## Учебный тренажер Mlispgen.

## Руководство по применению.

Из методических соображений я разделил реализацию языка МИКРОЛИСП на две независимые части – генератор кода и семантический анализатор. По частям разрабатывать и тестировать компоненты компилятора проще и эффективнее.

В дальнейшем я буду называть генератор кода транслятором, поскольку именно этот компонент переводит текст со входного языка на целевой.

В тренажере реализована объектно-ориентированная модель транслятора с МИКРОЛИСПа на C++. В основе модели лежит базовый класс tBC, в который инкапсулирован функционал лексического и синтаксического анализа. Специфика транслятора отражена в производном классе tCG. Определение класса содержится в файле code-gen.h, а реализация в code-gen.cpp.

В классе определена переменная и функция, которые доступны всем продукциям атрибутов:

std::string declarations;

std::string decor(const std::string& id);

Переменная declarations собирает объявления всех функций и глобальных переменных. По завершении трансляции они вставляются в начало целевой программы.

Функция decor преобразует имена МИКРОЛИСПа в имена C++, применяя п.5 и п.6 Правил трансляции (см. TranslatioRules21.rtf). Реализация функции записана в конце файла code-gen.h.

Командный интерфейс тренажера Mlispgen полностью повторяет интерфейс тренажера Pars.

Рассмотрим работу тренажера на примере языка грамматики M21.

```
# $m21
 $id $int (
 define set!
#
  S -> PROG #1
 PROG -> CALCS #2 |
     DEFS #3 |
     DEFS CALCS #4
CALCS -> CALC #5 |
     CALCS CALC #6
 CALC -> E #7
  E -> $id #8 |
     $int #9 |
     CPROC #10
CPROC -> HCPROC ) #11
HCPROC -> ( $id #12 |
     HCPROC E #13
 SET -> HSET E ) #14
 HSET -> ( set! $id #15
 DEF -> PROC #16
 DEFS -> DEF #17 |
     DEFS DEF #18
 PROC -> HPROC E ) #19
HPROC -> PCPAR ) #20 |
     HPROC SET #21
PCPAR -> ( define ( $id #22 |
     PCPAR $id #23
Эта небольшая грамматика вполне адекватно описывает
такие грамматические формы, как «Определение
числовой процедуры», «Вызов числовой процедуры» и
«Присваивание».
 Тестовую цепочку возьмем из файла t0 и применим
тренажер в режиме трассировки действий.
Input gramma name>m21
Gramma:m21.txt
Source>'t0
Source:t0.ss
 1|(define(
 2|
     fx)x)
 3|
```

```
<- (
1 [1|(|0|0|]
<- define
2 [ 1 | define | 0 | 0 | ]
<- (
3 [1|(|0|0|]
<- $id
4 [2|f|0|0|]
 PCPAR -> ( define ( $id #22
5 [ 1| f|0| 0| double f/*2*/(]
<- $id
6 [2|x|0|0|]
 PCPAR -> PCPAR $id #23
7 [ 1| f|1| 0| double f/*2*/ (double x ]
<- )
8 [2|)|0|0|]
 HPROC -> PCPAR ) #20
   [1|f|1|0|double f/*2*/(double x){
9
]
<- $id
10 [2|x|0|0|]
   E -> $id #8
11 [2|x|0|0|x]
<- )
12 [2|)|0|0|]
 PROC -> HPROC E ) #19
13 \lceil 1 \mid f \mid 1 \mid 0 \mid double f \mid *2* \mid (double x) 
return
x;
    }
  DEF -> PROC #16
14 [ 1| f|1| 0| double f/*2*/ (double x){
return
x;
    }
 DEFS -> DEF #17
15 [ 1| f|1| 0| double f/*2*/ (double x){
return
x;
    }
```

```
PROG -> DEFS #3
16 [ 1| f|1| 0| double f/*2*/ (double x){
return
X;
int main(){
display("No calculations!");
     newline();
     std::cin.get();
     return 0;
     }
1
    S -> PROG #1
Code:
/* KPG */
#include "mlisp.h"
double f/*2*/ (double x);
double f/*2*/ (double x){
return
X;
     }
int main(){
display("No calculations!");
     newline();
     std::cin.get();
     return 0;
     } <- (
Code is saved to file t0.cpp!
```

Трасса трансляции помимо перечня действий синтаксического анализатора содержит атрибуты, синтезированные после каждого действия. Все атрибуты пронумерованы. Ссылку на атрибут обозначим [i].

