

计算机学院 编译原理实验报告

预备工作 2

姓名:张书睿 谢子涵

学号: 2010521 2010507

专业:计算机科学与技术

目录

1	实验平台配置	2
2	第一部分——CFG 设计	2
	2.1 分工情况	2
	2.2 编译单元	2
	2.3 声明	2
	2.4 常量声明、常数定义与常量初值(包括数组)	2
	2.5 基本类型	3
	2.6 变量声明、定义和初值(包括数组)	3
	2.7 函数定义, 类型以及形参表	3
	2.8 语句块、语句块项以及语句	3
	2.9 算术表达式	4
	2.10 逻辑表达式和关系表达式	4
3	第二部分——汇编程序编写	5
	3.1 分工情况	5
	3.2 斐波那契数列计算	5
	3.3 组合数计算	7
	3.4 判断质数合数	10
	3.5 逆置数组	13
4	思考题——如何设计翻译 SysY 程序的编译器	16
	4.1 数据结构设计	16
	4.2 算法设计	16

1 实验平台配置

实验配置配置条件如下表1。

表 1: 实验条件配置

CPU	Intel(R) Core(TM) i7-10870H CPU @ 2.20GHz 2.21 GHz
OS	Ubuntu 20.04.5 LTS
IDE	CLion 2021.2.3
VTune	Intel VTune Profiler 2022.0

2 第一部分——CFG 设计

2.1 分工情况

本部分作业(SysY上下文无关语法设计)由两人分析观察 EBNF 的产生式,张书睿同学负责前半部分 CFG 设计,谢子涵同学负责后半部分设计,共同讨论修改得到以下结果。

2.2 编译单元

 CompUnit → Decl | FuncDef | CompUnit Decl | CompUnit FuncDef

 其中 CompUnit 表示编译单元, Decl 表示声明语句, FuncDef 表示函数定义。

2.3 声明

 $Decl \rightarrow ConstDecl \mid VarDecl$

其中 ConstDecl 表示常量声明, VarDecl 表示变量声明。

2.4 常量声明、常数定义与常量初值(包括数组)

 $ConstDecl \rightarrow \mathbf{const}\ BType\ ConstDefList;$

 $ConstDefList \rightarrow ConstDefList$, $ConstDef \mid ConstDef$

 $ConstDef \rightarrow \mathbf{Ident} \ ArrayConstIndex = ConstInitVal$

 $ConstInitVal \rightarrow ConstExp \mid \{ConstExpList\} \mid \{ConstInitVal\} \mid ConstInitVal, \{ConstExpList\} \mid \{ConstInitVal\} \mid ConstInitVal\}$

 $ConstExpList \rightarrow ConstExp\ | \ ConstExpList$, ConstExp

 $ArrayConstIndex \rightarrow [ConstExp] \mid ArrayConstIndex[ConstExp] \mid \epsilon$

其中 ConstDecl 表示常量声明语句; ConstDefList 表示常量定义标识符列表; ConstDef 表示 ConstDefList 中的一个常量定义(包括数组和单个常量); ConstInitVal 表示一个常量的初值或一个常量数

组的初始化列表;ConstExpList 表示常量表达式列表;ConstExp 表示变量表达式;ArrayConstIndex 表示数组的维度定义,如 [m][n]; ϵ 为空字,是终结符。

2.5 基本类型

$$BType \rightarrow \mathbf{int} \mid \mathbf{float}$$

其中 BType 为基本类型, int 和 float 为具体的基本数据类型, 为终结符。

2.6 变量声明、定义和初值(包括数组)

$$VarDecl
ightarrow BType \ VarDefList;$$

$$VarDefList
ightarrow VarDefList, VarDef \mid \ VarDef$$

$$VarDef
ightarrow \mathbf{Ident} \ ArrayConstIndex \mid \mathbf{Ident} \ ArrayConstIndex = InitVal$$

$$InitVal \
ightarrow ExpList \mid \{ \ InitVal \ \} \mid InitVal \ , \{ \ ExpList \ \}$$

$$ExpList \
ightarrow ExpList \ , \ Exp$$

其中, VarDecl 表示变量声明; VarDefList 表示变量定义标识符列表; VarDef 表示 varDefList 中的一个变量定义(包括数组和单个变量); InitVal 表示一个变量的初值或一个变量数组的初始化列表; ArrayConstIndex 表示数组的维度定义,如 [m][n],与 2.3 常量中相同; ExpList 表示变量表达式列表; Exp 表示变量表达式。

