编译原理实验报告二

151220135 许丽军 xulj.cs@gmail.com

零、实验进度描述

完成了所有的必做内容和选做要求2.1 2.3

一、实验内容

对不存在词法错误和语法错误的C--源代码,进行语义分析和类型检查,并打印所有的语义错误

二、实现细节

符号表

- 符号表采用散列表+open hashing方式
- hash函数采用hash pjw()
- 将变量、结构体和函数都组织到同一张表中
- 符号表的表项的数据结构定义如下:

- 域lineno用来记录未定义的函数的最后一次声明的行号(故为简化实现,错误类型18的行号只会显示最后一次的行号);若已经声明,则清零
- 相关函数接口:
 - 。 初始化符号表
 - 。查表
 - 。 查表 (在函数定义和声明时检查是否存在不一致)
 - 。填表
 - 。 检查表(检查是否存在没有定义的函数声明)

```
void initSymTable();
bool searchSymTable(const char *,int,void **,int);
int searchSymTable_f(const char *,ParaList_Ret,int);
int insertSymTable(const char *,int ,void *,int);
void checkSymTable();
```

语义分析

• 实现思路

从ExtDef开始,为语法树的每一个非叶子节点定义一个对应的函数,用来对以此叶子节点为根的子树进行分析,并调用子节点对应的函数.

通过函数的返回值和参数来传递节点的综合属性、继承属性以及其他相关信息.

- DefList的不同出现位置
 语法单元DefList可能出现在 structSpecifier -> struct OpTag { DefList } 以及 CompSt -> { DefList }
- 1. 当出现在前者时,DefList中出现的标识符ID为结构体的域,不需要作为变量记录在符号表中(虽然假设7中允许作为变量记录在符号表中;
- 2. 当出现在后者时,DefList中出现的标志符ID为局部变量,需要作为变量记录在符号表中本实验代码中根据调用者的不同,通过flag区分开了这两种情况,即即使违反假设7的源代码也可以正确分析

```
static void DefList(Node *p,FieldList head,int flag)+
```

假设7:结构体中的域不与变量重名,并且不同结构体中的域互不重名。

类型检查

• 定义类型的数据结构如下

```
typedef struct Type_* Type;
typedef struct FieldList_* FieldList;
struct Type_{
   enum {BASIC,ARRAY,STRUCTURE} kind;
   union{
       enum {INT,FLOAT} basic;
       struct {
           Type elem;
           int size;
       }array;
       FieldList structure;
   };
};
struct FieldList_{
   const char *name;
   Type type;
   FieldList tail;
typedef FieldList ParaList Ret;
```

- 函数的返回值和参数通过复用结构体的FieldList记录在符号表中,其中第一个域的名字定为"return"
- 类型检查相关函数接口 (用于Stmt中检查类型问题)

```
bool typeEq(Type,Type);
bool fieldEq(FieldList,FieldList);
bool isInt(Type);
bool isFloat(Type);
bool isStruct(Type);
Type isField(FieldList,const char *);
Type isArray(Type);
```

三、编译和运行

- 编译并生成可执行目标文件: make
- 运行可执行目标文件: ./parser your_file_name 或 make test [TESTFILE = your_file_name]
- 以pretest/目录下的所有文件为输入, 批量运行: make test-all
- 清除中间生成文件: make clean-temp
- 清除所有生成文件: make clean