Министерство науки и высшего образования Российской Федерации ФГБОУ ВО «Владимирский государственный университет имени Александра Григорьевича и Николая Григорьевича Столетовых» (ВлГУ)

Кафедра «Информатики и защиты информации»

Курсовая работа на тему:

Разработка компилятора подмножества процедурного языка в ассемблер

Специальность: 10.05.04 — Информационно-аналитические системы безопасности





КАТКОВ Антон Николаевич, ст. гр. ИСБ-118

Технические требования

Разработка производилась в соответствии со следующими требованиями:

- Требования к входному языку:
 - Должны присутствовать операторные скобки;
 - Должна игнорироваться индентация программы;
 - Должны поддерживаться комментарии любой длины;
 - Входная программа должна представлять собой единый модуль, но поддерживать вызов функций.
 - •Требования к операторам:
 - Оператор присваивания;
 - Арифметика (/,+,*,-,>,<,=);
 - Логические операторы (И, ИЛИ, НЕ);
 - Условный оператор (ЕСЛИ);
 - Оператор цикла (while,break,continue);
 - Базовый вывод (строковой литерал, переменная);
 - Типы (целочисленный, вещественный).

- Компилятор это программа, которая переводит текст, написанный на языке программирования, в набор машинных кодов.
- Компилятор реализован на языке Python под язык Pascal.
- Использованные библиотеки PLY(Python Lex-Yacc) и LLVMlite.

Лексический анализатор

```
LexToken(ID, 'f', 20, 263)
LexToken(ASSIGN OPERATOR, ':=', 20, 265)
LexToken(ID, 'g', 20, 268)
LexToken(ARITHMETIC OPERATOR1,'-',20,270)
LexToken(ID, 'd', 20, 272)
LexToken(ARITHMETIC_OPERATOR2, '/', 20, 274)
LexToken(ID, 'e', 20, 276)
LexToken(colonss,';',20,277)
LexToken(ID, 'sqrt', 21, 279)
LexToken(ASSIGN OPERATOR, ':=',21,284)
LexToken(ID, 'f', 21, 287)
LexToken(colonss,';',21,288)
LexToken(END, 'end', 22, 290)
LexToken(colonss,';',22,293)
LexToken(BEGIN, 'begin', 23, 295)
LexToken(ID, 'h', 24, 301)
LexToken(ASSIGN OPERATOR, ':=',24,303)
LexToken(ID, 'sqrt', 24, 306)
LexToken(op_bracket,'(',24,310)
```

• Лексический анализатор преобразует входной поток символов в поток токенов. Реализован посредством библиотеки PLY (Python Lex-Yacc).

```
Var:
        declarations:
                 Type:
                          integer
                 Type:
                         real
subprogram_declarations:
        None
compound_statement:
        statement_list:
                 ASSIGN_OPERATOR:
                          ID:
                          elem:
                                  element:
                 ASSIGN_OPERATOR:
                          ID:
                          elem:
                                  element:
                 ASSIGN_OPERATOR:
                          expression:
                                  elem:
                                           element:
                                  elem:
                                           element:
                 WRITE:
                          elem:
                                  element:
```

Парсер

• На вход парсеру подаётся набор токенов из лексического анализатора. Результатом является дерево разбора грамматики. Парсер реализован посредством библиотеки PLY (Python Lex-Yacc).

```
var
    a, b: integer;
    c:real;
begin
    a:=10;
    b:=4;
    c:=a/b;
    write(c);
end.
```

Таблица символов

```
var
  a, b: integer;
  c:real;
procedure pr(x:real);
var
y:integer;
begin
write(x);
end;
begin
  a:=10;
  b:=4;
  c:=a/b;
  write(c);
end.
```

 Для генерации таблицы символов производится обход дерева по тем ветвям где может быть объявление переменных и параметров. Для хранения таблицы используется словарь.

```
C:\Users\myra0\Desktop\PROGA>python -m Table test.txt
global {'a': 'integer', 'b': 'integer', 'c': 'real'}
pr {'x': 'real', 'y': 'integer'}
C:\Users\myra0\Desktop\PROGA>
```