2.7 函数定义,类型以及形参表

$$FuncDef
ightarrow FuncType \ \mathbf{Ident} \ (\ FuncFParams) \ Block$$

$$FuncType \
ightarrow \ \mathbf{void} \ | \ \mathbf{int} \ | \ \mathbf{float}$$

$$FuncFParams \
ightarrow \ FuncFParam \ | \ FuncFParams \ , \ FuncFParam$$

$$FuncFParam \
ightarrow \ BType \ \mathbf{Ident} \ ArrayConstIndex$$

其中, FuncDef 是函数定义, FuncType 是函数类型, 包括 int, void 和 float 三种, FuncFParams 是函数参数表,可以是数组形式。

2.8 语句块、语句块项以及语句

$$Block \rightarrow \{ BlockItemList \}$$

$$BlockItemList \rightarrow BlockItem \mid BlockItemList \; BlockItem$$

$$BlockItem \rightarrow Decl \mid Stmt$$

其中 Block 是语句块, BlockItemList 是语句块项表, BlockItem 是语句块项, Decl 是定义语句, Stmt 是语句, 以上定义了 if,while,break,continue,return 等语句。

2.9 算术表达式

$$Exp \rightarrow AddExp$$

$$Exp \rightarrow AddExp$$

$$AddExp \rightarrow MulExp \mid AddExp + MulExp \mid AddExp - MulExp$$

$$MulExp \rightarrow UnaryExp \mid MulExp * UnaryExp \mid MulExp / UnaryExp \mid MulExp \% UnaryExp$$

$$UnaryExp \rightarrow PrimaryExp \mid \mathbf{Ident} \ (FuncRParams) \mid UnaryOp \ UnaryExp$$

$$PrimaryExp \rightarrow (Exp) \mid LVal \mid Number$$

$$LVal \rightarrow \mathbf{Ident} \ ArrayIndex$$

$$ArrayIndex \rightarrow [Exp] \mid ArrayIndex[Exp] \mid \epsilon$$

$$Number \rightarrow \mathbf{IntConst} \mid \mathbf{floatConst}$$

$$FuncRParams \rightarrow Exp \mid FuncRParams , Exp \mid \epsilon$$

$$UnaryOp \rightarrow + \mid - \mid !$$

其中,ConstExp 表示常量表达式; Exp 表示变量表达式; AddExp 表示加减表达式; MulExp 表示乘除模表达式; UnaryExp 表示一元表达式; PrimaryExp 表示基本表达式; LVal 表示左值表达式, 主要用于数组的取值,其中 Ident 表示标识符,ArrayIndex 表示数组的下标,如 [m][n]; Number 表示数值,包括 int 型和 float 型数值; FuncRParams 表示函数实参表; UnaryOp 表示单目运算符,包括 +、-、!。

2.10 逻辑表达式和关系表达式

$$Cond \rightarrow LOrExp$$

$$LOrExp \rightarrow \ LAndExp \mid LOrExp \mid \mid LAndExp$$

```
LAndExp 
ightarrow \ EqExp \mid LAndExp \&\& \ EqExp EqExp 
ightarrow \ RelExp \mid EqExp = RelExp \mid EqExp! = RelExp
```

 $RelExp
ightarrow AddExp \mid RelExp
ightharpoonup AddExp
ightharpoonup AddExp$

其中, Cond 表示条件表达式; LOrExp 表示逻辑或表达式; LAndExp 表示逻辑与表达式; EqExp 表示相等性表达式; RelExp 表示关系表达式。

