一、实验目的

根据 C 语言设计编译器,包含词法分析、语法分析、语义分析、中间代码生成及优化部分。学习汇编语言,将所生产中间代码转换为汇编语言,所得汇编语言用汇编器转换为二进制程序后运行。

二、实验内容及要求

1. 词法分析器

输入源程序,输出对应的 token 表,符号表和词法错误信息。过滤空白符,跳过注释、换行符等无用符号;对源代码进行行列计数,用于指出含有错误的行列号,进行提醒。

2. 语法分析器

输入 token 串,通过语法分析,寻找其中语法错误。自行实现文法,进行自底向上的移入归约,构建语法分析树。文法实现基本的语法单位分析:6种算术运算(+,-,*,/,%,^)、6种关系运算(==,>,<,>=,<=,!=)、3种逻辑运算(&&(与),|(或),!(非))、if语句、else语句、elseif语句、for语句、while语句、声明语句、赋值语句以及输入输出语句。

3. 语义分析和中间代码生成

在词法分析返回词法单元时,我们附带着返回一些额外的信息,诸如类型、数值和运算符等。在语法分析构建语法树时,我们利用从词法分析返回的附加信息,在规约时添加相应的语义动作,对类型等语义规则进行分析,在出现错误时给出相应的错误提示。

此外,除了在语法分析的同时进行语义分析,在完成抽语法树的构建后,我们还将对语法树进行遍历,同时为变量、函数、数组和指针等建立相应的符号表,进行全局的语义分析,以及提供更为完备的错误提示。通过建立相应的符号表,我们在语义层面上对变量的定义与否、类型问题、函数参数的检查、函数定义与否等,进行信息维护,从而对变量未定义、变量重复定义、函数参数不匹配、函数未定义、函数已定义进行错误信息的收集以及报告。

4. 中间代码优化

输入三地址代码(选用四元式)序列,根据变量的活跃性,我们恰当的删除在基本块出口处不活跃的变量的定值语句,并且回溯进行连锁删除非活跃变量的定值语句。为了保证跳转指令的正常,我们又遍历跳转指令的目标标号对应的代码,如果已经删除便将其恢复。

三、实验方案设计

1. 词法分析程序设计

- (1) 工具介绍: 采用 lex 进行实现。Lex 是一种生成扫描器的工具,常用 yacc 结合使用。其实现主要为两步,第一,以 Lex 可以理解的格式指定模式相关的动作,第二,在这一文件上运行 Lex,生成扫描器的 C 代码。
- (2) 设计原理:根据实验要求设计 lex 词法规则段,对于注释、空白符、数据类型(int、char、short、long 等)、布尔值(true、false)、控制流关键词(case、if、else、while、do、for、goto、return 等)、

运算符(++、--、>>、<<、<=、>=、!=、=、!=、=、[]、&&、||、 &、!、+、-、*、/、%、^、<、>、|等)、输入输出函数名、标识符、 数字、字符串进行处理,返回 token 序列,同时对于非法格式调用 yyerror 进行错误处理。

(3) 输入输出效果图:

```
1 int main() {
2    int a = 1, b = 2;
          int c = 2;
3
 4
          int i = 0;
          for (i = 0; i < 10; i = i + 1) {
    if (a < 5) a = a + 1;
    else if (a >= 5) {
 5
 6
 7
8
                        a = a + 2;
9
                 }
10
          // 或者是其他自定义的输出函数
1
          print_int(i);
while (a < 40) {
    a = a + 1;</pre>
12
13
14
15
16
          print_int(a);
17
           return 0;
18 }
19
1单词
                                 词素
                                                                属性
2 INT
3 MAIN
4 LP
5 RP
                                 int
 6 LBRACE
7 INT
                                  int
 8 ID
                                                                -529004800
9 ASSIGN
10 NUMBER
11 COMMA
                                 'n
12 ID
13 ASSIGN
14 NUMBER
                                                                -529004736
15 SEMICOLON
16 INT
17 ID
                                                                -529004672
18 ASSIGN
19 NUMBER
20 SEMICOLON
21 INT
                                 int
22 ID
23 ASSIGN
24 NUMBER
                                 i
= 0
                                                                -529004608
                                                               0
25 SEMICOLON
26 FOR
27 LP
28 ID
                                                               -529004608
29 ASSIGN
30 NUMBER
                                                               0
31 SEMICOLON
32 ID
33 LESS
                                                                -529004608
```

2. 语法分析程序设计

(1) 工具介绍:采用 yacc 实现。Yacc 的 GNU 版叫做 Bison。它是一种工具,将任何一种编程语言的所有语法翻译成针对此种语言

的 Yacc 语法解析器。它用巴科斯范式(BNF)来书写。用 Yacc 来创建一个编译器包括四个步骤:

第一,通过在语法文件上运行 Yacc 生成一个解析器。

第二,编写一个 .y 的语法文件,将 lex 处理输入后的标记传递给解析器,编写一个函数,通过调用 yyparse()来开始解析,编写错误处理例程(如 yyerror())。

第三,编译 Yacc 生成的代码以及其他相关的源文件。第四,将目标文件链接到适当的可执行解析器库。

(2)设计原理:根据课上所学,自行设计文法,总体思路为,C语言源码由多个函数构成,函数按照函数定义格式组成,其中函数体部分由多条语句组成。语句包含 if 语句、if-else语句、while语句、for循环语句、变量声明语句、数组声明语句、return返回语句和表达式。而表达式包括布尔表达式,函数调用表达式、算术表达式、赋值表达式、标识符、数字、字符串、数组取值、指针、取地址等。

(3) 设计特点:

语法分析中,通过规定结合性和优先级,解决了运算符运算顺序的问题,从而正常构建表达式相关的语法树,对于复杂表达式也可正常求值。同时规定词素的优先级以及结合性如 else,我们解决了"else"悬挂问题。通过建立相关的错误产生式(包括利用内置的error 非终结符),我们得以在问题出现时,知道在源代码中的何处有此问题,从而在词法分析和语法分析中给出一定错误提示。为了使得错误提示更加醒目,我们将错误提示以错误输出流的方式输出

到屏幕,同时以特殊控制字符将错误信息标志为红色。

(4) 已实现语法:

if-elseif-else 语句
do-while\ while 语句
for 循环语句
变量、数组、指针的定义以及使用
支持函数定义以及函数的调用
支持众多的表达式以及相关运算符

3. **语义分析的设计**

(1) 设计原理:在语法分析的基础上,我们为每一个词法单元附上一个类型,从而在词法分析返回词法单元时,我们可以从词法分析之时所处的上下文环境中,将更多的信息随着词法单元的返回一同传递给语法树。

(2) 具体实现方法:

在词法单元具有诸如类型、常量、标识符、运算符等相关信息后,我们在产生式自底向上规约时,在产生式的最后附加语义动作,进行类型等语义检查。

为了进行后续的语法制导翻译,我们仍然建立了抽象语法树,通过对抽象语法树的多趟遍历,建立完备的符号表,从而根据符号表,检查变量的作用域,类型信息等,对变量的定义和使用,检查重复定义、未定义的错误和函数参数错误。通过为函数建立相关符号表,我们在函数的使用上进行了参数的检查以及相关错误的提示。

4. 中间代码的生成级优化程序设计

(1) 设计原理:在中间代码生成时,我们利用语法分析和语义分析建立的抽象语法树,结合回填的方式,对指令标号以及跳转指令的标号进行回填。

(2) 具体实现方法:

由于受限于 yacc 自底向上的语法分析过程,在语法树上进行语法制导翻译过程中,会造成中间代码乱序问题,因此我们必须在每生成一条中间代码时,为其标志序号,遍历结束后根据序号排序。同时在"归约"诸如 if-else 等具有复杂跳转指令的语句时,必须在恰当位置及时的回填目标标号。

在处理诸如 a and b, c or d 的具有跳转指令的条件判断表达式时,使用的是递归回填标号的方式,从而弥补了 yacc 不能推出空产生式也即无标记非终结符的问题。

在跳转指令的优化方面,我们充分地利用程序会顺序向下执行的特点,对于条件判断的跳转指令做到了去冗余以及条件跳转指令的精简化。

在代码优化方面, 我们根据活跃变量与非活跃变量, 恰当的删除非活跃变量的定值语句, 并且递归的回溯查找非活跃变量, 从而一定程度上减少了临时变量的产生, 提高生成汇编代码时的效率。

5. 汇编生成程序的设计

(1) 设计原理

选用精简指令集 MIPS 指令集, MIPS 包含 32 个通用寄存器, 这些寄存器的用法都遵循一系列约定, 按照规定, 通过对中间代码(四元式序列)进行格式识别, 寄存器分配, 翻译为对应的汇编指令。

(2) 具体实现:以下为所写转换程序,能够识别的四元式格式。(因为 MIPS 立即数寻址和寄存区寻址不同,因此要特殊考虑。)

['15:', '=', '#1', '_', 'a']

['15:', '=', 't1', '_', 'a']

['2:', '+', 'a', '#1', 't2']

['2:', '+', '#1', 'a', 't2']

['2:', '+', 'b', 'a', 't2']

