C-- 编译器实现

- 小组成员
- 使用说明
- 词法分析
- 语法分析
- 项目展望

一、小组成员

- 3017218142 王昊宇
- 3017218140 王新阳
- 3017218063 刘兴宇
- 3017218158 李锐

二、使用说明

- 运行环境: Ubuntu 14.04 Ubuntu 16.04
- 本编译器所支持的词法和语法请参考第三第四小节
- 解压压缩包 运行命令 unzip compiler.zip
- 进入文件夹
- 运行命令

./compiler test.cmm

其中test.cmm可以替换成其他文件

- 如果报错,则输出错误行号
- 。 输出语法树
- 产生语法树所用的产生式的推导/规约序列

```
root@iZbp13m26hw61uz4p7991fZ:~/my/test# ./compiler test.txt
FunDec -> MAIN LP RP
Specifier -> TYPE
VarDec -> ID
Exp -> INT
Dec -> VarDec ASSIGNOP Exp
DecList -> Dec
Def -> Specifier DecList SEMI
Specifier -> TYPE
VarDec -> ID
Exp -> INT
Dec -> VarDec ASSIGNOP Exp
DecList -> Dec
Def -> Specifier DecList SEMI
Specifier -> TYPE
VarDec -> ID
Exp -> INT
Dec -> VarDec ASSIGNOP Exp
DecList -> Dec
Def -> Specifier DecList SEMI
Exp -> ID
Exp -> ID
Exp -> MINUS Exp
Exp -> Exp ASSIGNOP Exp
Stmt -> Exp SEMI
Exp -> ID
Exp -> ID
Exp -> Exp RELOP Exp
Exp -> ID
Exp -> ID
Exp -> Exp ASSIGNOP Exp
Exp -> ID
Exp -> ID
Exp -> Exp PLUS Exp
Stmt -> Exp SEMI
DeflistAndStmtList -> EPSILON
DeflistAndStmtList -> Stmt DeflistAndStmtList
CompSt -> LC DeflistAndStmtList RC
Stmt -> CompSt
Stmt -> WHILE LP Exp RP Stmt
Exp -> ID
Stmt -> RETURN Exp SEMI
DeflistAndStmtList -> EPSILON
DeflistAndStmtList -> Stmt DeflistAndStmtList
DeflistAndStmtList -> Stmt DeflistAndStmtList
DeflistAndStmtList -> Stmt DeflistAndStmtList
DeflistAndStmtList -> Def DeflistAndStmtList
DeflistAndStmtList -> Def DeflistAndStmtList
DeflistAndStmtList -> Def DeflistAndStmtList
CompSt -> LC DeflistAndStmtList RC
ExtDef -> VOID FunDec CompSt
ExtDefList -> EPSILON
ExtDefList -> ExtDef ExtDefList
Program -> ExtDefList
Traverse Tree:
            3: void
                 4: MAIN
                 4: LP
                 4: RP
            3: FunDec
                 4: LC
                              7: TYPE
                         6: Specifier
                                      9: ID
                                  8: VarDec
                                  8: ASSIGNOP
                                      9: INT
```

```
15: Exp
15: PLUS
16: ID
15: Exp
14: Exp
14: SEMI
13: Stmt
13: DeflistAndStmtList
12: DeflistAndStmtList
12: RC
```

```
10: Stmt
                                   9: Stmt
                                           11: RETURN
                                               12: ID
                                           11: Exp
                                           11: SEMI
                                       10: Stmt
                                       10: DeflistAndStmtList
                                   9: DeflistAndStmtList
                               8: DeflistAndStmtList
                           7: DeflistAndStmtList
                       6: DeflistAndStmtList
                   5: DeflistAndStmtList
               4: DeflistAndStmtList
               4: RC
           3: ParamDec
       2: ExtDef
        2: ExtDefList
   1: ExtDefList
0: Program
          -----Tree End.-----
Parsing complete
```

三、词法分析

1. 概述

词法分析器的作用是读取源程序生成词法单元,并过滤掉注释和空白。项目中的词法分析使用了 lex。

2. 词元类型说明

o INT

INT表示的是整型常数。一个十进制整数由0~9十个数字组成,数字与数字中间没有空格之类的分隔符。

除0之外,十进制整数的首位数字不为0。

八进制或十六进制的形式。八进制整数由0-7八个数字组成并以数字0开头。

十六进制整数由0-9、a-f十六个数字组成并以0x开头。

FLOAT

FLOAT表示的是浮点型常数。一个浮点数由一串数字与一个小数点组成,小数点的前后必须有数字出现。

浮点型常数还可以以指数形式表示。指数形式的浮点数必须包括基数、指数符号和指数三个部分,且三部分依次出现。基数部分由一串数字 (0~9) 和一个小数点组成,小数点可以出现在数字串的任何位置;指数符号为E或e;指数部分由可带-或者不带的一串数字组成,-必须出现在数字串之前。

o ID

ID表示的是标识符。标识符由大小写字母、数字以及下划线组成,但必须以字母或者下划线 开头。

- \circ SEMI \rightarrow ;
- \circ ASSIGNOP \rightarrow =
- o RELOP \rightarrow = | >= | <=
- \circ PLUS \rightarrow +
- \circ MINUS \rightarrow -
- \circ STAR \rightarrow *
- \circ DIV \rightarrow /
- o LP→(

