#### 2025年春季学期《编译工程》



# 语法分析 LR分析器的简单模型

李 诚

国家高性能计算中心(合肥)、信息与计算机国家级实验教学示范中心 计算机科学与技术学院

2025年03月13日



#### 语法分析的主要方法



#### · 自顶向下(Top-down)

- ·针对输入串,从文法的开始符号出发,尝试根据产生式规则推导(derive) 出该输入串。
- LL(1)文法及非递归预测分析方法
- left-to-right scan + leftmost derivation

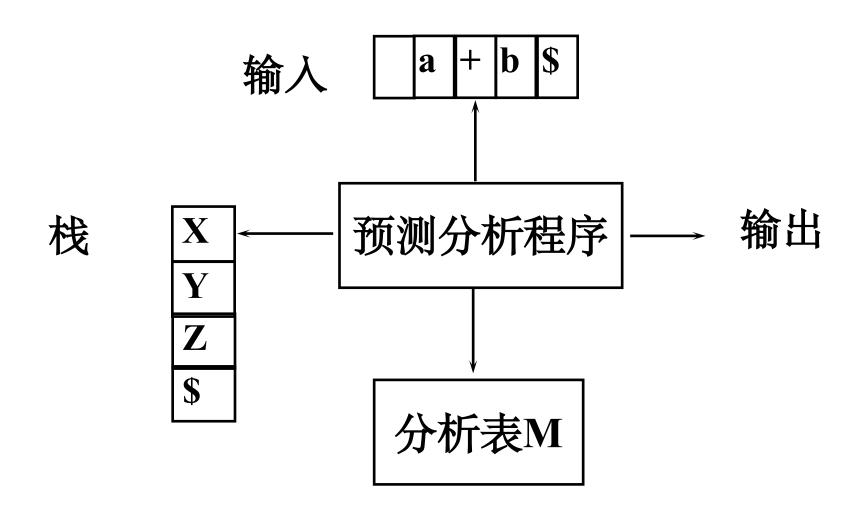
#### · 自底向上 (Bottom-up)

- 针对输入串,尝试根据产生式规则归约 (reduce) 到文法的开始符号。
- LR(k)文法及其分析器
- left-to-right scan + rightmost derivation



## 复习: LL(1)非递归分析







#### Ø 复习: LL(1)非递归分析

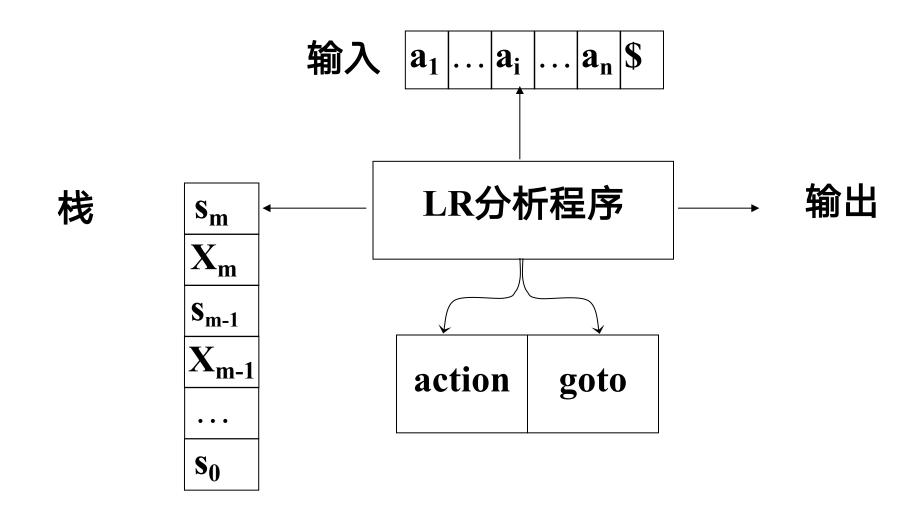


•行: 非终结符; 列: 终结符 或\$; 单元: 产生式

非终			输入	符号		
结符	id	+	*	(	)	\$
E	$E \rightarrow$			$E \rightarrow$		
	TE'			TE'		
<b>E</b> '		$E' \rightarrow$			$E' \rightarrow \varepsilon$	$E' \rightarrow \varepsilon$
		+ <b>TE</b> '				
<b>T</b>	$T \rightarrow$			$T \rightarrow$		
	FT'			FT'		
<i>T</i> '		$T' \rightarrow \varepsilon$	$T' \rightarrow *FT'$		$T' \rightarrow \varepsilon$	$T' \rightarrow \varepsilon$
F	$F \rightarrow id$			$F \rightarrow (E)$		







