

# 语法分析

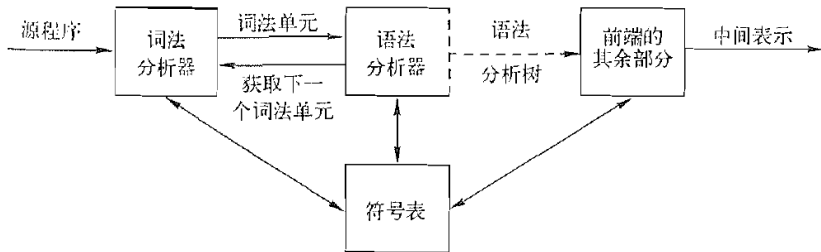
魏恒峰

hfwei@nju.edu.cn

2020 年 11 月 23 日



## 输入：词法单元流 & 语言的语法规则



## 输出：语法分析树 (Parse Tree)

## 语法分析举例

$\langle \text{Stmt} \rangle \rightarrow \langle \text{Id} \rangle = \langle \text{Expr} \rangle ;$
$\langle \text{Stmt} \rangle \rightarrow \{ \langle \text{StmtList} \rangle \}$
$\langle \text{Stmt} \rangle \rightarrow \text{if} ( \langle \text{Expr} \rangle ) \langle \text{Stmt} \rangle$
$\langle \text{StmtList} \rangle \rightarrow \langle \text{Stmt} \rangle$
$\langle \text{StmtList} \rangle \rightarrow \langle \text{StmtList} \rangle \langle \text{Stmt} \rangle$
$\langle \text{Expr} \rangle \rightarrow \langle \text{Id} \rangle$
$\langle \text{Expr} \rangle \rightarrow \langle \text{Num} \rangle$
$\langle \text{Expr} \rangle \rightarrow \langle \text{Expr} \rangle \langle \text{Optr} \rangle \langle \text{Expr} \rangle$
$\langle \text{Id} \rangle \rightarrow x$
$\langle \text{Id} \rangle \rightarrow y$
$\langle \text{Num} \rangle \rightarrow 0$
$\langle \text{Num} \rangle \rightarrow 1$
$\langle \text{Num} \rangle \rightarrow 9$
$\langle \text{Optr} \rangle \rightarrow >$
$\langle \text{Optr} \rangle \rightarrow +$

		$\langle \text{Stmt} \rangle$
if (	$\langle \text{Expr} \rangle$	$\langle \text{Stmt} \rangle$
if (	$\langle \text{Expr} \rangle \langle \text{Optr} \rangle \langle \text{Expr} \rangle$	$\langle \text{Stmt} \rangle$
if (	$\langle \text{Id} \rangle \langle \text{Optr} \rangle \langle \text{Expr} \rangle$	$\langle \text{Stmt} \rangle$
if (	$x \langle \text{Optr} \rangle \langle \text{Expr} \rangle$	$\langle \text{Stmt} \rangle$
if (	$x > \langle \text{Expr} \rangle$	$\langle \text{Stmt} \rangle$
if (	$x > \langle \text{Num} \rangle$	$\langle \text{Stmt} \rangle$
if (	$x > 9$	$\langle \text{Stmt} \rangle$
if (	$x > 9$	{ $\langle \text{StmtList} \rangle$ }
if (	$x > 9$	{ $\langle \text{StmtList} \rangle \langle \text{Stmt} \rangle$ }
if (	$x > 9$	{ $\langle \text{Stmt} \rangle$ }
if (	$x > 9$	{ $\langle \text{Id} \rangle = \langle \text{Expr} \rangle ;$ }
if (	$x > 9$	{ $x = \langle \text{Expr} \rangle ;$ }
if (	$x > 9$	{ $x = \langle \text{Num} \rangle ;$ }
if (	$x > 9$	{ $x = 0 ;$ }
if (	$x > 9$	{ $x = 0 ; \langle \text{Id} \rangle = \langle \text{Expr} \rangle ;$ }
if (	$x > 9$	{ $x = 0 ; y = \langle \text{Expr} \rangle$ }
if (	$x > 9$	{ $x = 0 ; y = \langle \text{Expr} \rangle \langle \text{Optr} \rangle \langle \text{Expr} \rangle$ }
if (	$x > 9$	{ $x = 0 ; y = \langle \text{Id} \rangle \langle \text{Optr} \rangle \langle \text{Expr} \rangle$ }
if (	$x > 9$	{ $x = 0 ; y = y \langle \text{Optr} \rangle \langle \text{Expr} \rangle$ }
if (	$x > 9$	{ $x = 0 ; y = y + \langle \text{Expr} \rangle$ }
if (	$x > 9$	{ $x = 0 ; y = y + \langle \text{Num} \rangle$ }
if (	$x > 9$	{ $x = 0 ; y = y + 1 ;$ }