Генератор промежуточного кода

```
('func', '__init', 'void')
('global_int', 'a')
('literal_int', 0, '__int_0')
('store_int', '__int_0', 'a')
('global_int', 'b')
('literal_int', 0, '__int_1')
('store_int', '__int_1', 'b')
('global_float', 'c')
('literal_float', 0.0, '__float_0')
('store_float', '__float_0', 'c')
('return_void',)
('func', 'main', 'void')
    ('literal_int', 10, '__int_2')
    ('store_int', '__int_2', 'a')
    ('literal_int', 4, '__int_3')
    ('store_int', '__int_3', 'b')
    ('load_int', 'a', '__int_4')
    ('load_int', 'b', '__int_5')
    ('int_to_float', '__int_4', '__float_1')
    ('int_to_float', '__int_5', '__float_2')
    ('div_float', '__float_1', '__float_2', '__float_3')
    ('store_float', '__float_3', 'c')
    ('load_float', 'c', '__float_4')
    ('print_float', '__float_4')
    ('return_void',)
```

• Для генерации промежуточного кода производится обход дерева, в результате которого создаются соответствующие команды. Каждая инструкция хранится в кортеже, которые в свою очередь хранятся в массивах. Массивы поделены на блоки.

```
var
    a, b: integer;
    c:real;
begin
    a:=10;
    b:=4;
    c:=a/b;
    write(c);
end.
```

Генератор объектного кода

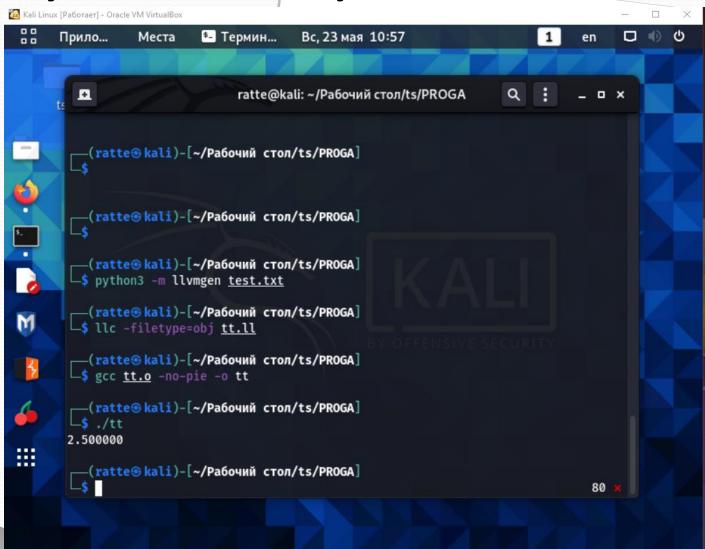
```
target triple = "x86_64-pc-windows-msvc"
target datalayout = ""
declare i32 @"printf"(i8* %".1", ...)
define void @"__init"()
  store i32 0, i32* @"a"
  store i32 0, i32* @"b"
  store double
                            0x0, double* @"c"
  br label %"exit"
 ret void
@"a" = global i32 0
@"b" = global i32 0
@"c" = global double
                                  0x0
define void @"main"()
  store i32 10, i32* @"a"
  store i32 4, i32* @"b"
  %"__int_4" = load i32, i32* @"a"
  %"__int_5" = load i32, i32* @"b"
  %"__float_1" = sitofp i32 %"__int_4" to double
  %"__float_2" = sitofp i32 %"__int_5" to double
  %"__float_3" = fdiv double %"__float_1", %"__float_2"
  store double %"__float_3", double* @"c"
 %"__float_4" = load double, double* @"c"
  %".5" = bitcast [5 x i8]* @"__fstr_0" to i8*
  %".6" = call i32 (i8*, ...) @"printf"(i8* %".5", double %"__float_4")
  br label %"exit"
  ret void
@"__fstr_0" = internal constant [5 x i8] c"%f \0a\00"
```

Для реализации этой стадии была использована библиотека Ilvmlite.
Получая инструкции из генератора промежуточного кода, генератор объектного кода обрабатывает их и создает файл tt.ll. Далее можно запустить файл из командной строки линукс, либо используя Compiller.py, который реализует оптимизацию, трансляцию кода в целевую машину и его выполнение

```
C:\Users\myra0\Desktop\PROGA>python -m Compiller test.txt
2.500000

C:\Users\myra0\Desktop\PROGA>
```

Запуск из линукса



Пример 1

```
var u:integer;
function power(t, k: integer): integer;
var
  res:integer;
begin
    res := 1;
    while (k > 0) do
    begin
        if (k \mod 2 = 1) then
             begin
                 res := res * t;
             end;
        t := t * t;
        k := k \operatorname{div} 2;
    end;
    power := res;
end;
begin
    u:=power(5,3);
    write('result');
    write(u);
end.
```