## ☑ LR分析器



Sj: 总结了栈中该状态以下的信息  $|\mathbf{a}_1| \dots |\mathbf{a}_i| \dots |\mathbf{a}_n|$ Xi: 代表文法符号 LR分析程序 输出 栈  $\mathbf{S}_{\mathbf{m}}$  $S_{m-1}$  $X_{m-1}$ action goto  $S_0$ action[s<sub>m</sub>, a<sub>i</sub>]: 移进|归约|接受|出错  $goto[s_{m-r}, A] = s_i$ : 移进 $A n s_i$  (归约后使用)





例 
$$(1) E \rightarrow E + T$$
  $(2) E \rightarrow T$ 

(3) 
$$T \rightarrow T * F$$
 (4)  $T \rightarrow F$ 

(5) 
$$F \rightarrow (E)$$
 (6)  $F \rightarrow id$ 

状态		动 作 action						转 移 goto		
, v.s.	id	+	*	(	)	\$	$\boldsymbol{E}$	T	$\boldsymbol{F}$	
0	<i>s</i> 5			<i>s</i> 4			1	2	3	
1		<i>s</i> 6				acc				
2		r2	<i>s</i> 7		r2	<i>r</i> 2				
3		r4	r4		r4	r4				
4	<i>s</i> 5			<i>s</i> 4			8	2	3	
5		r6	r6		r6	r6				
6	<i>s</i> 5			s4				9	3	





例 
$$(1) E \rightarrow E + T$$
  $(2) E \rightarrow T$ 

(3) 
$$T \rightarrow T * F$$
 (4)  $T \rightarrow F$ 

(5) 
$$F \rightarrow (E)$$
 (6)  $F \rightarrow id$ 

11V- <del>V</del> -		action						goto	
状态	id	+	*	(	)	\$	$\boldsymbol{\mathit{E}}$	T	F
0	<i>s</i> 5			<i>s</i> 4			1	2	3
1		<i>s</i> 6				acc			
2		r2	s7		r2	r2			
3		r4	r4		r4	r4			
4	<i>s</i> 5			<i>s</i> 4			8	2	3
5		r6	r6		r6	r6			
6	<i>s</i> 5			s4				9	3





栈	输入	动作
0	id * id + id \$	

10-4-			goto						
状态	id	+	*	(	)	\$	E	T	F
0	<i>s</i> 5			s4		Î	1	2	3
1		<i>s</i> 6				acc			
2	·	r2	<i>s</i> 7		r2	<u>r2</u>			
3		r4	<u>r4</u>		<u>r4</u>	<u>r4</u>			
4	<i>s</i> 5			s4			8	2	3
5		r6	<u>r6</u>		<u>r6</u>	<u>r6</u>			
6	s5			s4				9	3





栈	输入	动作
0	id * id + id \$	移进 (查action表)

10-4-			goto						
状态	id	+	*	(	)	\$	E	T	F
0	<i>s</i> 5			s4			1	2	3
1		<i>s</i> 6				acc			
2		r2	<i>s</i> 7		r2	<u>r2</u>			
3		r4	<u>r4</u>		<u>r4</u>	<u>r4</u>			
4	<i>s</i> 5			<i>s</i> 4			8	2	3
5		r6	<u>r6</u>		<u>r6</u>	<u>r6</u>			
6	s5			s4				9	3





栈	输入	动作
	1141 / 1	
0	id * id + id \$	移进
0 id 5	* id + id \$	

10-4-			goto						
状态	id	+	*	(	)	\$	E	T	F
0	<i>s</i> 5			s4			1	2	3
1		<i>s</i> 6				acc			
2		r2	<i>s</i> 7		r2	<u>r2</u>			
3		r4	<u>r4</u>		<u>r4</u>	<u>r4</u>			
4	<i>s</i> 5			<i>s</i> 4			8	2	3
5		r6	<u>r6</u>		<u>r6</u>	<u>r6</u>			
6	s5			s4				9	3





