lab2 实验报告

学号: 202004061409 姓名: 杨鹏宇

实验要求

- 1.了解Bision基础知识,如何将文法产生式转换为Bison语句
- 2.阅读/src/common/SyntaxTree.c,对应头文件/include/SyntaxTree.h,理解分析树生成的过程。
- 3.了解Bison与Flex的协同工作过程,理解pass_node函数并改写lab1代码。了解yylval工作原理。
- 4.补全 src/parser/syntax_analyzer.y 文件和lexical_analyzer.l文件

实验难点

1.Bison的使用

Bison是一个语法分析器的生成工具,用于生成语法分析器。Bison可以将LALR文法转换可编译的c代码。Bison文件的扩展名为.y,在Bison文件中给出LALR文法以及一些分析动作,编译就可以产生一个语法分析器。

Bison文件以.y结尾,与Lex文件的编写规则类似,由%%区分的三部分构成:

```
%{
/* 这部分代码会被原样拷贝到生成的 .c 文件的开头 */
#include <stdio.h>
int yylex(void);
void yyerror(const char *s);
%}

/*一些指令, 如用%start指定起始符号, %token定义token*/
%start reimu
%token REIMU

%%
/*解析规则*/
产生式 {动作代码}

%%
/*辅助函数, 会被复制到生成的.c文件的未尾*/
```

Bison需要一个yylex来获取下一个词法单元,还需要一个yyerror提供报错。定义主函数,调用yyparse(),就可以让语法分析器工作。

在语法分析过程中,语法分析树的叶子节点是一个具体的语义值,该值的类型是YYSTYPE,在Bison中用%union指明。不同的节点对应着不同的终结符,可能为不同的类型,因此union中可以包含不同的数据类型。可以指明一个终结符或是非终结符的类型,以便后续的使用。可以使用%type <>或%token <>指明类型。其中%token是在声明词法单元名的同时指明类型,声明的token会由Bison导出到最终的.h文件中,让词法分析器也可以直接使用。

```
%token <num> NUMBER /*声明词法单元名,并在<>中指明类型*/
%type <typex> expr /*指明类型*/
...
%union{
    char op;
    double num;
}
```

下面说明语法分析时的动作怎么编写。以一个边进行语法分析边按照语义执行的计算器为例,识别到加法语句的动作为:

```
E>E+E {E=E1+E2}

在Bison中的实现:

term: term ADDOP factor
{
    switch $2 {
    case '+': $$ = $1 + $3; break;
    case '-': $$ = $1 - $3; break;
}
}
```

其中\$\$表示当前节点,\$1,\$2,\$3表示产生式的成分,也是当前节点的子节点。由于采用自底向上分析(LALR)文法,构建语法树是推导的过程,这些子节点是已经解析的,当前节点则是规约产生的。使用节点union的哪个类型操作,是已经用
<>在开头的%token和%type中指明的。

实际的编译器中,语法分析相应的动作通常是建立抽象语法树,进行语义分析,或是直接产生中间或目标代码。在本实验中,动作为自底向上构建语法分析树。

2.Bison与Flex的协同工作

Bison需要一个yylex来完成词法分析,这部分的工作是词法分析器完成的。词法分析器不仅要将词素识别为词法单元并返回词法单元值,还要返回词法单元的属性。这是通过yylval完成的。yylval是使用Bison生成的.c文件中声明的一个全局的变量,类型为YYSTYPE,即在Bison文件中%union声明的类型,使用这个类型将属性值传递。进行词法分析时,只要将属性值存入yylval,语法分析器就可以从yylval获取识别到的词法单元的属性值。

在实验中,yylval仅包含一个语法分析树的节点指针。节点中包含一个节点名。对于语法分析树的叶子节点,这个节点名就是词法单元的值,对于非叶子节点,这个节点名为语法成分名。在以下分析语法分析树的生成过程中,分析了节点及分析树是如何构造的。