Программа на Pascal

```
; ModuleID = "module"
target triple = "x86_64-pc-windows-msvc"
target datalayout = ""
declare i32 @"printf"(i8* %".1", ...)
define void @"__init"()
entry:
  store i32 0, i32* @"u"
  br label %"exit"
exit:
  ret void
@"u" = qlobal i32 0
define i32 @"power"(i32 %".1", i32 %".2")
entry:
 %"return" = alloca i32
 %"t" = alloca i32
  store i32 %".1", i32* %"t"
  %"k" = alloca i32
  store i32 %".2", i32* %"k"
  %"power" = alloca i32
  store i32 0, i32* %"power"
  %"res" = alloca i32
  store i32 0, i32* %"res"
  store i32 1, i32* %"res"
  br label %"while_block"
exit:
  %".22" = load i32, i32* %"return"
  ret i32 %".22"
```

Сгенерированный код 1 часть

```
while_block:
 %"__int_17" = load i32, i32* %"k"
 %"__bool_1" = icmp sqt i32 %"__int_17", 0
 br i1 %"__bool_1", label %"true_while_block", label %"end_while_block"
true_while_block:
 br label %"if_block"
end_while_block:
 %"__int_19" = load i32, i32* %"res"
 store i32 %"__int_19", i32* %"power"
 %"__int_20" = load i32, i32* %"power"
 store i32 %"__int_20", i32* %"return"
 br label %"exit"
if_block:
 %"__int_7" = load i32, i32* %"k"
 %"__int_9" = srem i32 %"__int_7", 2
 %"__bool_0" = icmp eq i32 %"__int_9", 1
 br i1 %"__bool_0", label %"true_if_block", label %"false_if_block"
true if block:
 %"__int_4" = load i32, i32* %"res"
 %"__int_5" = load i32, i32* %"t"
 %"__int_6" = mul i32 %"__int_4", %"__int_5"
 store i32 %"__int_6", i32* %"res"
 br label %"end_if_block"
false_if_block:
 br label %"end_if_block"
end_if_block:
 %"__int_11" = load i32, i32* %"t"
 %"__int_12" = load i32, i32* %"t"
 %"__int_13" = mul i32 %"__int_11", %"__int_12"
 store i32 %"__int_13", i32* %"t"
 %"__int_14" = load i32, i32* %"k"
 %"__int_16" = sdiv i32 %"__int_14", 2
 store i32 %"__int_16", i32* %"k"
 br label %"while_block"
```

Сгенерированный код 2 часть

```
define void @"main"()
entry:
 %".2" = call i32 @"power"(i32 5, i32 3)
 store i32 %".2", i32* @"u"
 %"__str_0" = alloca [9 x i8]
 store [9 x i8] c"'result'\00", [9 x i8]* %"__str_0"
 %".5" = bitcast [5 x i8]* @"__fstr_0" to i8*
 %".6" = call i32 (i8*, ...) @"printf"(i8* %".5", [9 x i8]* %"__str_0")
 %"__int_24" = load i32, i32* @"υ"
 %".7" = bitcast [5 x i8]* @"__fstr_1" to i8*
 %".8" = call i32 (i8*, ...) @"printf"(i8* %".7", i32 %"__int_24")
 br label %"exit"
exit:
 ret void
@"__fstr_0" = internal constant [5 x i8] c"%s \0a\00"
@"__fstr_1" = internal constant [5 x i8] c"%i \0a\00"
```

Результат работы

Сгенерированный код 3 часть

```
C:\Users\myra0\Desktop\PROGA>python -m Compiller pow.txt
'result'
125
```

C:\Users\myra0\Desktop\PR0GA>

Пример 2

```
i, a, b, n, c: integer;
procedure fib();
begin
write(0);write(b);write(c);
  while (i<n) do
  begin
    a := c;
    c := b;
   b := a + b;
   write(b);
    i:=i+1;
  end;
end;
begin
  n:=10;
  b := 1;
  c := 1;
 i:=1;
fib();
end.
```

Программа на Pascal

```
C:\Users\Anton\Desktop\PROGA>python -m Compiller fib.txt
0
1
1
2
3
5
8
13
21
34
55
```

Результат