栈	输入	动作					
0	id * id + id \$	移进					
0 id 5	* id + id \$	按 $F \rightarrow id$ 归约					
		<ol> <li>1. 查action[5, *]=&gt;归约</li> <li>2. 执行归约(F → α):</li> </ol>					
		个<状态,符号>对					
	• 将(F, 3)压入栈						

状态			goto						
	id	+	*	(	)	\$	E	T	F
0	<i>s</i> 5			s4			1	2	3
1		s6				acc			
2		r2	s7		r2	<u>r2</u>			
3		r4	<u>r4</u>		<u>r4</u>	<u>r4</u>			
4	<i>s</i> 5			s4			8	2	3
5		r6	<u>r6</u>		<u>r6</u>	<u>r6</u>			
6	s5			s4				9	3





栈	输入	动作
0	id * id + id \$	移进
0 id 5	* id + id \$	接 $F \rightarrow id$ 归约
0 F 3	* id + id \$	

10-4-			goto						
状态	id	+	*	(	)	\$	E	T	F
0	<i>s</i> 5			s4			1	2	3
1		<i>s</i> 6				acc			
2		r2	<i>s</i> 7		r2	<u>r2</u>			
3		r4	<u>r4</u>		<u>r4</u>	<u>r4</u>			
4	<i>s</i> 5			<i>s</i> 4			8	2	3
5		r6	<u>r6</u>		<u>r6</u>	<u>r6</u>			
6	s5			s4				9	3





栈	输入	动作
0	id * id + id \$	移进
0 id 5	* id + id \$	接 $F \rightarrow id$ 归约
0 F 3	* id + id \$	接 $T \rightarrow F$ 归约

10-4-			goto						
状态	id	+	*	(	)	\$	E	T	F
0	<i>s</i> 5			s4			1	2	3
1		<i>s</i> 6				acc			
2		r2	<i>s</i> 7		r2	<u>r2</u>			
3		r4	<u>r4</u>		<u>r4</u>	<u>r4</u>			
4	<i>s</i> 5			<i>s</i> 4			8	2	3
5		r6	<u>r6</u>		<u>r6</u>	<u>r6</u>			
6	s5			s4				9	3





栈	输入	动作
0	id * id + id \$	移进
0 id 5	* id + id \$	按 $F \rightarrow id$ 归约
0 F 3	* id + id \$	接 $T \rightarrow F$ 归约
0 T 2	* id + id \$	

ID-H-	action						goto		
状态	id	+	*	(	)	\$	E	T	F
0	<i>s</i> 5			<i>s</i> 4			1	2	3
1		<i>s</i> 6				acc			
2		r2	s7		r2	<u>r2</u>			
3		r4	<u>r4</u>		<u>r4</u>	<u>r4</u>			
4	<i>s</i> 5			s4			8	2	3
5		r6	<u>r6</u>		<u>r6</u>	<u>r6</u>			
6	s5			s4				9	3





栈	输入	动作
0	id * id + id \$	移进
0 id 5	* id + id \$	按 $F \rightarrow id$ 归约
0 F 3	* id + id \$	接 $T \rightarrow F$ 归约
0 T 2	* id + id \$	移进

.15-4-	action						goto		
状态	id	+	*	(	)	\$	E	T	F
0	<i>s</i> 5			s4			1	2	3
1		<i>s</i> 6				acc			
2		r2	s7		r2	<u>r2</u>			
3		r4	<u>r4</u>		<u>r4</u>	<u>r4</u>			
4	<i>s</i> 5			s4			8	2	3
5		r6	<u>r6</u>		<u>r6</u>	<u>r6</u>			
6	s5			s4				9	3





栈	输入	动作
0	id * id + id \$	移进
0 id 5	* id + id \$	按 $F \rightarrow id$ 归约
0 F 3	* id + id \$	接 $T \rightarrow F$ 归约
0 T 2	* id + id \$	移进
0 T 2 * 7	id + id \$	

