编绎原理·parser-stage·实验报告

计01 容逸朗 2020010869

实验内容

实验目标

结合课堂上学习的 LL(1) 分析方法,完成一个手工实现的递归下降语法分析器。

具体实现

本次实验只需要修改 src/frontend/my_parser.cpp 的 p_Type, p_StmtList, p_Statement, p_VarDecl, p_Return, p_If, p_Expression, p_Assignment, p_LogicalAnd 及 p_Relational 函数即可。

需要实现的语法

```
1 type
         : Int
 2 | StmtList : (Statement | VarDecl ';')*
 3
   | statement : if | return | ( expression )? ';' | '{' StmtList '}'
   declaration : type Identifier ('=' expression)?
 4
 5
   return : 'return' expression ';'
              : 'if' '(' expression ')' statement ( 'else' statement )?
6
7
   expression : assignment
   assignment : Identifier '=' expression | conditional
9
   logical_and : equality { '&&' equality }
10 relational : additive { '<' additive | '>' additive | '≤' additive | '≥'
   additive}
```

- 对于特定的终结符 (如 Int , Identifier , ';' 等),可以直接调用 lookahead() 函数;
- 对于非终结符,可以直接调用对应的 parser; (例如 assignment 的 p_Assignment())
- 对于含有 ()? 和 │ 的语句,可以配合 if 和 next_token.type 来判断下一个符号是否符合对应的语句条件;
- 对于含有 {} 和 ()* 的语句,可以配合 while 和 next_token.type 来不断判断下一个符号是否符合条件,若符合则选择之;
- 形如 { '<' | '>' | '≤' } 的语句,可以使用 switch 判断符号类型并选择对应的语句。

思考题

1. 在框架里我们使用 EBNF 处理了 additive 的产生式。请使用课上学习的消除左递归、消除左公因子的方法,将其转换为不含左递归的 LL(1) 文法。(不考虑后续 multiplicative 的产生式)

```
1 additive : additive '+' multiplicative
2 | additive '-' multiplicative
3 | multiplicative
```

• 所求文法如下:

- 2. 对于我们的程序框架,在自顶向下语法分析的过程中,如果出现一个语法错误,可以进行**错误恢复**以继续解析,从而继续解析程序中后续的语法单元。 请尝试举出一个出错程序的例子,结合我们的程序框架,描述你心目中的错误恢复机制对这个例子,怎样越过出错的位置继续解析。(注意目前框架里是没有错误恢复机制的。)
- 一个出错程序的例子如下:(failcases/step6/badparse.c)

```
1 | int main() {
2     return 1 ? 2 : { 3; };
3 |}
```

- 。 程序掃描至(2,20)时,出现了 { 。由于 conditional 语句不包含此符号,因此跳过并分析下一个符号即可;
- 由于 3 和 ; 都是可行的,此时程序可以继续分析;
- 程序掃描至 (2,25) 时遇到了 },由于没有匹配的表达式,此时同样采用舍弃策略;
- 对于剩下的 ; 识别为空语句即可 (尽管不会被执行到)。
- 3. 指出你认为的本阶段的实验框架/实验设计的可取之处、不足之处、或可改进的地方。
- 本阶段的实验结合了课上所学的知识,在做实验的过程会有学以致用的感觉。除此之外,由于实验框架的注释十分清晰,因此完成本阶段任务的体验较好。

参考

实现代码的过程中没有参考额外资料。