3 第二部分——汇编程序编写

3.1 分工情况

本部分汇编程序设计分工为:每人分别设计两个不同的汇编程序,以展示 arm 汇编程序的一些不同特性,前两个程序由张书睿同学设计编写,后两个程序由谢子涵同学设计编写。汇编程序代码与说明文档分别存放在zsr_Git和xzh_Git。

3.2 斐波那契数列计算

本程序对应的 c 代码大致如下所示:

```
#include <stdio.h>
int fibo(int n){
    if (n==1||n==0){
        return 1;
    }
    return fibo(n-1) + fibo(n-2);
}

int main(){
    int k = fibo(5);
    printf("%d",k);
    return 0;
}
```

```
1 .text
2 .section .rodata
3 _str:
4 .ascii "%d\012\0000" @ "%d\n\0"
5 .align 2
6 .global fibo
7 fibo: @ function int fibo(int)
8 push {fp, lr}
9 add fp, sp, #8
10 sub sp, sp, #12
11 str r0, [fp, #-16] @ 保存参数n值
```

```
ldr r3, [fp, #-16]
                        @ 将r0值转移到r3中, 再进行比较
                        @ 将n与1进行比较
    cmp r3, #1
                        @ 如果等于1,则进入if语句块
    beq .L1
14
                        @ 再和0比较
    cmp r3, #0
15
   bne .L2
                        @ 如果等于0,则进入if语句块,不等于0则跳出
  .L1:
                          @ if语句块
17
   mov r3, #1
                        @ 返回值为1
18
                      @ 进入return部分
   b .L3
19
  .L2:
20
   sub r0, r3, #1
21
                        @ fibo(n-1):第一次递归
   bl fibo
                        @ 保存第一次结果到r4
   mov r4, r0
    ldr r3, [fp, #-16]
                        0 加载提前保存的参数n
   sub r3, r3, #2
   mov r0, r3
26
   bl fibo
    @ fibo(n-2):第二次递归,为了防止寄存器调用冲突,使用已经提前保存的数值
   add r3, r4, r3
                       @ 计算两者和
29
  .L3:
30
   mov r0, r3
                        0返回值存入r0
31
   sub sp, fp, #8
32
   pop {fp, pc}
33
   .align 2
35
    .global main
  main:
37
   push {fp, lr}
38
    add fp, sp, #4
39
   sub sp, sp, #8
                        @ fibo函数,使用参数常数5
   mov r0, #5
41
   bl fibo
42
   mov r1, r0
43
    ldr r0, _bridge
44
    @ 将字符串常量地址作为第一个参数,
45
    fibo函数返回值保存在r1中,作为第二个参数
46
   bl printf
   mov r0, #0
48
   sub sp, fp, #4
49
    pop {fp, pc}
50
  _bridge:
  .word _str
53
```

```
section .note.GNU-stack,"",%progbits

© 保护代码,禁止生成可执行堆栈
```

图 3.1: 第一个汇编程序验证结果

本汇编程序计算的是斐波拉契数列的第五个数(5),验证结果如上图3.1所示。在本汇编程序中,体现了 CFG 设计中支持 SysY 语言的函数相关特性以及定义常量、变量相关特性。

3.3 组合数计算

本程序等价的 c 代码大致如下所示:

```
#include <stdio.h>
   int factorial(int n)
   {
     int m = 1;
     for (int i = 1; i <= n; i++){</pre>
       m *= i;
     }
       return m;
   int C(int n, int m)
     return factorial(n) / (factorial(m)*factorial(n - m));
   }
14
   int main()
     printf("%d\n",C(10,2));
17
     return 0;
18
```