10-4-	action						goto			
状态	id	+	*	(	)	\$	E	T	F	
0	<i>s</i> 5			s4			1	2	3	
1		s6				acc				
2		r2	s7		r2	<u>r2</u>				
3		r4	<u>r4</u>		<u>r4</u>	<u>r4</u>				
4	<i>s</i> 5			s4			8	2	3	
5		r6	<u>r6</u>		<u>r6</u>	<u>r6</u>				
6	s5			s4				9	3	





栈	输入	动作
0	id * id + id \$	移进
0 id 5	* id + id \$	按 $F \rightarrow id$ 归约
0 F 3	* id + id \$	接 $T \rightarrow F$ 归约
0 T 2	* id + id \$	移进
$0 T 2 \star 7$	id + id \$	移进

10-4-			goto						
状态	id	+	*	(	)	\$	E	T	F
0	<i>s</i> 5			s4			1	2	3
1		s6				acc			
2		r2	s7		r2	<u>r2</u>			
3		r4	<u>r4</u>		<u>r4</u>	<u>r4</u>			
4	<i>s</i> 5			<i>s</i> 4			8	2	3
5		r6	<u>r6</u>		<u>r6</u>	<u>r6</u>			
6	s5			s4				9	3





栈	输入	动作
0	id * id + id \$	移进
0 id 5	* id + id \$	按 $F \rightarrow id$ 归约
0 F 3	* id + id \$	接 $T \rightarrow F$ 归约
0 T 2	* id + id \$	移进
0 T2 * 7	id + id \$	移进
0 T 2 * 7 id 5	+ id \$	

10-4-	action						goto		
状态	id	+	*	(	)	\$	E	T	F
0	<i>s</i> 5			s4			1	2	3
1		s6				acc			
2		r2	<i>s</i> 7		r2	<u>r2</u>			
3		r4	<u>r4</u>		<u>r4</u>	<u>r4</u>			
4	<i>s</i> 5			s4			8	2	3
5		r6	<u>r6</u>		<u>r6</u>	<u>r6</u>			
6	s5			s4				9	3





栈	输入	动作
0	id * id + id \$	移进
0 id 5	* id + id \$	按 $F \rightarrow id$ 归约
0 F 3	* id + id \$	接 $T \rightarrow F$ 归约
0 T 2	* id + id \$	移进
0 T2 * 7	id + id \$	移进
0 T 2 * 7 id 5	+ id \$	按 $F \rightarrow id$ 归约

	action						goto		
状态	id	+	*	(	)	\$	E	T	F
0	<i>s</i> 5			s4			1	2	3
1		<i>s</i> 6				acc			
2		r2	s7		r2	<u>r2</u>			
3		r4	<u>r4</u>		<u>r4</u>	<u>r4</u>			
4	<i>s</i> 5			<i>s</i> 4			8	2	3
5		r6	<u>r6</u>		<u>r6</u>	<u>r6</u>			
6	s5			s4				9	3





栈	输入	动作
0	id * id + id \$	移进
0 id 5	* id + id \$	按 $F \rightarrow id$ 归约
0 F 3	* id + id \$	接 $T \rightarrow F$ 归约
0 T 2	* id + id \$	移进
$0 T2 \star 7$	id + id \$	移进
0 T 2 * 7 id 5	+ id \$	按 $F \rightarrow id$ 归约
0 T2 * 7 F 10	+ id \$	

10-4-	action							goto	
状态	id	+	*	(	)	\$	E	T	F
0	<i>s</i> 5			s4			1	2	3
1		s6				acc			
2		r2	s7		r2	<u>r2</u>			
3		r4	<u>r4</u>		<u>r4</u>	<u>r4</u>			
4	<i>s</i> 5			<i>s</i> 4			8	2	3
5		r6	<u>r6</u>		<u>r6</u>	<u>r6</u>			
6	s5			s4				9	3





栈	输入	动作
0	id * id + id \$	移进
0 id 5	* id + id \$	按 $F \rightarrow id$ 归约
0 F 3	* id + id \$	接 $T \rightarrow F$ 归约
0 T 2	* id + id \$	移进
0 T2 * 7	id + id \$	移进
0 T 2 * 7 id 5	+ id \$	按 $F \rightarrow id$ 归约
0 T 2 * 7 F 10	+ id \$	接 $T \rightarrow T*F$ 归约

