用 Yacc 设计语法分析器 2

一、实验目的:

学习如何使用 Lex 和 Yacc 设计一个语法分析器,并学习如何在语法分析的同时生成分析树。

二、实验内容:

给产生式加上动作,动作为生成一棵语法分析树。这棵分析树的结构可以使用或参照例子parser1中 ast.h 文件中定义的分析树结构。

三、实验要求:

- 1. 输入为实验 1 所给语言写的源程序文件;输出为一棵语法分析树,这棵语法分析树的表示方法可以是这样两种: 1.将分析树的数据结构打印出来; 2.按分析树的结构输出一个 C 语言源程序文件(即输入是所给语言的源程序文件,输出为语义相同的 C 语言源程序文件)。
- 2. 在 cygwin 下用 flex, bison 和 gcc 工具将实验调试通过,并且你写的语法分析器至少应该能通过例子 parser1 中 testcases 目录下的 test0.p 和 test1.p 两个测试例。

四、具体实现

ast.c 源程序

```
/* 本文件给出抽象语法树上各数据结构的构造函数 */
                            #include "ast.h"
     3
      4
     5
                             /* make id node 标识符和变量结点 */
      6
                 a_id A_Id(a_pos pos, string val){
                                 a_id_ret = checked_malloc(sizeof(*ret));
                                ret->pos = pos;
     8
                                 ret->val = val;
     9
  10
                                 return ret;
  11
  12
                             /* make exp node from integer 整形数变量 */
 13
 14 \[ \begin{aligned} \textbf{a} \textbf{a} \textbf{a} \textbf{IntExp(a} \textbf{pos pos, int ival)} \) \{ \text{int} \textbf{a} \te
                            a_exp ret = checked_malloc(sizeof(*ret));
 1.5
                               ret->kind = A_intExp;
ret->pos = pos;
 16
 17
                              ret->exp.ival = ival;
 18
19
                              return ret;
  21
                            /* make exp node from real 浮点数变量 */
  22
 23 a_exp A_RealExp(a_pos pos, double fval) {
                              a exp ret = checked malloc(sizeof(*ret));
 24
 25
                               ret->kind = A_realExp;
                                 ret->pos = pos;
 26
 27
                                  ret->exp.fval = fval;
28
                                  return ret:
29
```

```
30
       /* make exp node from id node 变量说明 */
31
32
     a exp A VarExp(a pos pos, a id var) {
      a_exp ret = checked malloc(sizeof(*ret));
33
        ret->kind = A varExp;
34
35
        ret->pos = pos;
36
        ret->exp.var = var;
37
        return ret;
38
39
      /* make binary operands exp node 算术表达式 */
40
41
     a_exp A_OpExp(a_pos pos, a_op op, a_exp left, a_exp right){
42
        a exp ret = checked malloc(sizeof(*ret));
        ret->kind = A opExp;
43
44
        ret->pos = pos;
45
       ret->exp.biopExp.op = op;
       ret->exp.biopExp.left = left;
47
       ret->exp.biopExp.right = right;
48
        return ret;
     L,
49
50
      /* make boolean exp node 关系表达式 */
51
52
    a_bexp A_BExp(a_pos pos, a_bop bop, a_exp left, a_exp right) {
53
        a bexp ret = checked malloc(sizeof(*ret));
54
        ret->pos = pos;
55
        ret->bexp.bop = bop;
56
        ret->bexp.left = left;
57
        ret->bexp.right = right;
58
        return ret;
59 L<sub>}</sub>
       /* make assign statement 赋值语句 */
     a stm A_Assign (a_pos pos, a_id var, a_exp exp) {
63
       a stm ret = checked malloc(sizeof(*ret));
64
        ret->kind = A assign;
65
        ret->pos = pos;
        ret->stm.assign.var = var;
66
        ret->stm.assign.exp = exp;
67
        return ret;
68
69
70
71
       /* make if statement if语句 */
72

☐ a stm A If (a pos pos, a bexp b, a stm s1, a stm s2) {
73
       a stm ret = checked malloc(sizeof(*ret));
        ret->kind = A if;
74
75
        ret->pos = pos;
76
        ret->stm.iff.b = b;
        ret->stm.iff.s1 = s1;
77
78
       ret->stm.iff.s2 = s2;
79
        return ret;
80
81
       /* make while statement while语句 */
82
     a stm A While(a pos pos, a bexp b, a stm s){
83
        a stm ret = checked malloc(sizeof(*ret));
84
        ret->kind = A while;
85
        ret->pos = pos;
86
        ret->stm.whilee.b = b;
87
        ret->stm.whilee.s = s;
88
89
        return ret;
```

```
91
 92
        /* make sequence statement 复合语句*/
 93
     a stm A Seq(a pos pos, a stm list sl) {
 94
          a stm ret = checked malloc(sizeof(*ret));
         ret->kind = A_seq;
 95
 96
         ret->pos = pos;
 97
         ret->stm.seq = sl;
 98
         return ret;
 99
100
101
        /* make statement list 复合语句*/
102
      a stm list A StmList(a stm s, a stm list sl) {
103
          a stm list ret = checked malloc(sizeof(*ret));
104
         ret->head = s;
105
         ret->tail = sl;
106
         return ret;
107
108
        /* make var list 变量说明表*/
109
110 \[ \begin{aligned} \text{a_var_list A_VarList(a_id v, a_var_list vl)} \end{aligned} \]
111
         a_var_list ret = checked_malloc(sizeof(*ret));
112
         ret->head = v;
113
         ret->tail = vl;
114
         return ret;
115
116
117
        /* make variable declaration node 变量说明表*/
118 a_dec A_VarDec(a_pos pos, a_var_list vl, ttype t) {
119
         a dec ret = checked malloc(sizeof(*ret));
120
         ret->type = t;
121
         ret->pos = pos;
         ret->varlist = vl;
122
123
        return ret;
124
125
      /* make variable declaration list 变量说明表*/
126
      ☐a dec list A DecList(a dec vd, a dec list vdl) {
127
         a dec list ret = checked malloc(sizeof(*ret));
128
         ret->head = vd;
129
         ret->tail = vdl;
130
131
         return ret;
132
133
        /* make program node 程序 分程序*/
134
135
      ☐ a prog A Prog (a pos pos, char * name, a dec list dl, a stm list sl){
         a_prog ret = checked_malloc(sizeof(*ret));
136
         ret->name = name;
137
138
         ret->pos =pos;
139
         ret->declist = dl;
140
         ret->stmlist = sl;
141
        return ret;
142 }
```

