Санкт-Петербургский политехнический университет Петра Великого Кафедра компьютерных систем и программных технологий

Отчёт по лабораторной работе

Дисциплина: Транслирующие системы

Тема: Транслятор операторов while языка C

Выполнил студент гр. 43501/3 Преподаватель

Мальцев М.С. Цыган В.Н.

Санкт-Петербург 26 марта 2019 г.

1 Задание

Транслятор операторов while языка C:

Тип данных: int.

Условное выражение: арифметическое бесскобочное выражение, т.е. операции выполняются слева на право.

В теле цикла:

- 1. операторы присваивания вида id =бесскобочное арифметическое выражение
- 2. вложенный оператор while

Выходной продукт:

- 1. текст на языке ассембера А86
- 2. тетрады матрицы синтаксического дерева

2 Ход работы

Задание выданое преподавателем было изучено и рассмотрено с точки зрения реализуемости.

Было решено:

- Использовать язык ассемблера для архитектуры x86. В связи с тем, что эта архитектура наиболее распространена и был найден удобный транслятор из языка С в язык ассембера x86. (https://gcc.godbolt.org/)
- Использовать только одну переменную. Это решение было принято в связи с тем, что при использовании нескольких переменных, помимо выявления этих переменных необходимо было бы их различать, что повлекло бы за собой необходимость самописной структуры данных. К этой структуре появляются требования, такие как расширяемость. Что влечёт достаточно большой объем кода, который никак не связан с языками lex и yacc. Учитывая указанную проблему, было решено отказаться от использования нескольких переменных, но со стороны части программы, которая отвечает за синтаксический и лексический разбор, обеспечить необходимую функциональность для возможности дальнейшней работы с ними.
- Отказаться от использования операций типа: int a, b, c, d;

```
a = b + c + 1 + d;
```

Подобное решение было связано с тем, что операции, состоящие из нескольких переменных, во первых были невозможны из-за предыдущего пункта этого списка, а во вторых из-за того что после трансляции они генерируют достаточно сложный текст.

```
1 main:
2 push rbp
    mov rbp, rsp
    mov edx, DWORD PTR [rbp-4]
    mov eax, DWORD PTR [rbp-8]
    add eax, edx
     lea edx, [rax+1]
    mov eax, DWORD PTR [rbp-12]
9
    add eax, edx
    mov DWORD PTR [rbp-16], eax
10
    mov eax. 0
11
     pop rbp
13 ret
```

• Также было решено отакзаться от вложенных циклов, в связи с тем, что основная сложность подобных конструкций это генерация меток, что не является интересной задачей, и слабо относится к языкам синтаксического и лексического разбора.

Учитывая все перечисленные требования и нюансы была разработана программа:

```
1
   #include <stdlib.h>
3
   #include "y.tab.h"
4
5
   VAR [a-zA-Z][0-9a-zA-Z]*
6
7
   D [0-9]+
8
9
   1%%
   "+"
10
   "_"
11
   " * "
12
   " / "
13
   "="
14
    " : "
15
   " { "
16
   "}"
17
18
19
        { return yytext[0]; }
20
   "while" { return WHILE KEY; }
21
22
   "int " { return DEF INT; }
23
24
25
   {VAR}
            { yylval.text = strdup(yytext); return VARIABLE; }
27
   {D}
            { yylval.ival = atoi(yytext); return NUM; }
28
29
   ( \ n )
            { return EOL; }
```

```
30
31
                    [ \ \ \ \ \ ]
32
                    (.)
33
34
                 %%
35
36
                   #ifndef yywrap
37
                    int yywrap () { return 1; }
38
                  #endif
39
40
                                    "int"[\ ]+{VAR}([\ ]*=[\ ]*{D})?";"\ \{\ printf("DEF-");\ ECHO;\ printf("-DEF");\ \}
41
                                    "while ("([a-zA-Z0-9 +-]+)")" \{ printf("WHILE-"); ECHO; printf("-WHILE "); \}
42
                    // "{" { printf("open-"); ECHO; }
43
                    \label{eq:continuous_property} //\ ([\ ]+)?{VAR}[\ ]*=([\ ]*({VAR}|{D})[\ ]*([+-])?)+[\ ]*";"\ \{\ printf("OPER-");\ ECHO([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-])*([-]
44
                                       ; printf("-OPER"); }
                                   "}" { ECHO; printf("-close"); }
45
                    // (\n) { ECHO; }
46
```

```
1
2
   %union {
3
        int ival;
 4
        char* text;
5
    };
6
7
   \%token <text> VARIABLE
   %token <ival> NUM
8
9
   %token EOL
10
   %type <ival> number
11
12
   %type <ival> condition
13
14
   %token DEF INT WHILE KEY
15
16
   %start commands
17
18
   %%
19
20
   commands:
21
                   EOL commands
22
                    definition ';' EOL commands
23
                   while_cycle commands
24
                   operation '; ' EOL commands
25
26
27
    definition: DEF INT VARIABLE
                                                               \{ \operatorname{setVar}(0); \}
28
                  DEF INT VARIABLE '=' number
                                                               { setVar($4); }
29
30
                                                                 setVar($3); }
31
    operation:
                 VARIABLE '=' number
                                                                 incVal(1); }
32
                   VARIABLE '+' '+'
                   VARIABLE '+' '=' number
33
                                                                 incVal($4); }
                   VARIABLE '=' VARIABLE '+' number
34
                                                                 incVal($5); }
                   VARIABLE ',-, ',-,
35
                                                                 decVal(1); }
                   VARIABLE \ '-' \ '=' \ number
                                                                 decVal($4); }
36
                   \label{eq:Variable} VARIABLE \ '=' \ VARIABLE \ '-' \ number
37
                                                                 decVal($5); }
38
39
    while cycle: WHILE KEY '(' condition ')' EOL
                                                               { startWhile($3); }
40
                   ,{ , EOF
41
```

```
42
                  commands
43
                   '}'
                                                               { endWhile(); }
44
45
                 VARIABLE '+' NUM
46
    condition:
                                                               \{ \$\$ = (-1) * \$3; \}
                 | VARIABLE '-' NUM
                                                               \{ \$\$ = \$3; \}
47
48
49
                                                               \{ \$\$ = \$1; \}
50
                 NUM
   number:
                 '-' NUM
                                                                 \$\$ = (-1) * \$2; 
51
                   number '+' number
                                                               \{ \$\$ = \$1 + \$3; \}
52
                                                               \{ \$\$ = \$1 - \$3; \}
                   number '-' number
53
                   number '*' number
                                                                \$\$ = \$1 * \$3; 
54
                   number '/' number
                                                               \{ \$\$ = \$1 / \$3; \}
55
56
57
   %%
58
59
   int varValue = 0;
60
61
62
    setVar(int value) {
63
        varValue = value;
        printf("mov DWORD PTR [rbp-4], %d\n", value);
64
65
66
67
    int getVarVal() {
        return varValue;
68
69
70
71
    startWhile(int expr) {
72
        printf (".L3:\n");
        printf("cmp DWORD PRT [rbp-4], %d \ n ", expr);
73
        printf("je .L2\n");
74
75
76
77
    endWhile() {
        printf("jmp .L3\n");
78
        printf(".L2:\n");
79
80
81
82
    incVal(int val) {
        printf("add DWORD PTR [rbp-4], %d\n", val);
83
84
85
86
    decVal(int val) {
        printf("sub DWORD PTR [rbp-4], %d n", val);
87
88
```

```
#include <stdio.h>
1
2
3
   /* ----- Define external objects ----- */
4
   int yydebug = 0;
                      /* To trace parser, set yydebug = 1
5
               /* ... and call yacc with options -vtd */
6
7
               /* To not trace, set yydebug = 0
8
               /* ... and call yacc with option -d
9
   /* You can use "yyerror" for your own messages */
10
   yyerror (char *s)
11
12
```

```
13
        fprintf( stderr, "?-%s \n", s);
14
   }
15
          — Define starting point — */
16
17
   main ()
18
19
   {
20
        printf("push rbp\n");
21
        printf("mov rbp, rsp\n");
22
       int ret = yyparse();
23
        printf("pop rbp\n");
       printf("ret \n");
24
25
       return ret;
26
```