9 }

```
.text
    .section .rodata
  _str:
    .ascii "%d\012\000" @ "%d\n\0"
  factorial: @ int factorial(int k) --> k!
    str fp, [sp, #-4]
    sub sp, sp, #4
    mov fp, sp
    sub sp, sp, #20
                                  @ 开辟栈帧
                                  @ 提前将参数k保存在栈中
    str r0, [fp, #-16]
                                  @ int m=1, 保存在r3寄存器
    mov r3, #1
12
   mov r4, #1
                                  0 int i=1, 保存在r4寄存器
13
    b .L1
  .L0:
    mul r3, r3, r4
                                  0 m *= i
16
   add r4, r4, #1
                                  @ i++
17
  .L1:
18
    cmp r4, r0
                                  @ m <= n, 则跳回
19
    ble .L0
   mov r0, r3
                                  @ 保存返回值到r0
21
    add sp, fp, #0
    ldr fp, [sp], #4
    bx lr
24
  C: @ int C(int m,int n) --> C^m_n
    push {fp, lr}
    add fp, sp, #12
28
    sub sp, sp, #8
                                  @ 提前将m, n的值保存在栈中
    str r0, [fp, #-16]
30
    str r1, [fp, #-20]
31
    ldr r0, [fp, #-16]
                                  @ 计算m!
    bl factorial
    mov r5, r0
34
       使用r5保存中间值,因为factorial函数没使用
    ldr r0, [fp, #-20]
    bl factorial
                                  @ 计算n!
36
    mov r6, r0
                                  0
       使用r6保存中间值,因为factorial函数没使用
    ldr r2, [fp, #-16]
```

```
ldr r3, [fp, #-20]
    sub r3, r2, r3
40
    mov r0, r3
41
    bl factorial
                                     @ 计算(m-n)!
42
    mov r3, r0
    mul r3, r3, r6
    mov r1, r3
45
    mov r0, r5
46
                                     @ 调用除法函数, 计算m!/(m-n)!/n!
    bl __aeabi_idiv
47
    sub sp, fp, #12
    pop {fp, pc}
50
    .global main
    .type main, %function
52
  main:
    push {fp, lr}
    add fp, sp, #4
    mov r1, #2
    mov r0, #10
    bl C
58
    mov r1, r0
59
    ldr r0, _bridge
60
    bl printf
    mov r0, #0
62
    pop {fp, pc}
63
  _bridge:
64
    .word _str
65
    .section .note.GNU-stack,"",%progbits
66
    @ 保护代码,禁止生成可执行堆栈
```



图 3.2: 第二个汇编程序验证结果

本程序计算的是组合数 $C_m^n(m=10,n=2)$ 验证结果如上图3.2所示。在本汇编程序中,体现了 CFG 设计中支持 SysY 语言的函数相关特性、循环语句相关特性以及定义常量、变量相关特性。

3.4 判断质数合数

采用 arm 汇编语言实现了一个判断质数和合数的程序。输入数 a, 如果是质数,则输出"Prime number",如果是合数,则输出"Composite number"。程序体现的 SysY 语言特性有:全局变量、局部变量、函数、if 语句、return 语句、for 语句以及一些逻辑运算语句和算术运算语句。具体实现的功能为:

```
#include<stdio.h>
int a=0;
int isPrime(int n){
    if(n==1)
        return 0;
    int i=2;
    for(i=2;i<n;i++){
        if(n%i==0)
        return 0;
}
return 1;
}
int main(){
    scanf("%d", &a);</pre>
```

```
if(isPrime(a)){
    printf("Prime number\n");
}else
    printf("Composite number\n");
return 0;
}
```