- \circ RP \rightarrow)
- $\circ \ LC {\rightarrow} \{$
- \circ RC \rightarrow }
- WHILE→while
- o ELSE→else
- $\circ \ \ \mathsf{IF} \to \mathsf{if}$
- $\circ \ \ \mathsf{RETURN} \to \mathsf{return}$
- \circ TYPE \rightarrow int | float
- \circ VOID \rightarrow void
- \circ MAIN \rightarrow main
- \circ EASY \rightarrow continue | break
- \circ FOR \rightarrow for

四、语法分析

1. 概述

语法分析接收词法分析器提供的记号串,检查记号串是否能由 c-- 规定的文法产生,并提示错误信息。

2. 语法规则

 $Program \rightarrow ExtDefList$

一段程序可以看作是定义的集合

 $\mathsf{ExtDefList} \to \mathsf{ExtDefExtDefList}$

 $|\epsilon|$

描述的是定义的集合

 $\mathsf{ExtDef} \to \mathsf{Specifier} \; \mathsf{Dec} \; \mathsf{SEMI}$

| Specifier FunDec CompSt

| VOID FunDec CompSt

定义:全局变量的定义、有返回值函数的定义、无返回值函数的定义

 $Specifier \to TYPE$

int或者float

 $\mathsf{VarDec} \to \mathsf{ID}$

变量的声明,即标识符

| MAIN LP RP

函数的声明: 含参函数的声明, 不含参数函数的声明, main函数的声明

 $VarList \rightarrow ParamDec$

函数参数列表,这里只支持一个参数的参数列表

 $ParamDec \rightarrow Specifier VarDec$

参数列表中,每个变量的声明例如int a

 $\mathsf{CompSt} \to \mathsf{LC} \; \mathsf{DefListAndStmtList} \; \mathsf{RC}$

函数体,由花括号包裹的定义和statement列表

 $DefListAndStmtList \rightarrow Def\ DefListAndStmtList$

| Stmt DefListAndStmtList

 $\mid \epsilon$

declaration和statement的集合

 $\mathsf{Stmt} \to \mathsf{Exp} \, \mathsf{SEMI}$

|CompSt

| RETURN Exp SEMI

| IF LP Exp RP Stmt

| IF LP Exp RP Stmt ELSE Stmt

|WHILE LP Exp RP Stmt

| FOR LP Exp SEMI Exp SEMI Exp RP Stmt

| FOR LP SEMI Exp SEMI Exp RP Stmt

| FOR LP Exp SEMI SEMI Exp RP Stmt

| FOR LP Exp SEMI Exp SEMI RP Stmt

| FOR LP SEMI Exp SEMI RP Stmt

| FOR LP SEMI SEMI RP Stmt

| EASY SEMI

statement的定义:函数体,return语句,if语句,while循环,for循环,break语句,continue语句等

局部变量的声明

```
Dec→VarDec
```

|VarDec ASSIGNOP Exp

局部变量声明的写法: 形如a 或者 a=1

```
Exp → Exp ASSIGNOP Exp

| Exp RELOP Exp

| Exp PLUS Exp

| Exp MINUS Exp

| Exp STAR Exp

| Exp DIV Exp

| MINUS Exp

| ID LP Exp RP

| ID

| INT

| FLOAT
```

赋值语句,布尔表达式,加减乘除语句,取相反数,函数使用,标示符等语句

与C语言的区别:

- 程序不必满足有且只有一个main函数的条件
- 函数没有必要先声明再使用
- for 循环的第一个表达式,不支持声明局部变量

3. 语法树输出实现

- 。 使用一个多叉树和一个单项链表构造并输出语法树
- 。 多叉树的实现: 多叉树的主要作用是构造各个子语法树 (以非终结符为单位)
 - type: 节点类型。type=0,代表为中间节点,type=1,代表叶子节点
 - data: 节点值 (终结符或非终结符)
 - length: 子节点个数
 - leaves是一个节点指针的数组,长度固定为9,其中有效值个数为length个,存储指向 子节点的指针

```
//树节点

typedef struct TreeNode{
    int type;
    int length;
    struct TreeNode* leaves[9];
    char* data;
}TreeNode, *Tree;
```

。 多叉树操作

■ 对于终结符,创建一个叶子节点,参数为终结符的值。默认type=1 , length=0 , 叶子 节点指针均指向空

```
//创建叶子节点
Tree createLeaf(char* rootData){
   int i = 0;
   Tree T = (Tree)malloc(sizeof(TreeNode));
    if (T != NULL){
       T \rightarrow type = 1;
        T -> data = rootData;
        T \rightarrow length = 0;
        for (i = 0 ; i < 9 ; i++){
            T -> leaves[i] = NULL;
        }
    }else{
        exit(-1);
    }
   return T;
}
```