3.分析树的生成过程

分析树的相关数据结构和方法定义在/include/SyntaxTree.h文件中,分析树的节点记录了父节点,子节点的指针,以及子节点数和节点名信息,相关的方法包括生成新的节点,添加子节点,创建语法树等。

```
//语法分析树的节点
struct _syntax_tree_node {
   struct _syntax_tree_node * parent;
   struct _syntax_tree_node * children[10];
   int children_num;
   char name[SYNTAX_TREE_NODE_NAME_MAX];
};
typedef struct _syntax_tree_node syntax_tree_node;
//相关函数
syntax_tree_node * new_anon_syntax_tree_node();
                                                                              //创建新节点
syntax_tree_node * new_syntax_tree_node(const char * name);
int syntax_tree_add_child(syntax_tree_node * parent, syntax_tree_node * child); //添加子节点
void del_syntax_tree_node(syntax_tree_node * node, int recursive);
syntax_tree* new_syntax_tree();
                                                                              //创建语法分析树
void del_syntax_tree(syntax_tree * tree);
                                                                              //删除分析树
void print_syntax_tree(FILE * fout, syntax_tree * tree);
                                                                              //输出分析树
```

每个终结符都对应着一个叶子节点,这个叶子节点在词法分析时就可以产生。在自底向上的分析过程中,首先产生的是叶子节点,在用产生式进行规约时向上构建语法分析树。叶子节点的产生在词法分析器中的pass_node()函数中实现,创建一个新的节点,并将其指针赋值给yylval,节点名为其成分(非终结符名或终结符名),这样语法分析器就可以使用该节点构造语法分析树。

```
//生成节点并存入yylval传递给语法分析器
void pass_node(char *text){
    yylval.node = new_syntax_tree_node(text);
}
//识别词法单元时调用pass_node
\+ { pos_start = pos_end; pos_end += 1; pass_node(yytext); return ADD; }
```

词法分析完成了叶子节点的产生,剩下的工作就由语法分析来完成了。构建的过程就是在每使用一个产生式进行规约时,建立一个新的节点表示当前产生式的非终结符,然后将产生式中的成分,也就是子节点的指针存入这个新节点中。当最后使用起始产生式规约时,产生的新节点就是语法分析树的根节点,就完成了向上构建语法分析树的工作。实验在Bison的.y文件中,已经给出了创建新节点并建立节点关系的函数,为node()函数,参数为产生式的非终结符名,产生式成分个数(也即子节点个数),子节点的指针。

```
//产生一个语法分析树新节点的函数
syntax_tree_node *node(const char *node_name, int children_num, ...);
//应用该函数构造语法分析树,根节点的构造
program : declaration-list { $$ = node("program", 1, $1); gt->root = $$; }
```

