

编译原理 实验 报告

实验名称：实验三 典型语句的语义分析及中间代码生成

姓名：方澳阳

学号：180110115

学院：计算机科学与技术

专业：计算机类

一、实验目的与方法

- (1) 加深对自顶向下语法制导翻译技术的理解与掌握
- (2) 加深对自底下上语法制导翻译技术的理解与掌握
- (3) 巩固对语义分析的基本功能和原理的认识，理解中间代码生产的作用

实现语言: C++

IDE: Clion2020.2

平台: windows10、linux

二、实验总体流程与函数功能描述

本次实验建立在语法分析的基础上。由于使用的是 LR1 文法，较为适合自底向上的语法分析。

在语法分析的规约过程中，每当规约出一个产生式，就可以将其翻译出对应的中间代码，通过翻译后可以输出对应的三地址码。

本次实验主要添加了以下三个函数：

// 将把产生式序列转化成带非终结符的三地址码

```
bool Grammar_Analyzer::translate(deque<attributeTable> &pro);
```

// 将多余的三地址码序列消除

```
void Grammar_Analyzer::clearUselessProducer();
```

// 判断是否为非终结符

```
bool Grammar_Analyzer::notEnd(const string &input, map<string, int>  
NoEndIndex);
```

三、实验内容

- (1) 针对自底向上分析法中所使用的文法，在语法分析的基础上为语法正确的单词串其设计翻译方案，完成语法制导翻译。
- (2) 利用该翻译方案，对所给程序段，进行分析，输出生成中间代码序列和符号表，并保存在相应文件中。
- (3) 中间代码选择三地址码
- (4) 完成了常见赋值语句的语义分析与中间代码生产。

四、实验结果与分析

输入：

f = 2*10+2*4#

c = f-2#

d = c/10#

a = 10/d+3

输出的三地址码：

$A = 2 * 10$

$A = 2 * 4$

$f = A + A$

$c = f - 2$

$d = c / 10$

$A = 10 / d$

$a = 3 + A$

输出的符号表：

symbol: token

value: a

intValue:8

type:0

symbol: token

value: c

intValue:28

type:0

symbol: token

value: d

intValue:2

type:0

symbol: token

value: f

intValue:28

type:0

中间代码的存储结构为：

`vector<vector<string>> midCodeOut;`

即由二维字符串数组构成。一个字符串表示一个操作符或参数。

例如 `value1 = 10*value2`

`midCodeOut[0][0]`表示“value1”,`midCodeOut[0][1]`表示“10”,`midCodeOut[0][1]`表示“*”,`midCodeOut[0][3]`表示“value2”。

分析

由于在实验二时没有意识到需要入栈、出栈时的那些元素需要用到其对应的属性，如 `type`、`value` 以及原来的字面值等。导致当初符号栈只存放了字符串类型的数据。在入栈时将 `token` 串中的 ID、常数替换后，在出栈时就丢失了原来的

值。

于是开始添加 token 串携带的信息，将符号栈也修改为能够携带更多的信息的栈类型。在 `translate()` 函数中对每个产生式进行判断，产生对应的翻译代码。

在做这次实验的时候存在两个问题。第一，没有对实验的要求有清晰的认识，导致自己在之前的数据结构设置错误，从而导致了本次实验在一个错误的起点中；第二，时间较为紧张，在第一个原因的影响下，自己没有足够的时间去重构代码，只能在原有的代码上缝缝补补，将错误方向的代码结果外面再套一层代码纠正过来，导致代码量巨大，实现的功能却十分有限，并且可读性不佳，思路不够清晰。

希望自己未来能够整理一下代码，理清思路。

五、 实现的拓展功能

在实验二中实现了 `for`、函数以及两者互相嵌套的结构；实现了浮点数的判断。

在本实验中，添加了上述功能的产生式判断框架，但由于时间关系没有实现具体代码，只是单纯地设置为 `exit (-1)`，表示暂时不接受该输入形式。