编译原理 Lab2

语义分析

实现思路: 按照 SDT 的格式对树上的每一个节点进行分析遍历 (见下图 1),然后记录符号,其中实验中的所有符号 (包括函数) 使用**同一张表**,在实验讲义的提供的参考的记录结构体重中加入了 "bool isFunc"来记录当前的节点是否是函数,对于普通的变量采用讲义上提供的数据结构记录相关信息,而对于函数则记录其函数名及一个链表链接各个参数的名称,因为并不需要实现局部作用域,则可以直接记录名称以查全局符号表 (一开始没想清楚还记录了各个符号的类型,用了二级指针,写的还累,还多此一举 Orz),所有函数和变量实现均放置在"symbol_table.c"中,对应声明放置在同名头文件"symbol_table.h"中;

```
/**** SOT FUNCTION ****/
void ppr_Program(node* root);

void ppr_ExtDefList(node* edlrt);

void ppr_ExtDef(node* edrt);

void ppr_ExtDecList(node*edlrt,vtype stype);

vtype ppr_Specifier(node* srt, int belong, void* st);

vtype ppr_StructSpecifier(node* ssrt, int belong, void* st);

vtype* ppr_VarDec(node* vdrt,vtype stype, int belong, void * gnrp, bool is_dec);

st_node ppr_FunDec(node* fdrt, vtype rttype, bool is_dec);

void ppr_VarList(node* vlrt, void* st, bool is_dec);

void ppr_ParamDec(node* pdrt, void* st, bool is_dec);

void ppr_CompSt(node* csrt, vtype rttype);

void ppr_StmtList(node* slrt, vtype rttype);

void ppr_StmtList(node* srt, vtype rttype);
```

图 1 SDT 函数定义 其中 "ppr" 代表 "prepare"

这次的实验可说的地方好像不是很多, 所有函数在做的事情就是两件"存类型"和"查类型", 并分为"生产者"存类型和"消费者"查类型, 而具体的 symbol_table 节点的定义如下:

而本次实验我需要完成选做 2.1 (函数的声明的检查),考虑到函数的声明对于中间代码生成并不会实际上造成影响,则本次实验并没有采取讲义推荐的实现:在记录函数节点时同时记录该函数是声明还是定义,觉得这样会污染符号表而且显得比较笨重(平白对符号表节点加了一个域),于是另开了一个链表队列,专门记录一个函数的声明,而判断当前是一个函数的定义还是声明只需要修改 stntax.y 从产生式部分判别即可,在进行完正文的所有扫描后,再去遍历这个队列,然后根据是否存在对应定义以及与定义是否等价来判断额外的错误

18 和错误 19;

除此之外值得一提的是对于 VarDec 由于一个变量可能定义于另一个变量中 (例如函数的 参数及结构体的域),则需要将当前这个 VarDec 挂到上层变量的链表中,所以记录了当前 变量的定义"belong (属于)"谁,由于分析是自顶向下的,则只需要从最高层变量传递下来 这个信息(继承属性)以及对应的指针来指向当前底层变量,于是在 VarDec 的参数中:

vtype* ppr_VarDec(node* vdrt,vtype stype, int belong, void * gnrp, bool is_dec);

我们加入了 "int belong" 以及 "void * gnrp", belong 可以有三种: BSELF (自己就是顶层变量) (此时 gnrp == NULL)、BFUNC (此时 gnrp 为传下来函数参数链表的指针), BSTCT (此时 gnrp 为结构体传下来的域指针), 由于他们类型不同, 故需要用通用指针, 再根据 belong 按照需要进行转换;

好像确实没什么可说的,剩下的调 BUG 的艰辛路程都是脑子抽的风就不说了。。

171860580 甘宇航 gyh8884@gmail.com