Ниже построено дерево разбора тестовой цепочки, аннотированное атрибутами узлов.

```
S [17]
                | #1
               PROG [16]
                | #3
               DEFS [15]
                | #17
              DEF [14]
                | #16
               PROG [13]
                | #19
  HPROC [9]
                        E [11]
                                 )[12]
                        | #8
      | #20
                       $id [10]
 PCPAR [7]
              ) [8]
    I #23
                  $id [6]
PCPAR [5]
   I #22
        define [2]
                    ([3] $id[4]
([1]
```

Проследим последовательность синтеза атрибутов по шагам. Номер шага соответствует номеру атрибута. Шаги 1-4. Перенос токенов в стек символов.

Одновременно в стек атрибутов переносятся [1][2][3][4]. В поле name записана лексема токена.

В поле line – номер строки, содержащей лексему.

Шаг 5. Свертка с применением продукции #22. int tCG::p22(){ // PCPAR -> ( define ( \$id S1->obj = "double" + decor(S4->name) + "/\*" + S4->line + "\*/ ("; S1->count = 0; S1->name = S4->name;

return 0;}
Доступ к верхним элементам стека атрибутов продукция получает через указатели S1, S2, S3, S4. Количество активных указателей равно длине правой части продукции. Указатели переустанавливаются при каждой свертке. В данном случае расположение указателей выглядит так

В поле S1->obj продукция синтезирует первый фрагмент целевой программы — заголовок объявителя функции. Оператор + выполняет сцепление строк.

После имени функции вставляется комментарий с номером строки исходного текста, в которой записано имя соответствующей процедуры. Обратите внимание на

## то, что S4->line имеет тип std::string.

Кроме того, продукция копирует имя процедуры из поля S4->name в поле S1->name, тем самым обеспечивая транзит имени к вышестоящим узлам дерева разбора.

**Шаг 6. Перенос токена \$id.** 

Шаг 7. Свертка с применением продукции #23.

```
int tCG::p23(){ // PCPAR -> PCPAR $id if(S1->count)S1->obj += S1->count%2?",":"\n\t,"; S1->obj += "double" + decor(S2->name); ++(S1->count); return 0;} стек символов: ... PCPAR $id стек атрибутов: ... [5] [6]
```

51 S2

Продукция добавляет к объявителю функции объявитель параметра х.

Кроме того, продукция в поле S1->count пересчитывает параметры процедуры.

Шаг 8. Перенос токена ).

Шаг 9. Свертка с применением продукции #20.

```
int tCG::p20(){ // HPROC -> PCPAR )
S1->obj += ")";
declarations += S1->obj + ";\n";
S1->obj += "{\n ";
return 0;}
стек символов: ... PCPAR )
стек атрибутов: ... [7] [8]
```

Продукция завершает синтез объявителя функции и добавляет его к переменной declarations.

В поле S1->obj продолжается синтез определения

```
функции.
Шаг 10. Перенос токена $id.
Шаг 11. Свертка с применением продукции #8.
  int tCG::p08(){ // E -> $id
   S1->obj = decor(S1->name);
    return 0;}
     стек символов: ... $id
     стек атрибутов: ... [10]
                         S1
     В поле S1->obj продукция синтезирует имя
  переменной в С++ из имени в МИКРОЛИСПе.
Шаг 12. Переос токена ).
Шаг 13. Свертка с применением продукции #19.
  int tCG::p19(){ // PROC -> HPROC E )
  S1->obj += "return\n " + S2->obj+";\n\t }\n";
    return 0;}
     стек символов:
                     ... HPROC
                                 Ε
     стек атрибутов: ...
                         [91
                                 [11]
                                        Γ121
                         S1
                                  S2
                                         S3
  Продукция завершает синтез определения функции.
Шаг 14. Свертка с применением продукции #16.
  int tCG::p16(){ // DEF -> PROC
     return 0;}
  Транзит [13] в [14].
Шаг 15. Свертка с применением продукции #17.
  int tCG::p17(){ // DEFS -> DEF
    return 0;}
  Транзит [14] в [15].
Шаг 16. Свертка с применением продукции #3.
  int tCG::p03(){ // PROG -> DEFS
S1->obj += "int main(){\n "
  "display(\"No calculations!\");\n\t newline();\n\t "
  " std::cin.get();\n\t return 0;\n\t }\n";
                                           return 0;}
     стек символов: ... DEFS
     стек атрибутов: ...
                         [15]
                          S1
  Продукция добавляет к перечню определений
  функцию main.
Шаг 17. Свертка с применением продукции #1.
```

Продукция завершает синтез целевой программы.

Тренажер отобразит программу на экране и Запишет ее в файл t0.cpp .