10-4-	action						goto		
状态	id	+	*	(	)	\$	E	T	F
0	<i>s</i> 5			s4			1	2	3
1		<i>s</i> 6				acc			
2		r2	<i>s</i> 7		r2	<u>r2</u>			
3		r4	<u>r4</u>		<u>r4</u>	<u>r4</u>			
4	<i>s</i> 5			s4			8	2	3
5		r6	<u>r6</u>		<u>r6</u>	<u>r6</u>			
6	s5			s4				9	3





栈	输入	动作
0	id * id + id \$	移进
0 id 5	* id + id \$	接 $F \rightarrow id$ 归约
0 F 3	* id + id \$	接 $T \rightarrow F$ 归约
0 T 2	* id + id \$	移进
0 T2 * 7	id + id \$	移进
0 T 2 * 7 id 5	+ id \$	按 $F \rightarrow id$ 归约
0 T2 * 7 F 10	+ id \$	接 $T \rightarrow T*F$ 归约
• • •	• • •	• • •

10-4-	action						goto		
状态	id	+	*	(	)	\$	E	T	F
0	<i>s</i> 5			s4			1	2	3
1		s6				acc			
2		r2	<i>s</i> 7		r2	<u>r2</u>			
3		r4	<u>r4</u>		<u>r4</u>	<u>r4</u>			
4	<i>s</i> 5			s4			8	2	3
5		r6	<u>r6</u>		<u>r6</u>	<u>r6</u>			
6	s5			s4				9	3





栈	输入	动作
0	id * id + id \$	移进
0 id 5	* id + id \$	接 $F \rightarrow id$ 归约
0 F 3	* id + id \$	接 $T \rightarrow F$ 归约
0 T 2	* id + id \$	移进
0 T2 * 7	id + id \$	移进
0 T2 * 7 id 5	+ id \$	接 $F \rightarrow id$ 归约
0 T2 * 7 F 10	+ id \$	接 $T \rightarrow T*F$ 归约
• • •	• • •	• • •
0 E 1	\$	

10-4-	action						goto		
状态	id	+	*	(	)	\$	E	T	F
0	<i>s</i> 5			s4			1	2	3
1		<i>s</i> 6				acc			
2		r2	<i>s</i> 7		r2	<u>r2</u>			
3		r4	<u>r4</u>		<u>r4</u>	<u>r4</u>			
4	<i>s</i> 5			s4			8	2	3
5		r6	<u>r6</u>		<u>r6</u>	<u>r6</u>			
6	s5			s4				9	3





栈	输入	动 作
0	id * id + id \$	移进
0 id 5	* id + id \$	按 $F \rightarrow id$ 归约
0 F 3	* id + id \$	接 $T \rightarrow F$ 归约
0 T 2	* id + id \$	移进
0 T2 * 7	id + id \$	移进
0 T2 * 7 id 5	+ id \$	接 $F \rightarrow id$ 归约
0 T2 * 7 F 10	+ id \$	接 $T \rightarrow T*F$ 归约
• • •	• • •	• • •
0 E 1	\$	接受

状态	action						goto		
	id	+	*	(	)	\$	E	T	F
0	<i>s</i> 5			s4			1	2	3
1		<i>s</i> 6				acc			
2		r2	<i>s</i> 7		r2	<u>r2</u>			
3		r4	<u>r4</u>		<u>r4</u>	<u>r4</u>			
4	<i>s</i> 5			<i>s</i> 4			8	2	3
5		r6	<u>r6</u>		<u>r6</u>	<u>r6</u>			
6	s5			s4				9	3





#### • 关键在于构造LR分析表

- 计算所有可能的状态
  - 每一个状态描述了语法分析过程中所处的位置
  - 可确定正在分析的产生式集合
  - 可确定句柄形成的中间步骤
- •明确状态之前的跳转关系
- 明确状态与输入之间对应的移进或者归约操作

#### 2025年春季学期《编译工程》



# 一起努力 打造国产基础软硬件体系!

李 诚

国家高性能计算中心(合肥)、信息与计算机国家级实验教学示范中心 计算机科学与技术学院

2025年03月13日