['2:', '-', 'a', '#1', 't2']

['2:', '-', '#1', 'a', 't2'] ['2:', '-', 'b', 'a', 't2']

['3:', '*', 't2', 'a', 't3']

['3:', '/', 't2', 'a', 't3']

['3:', '%', 't2', 'a', 't3']

['3:', '<', 'var0', 't4', 't5']

['3:', '>', 'var0', 't4', 't5']

['1:','CALL','INPUT/PRINT','_',t1]

['1:','CALL','fun','_',t1]

['1:','CALL','INPUT/PRINT','_','_']

['1:','CALL','fun','_','_']

['1:','GOTO','_','_\',Label'+2]

['1:','RETURN','t1','_','_']

['1:','JEQ','t1','t2','Label'+2]

['1:','JNE','t1','t2','Label'+2]

['1:','J>','t1','t2','Label'+2]

['1:','J<','t1','t2','Label'+2]

```
['1:','JGE','t1','t2','Label'+2]
['1:','JLE','t1','t2','Label'+2]
['1:','FUNCTION','_','_','main']
['1:','ARG','var2','_',']
['1:','param','_','_','var2']
['1:','^','a','b','t1']
```

四、结果及测试分析

1. 测试数据说明

(1) sample.c 其中包含基本运算以及 while、for、if、print 等语句。其输出结果为: 10 40。

```
1 int main()
     int a = 1, b = 2;
     int c = 2;
3
4
     int d;
5
     int i = 0;
6
     for (i = 0; i < 10; i = i + 1) {
         if (a < 5) {
7
8
             a = a + 1;
9
0
         else if (a >= 5) {
1
             a = a + 2;
2
3
     }
     // 或者是其他自定义的输出函数
4
5
     print(i);
6
     while (a < 40) {
7
         a = a + 1;
8
         //print(a);
9
0
     print(a);
1
     return 0;
2
```

(2) array.c 用于测试数组以及指针。输出结果应为 6、5。

```
1 int main()
2
      int a[2];
3
4
      a[1]=2;
      print(a[1] * 3);
5
5
      a[1]=333;
7
      int *p=a;
В
9
      p[0]=1;
9
      p[1]=p[0]+3;
1
      print(p[1] + 1);
2
      return 0:
3
```

(3) function.c 为计算阶乘的程序,根据用户输入的数字计算阶

乘。 例如: 输入 4 输出 24

```
l int fact(int n){
         int temp;
     if(n==1){
         return n;
     }
     else{
         temp=(n*fact(n-1));
         return temp;
)
     }
) }
int main()
I II
     int result;
     int i;
     int m = input();
     if( m > 1) {
         result=fact(m);
)
     }
     else {
          result = 1;
     print(result);
     return 0;
1
```

(4) wrong.c 用于进行错误测试。测试时应只保留一个错误,观察结果,多个错误,程序遇到的首个错误便会退出。输出:参数个数不匹配。

```
1 int fun(int c)
2 {
3
    print(c);
4 }
6
7 int main()
8
9
    //错误: 类型错误
0
    //int a = 1.2;
1
    //错误: 语句后使用了冒号而非分号
2
3
    //int a,b = 1:
5
    //错误: 变量未定义
6
    //a = c + 10;
7
8
    //错误: 变量已定义
9
    //int a = b;
0
1
    //错误:传参个数不匹配
2
    fun();
3
4
    //错误:函数未定义
5
    //fuc();
6
7
    //错误:传入参数为空
8
    //print();
9
    //错误: return 语句漏掉了分号
0
    return 0;
2
```

2. 运行结果及功能说明

(1) sample.c

中间代码(四元式序列):

```
FUNCTION
0:
                                        main
                                temphh1
1:
2:
        =
                temphh1
                                temphh2
3:
                #2
4:
                temphh2
        =
                                 temphh3
5:
                #2
                temphh3
6:
        =
                                temphh4
7:
                #0
8:
                temphh4
        =
                                 temphh5
9:
                #0
        =
                temphh5
10:
                                 temphh6
11:
                #10
        =
12:
        ]<
                i
                        temphh6
13:
        GOTO
                                30
                #5
                                 temphh7
14:
        J<
                        temphh7
15:
                a
16:
        GOTO
                                20
                #1
                                 temphh8
17:
        =
                        temphh8
                                        temphh9
18:
                a
19:
        =
                temphh9
                                temphh10
20:
        =
                #5
21:
        JGE
                        temphh10
                a
22:
        GOTO
                                26
                                 temphh11
23:
                #2
        =
                        temphh11
24:
                                        temphh12
        +
                a
25:
                 temphh12
                                temphh13
26:
        =
                #1
                        temphh13
                                        temphh14
27:
                i
                temphh14
28:
```