arm 汇编代码如下, 具体的解释见代码中注释:

```
@全局变量a
     .comm a,4
                      @以2~2字节对齐
     .align 2
     .global isPrime
                      @将isPrime函数名添加到全局符号表中
      .type isPrime, %function @声明isPrime类型为函数
  isPrime:
  @ function int isPrime(int n) 判断n是否为质数,若是则返回1,否则返回0
                        @将fp和lr压入栈
     push {fp, lr}
     add fp, sp, #4
                          @设置新的fp
                          @ sp=sp-16,为该函数分配栈帧空间
     sub sp, sp, #16
     str r0, [fp, #-16]
                          0参数n入栈
                          @ r0-1,并对相应的状态位置位
     cmp r0, #1
                          @若n不等于1,则跳转到标签.L2
     bne .L2
13
                          @若n等于1,则返回值为0,放到r0中
     mov r0,#0
     b isPrimeRn
                          @若n等于1,则跳转到标签isPrimeRn
15
  .L2:
     mov r1,#2
                          @ r1=2,即变量int i=2
                          @将变量i的值存到fp-8处
     str r1,[fp, #-8]
18
  LOOP:
19
     ldr r1, [fp, #-8]
                          @取出变量i的值到r1
     ldr r2, [fp, #-16]
                          @取出n的值到r2
     cmp r1, r2
     blt .L3
                          @若r1<r2(即i<n),就跳转到标签.L3
                          @若r1>=r2(即i>=n),就结束循环,返回值为1,存入r0
     mov r0, #1
                          @跳转到标签isPrimeRn
     b isPrimeRn
25
  .L3:
                             @ r0中存n的值,r1中存i的值
     mov r0, r2
27
                             @模运算
     bl __aeabi_idivmod
28
     mov r3,r1
29
                             @比较n%i的结果是否等于0
     cmp r3,#0
30
                             @如果不等于0,就跳转到标签.L4
     bne .L4
31
     mov r0,#0
     b isPrimeRn
                          @跳转到标签isPrimeRn
33
  .L4:
```

```
ldr r1, [fp, #-8]
                                @ 令i++
       add r1, r1, #1
36
       str r1, [fp, #-8]
37
      b LOOP
                                @继续循环
38
  isPrimeRn:
39
      sub sp, fp, #4
40
      pop {fp, pc}
41
42
       .section
                   .rodata
43
      .align 2
44
  _str0:
45
              "%d\000"
       .ascii
46
       .align 2
47
  _str1:
48
              "Prime number\n\000"
       .ascii
49
       .align
50
  str2:
       .ascii
               "Composite number\n\000"
       .text
       .align 2
       .global main
56
       .type main, %function
  main:
58
      push {fp, lr}
59
       add fp, sp, #4
60
      ldr r1, _bridge
                                    @ r1=&a
61
       ldr r0, _bridge+4
                                    @ *r0="%d\000"
62
      bl __isoc99_scanf
                                    @ scanf("%d", &a);
      ldr r2, _bridge
                                    @ r2=&a
      ldr r0, [r2]
                                    @ r0=a
65
      bl isPrime
                                    @调用函数isPrime,判断a是否为质数
66
                                    @比较r0中的isPrime返回值是否为0
      cmp r0, #0
67
                                    @若返回值为0,则跳转到标签.L5
      beq .L5
68
       ldr r0, _bridge+8
                                    0 *r0="Prime number\000"
69
      bl printf
70
      b END
71
  .L5:
      ldr r0,_bridge+12
                                    0 *r0="Composite number\000"
73
      bl printf
74
  END:
75
      mov r0, #0
76
```

```
pop {fp, pc}

pop {fp, pc}

pridge:
    .word a

    .word _str0

word _str1

word _str2

.section .note.GNU-stack,"",%progbits
```

```
zihan@ubuntu:~/workspace/compiler_h2$ arm-linux-gnueabihf-gcc test1.s -o test1

zihan@ubuntu:~/workspace/compiler_h2$ qemu-arm -L /usr/arm-linux-gnueabihf/ ./test1

prime number

zihan@ubuntu:~/workspace/compiler_h2$ qemu-arm -L /usr/arm-linux-gnueabihf/ ./test1

prime number

zihan@ubuntu:~/workspace/compiler_h2$ qemu-arm -L /usr/arm-linux-gnueabihf/ ./test1

Composite number

zihan@ubuntu:~/workspace/compiler_h2$ qemu-arm -L /usr/arm-linux-gnueabihf/ ./test1

prime number
```

