

2021 年第 4 次作业：语法制导翻译

Hollow Man

1

(50 分) 写一个 SDD，完成下面的题目：

❖ 在C语言中，自增运算符只能作用于“左值”（如变量名），而 $3++$ 和 $(id + id)++$ 这样的表达式在编译时都会得到如下的错误提示：

invalid lvalue in increment

现有如下简化的C语言表达式文法：

$E \rightarrow E + E \mid (E) \mid E ++ \mid id \mid number$

写出一个语法制导定义或翻译方案，它检查++的运算对象是否合法。

给非终结符 E 一个综合属性 v，其值可取 lvalue 或 rvalue，分别表示 E 是左值表达式和右值表达式，那么语法制导定义如下（无输出则表示无错）：

	产生式	语法规则
1)	$E \rightarrow E + E2$	$E.v = rvalue$
2)	$E \rightarrow (E1)$	$E.v = E1.v$
3)	$E \rightarrow E1++$	if $E1.v = rvalue$ then printf("invalid lvalue in increment"); $E.v := rvalue$
4)	$E \rightarrow id$	$E.v := lvalue$
5)	$E \rightarrow num$	$E.v := rvalue$

2

(50 分) 以作业二中的后缀表达式文法为基础：

$S \rightarrow S S + \mid S S * \mid id$

设计一个语法制导定义（SDD），将每一个输入的后缀表达式转换为等价的中缀表达式，

但不带冗余括号。如：输入 $ab*cd++$ ，输出 $a*b+(c+d)$ ；输入 $ab*cd++e+$ ，输

出 $a*b*(c+d)+e$ 。

属性的含义：

precedence: 令 +, *, 和单 id 的优先级分别为 0, 1, 2，通过此来加括号。

expr: 生成的中缀表达式。

	产生式	语法规则
1)	$L \rightarrow S_n$	if $S_n.expr$ then printf($S_n.expr$)
2)	$S_n \rightarrow S_1 S_2 +$	$S_n.precedence=0$
		$S_n.expr=S_1.expr "+" S_2.expr$
3)	$S_n \rightarrow S_1 S_2 *$	$S_n.precedence=1$
		$S_n.expr=(S_n.precedence > S_1.precedence ? "(" S_1.expr ")" : S_1.expr) "*" (S_n.precedence >= S_2.precedence ? "(" S_2.expr ")" : S_2.expr)$
4)	$S_n \rightarrow id$	$S_n.precedence=2$
		$S_n.expr = id$

二.论述题 (共 1 题,33.4 分)

1

(100 分) 如果觉得第一大题的两道题目有点牛刀小试的感觉, 可以考虑玩玩下面的这道题 (5.1 节 PPT 中有) 。

注意: 全部完成第一大题的两道小题即视为完成本次作业, 只完成第二大题同样视为完成本次作业; 两大题都正确完成者可以申请加分 (微信单独申请, 直接加平时成绩的总分)。大题题号后的分数是系统加的, 不要管它。

❖ (P195) 设计一个SDD, 将一个带有+和*的中缀表达式翻译成没有冗余括号的表达式。比如, 因为两个运算符都是左结合的, 并且*的优先级高于+, 所以

$((a*(b+c))*d)$

可翻译为:

$a*(b+c)*d$

注意: 为了降低难度, 可以无二义的左递归文法作为基础文法进行分析。

参考: <https://github.com/fool2fish/dragon-book-exercise-answers/blob/master/ch05/5.3/5.3.md#532->

使用语法:

$L \rightarrow En$
 $E \rightarrow E1 + T$

$$\begin{aligned}
 E &\rightarrow T \\
 T &\rightarrow T_1 * F \\
 T &\rightarrow F \\
 F &\rightarrow (E) \\
 F &\rightarrow \text{digit}
 \end{aligned}$$

其中 E_n 包括了 E 和 E_1 。

属性的含义：

wrapped: 表达式最外层是否有括号。

precedence: 令 $+$, $*$, $()$ 和单 digit 的优先级分别为 0, 1, 2, 3。如果表达式最外层有括号, 则为去掉括号后最后被计算的运算符的优先级, 否则为表达式最后被计算的运算符的优先级。

expr: 表达式。

cleanExpr: 去除了冗余括号的表达式。

	产生式	语法规则
1)	$L \rightarrow E$	$L.\text{cleanExpr} = E.\text{wrapped} ? E.\text{cleanExpr} : E.\text{expr}$
2)	$E \rightarrow E_1 + T$	$E.\text{wrapped} = \text{false}$
		$E.\text{precedence} = 0$
		$E.\text{expr} = E_1.\text{expr} "+" T.\text{expr}$
		$E.\text{cleanExpr} = (E_1.\text{wrapped} ? E_1.\text{cleanExpr} : E_1.\text{expr}) "+" (T.\text{wrapped} ? T.\text{cleanExpr} : T.\text{expr})$
3)	$E \rightarrow T$	$E.\text{wrapped} = T.\text{wrapped}$
		$E.\text{precedence} = T.\text{precedence}$
		$E.\text{expr} = T.\text{expr}$
		$E.\text{cleanExpr} = T.\text{cleanExpr}$
4)	$T \rightarrow T_1 * F$	$T.\text{wrapped} = \text{false}$
		$T.\text{precedence} = 1$
		$T.\text{expr} = T_1.\text{expr} "*" F.\text{expr}$
		$T.\text{cleanExpr} = (T_1.\text{wrapped} \ \&\& \ T_1.\text{precedence} \geq 1 ? T_1.\text{cleanExpr} : T_1.\text{expr}) "*" (F.\text{wrapped} \ \&\& \ F.\text{precedence} \geq 1 ? F.\text{cleanExpr} : F.\text{expr})$
5)	$T \rightarrow F$	$T.\text{wrapped} = F.\text{wrapped}$
		$T.\text{precedence} = F.\text{precedence}$
		$T.\text{expr} = F.\text{expr}$
		$T.\text{cleanExpr} = F.\text{cleanExpr}$
6)	$F \rightarrow (E)$	$F.\text{wrapped} = \text{true}$
		$F.\text{precedence} = E.\text{precedence}$
		$F.\text{expr} = "(" E.\text{expr} ")"$
		$F.\text{cleanExpr} = E.\text{cleanExpr}$
7)	$F \rightarrow \text{digit}$	$F.\text{wrapped} = \text{false}$
		$F.\text{precedence} = 3$
		$F.\text{expr} = \text{digit}$
		$F.\text{cleanExpr} = \text{digit}$