Step 5 Report

刘轩奇 2018011025

2020年10月6日

1 工作内容

本人选择不使用辅助工具 ANTLR 因此自己实现了 lexer 和 parser。

1.1 文件说明

montLexer.h/cpp 词法分析器;

montParser.h/cpp 语法分析器;

montConceiver.h/cpp 产生中间代码;

montAssembler.h/cpp 从中间代码产生汇编代码;

montLog.h 记录编译错误信息;

montCompiler.cpp MiniDecaf 编译器,包含主函数,编译成功返回 0 否则返回 -1,并将错误信息输出 到 std::cerr。

1.2 本步骤完成的工作

- 1 词法分析 添加了对注释的支持。遇到双斜线或斜线加星号时,忽略之后所有的注释。
- 2 句法分析 添加了以下新的 AST 节点,对应于指导书给出的非终结符:
 - * assignment
 - * declaration

对 statement 的处理与指导书上有所不同,分为五种,即return语句、变量定义语句、表达式语句、代码块块语句(对应step7)、空语句。

同时在 parse 的过程中统计每个节点的子树中所含有的变量声明占用空间的大小,以便后续处理。

- 3 产生中间代码 添加及修改了五种中间代码:
 - * BUILDFRAME 在每个函数起始处使用,建立栈帧。带有一个整数参数为除了fp和ra以外所需的栈帧大小。
 - * FRAMEADDR, POP, LOAD, STORE 与指导书上相同。
 - * RET 作用与指导书上相同,但并不用跳转到一段特殊代码,而是直接弹出栈桢(fp的值给sp)并据此还原原先的fp和ra(分别位于sp下4位和8位)。生成的具体代码详见下一节。。当遍历AST遇到函数末尾,而当前最后一条指令并非 ret 时,自动生成 PUSH O 和 RET 语句。

4 产生汇编代码 新的或修改的中间代码将生成对应的汇编代码:

```
* [BUILDFRAME] sw ra, -4(sp); sw fp, -8(sp); ori fp, sp, 0; addi sp, sp, -8+4*k;

* [FRAMEADDR] addi sp, sp -4; addi t1, fp, -12-4*k; sw t1, 0(sp);

* [LOAD] lw t1, 0(sp); lw t1, 0(t1); sw t1, 0(sp);

* [STORE] lw t1, 4(sp); lw t2, 0(sp); sw t1, 0(t2); addi sp, sp, 4;

* [POP] addi sp, sp, 4;

* [RET] lw a0, 0(sp); addi sp, sp, 4; ori sp, fp, 0; lw ra, -4(sp); lw fp, -8(sp); jr ra;
```

2 思考题

- 1 描述程序运行过程中函数栈帧的构成,分成哪几个部分?每个部分所用空间最少是多少?
- 答 程序函数栈帧由保存的寄存器、局部变量和运算栈三部分构成。保存的寄存器至少占用8字节因为至少需要保存fp和ra寄存器;局部变量可以为空,则不需要占用空间;运算栈也可以为空,也不需要占用空间。
- **2** 有些语言允许在同一个作用域中多次定义同名的变量,例如这是一段合法的 Rust 代码(你不需要精确了解它的含义,大致理解即可):

```
fn main() {
  let a = 0;
  let a = f(a);
  let a = g(a);
}
```

其中f(a)中的a是上一行的let a = 0;定义的,g(a)中的a是上一行的let a = f(a);。如果 MiniDecaf 也允许多次定义同名变量,并规定新的定义会覆盖之前的同名定义,请问在你的实现中,需要对定义变量和 查找变量的逻辑做怎样的修改?

答 只需要将重复的定义视为赋值语句即可。