# Week 9

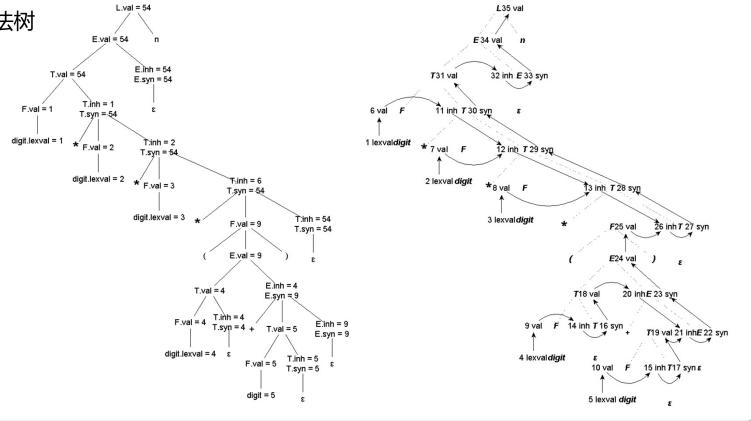
Xiaoyuan Xie 谢晓园 xxie@whu.edu.cn 计算机学院E301

■ PPT: SDD如下表所示, 为表达式 1 \* 2 \* 3 \* (4 + 5)n 画出注释语法树和依赖图

产生式	语法规则
L -> En	L.val = E.val
E -> TE'	E'.inh = T.val E.val = E'.syn
E' -> +TE <sub>1</sub> '	$E_1$ '.inh = E'.inh + T.val E'.syn = $E_1$ '.syn
Ε' -> ε	E'.syn = E'.inh
T -> FT'	T'.inh = F.val T.val = T'.syn
T' -> *FT <sub>1</sub> '	T <sub>1</sub> '.inh = T'.inh * F.val T'.syn = T <sub>1</sub> '.syn
Τ' -> ε	T'.syn = T'.inh
F -> (E)	F.val = E.val
F -> digit	F.val = digit.lexval

■ 左) 注释语法树

■ 右)依赖图



■ 教材P203 5.2.4 这个文法生成了含"小数点"的二进制数

S -> L.L|L L -> LB|B B -> 0|1

设计一个L属性的SDD来计算S.val,即输入串的十进制数。

#### 其中:

- isLeft 继承属性,表示是否在小数点左边
- len 综合属性,表示二进制串的长度
- val 综合属性

产生式	语法规则
S -> L_1.L_2	L_1.isLeft = <b>true</b> L_2.isLeft = <b>false</b> S.val = L_1.val + L_2.val
S -> L	L.isLeft = <b>true</b> S.val = L.val
L -> L_1B	L_1.isLeft = L.isLeft L.len = L_1.len + 1 L.val = L.isLeft ? (L_1.val * 2 + B.val) : (L_1.val + B.val * 2^(-L.len))
L -> B	L.len = 1 L.val = L.isLeft ? B.val : B.val/2
B -> 0	B.val = 0
B -> 1	B.val = 1

■ **教材P207 5.3.1** 下面是涉及运算符+和整数或浮点数运算分量的表达式的文法。 区分浮点数的方法是看它有无小数点

T -> num.num | num

■ 1)给出一个SDD来确定每个项T和表达式E的类型。

产生式	语法规则
E -> E_1 + T	(E_1.type ==T.type) ? (E.type = E_1.type) : (E.type = float)
E -> T	E.type = T.type
T -> num.num	T.type = float
T -> num	T.type = int

■ **教材P207 5.3.1** 下面是涉及运算符+和整数或浮点数运算分量的表达式的文法。 区分浮点数的方法是看它有无小数点

#### T -> num.num | num

■ 2)扩展这个得到的SDD,使得它可以把表达式转换成为后缀表达式。使用一个单目运算符intToFloat把一个整数转换为相等的浮点数。

产生式	语法规则
E -> E_1 + T	(E_1.type ==T.type) ? (E.type = E_1.type) : (E.type = float)  if (E_1.type == int && T.type == float) then E_1 = intToFloat(E_1)  else if (T.type == int && E_1.type == float) then T = intToFloat(T)  E.val = (E_1.val , T.val , +)
E -> T	E.type = T.type E.val = T.val
T -> num.num	T.type = float T.val = num.num
T -> num	T.type = int T.val = num

- **教材P207 5.3.2** 给出一个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
  - 设计产生式如下:

$$E \rightarrow E + T \mid T$$

■ 1) 方法一:把表达式全部括号去掉,然后在必要的地方加上括号。

产生式	语法规则	
L -> En	L.expr = E.expr	
E -> E_1 + T	T.op == plus <b>?</b> E.expr = E_1.expr "+" "(" T.expr ")" <b>:</b> E.expr = E_1.expr "+" T.expr E.op = plus	
E -> T	E.expr = T.expr E.op = T.op	
T -> T_1 * F	<pre>if F.op == plus    F.op == times then   if T.op == plus then T.expr = "(" T_1.expr ")" "*" "(" F.expr ")"   else T.expr = T_1.expr "*" "(" F.expr ")"   else if T.op == plus then T.expr = "(" T_1.expr ")" "*" F.expr   else T.expr = T_1.expr "*" F.expr   T.op = times</pre>	其中的属性和值: expr:表达式
T -> F	T.expr = F.expr T.op = F.op	op:运算操作
F -> (E)	F.expr = E.expr F.op = E.op	glus:表示加 times:表示乘
F -> digit	F.expr = digit.lexval F.op = id	id:表示digit

#### ■ 2) 方法二:在叶子节点判断是否需要去掉冗余括号,保留必要括号。

产生式	语法规则
L -> En	E.left_op = 0
E -> E_1 + T	E_1.left_op = E.left_op
E -> T	T.left_op = E.left_op
	T_1.left_op = T.left_op
T -> F	F.left_op = T.left_op F.right_op = T.left_op T_self_op = F.self_op T.expr = F.expr
F -> (E)	E.left_op = 0
F -> digit	F.expr = digit.lexval F.self_op = 3

其中几个属性和值:

expr:表达式

left\_op:左侧算符优先级

right\_op:右侧算符优先级

self\_op:自身算符优先级

0:表示左右无运算对象

1、2:分别表示加、乘

3:表示括号或者digit

Thank you!