实验设计

1.词法分析部分

完善词法分析部分,即./src/parser/lexical_analyzer.l文件。只需要在识别动作中添加pass_node(yytext)产生词法单元叶子节点,通过yylval传递给语法分析器。对于注释,换行符和空格,不需要添加到语法分析树当中,因此创建节点和返回值,如果读到了就更新lines与pos,保证出错时可以定位,然后进行下一个词法单元的识别就可以了。

```
%%
\+ { pos_start = pos_end; pos_end += 1; pass_node(yytext); return ADD; }
   {pos_start = pos_end; pos_end++; pass_node(yytext); return SUB;}
   {pos_start = pos_end; pos_end++; pass_node(yytext); return MUL;}
\/ {pos_start = pos_end; pos_end++; pass_node(yytext); return DIV;}
\< {pos_start = pos_end; pos_end++; pass_node(yytext); return LT;}</pre>
"<=" {pos_start = pos_end; pos_end+=2; pass_node(yytext); return LTE;}</pre>
\> {pos_start = pos_end; pos_end++; pass_node(yytext); return GT;}
">=" {pos_start = pos_end; pos_end+=2; pass_node(yytext); return GTE;}
"==" {pos_start = pos_end; pos_end+=2; pass_node(yytext); return EQ;}
"!=" {pos_start = pos_end; pos_end+=2; pass_node(yytext); return NEQ;}
\= {pos_start = pos_end; pos_end++; pass_node(yytext); return ASSIN;}
١;
    {pos_start = pos_end; pos_end++; pass_node(yytext); return SEMICOLON;}
١,
   {pos_start = pos_end; pos_end++; pass_node(yytext); return COMMA;}
\( {pos_start = pos_end; pos_end++; pass_node(yytext); return LPARENTHESE;}
\) {pos_start = pos_end; pos_end++; pass_node(yytext); return RPARENTHESE;}
\[ {pos_start = pos_end; pos_end++; pass_node(yytext); return LBRACKET;}
\] {pos_start = pos_end; pos_end++; pass_node(yytext); return RBRACKET;}
\} {pos_start = pos_end; pos_end++; pass_node(yytext); return RBRACE;}
else {pos_start = pos_end; pos_end+=4; pass_node(yytext); return ELSE;}
if
    {pos_start = pos_end; pos_end+=2; pass_node(yytext); return IF;}
int {pos_start = pos_end; pos_end+=3; pass_node(yytext); return INT;}
float {pos_start = pos_end; pos_end+=5; pass_node(yytext); return FLOAT;}
return {pos_start = pos_end; pos_end+=6; pass_node(yytext); return RETURN;}
     {pos_start = pos_end; pos_end+=4; pass_node(yytext); return VOID;}
while {pos_start = pos_end; pos_end+=5; pass_node(yytext); return WHILE;}
[a-zA-Z]+ {pos_start = pos_end; pos_end+=strlen(yytext); pass_node(yytext); return IDENTIFIER;}
[a-zA-Z] {pos_start = pos_end; pos_end++; pass_node(yytext); return LETTER;}
         {pos_start = pos_end; pos_end+=strlen(yytext); pass_node(yytext); return INTEGER;}
[0-9]+\.[0-9]+\.[0-9]+\.[0-9]+ {pos_start = pos_end; pos_end+=strlen(yytext); pass_node(yytext); return
FLOATPOINT;}
"[]" {pos_start = pos_end; pos_end+=2; pass_node(yytext); return ARRAY;}
n \{lines++; pos\_end = 1;\}
"/*"([^*]|\*+[^*/])*\*+"/" {
    for(int i=0;i<strlen(yytext);i++){</pre>
        if(yytext[i]=='\n') {
           lines++;
           pos_end = 1; //pos_start由pos_end得到,这里就不需要置1了
        else pos_end++;
   }
[" "|\t] {pos_start = pos_end; pos_end+=strlen(yytext);}
```

```
. {pos_start = pos_end; pos_end+=strlen(yytext);printf("lexical analyze error at line %d pos
%d\n",lines,pos_start);}
%%
```

2.语法分析部分

完善词法分析部分,即./src/parser/lexical_analyzer.l文件。首先完成yylval的定义,在union中只含有一个节点指针。

```
%union {
    syntax_tree_node *node;
}
```

接下来进行终结符(词法单元)的声明和非终结符的类型声明,类型都是语法分析树的节点指针,其中终结符名要和词法分析部分中的token一致,非终结符名和Cminus-f的语法规则中一致。声明如下:

```
%start program
%token <node> ADD SUB MUL DIV
%token <node> LT LTE GT GTE EQ NEQ ASSIN
%token <node> SEMICOLON COMMA LPARENTHESE RPARENTHESE LBRACKET RBRACKET LBRACE RBRACE
%token <node> ELSE IF INT FLOAT RETURN VOID WHILE IDENTIFIER LETTER INTEGER FLOATPOINT ARRAY
%type <node> type-specifier relop addop mulop
%type <node> declaration-list declaration var-declaration fun-declaration local-declarations
%type <node> compound-stmt statement-list statement expression-stmt iteration-stmt selection-stmt
return-stmt
%type <node> simple-expression expression var additive-expression term factor integer float call
%type <node> params param-list param args arg-list program
```