汇编程序:

```
main:
Label0:
Label1:
        li $t1,1
Label2:
        move $t2,$t1
Label3:
        li $t1,2
Label4:
        move $t3,$t1
Label5:
        li $t1,2
Label6:
        move $t4,$t1
Label7:
        li $t1,0
Label8:
        move $t5,$t1
Label9:
        li $t1,0
Label10:
        move $t5,$t1
Label11:
        li $t1,10
Label12:
        blt $t5,$t1,Label14
Label13:
        j Label30
```

运行结果:

```
sample.c asm result:
MARS 4.5 Copyright 2003-2014 Pete Sanderson and Kenneth Vollmar
10
40
```

(2) array.c

中间代码(四元式序列):

0:	FUNCTIO		_ main	
1:	=	#2 _	temphh2	
3:	#	#3	temphh3	
4:	*	temphh2	temphh3	temphh4
5:	ARG	temphh4		
6:	CALL	PRINT		
7:	E CONTRACTOR OF THE PARTY OF TH	#333	temphh5	
9:	€	#1 _	temphh7	
11:	=	#3	temphh8	
12:	+	temphh7	temphh8	temphh9
14:	=	#1	temphh10	29/2010/05/2010/201
15:	+	temphh9	temphh10	temphh11
16:	ARG	temphh11		
17:	CALL	PRINT		
18:		#0	temphh12	
19:	RETURN	temphh12	24 82	

汇编程序:

```
main:
Label0:
Label1:
        li $t1,2
Label3:
        li $t2,3
Label4:
        mul $t3,$t1,$t2
Label5:
        move $t0,$a0
        move $a0,$t3
Label6:
        addi $sp,$sp,-4
        sw $ra,0($sp)
        jal PRINT
        lw $ra,0($sp)
        addi $sp,$sp,4
Label7:
        li $t1,333
Label9:
        li $t1,1
Label11:
        li $t2,3
Label12:
        add $t3,$t1,$t2
```

运行结果:

```
array.c asm result:
MARS 4.5 Copyright 2003-2014 Pete Sanderson and Kenneth Vollmar
6
5
```

(3) function.c

中间代码(四元式序列):

0:	FUNCTION				fact
1:	param	10 <u>11</u>		n	
2:	=	#1	223	temphh1	
3:	JEQ	n	temphh1		5
4:	GOTO		868	7	
5:	RETURN	n	5000 5000	2.5%	
6:	GOTO	2525	22	14	
7:	=	#1	_	temphh2	
8:	-	n	temphh2	13	temphh3
9:	ARG	temphh3	2/4/2		
10:	CALL	fact		temphh4	
11:	*	n	temphh4	9	temphh5
12:	=	temphh5	353		temp
13:	RETURN	temp			2.9
14:	RETURN	0	893		
15:	FUNCTION		-		main
16:	CALL	INPUT	5 3	temphh6	
17:	=	temphh6		Ø	m
18:	=	#1		temphh7	
19:	J>	m	temphh7	is and the second secon	21
			ICE-1	5-52//	owe do

汇编程序:

```
fact:
Label0:
Label2:
        li $t1,1
Label3:
        beq $a0,$t1,Label5
Label4:
        j Label7
Label5:
        move $v0,$a0
        jr $ra
Label6:
        j Label14
Label7:
        li $t1,1
Label8:
        sub $t2,$a0,$t1
Label9:
        move $t0,$a0
        move $a0,$t2
Label10:
        addi $sp,$sp,-24
        sw $t0,0($sp)
        sw $ra,4($sp)
        sw $t1,8($sp)
        sw $t2,12($sp)
        sw $t3,16($sp)
        sw $t4,20($sp)
        jal fact
        lw $a0,0($sp)
        lw $ra,4($sp)
```

运行结果:

```
function.c asm result:
MARS 4.5 Copyright 2003-2014 Pete Sanderson and Kenneth Vollmar
Enter an integer:4
24
```

(4) wrong.c

运行结果:

```
wrong.c:
参数个数本匹配!
```

五、 成员分工

词法分析: 合作完成

语法设计: 合作完成

中间代码生成:合作完成

中间代码转汇编:合作完成

六、总结及心得体会

通过此次实验,我们将课上所学应用于实践,对于编译器构造过程,诸如词法分析、语法分析、语义构造、中间代码生成等有了充分的了解,对于汇编语言进行了相应学习,了解了有关寄存器分配、底层语言逻辑构造等,有了很大的收获!

七、源码

见附件

八、参考源码

汇编程序参考源码地址如下

https://github.com/sagark/MARS-app