go {
 = <Prout <Intersect (<Unique <Card>>) (<Unique <Card>>)>>
Intersect {
  (e.Set1-B s.Rep e.Set1-E) (e.Set2-B s.Rep e.Set2-E)
    = s.Rep <Intersect (e.Set1-E) (e.Set2-B e.Set2-E)>;
  (e.Set1) (e.Set2) = /* пусто */;
Unique {
  ... см. ранее ...
```