▶ 这部分相对简单,根据 ast.h 头文件对各种结点数据结构的定义,对传过来的参数进行赋值即可。

Yacc 文件规则段

```
program :
                PROGRAM ID SEMICOLON vardec BEGINN stmtslist END PERIOD
                    {program = A_Prog(EM_tokPos, $2, $4, $6);}
                 ; /* 程序 分程序*/
 72
 73
 74
     vardec : VAR declist {$$ = $2;}
                 ; /* 变量说明 */
 75
 76
 77
                 idlist COLON INTEGER SEMICOLON declist_other_part
     declist :
 78
                 {$$ = A DecList(A VarDec(EM tokPos, $1, T int), $5);}
                 | idlist COLON REAL SEMICOLON declist_other_part
 79
 80
                    {$$ = A_DecList(A_VarDec(EM_tokPos, $1, T_real), $5);}
                 ; /* 变量说明表 */
 81
 82
 83
     declist_other_part : declist
 84
                 | {$$ = NULL;}
 85
 86
                ID {$$ = A VarList(A Id(EM tokPos, $1), NULL);}
 87
     idlist :
                 | ID COMMA idlist {$$ = A_VarList(A_Id(EM_tokPos, $1), $3);}
 88
 89
                 ; /* 变量表 */
 90
 91
     stmtslist: stmts {$$ = A StmList($1, NULL);}
                 | stmts SEMICOLON stmtslist {$$ = A StmList($1, $3);}
 92
                 ; /* 语句表 */
 93
 94
 95 stmts
                asstmts
 96
                 | ifstmts
 97
                 | whilestmts
 98
                 comstmts
                 ; /* 语句 */
 99
100
101
     asstmts : ID ASSIGN aritexp
102
                    {$$ = A Assign(EM tokPos, A Id(EM tokPos, $1), $3);}
                 ; /* 赋值语句 */
103
104
105 ifstmts:
                IF relaexp THEN stmts ELSE stmts
                    {$$ = A_If(EM_tokPos, $2, $4, $6);}
106
                 ; /* 条件语句 */
107
```

```
109 whilestmts: WHILE relaexp DO stmts
                   {$$ = A While(EM tokPos, $2, $4);}
110
                 ; /* WHILE语句 */
111
112
113 comstmts:
               BEGINN stmtslist END
114
                    {$$ = A Seq(EM tokPos, $2);}
                 ; /* 复合语句 */
115
116
117
               term
     aritexp :
118
                 | aritexp PLUS term {$$ = A OpExp(EM tokPos, A plusOp, $1, $3);}
119
                 | aritexp MINUS term {$$ = A OpExp(EM tokPos, A minusOp, $1, $3);}
                 ; /* 算术表达式 */
120
121
122
               factor
     term
123
                 | term TIMES factor {$$ = A OpExp(EM tokPos, A timesOp, $1, $3);}
124
                 | term DIVIDE factor {$$ = A_OpExp(EM_tokPos, A_divideOp, $1, $3);}
                 ; /* 项 */
125
126
127 factor : ID {$$ = A VarExp(EM tokPos, A Id(EM tokPos, $1));}
128
                constant
                 | LPAREN aritexp RPAREN {$$ = $2;}
129
130
                 ; /* 因式 */
131
               aritexp LT aritexp {$$ = A BExp(EM tokPos, A ltOp, $1, $3);}
132
     relaexp :
133
                 | aritexp LE aritexp {$$ = A BExp(EM tokPos, A leOp, $1, $3);}
                 | aritexp GT aritexp {$$ = A_BExp(EM_tokPos, A_gtOp, $1, $3);}
134
135
                | aritexp GE aritexp {$$ = A BExp(EM tokPos, A geOp, $1, $3);}
136
                | aritexp EQ aritexp {$$ = A BExp(EM tokPos, A eqOp, $1, $3);}
137
                | aritexp NEQ aritexp {$$ = A_BExp(EM_tokPos, A_neqOp, $1, $3);}
138
                ; /* 关系表达式 */
139
140
     constant: INT {$$ = A IntExp(EM tokPos, $1);}
141
                 | FLOAT {$$ = A RealExp(EM tokPos, $1);}
142
                 ;
```

