系统设计文档

The Architecture Design of this Project

Boyi Lee & Mark Young Linux Programming 终期报告 • 大二 • 2013年6月28日



目录



理论背景	2
完整的编译器前端	2
源语言语法 language grammar	2
statement 产生式:	2
Linux Programming 运用	4
程序设计框架	5
词法分析器	5
符号表和类型	5
表达式的中间代码	5
语句的中间代码	5
语法分析器	5
测试分析	6
正常测试	6
错误数据测试	6

理论背景

Theory Background of the Project

完整的编译器前端

项目为一个完整的编译器前端,是基于Alfred V. Aho, Monica S. Lam, Sethi, Ullman 编写的《Compilers》第二版中 2.5~2.8 节中非正式描述的简单编译器编写的。不 同的是,能够为 Bool 表达式生成跳转代码。下面先给出源语言的语法。

这个语言的一个程序由一个块 Block 组成,该块中包含可选的声明 declarations 和语句 statements. 语法符号 basic 表示类型。

源语言语法 language grammar

```
program → block

block → {decls stmts}

decls → decls deel | \varepsilon

decl → type id;

type → type [num] | basic

stmts → stmts stmt | \varepsilon
```

statement 产生式:

```
stmt → loc = bool;

| if (bool) stmt

| if (bool) stmt else stmt

| while (bool) stmt

| do stmt while (bool);

| break;

| block

loc → loc[bool] | id
```

表达式的产生式处理了运算符的结合性和优先级。对每个优先级级别都使用一 个非终结符号。

bool → bool | | join | join

join → join && equality | equality

equality → equality == rel | equality != rel | rel

rel $\quad \Rightarrow \quad \exp r \leq \exp r \mid \exp r \leq = \exp r \mid \exp r \geq = \exp r \mid$

expr

expr → expr + term | expr -term | term

term → term * unary | term /unary | unary

unary \rightarrow ! unary | - unary | factor

factor → (bool) | loc | num | real | true | false

根据源语言的语法,结合编译原理的相关知识,利用 Linux编程环境,实现一个可同时编译多个源文件的编译 器前端,并且,它有友好的界面。

结合编译原理, 构建如下程序框架:

符号表

字符流



符号单元流



语法树



语法树



中间表示形式

Linux Programming 运用

Lorem ipsum dolor sit amet, ligula suspendisse nulla pretium, rhoncus tempor placerat fermentum, enim integer ad vestibulum volutpat. Nisi rhoncus turpis est, vel elit, congue wisi enim nune ultricies sit, magna tincidunt. Maccenas aliquam maccenas ligula nostra, accumsan taciti. Sociis mauris in integer, a dolor netus non dui aliquet, sagittis felis sodales, dolor sociis mauris, vel eu libero cras. Interdum at. Eget habitasse elementum est, ipsum purus pede portitior class, ut adipiscing, aliquet sed auctor, imperdiet arcu per diam dapibus libero duis. Enim eros in vel, volutpat nec pellentesque leo, temporibus scelerisque nec.

Ac dolor ac adipiscing amet bibendum nullam, massa lacus molestie ut libero nec, diam et, pharetra sodales eget, feugiat ullamcorper id tempor eget id vitae. Mauris pretium eget aliquet, lectus tincidunt. Portitior mollis imperdiet libero senectus pulvinar. Etiam molestie mauris ligula eget laoreet, vehicula eleifend. Repellat orei eget erat et, sem cum, ultricies sollicitudin amet eleifend dolor nullam erat, malesuada est leo ac. Varius natoque turpis elementum est. Duis montes, tellus lobortis lacus amet arcu et. In vitae vel, wisi at, id praesent bibendum libero faucibus porta egestas, quisque praesent ipsum fermentum placerat tempor. Curabitur auctor, erat mollis sed fusce, turpis vivamus a dictumst congue magnis. Aliquam amet ullamcorper dignissim molestie, gravida mollis. Tortor vitae tortor eros wisi facilisis.

程序设计框架

Architecture of Programming Design

结合编译器结构图,从 main 函数入口创建词法分析器 Lexer 与一个语法分析器 Parser, 然后调用语法分析器 Parser 中的方法 program。

词法分析器

主要方法为 scan() 扫描函数,返回符号单元 Token 类对象。符号表用 map 实现,创建 Lexer 对象的同时用 map 保留关键字,如:int,true,break,while,if,elsc...在 scan() 函数中,switch 分支语句和if 判断语句简单地实现了确定有限自动机。

符号表和类型

类 Env 把字符串单元映射为类 Id 的对象。把类 Type 定义为类 Word 的子类,因为像 int 这样的基本类型名字就是保留字,词法分析器将其映射为适当的对象。对 应于基本类型的对象是 Type::int, Type::float, Type::char, Type::bool。这些对象从基类中继承了 tag,值为 Tag::Basic。静态函数 numeric & max 可用于类型转换。编译器支持数组,因此在计算数组示案批址时不可避免要用到类型密度。

表达式的中间代码

语法树的节点类的基类为Node,Node共两个子类,分别是表达式节点Expr和语句节点Stutt类。在多线程同时编译多个源文件时,我们作了输出文件名到label值以及代码行号lexline的映射,以便输出和报错。gen函数生成项,reduce规约。

语句的中间代码

每个语句都由一个类实现,对应字段为子类的对象。如: While 对应于测试表达式的字段和一个子语句字段。gen 确定语句的开始和结束 label。

语法分析器

语法分析器读入一个由词法单元组成的流,并调用合适的构造函数,构建一颗抽象语法树。对符号表的处理采用向前链表,其实也可以用栈实现。

测试分析

Test & Analysis

见测试文档