В качестве входных данных было подано следующее:

В результате работы программы получили следующее:

```
push rbp
1
   mov rbp, rsp
3
   mov DWORD PTR [rbp-4], 1
4
   .L3:
   cmp DWORD PRT [rbp-4], 10
5
6
   je .L2
   add DWORD PTR [rbp-4], 1
7
8
   add DWORD PTR [rbp-4], 2
9
   add DWORD PTR [rbp-4], 6
10
   jmp .L3
   .L2:
11
12
   pop rbp
13
   ret
```

Что соответствует результатам трансляции с помощью сторонней программы:

```
1 main:
 2 push rbp
3
   mov rbp, rsp
     mov DWORD PTR [rbp-4], 1
5 .L3:
   cmp DWORD PTR [rbp-4], 10
     je .L2
     add DWORD PTR [rbp-4], 1
 8
9
     add DWORD PTR [rbp-4], 2
     add DWORD PTR [rbp-4], 6
10
11
     jmp .L3
12 .L2:
    mov eax, 0
13
14
     pop rbp
15 ret
```

Следовательно, можно считать, что разработаная программа работает верно.

3 Возможные улучшения

Как в случае с использованием нескольких переменных, так и в случае вложенных циклов while, чтобы обеспечить их поддержку необходимо преодолеть ряд трудностей, которые свзяаны не с лексическим или синтаксическим разбором, а именно с генерацией кода на языке ассембера.

В случае с вложенными циклами нужны уникальные значения для меток, по которым переходит программа во время итерации. В той реализации, которая предложена на данный момент метки называются одинаково. Что касается лексической и синтаксической обработки данных ситуаций, то с их стороны всё реализовано.

В случае с переменными необходимо определять, наличие или отсутствие объявления перменной указанной в выражении - это можно реализовать с помощью структуры данных, которая хранит в однозначном соответствии имя переменной и место в памяти, где расположено значение. Причём, структура должна быть расширяющейся, так как мы не можем заранее предсказать сколько переменных планирует использовать программист. В этом случае проблема отсутствия реализации в итоговой программе заключается в том, что подобная функциональность влечёт большой объем кода на языке С, слабо относящийся к языкам lex и yacc, изучение и работа с которыми ставятся в главные цели лабораторной работы.

4 Вывод

В результате выполнения лабораторной работы был написан простейший транслятор операторов while языка C. Для написания программы использовались генераторы синтаксического и лексического разбора yacc и lex. В ходе выполнения работы сначала было определено какую функциональность будет включать конечное приложение. Далее был разработана часть отвечающая за лексический разбор, в след за ней была написана часть, в задачи которой входит синтаксический разбор. Получившаяся программа была протестирована на различных входных данных. Полученные результаты соответствует тому, что было описано в задании.

Проведенная работа позволила лучше понять принципы совместного использования генерторов для синтаксического и лексического разбора и принципы посторения трансляторов для языков программирования. Также в ходе выполнения лабораторной были получены навыки разработки приложений на основе этих языков.

5 Используемая литература

• John Levine. Flex & Bison: Text Processing Tools. — O'Reilly Media, 2009

эграммиро Lex и Yacc		сического	разбора н	іа языках