图 3.3: 判断质数合数汇编程序验证结果

如图3.3所示,该 arm 汇编程序能够正确编译并执行,输入 2、3、4、17 均能正确判断是合数还是质数,说明程序正确。

3.5 逆置数组

采用 arm 汇编语言实现了一个将数组元素逆置的程序。输入 10 个数,为数组 a 赋值,会将数组 a 中的元素逆置,并再次输出数组 a 的元素进行验证。程序体现的 SysY 语言特性有:数组、变量、if 语句、return 语句、for 语句、while 语句以及一些逻辑运算语句和算术运算语句。具体实现的功能为:

```
#include <stdio.h>
int main(){
    int a[10],i;
    for(i=0;i<10;i++){
        scanf("%d",&a[i]);
    }
    i=0;
    int j=9;
    while (i<j)
    {
        int t=a[i];
        a[i]=a[j];
        a[j]=t;</pre>
```

```
i++;
j--;

printf("Array after rotation:\n");

for(i=0;i<10;i++){
    printf("%d ",a[i]);

printf("\n");

return 0;

}</pre>
```

arm 汇编代码如下, 具体的解释见代码中注释:

```
.text
      .section .rodata
      .align 2
  str0:
      .ascii
             "%d\000"
      .align
             2
  _str1:
      .ascii "Array after rotation:\n\000"
      .align 2
  _str2:
      .ascii "%d \000"
11
      .align
  _str3:
      .ascii "\n\000"
14
  .data
15
      array:.word 0,0,0,0,0,0,0,0,0 @定义一个长度为10的数组
      .text
18
      .align 2
19
      .global main
20
      .type main, %function
21
  main:
      stmfd sp!,{lr}
23
                        @ r4保存变量i的值,初始化i=0
      mov r4,#0
24
                       @ 将数组a的首地址读取到r5中
      ldr r5, =array
      b .L2
26
  Loop1:
27
      ldr r0, _bridge
                        @ *r0="%d\000"
      mov r1,r5
29
         令r1为此刻指向的数组元素的地址,作为scanf的第二个参数
```

```
add r5,#4
                       @ 给r5自增4,指向数组下一个元素对应的地址
30
     bl scanf
31
     add r4,#1
                       @ i++
32
  .L2:
33
     cmp r4,#10
                       @将r4中存的i和10比较
     blt Loop1
                       @若r4<10,就跳转到标签Loop1,继续第一个for循环
36
                       @ r4保存变量i的值,重置i=0
     mov r4, #0
37
                       @ r3保存变量j的值,初始化为9
     mov r3, #9
38
                      @ r0保存a[i]的地址,初始化为数组首地址
     ldr r0, =array
39
                       @ r1保存a[j]的地址,初始化为数组末尾地址
     add r1,r0,#36
     b .L3
41
  Loop2:
42
     ldr r2,[r0]
                       @ r2保存a[i]的值
43
     ldr r6,[r1]
                       @ r6保存a[j]的值
44
     str r2,[r1]
                       @ a[j] 为原来a[i] 的值
45
                      @ a[i] 为原来a[i] 的值
     str r6,[r0]
                       @ 给r0自增4,指向数组下一个元素对应的地址
     add r0,#4
                       @ 给r1自增4,指向数组前一个元素对应的地址
     sub r1,#4
48
     add r4,#1
                       @ i++
49
     sub r3,#1
                       @ i--
  .L3:
51
                       @ 比较r4和r3,即比较i和j的大小
     cmp r4, r3
                       @若r4<r3(即i<j),则跳转到标签Loop2,继续while循环
     blt Loop2
53
54
     ldr r0,_bridge+4
                      @ *r0="Array after rotation:\n\000"
     bl printf
56
                       @ r4保存变量i的值,重置i=0
     mov r4,#0
     ldr r5, =array
        r5保存循环中当前数组元素的地址,重新赋值为数组a的首地址
     b .L4
60
  Loop3:
61
     ldr r0,_bridge+8
                       @ *r0="%d \000"
62
     ldr r1,[r5],#4
63
        @将数组的首地址读取到r5中,在循环中将r5的值传给r1,并向后取址
     bl printf
64
     add r4,#1
                       @ i++
65
  .L4:
66
                       @将r4中存的i和10比较
     cmp r4,#10
67
                      @若r4<10,就跳转到标签Loop3,继续第二个循环
     blt Loop3
68
     ldr r0,_bridge+12  @ *r0="\n\000"
```

```
bl printf
       mov r0, #0
71
       ldmfd sp!,{lr}
       mov pc, lr
73
75
   _bridge:
       .word _str0
76
       .word _str1
       .word str2
78
       .word _str3
79
       .section .note.GNU-stack, "", %progbits
```

```
    zihan@ubuntu:~/workspace/compiler_h2$ arm-linux-gnueabihf-gcc test2.s -o test2
    zihan@ubuntu:~/workspace/compiler_h2$ qemu-arm -L /usr/arm-linux-gnueabihf/ ./test2
    1 2 3 4 5 6 7 8 9 10
    Array after rotation:
    10 9 8 7 6 5 4 3 2 1
```

