基于C/Arm 结构的编译器

代码框架: LeeOrange-is-me/2024NKUCS-Compilers-Lab (github.com)

词法分析将字符转化为token

输入: 经过预处理的程序

过程: 逐一扫描, 识别token。

输出: (种类,值) 二元组形式的符号表







具体工作:

使用flex&Lex来编译定义 编写的lexer.l文件

- 1. 定义token的通配符
- 2. 定义每匹配到一次这样的token要做什么

代码量300-400行

工具:

Lex 是用来辅助生成词法分析程序的,它可以将大量重复性的工作自动计算,通过相对简单的代码可以生成词法分析程序

语法分析理解语句结构

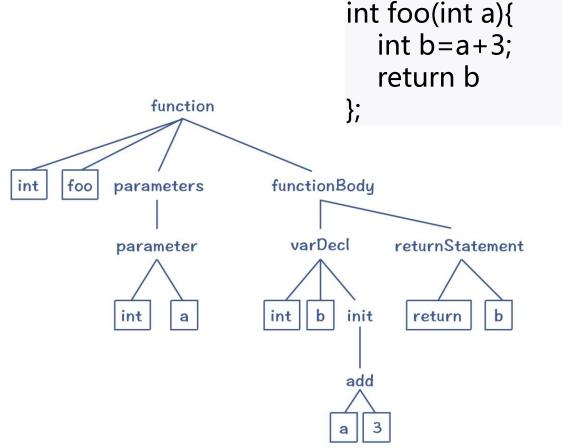
输入: 经过词法分析的符号表

过程:将单词符号序列分解成语法单位,如"表达式","语句","程序"

等。

输出: 语法树

工具: Yacc&Bison, yacc 生成的编译器主要是用 C 语言写成的语法分析器 (parser), 一般需要与 Lex 生成的词法分析器一起使用, 两部分生成的 C 程序一并编译。



主要工作:

- 1. 编写c, 定义各种节点
- 2. 编写parser.y , 利用上下文无关文法识别对应的语句,识别语法树的节点,并根据语法规则将各个节点连结起来构造语法树

代码量400-500行

语义分析是结合上下文语法树对代码进行理解,对代码进行检查

主要任务: 通过对所构造的语法树进行分析, 检查类型

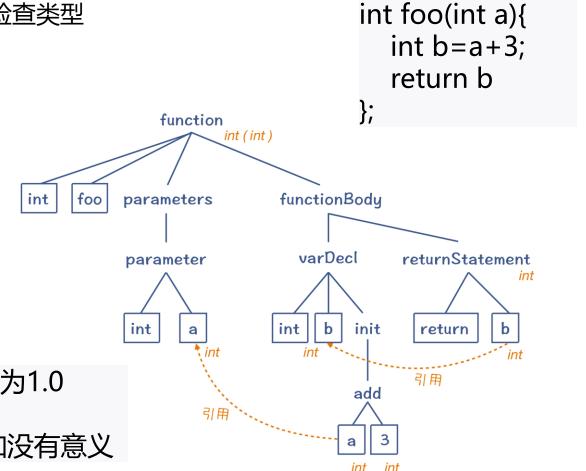
输入: 经过语法分析的语法树

过程: 类型转换、类型检查

输出:标识类型了的语法树

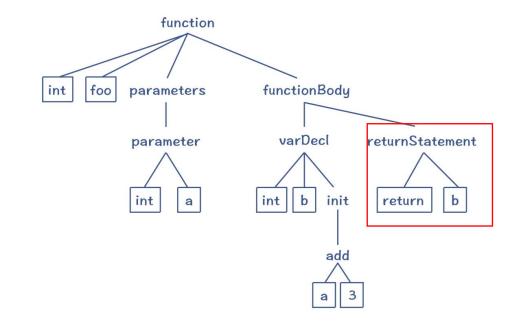
float a= 1+1.2; //类型转换,将1隐式转化为1.0 int *b,*c;

Int *d =b+c; //类型检查,两个指针相加没有意义



中间代码

将二叉语法树转化为形式简单的中间代码



- 独立于机器,复杂性界于源语言和目标语言之间的特点, 能够使编译程序的结构
- 逻辑上更为简单明确,便于进行与机器无关的代码优化工作,更易于移植。

代码优化

基本要求:

- 1) 消除不可达基本块;主要涉及控制流图的分析和遍历,以及标记和删除不可达的基本块,大概估计100行
- 2) 实现load和store在同一基本块时的mem2reg,删除没有load的store语句 大概估计250行

进阶要求:

- 1)完整的SSA形式转换(完整的mem2reg)(2分)
- 2)自由发挥(3分):完成mem2reg后,在如下优化中任选其二完成或者自由发挥(难度需要大于等于下列优化)(多完成酌情额外加分)
 - a)稀疏条件常量传播
 - b)标量运算的循环不变量外提
 - c)标量运算的公共子表达式删除
 - d)函数内联
 - e)激进的死代码消除(基于控制依赖图,需要删除dead-loop)

代码量: 350 +700 行

生成最终汇编代码(arm)

```
int foo(int a){
  int b=a+3;
  return b
};
```

```
.global foo
foo:
    push {Ir} // 保存链接寄存器
    add r0, r0, #3 // r0 是参数 a,计算 a + 3,并将结果存储在 r0 中
    pop {Ir} // 恢复链接寄存器
    bx Ir // 返回调用者
```

代码量: 1200+行

生成最终汇编代码(arm)

优势

- 历届学长学姐可能已经积累了大量的经验和代码资源
- 相比于RISC-V框架、ARM框架可能更容易扩展到完整的C语言处理、 因为ARM架构在设计时考虑了更广泛的应用场景

劣势

- ARM架构,尤其是ARMv7,包含了一些复杂特性,如全局变量处理。主要体现在其多样化的指令集模式、复杂的寄存器管理、多样的寻址模式、严格的调用约定和丰富的扩展集。这些特性使得ARM汇编代码的生成过程更为复杂,需要编译器处理更多的边界情况和特殊要求。
- ARM后端的框架可能需要同学们自行探索部分优化内容,增加了学习和开发的工作量。相比之下,RISC-V框架已经对这部分内容提供了支持。
- 需要同学们**探索ARM的其他指令**以完成作业要求