最后补充语法规则的部分,规则按照给出的Cminus-f的语法编写,动作则是调用node()函数构造语法分析树的节点,参数为子节点个数和使用\$n表示的子节点的指针,当产生式为空输入时,参数为0,子节点为空串。

```
program : declaration-list { $$ = node("program", 1, $1); gt->root = $$; } ;
declaration-list : declaration-list declaration { $$ = node("declaration-list", 2, $1, $2); }
                 | declaration { $$ = node("declaration-list", 1, $1); }
declaration : var-declaration { $$ = node("declaration", 1, $1); }
            fun-declaration { $$ = node("declaration", 1, $1); }
var-declaration : type-specifier IDENTIFIER SEMICOLON { $$ = node("var-declaration", 3, $1, $2, $3);
               type-specifier IDENTIFIER LBRACKET INTEGER RBRACKET SEMICOLON { $$ = node("var-
declaration", 6, $1, $2, $3, $4, $5, $6); }
type-specifier : INT { $$ = node("type-specifier", 1, $1); }
               | FLOAT { $$ = node("type-specifier", 1, $1); }
               | VOID { $$ = node("type-specifier", 1, $1); }
fun-declaration : type-specifier IDENTIFIER LPARENTHESE params RPARENTHESE compound-stmt { $$ =
node("fun-declaration", 6, $1, $2, $3, $4, $5, $6); };
params : param-list { $$ = node("params", 1, $1); }
       | VOID { $$ = node("params", 1, $1); }
param-list : param-list COMMA param { $$ = node("param-list", 3, $1, $2, $3); }
```

```
| param { $$ = node("param-list", 1, $1); }
param : type-specifier IDENTIFIER { $$ = node("param", 2, $1, $2); }
      type-specifier IDENTIFIER ARRAY { $$ = node("param", 3, $1, $2, $3); }
compound-stmt : LBRACE local-declarations statement-list RBRACE { $$ = node("compound-stmt", 4, $1,
$2, $3, $4); };
local-declarations : { $$ = node("local-declarations", 0); }
                   | local-declarations var-declaration { $$ = node("local-declarations", 2, $1,
$2); }
statement-list : { $$ = node("statement-list", 0); }
               | statement-list statement { $$ = node("statement-list", 2, $1, $2); }
statement : expression-stmt { $$ = node("statement", 1, $1); }
          compound-stmt { $$ = node("statement", 1, $1); }
          | selection-stmt { $$ = node("statement", 1, $1); }
          | iteration-stmt { $$ = node("statement", 1, $1); }
          | return-stmt { $$ = node("statement", 1, $1); }
expression-stmt : expression SEMICOLON { $$ = node("expression-stmt", 2, $1, $2); }
                | SEMICOLON { $$ = node("expression-stmt", 1, $1); }
selection-stmt : IF LPARENTHESE expression RPARENTHESE statement { $$ = node("selection-stmt", 5,
$1, $2, $3, $4, $5); }
               | IF LPARENTHESE expression RPARENTHESE statement ELSE statement { $$ =
node("selection-stmt", 7, $1, $2, $3, $4, $5, $6, $7); }
iteration-stmt : WHILE LPARENTHESE expression RPARENTHESE statement { $$ = node("iteration-stmt", 5,
$1, $2, $3, $4, $5); };
return-stmt : RETURN SEMICOLON { $$ = node("return-stmt", 2, $1, $2); }
            RETURN expression SEMICOLON { $$ = node("return-stmt", 3, $1, $2, $3); }
expression : var ASSIN expression { $$ = node("expression", 3, $1, $2, $3); }
           | simple-expression { $$ = node("expression", 1, $1); }
var : IDENTIFIER { $$ = node("var", 1, $1); }
    | IDENTIFIER LBRACKET expression RBRACKET { $$ = node("var", 4, $1, $2, $3, $4); }
simple-expression : additive-expression relop additive-expression { $$ = node("simple-expression",
3, $1, $2, $3); }
                  | additive-expression { $$ = node("simple-expression", 1, $1); }
relop : LTE { $$ = node("relop", 1, $1); }
      | LT { $$ = node("relop", 1, $1); }
      | GT { $$ = node("relop", 1, $1); }
      | GTE { $$ = node("relop", 1, $1); }
      | EQ { $$ = node("relop", 1, $1); }
      | NEQ { $$ = node("relop", 1, $1); }
additive-expression: additive-expression addop term { $$ = node("additive-expression", 3, $1, $2,
$3); }
                    | term { $$ = node("additive-expression", 1, $1); }
addop : ADD { $$ = node("addop", 1, $1); }
      | SUB { $$ = node("addop", 1, $1); }
```

```
term : term mulop factor { $$ = node("term", 3, $1, $2, $3); }
     | factor { $$ = node("term", 1, $1); }
mulop : MUL { $$ = node("mulop", 1, $1); }
      | DIV { $$ = node("mulop", 1, $1); }
factor: LPARENTHESE expression RPARENTHESE { $$ = node("factor", 3, $1, $2, $3); }
       | var { $$ = node("factor", 1, $1); }
       | call { $$ = node("factor", 1, $1); }
       | integer { $$ = node("factor", 1, $1); }
       | float { $$ = node("factor", 1, $1); }
integer : INTEGER { $$ = node("integer", 1, $1); };
float : FLOATPOINT { $$ = node("float", 1, $1); } ;
call : IDENTIFIER LPARENTHESE args RPARENTHESE { $$ = node("call", 4, $1, $2, $3, $4); } ;
args : { $$ = node("args", 0); }
     | arg-list { $$ = node("args", 1, $1); }
arg-list : arg-list COMMA expression { $$ = node("arg-list", 3, $1, $2, $3); }
         | expression { $$ = node("arg-list", 1, $1); }
```