■ 对于非终结符,创建一个中间节点,并连接对应的子节点。参数为非终结符值、子节点 指针数组、子节点个数,type = 0

```
//链接叶子节点和根节点
Tree createTree(char* root, TreeNode** leaves, int length){
    int i = 0;
    Tree T = (Tree)malloc(sizeof(TreeNode));
    if (T == NULL){
        exit(-1);
    }else{
        T -> type = 0;
        T -> data = root;
        T -> length = length;
        for (i = 0 ; i < 9 ; i++){
            T -> leaves[i] = leaves[i];
        }
    }
}
```

链表实现:链表的主要作用是按照语法分析(自底向上)顺序存储终结符子语法树,用以连接各子语法树

■ data: 指向一棵子语法树根节点的指针

■ next: 指向链表中下一个节点

```
//链表节点
typedef struct ListNode{
    struct TreeNode* data;
    struct ListNode* next;
}ListNode, *LinkList;
```

。 链表操作:

■ 创建链表,返回头结点 (data为空, next指向第一个节点)

```
//创建链表头节点(指向第一个节点)
LinkList createLinkList(){
    ListNode* L = (ListNode*)malloc(sizeof(ListNode));
    if ( L == NULL ) {
        exit(-1);
    }
    L -> next = NULL;
    return L;
}
```

■ 头插入法,返回插入后的链表头结点

```
//链表头插入节点
LinkList linkListInset(LinkList L, TreeNode* newNode){
    ListNode* temp = (ListNode*)malloc(sizeof(ListNode));
    if ( temp == NULL ) {
        exit(-1);
    }
    temp -> data = newNode;
    temp -> next = L -> next;
    L -> next = temp;
    return L;
}
```

。 构造语法树

■ 声明构造过程中使用到的变量

```
LinkList list = NULL; //链表头结点
LinkList head = NULL; //链表第一个节点
Tree T; //子语法树根节点
TreeNode* child[9]; //子节点指针数组
```

■ 在main函数中对其进行初始化

```
list = createLinkList();
T = NULL;
for (i = 0 ; i < 9 ; i++){
    child[i] = NULL;
}</pre>
```

■ 对于所有产生式,添加以下语义

```
ExtDef: Specifier ExtDecList SEMI {

printf("ExtDef -> Specifier ExtDefList SEMI\n"); //输出产生式
head = list -> next; //初始化head
alloc(child); //为子节点指针数组分配空间
child[0] = (head->next) -> data; //对于产生式右端非终结符,将链表中存储的子语法树根节点指针赋予它,先出现的非终结符在链表的后面
child[1] = head -> data;
child[2] = createLeaf("SEMI"); //对于产生式右端终结符,创建叶子节点
T = createTree("ExtDef", child, 3); //连接子语法树
list -> next = (head -> next) -> next; //将本产生式右端非终结符对应的子语法树从链表中移除
linkListInset(list, T); //插入新构造的子语法树
}
```

其中:

```
//为child分配内存空间
void alloc(TreeNode** child){
   int i;
   for (i = 0 ; i < 9 ; i++){
        child[i] = (TreeNode*)malloc(sizeof(TreeNode));
        if(child[i] == NULL){
            exit(-1);
        }
   }
}</pre>
```

。 输出语法树

- 定义全局变量level,存储当前树的层数(从0开始)
- 后序遍历语法树

```
//后序遍历
void traverseTree(Tree T, int level){
   int i = 0;
   if (T == NULL){
      return;
   }else{
      if (T -> type == 1){ //叶子节点
          for ( i = 0 ; i < level ; i++){ //根据层数,输出4*层数个空
格
                 printf("%-4s", " ");
             printf("%d: %s\n", level, T -> data); //输出"层数: 值"
          }
      }else{ //中间节点
          for (i = 0 ; i < T \rightarrow length ; i++){ //递归遍历所有子节点,
层数+1
             traverseTree(T -> leaves[i], level + 1);
          }
          //再变量中间节点
          if (T -> data != ""){
              for ( i = 0 ; i < level ; i++){
                 printf("%-4s", " ");
```

```
}
    printf("%d: %s\n", level, T -> data);
}
}
```

■ 对初始符号产生式,在构造语法树的语义后,添加以下语义

```
head = list -> next; //重新初始化head

T = head -> data; //T为当前开始符号子语法树根节点,即语法树根节点
printf("Traverse Tree: \n");
level = 0;
traverseTree(T, level); //以根节点为0层,遍历
printf("-------------------------\n");
```

五、项目展望

本编译器基本完成了题目中的要求,但是也存在以下不足:

首先项目中的词法语法满足了是C语言的一个子集,但是缺少了很多作为编程语言中必不可少的约束。

此外,本节课程主要教授的是编译器前端部分,而我们并没有使用上课讲过的中间语言表达形式进行输出。这些都是在项目中存在的不足。

课程虽然已经结束,但是学习的脚步不会停止,我们将不断的完善这个项目。