➤ 这一部分实际上是实验四的文法规则后加上语义动作。具体的语义动作需要参考 ast.h 和 ast.c 源程序的实现。

实验结果

1. 使用 makefile 文件编译后对 test1.p 文件测试(样例给的 makefile 文件中是对 test0.p 文件测试,在此对 makefile 的测试文件语句进行了修改。)结果如下图所示,显示分析开始→分析成功→分析树→分析结束

```
_ @ X
         ▶ /cygdrive/e/编译原理2016年秋季学期/课程设计/55
                       eSec@DESKTOP-5CJHD10 /cygdrive/e/編译原理2016年秋季学期/课程设计/55
             make test00
         ./parser1.exe testcases/test1.p
Parse Successful!
Prog(
ProgName(test)
decList(
varDec(
TType(INTEGER),
varList(
VAR(i),
varList(
VAR(j),
varList(
VAR(k),
varList(
VAR(k),
varList()))),
decList(
varDec(
TType(REAL),
varList()),
decList()),
stmList(
assignStm(
VAR(i),
intExp(1)),
stmList(
assignStm(
VAR(j),
intExp(1)),
stmList(
assignStm(
VAR(k),
intExp(0)),
stmList(
assignStm(
VAR(f0),
realExp(3.200000)),
stmList(
whileStm(
BExp(
LESSEQ,
varExp(
VAR(k)),
intExp(100)),
seqStm(
stmList(
ifStm(
BExp(
LESSTHAN,
varExp(
VAR(j)),
        Parsing begin: testcases/test1.p
```

```
intExp(20)),
seqStm(
stmList(
   assignStm(
   VAR(j)),
   varExp(
   VAR(i))),
stmList(
   assignStm(
   VAR(k),
   opExp(
   PLUS,
    varExp(
    VAR(k)),
   intExp(1))),
stmList(
   assignStm(
   VAR(f0),
   opExp(
   TIMES
                                              opExp(
TIMES,
                                            varExp(
VAR(f0)),
realExp(0.200000))),
stmList())))),
                                 seqStm(
                                  seqStm(
    stmList(
    assignStm(
    VAR(j),
    varExp(
    VAR(k))),
    stmList(
    assignStm(
    VAR(k),
    opExp(
    MINUS,
    varExp(
                                               varExp(
VAR(k)),
intExp(2))),
                                         stmList(
assignStm(
VAR(f0),
                                               opExp(
DIVIDE,
                            varExp(

VAR(f0)),

realExp(0.200000))),

stmList())))),
,
stmList())))))
Parsing end: testcases/test1.p
   .ittleSec@DESKTOP-5CJHD10 /cygdrive/e/编译原理2016年秋季学期/课程设计/55
```

2. 下图是分析出错的情况,对测试文件 test1.p 文件修改,把第一个 BEGIN 关键字去掉。同样的给出错误提示和位置,此时分析树只用 Prog(),这是在文法规则中定义的程序开始的地方,因而只要对输入文件分析,必然会出现该行。

```
LittleSec@DESKTOP-5CJHD10 /cygdrive/e/編译原理2016年秋季学期/课程设计/55
$ make test00
./parser1.exe testcases/test1.p
Parsing begin: testcases/test1.p
testcases/test1.p:5.5: syntax error
Prog()
Parsing end: testcases/test1.p
```

五、心得与体会

- 1. 进一步掌握语法分析的作用。
- 2. 分析树有利于直观地看到语法分析的过程。
- 3. 实验前应当仔细阅读 ast.h 头文件,了解给出的抽象语法树(分析树)的数据结构,尤其是各个结点和构造函数。
- 4. 实际上对 ast.c 源程序的补充并不难,难在补充时需要清除该构造函数中用到的结点的数据结构,由于 ast.h 头文件中定义的数据结构中多次用到了联合体和枚举变量,这些是平时编程课上不常用的,所以需要经常查看,ast.h 头文件,确保赋值语句的左值不出错。
- 5. 同时结点和构造函数返回值用到的数据类型是相同的,但是名字可能不一致,这就需要实验室耐心地翻看 ast.h 头文件。
- 6. 可以通过 cygwin 的报错来帮助自己查出用错构造函数的地方,因为在写语义动作时,就是在调用函数,如果数据类型不一致,对于 C 语言,如果是指针类型则会抛出存在隐式转换类型的警告,这时候就可以判断自己写的语义动作是否用错了函数。
- 7. 在写语义动作以及补充构造函数时,数据类型较多,过程比较繁琐,应当沉下心,仔细一点。