完成了以上的补充后,语法分析和词法分析就应该都可以正常进行了。尝试编译时提示缺少yyin的声明,在语法分析函数parse中使用了yyin来进行读入,yyin是词法分析Flex产生的变量,这里需要引入,因此在开头补充引入该文件指针变量。

extern FILE *yyin;

实验结果验证

1.给出的测试样例

编译成功后执行命令./tests/lab2/test_syntax.sh easy和./tests/lab2/test_syntax.sh normal生成语法分析树。

```
y@ubuntu:-/CompilersPrinciple/cminus_compiler-2021-fall$ ./tests/lab2/test_syntax.sh easy
[info] Analyzing array.cminus
[info] Analyzing div_by_o.cminus
[info] Analyzing expr-assign.cminus
[info] Analyzing expr-assign.cminus
[info] Analyzing expr-assign.cminus
[info] Analyzing FAIL_array-expr.cminus
error at line 2 column 17: syntax error
[info] Analyzing FAIL_decl.cminus
error at line 2 column 10: syntax error
[info] Analyzing FAIL_empty-param.cminus
error at line 1 column 10: syntax error
[info] Analyzing FAIL_inc.cminus
error at line 1 column 18: syntax error
[info] Analyzing FAIL_id.cminus
error at line 1 column 6: syntax error
[info] Analyzing FAIL_local-decl.cminus
error at line 4 column 5: syntax error
[info] Analyzing FAIL_local-decl.cminus
error at line 3 column 13: syntax error
[info] Analyzing FAIL_var-init.cminus
error at line 2 column 13: syntax error
[info] Analyzing func.cminus
[info] Analyzing func.cminus
[info] Analyzing lex1.cminus
[info] Analyzing lex1.cminus
[info] Analyzing lex2.cminus
[info] Analyzing lex2.cminus
[info] Analyzing relop.cminus
```

```
y@ubuntu:~/compilersPrinciple/cminus_compiler-2021-fall$ ./tests/lab2/test_syntax.sh normal
[info] Analyzing array1.cminus
[info] Analyzing gray2.cminus
[info] Analyzing func.cminus
[info] Analyzing gcd.cminus
[info] Analyzing if.cminus
[info] Analyzing selectionsort.cminus
[info] Analyzing tap.cminus
[info] Analyzing tap.cminus
[info] Analyzing tap.cminus
[info] Analyzing You_Should_Pass.cminus
y@ubuntu:~/compilersPrinciple/cminus_compiler-2021-fall$
```