图 3.4: 逆置数组汇编程序验证结果

如图3.4所示,该 arm 汇编程序能够正确编译并执行,输入 1、2、3、4、5、6、7、8、9、10 为数组 a 赋初值后,再次输出的数组 a 的元素内容的确是逆置后的结果,说明程序正确。

4 思考题——如何设计翻译 SysY 程序的编译器

4.1 数据结构设计

- 抽象语法树 (AST): 所设计编译器中最大最基础的数据结构。由于需要将 SysY 程序翻译为汇编程序,需要首先通过语法分析与语义分析将程序转化为一个抽象语法树 (Abstract Semantic Tree,AST) 的数据结构中存储,包含语义分析与语法分析结果。
- **标识符符表**:程序定义标识符后,需要对标识符名以及其值保存地址或寄存器(如果有)进行保存,在后续操作中才可进一步调用。
- **函数节点与符表**:由于需要对函数调用进行处理,因此对每个函数都需要单独保存其信息,包括 其定义函数名、参数表等,并且单独设置一个**函数符表**进行保存,在调用时进行查表即可。

4.2 算法设计

该编译器的核心算法在于对于抽象语法树进行后序遍历的过程中,遍历到子节点时同时翻译输出相应的汇编程序代码,一些简单的记录与翻译规则如下所示:

- 常数: 直接使用汇编指令中的立即数#x(x 为立即数, 视当时情况进行选择)进行替代。
- 标识符与常量标识符:如果是常量标识符的定义语句,则将读取的符号名保存在标识符表中,并保存其地址,翻译出的语句保存在.section.rodata下,大致为type value,并在汇编程序末用.word对地址进行保存,后续操作中识别到该常量标识符时,使用一个空闲的寄存器进行加载

使用;如果是普通标识符则不需单独保存常量地址,只需保存寄存器位置即可(寄存器位置也可变),后续使用标识符的操作中查表使用相应寄存器即可即可。

- 函数定义及调用:如果是函数的定义语句,则提前对函数名与参数表进行保存,并翻译出相应的函数定义语句基本框架(函数名function:,压栈操作push{fp,lr},退栈操作pop{fp,pc}等,如果有返回值,还需要记得将返回结果保存在r0寄存器),然后进一步翻译函数体中运算内容;对于函数的调用语句,则根据实参表提前将实参依次保存进相应的寄存器中,再翻译出bl function的指令对函数进行调用。
- 运算指令:对于简单的运算指令,只需要查表得知操作数的保存位置,然后翻译出相应的汇编指令即可,如乘法操作对应mul指令等;值得一提的是,arm 指令集中对除法操作没有对应的汇编指令,但可以先将操作数值分别保存在r0,r1中,调用函数__aeabi_idiv进行除法操作即可。
- 循环语句: 循环语句的关键在于判断置位指令(cmp等)与跳转指令(ble等),只需将条件翻译为一个判断置位指令,在循环语句代码块上加上标签,再添加合适的跳转指令即可。