diff命令验证结果是否正确。

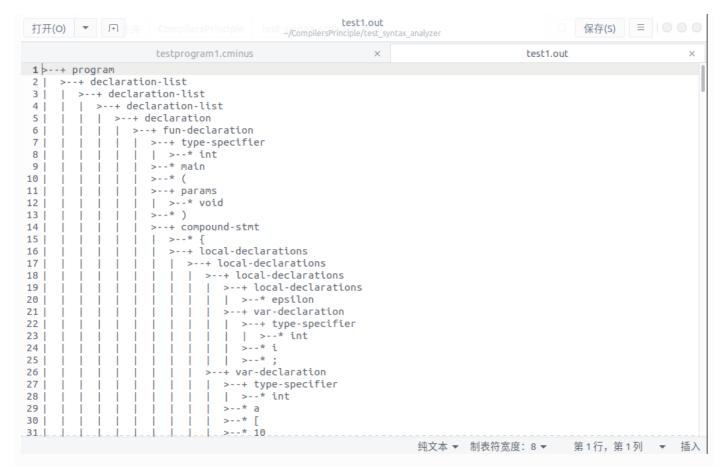
```
y@ubuntu:~/CompilersPrinciple/cminus_compiler-2021-fall$ diff ./tests/lab2/syntree_easy ./tests/lab2/syntree_eas y_std y@ubuntu:~/CompilersPrinciple/cminus_compiler-2021-fall$ diff ./tests/lab2/syntree_normal ./tests/lab2/syntree_n ormal_std
```

2.自行编写的测试样例

编写一个cminus-f程序进行语法分析,产生语法分析树。

```
int main(void){
    int i;int a[10];int j;
    i=0;j=10;
    quicksort(a,i,j);
    return 0;
}
void quicksort(int a[],int l, int r){
    int p;
    if(l<r){
        p = partition(a,l,r);
        quicksort(a,l,p-1);
        quicksort(a,l,p+1);
    }
}
int partition(int a[],int l,int r){
    int temp;
    temp = a[l];
    while(l<r){
        while(temp<=a[r]){</pre>
            r = r-1;
            if(l==r){
                 a[l] = temp;
                 return l;
            }
        }
        a[l] = a[r];
        while(temp>=a[l]){
            l = l+1;
            if(l==r){
                 a[l] = temp;
                 return l;
        }
    }
}
```

没有语法错误,相应的语法分析树也是正确的。部分结果如下:



编写一个存在语法错误的程序,cminus语法中变量不可以在一个声明语句声明多个同类型变量。

```
int func(int a[], int n){
    int i,sum;
    i = n;
    sum = 0;
    while(i>0){
        sum = sum+a[i];
        i--;
    }
    return;
}
```

程序给出了语法错误的位置。

y@ubuntu:~/CompilersPrinciple/test_syntax_analyzer\$./parser testprogram2.cminus >test2.out
error at line 2 column 10: syntax error

实验反馈

通过实验学习了Bison的使用,学习了Bison和Flex协同工作的工作原理和实现方法。加深了对语法分析部分和语法制导翻译部分内容的理解。熟悉了编译器前端的工作过程。