## 语法分析阶段的主题之一: 上下文无关文法

```

<Stmt> → <Id> = <Expr> ;
<Stmt> → { <StmtList> }
<Stmt> → if ( <Expr> ) <Stmt>
<StmtList> → <Stmt>
<StmtList> → <StmtList> <Stmt>
<Expr> → <Id>
<Expr> → <Num>
<Expr> → <Expr> <Optr> <Expr>
  <Id> → x
  <Id> → y
  <Num> → 0
  <Num> → 1
  <Num> → 9
  <Optr> → >
  <Optr> → +

```

## 语法分析阶段的主题之二: 构建语法分析树

$\langle \text{Stmt} \rangle$			
if (	$\langle \text{Expr} \rangle$	)	$\langle \text{Stmt} \rangle$
if (	$\langle \text{Expr} \rangle$ $\langle \text{Optr} \rangle$ $\langle \text{Expr} \rangle$	)	$\langle \text{Stmt} \rangle$
if (	$\langle \text{Id} \rangle$ $\langle \text{Optr} \rangle$ $\langle \text{Expr} \rangle$	)	$\langle \text{Stmt} \rangle$
if (	x $\langle \text{Optr} \rangle$ $\langle \text{Expr} \rangle$	)	$\langle \text{Stmt} \rangle$
if (	x > $\langle \text{Expr} \rangle$	)	$\langle \text{Stmt} \rangle$
if (	x > $\langle \text{Num} \rangle$	)	$\langle \text{Stmt} \rangle$
if (	x > 9	)	$\langle \text{Stmt} \rangle$
if (	x > 9	{	$\langle \text{StmtList} \rangle$ }
if (	x > 9	{	$\langle \text{StmtList} \rangle$ $\langle \text{Stmt} \rangle$ }
if (	x > 9	{	$\langle \text{Stmt} \rangle$ $\langle \text{Stmt} \rangle$ }
if (	x > 9	{	$\langle \text{Id} \rangle = \langle \text{Expr} \rangle ;$ $\langle \text{Stmt} \rangle$ }
if (	x > 9	{	x = $\langle \text{Expr} \rangle ;$ $\langle \text{Stmt} \rangle$ }
if (	x > 9	{	x = $\langle \text{Num} \rangle ;$ $\langle \text{Stmt} \rangle$ }
if (	x > 9	{	x = 0 $\langle \text{Stmt} \rangle$ }
if (	x > 9	{	x = 0 ; $\langle \text{Id} \rangle = \langle \text{Expr} \rangle ;$ }
if (	x > 9	{	x = 0 ; y = $\langle \text{Expr} \rangle ;$ }
if (	x > 9	{	x = 0 ; y = $\langle \text{Expr} \rangle \langle \text{Optr} \rangle \langle \text{Expr} \rangle ;$ }
if (	x > 9	{	x = 0 ; y = $\langle \text{Id} \rangle \langle \text{Optr} \rangle \langle \text{Expr} \rangle ;$ }
if (	x > 9	{	x = 0 ; y = y $\langle \text{Optr} \rangle \langle \text{Expr} \rangle ;$ }
if (	x > 9	{	x = 0 ; y = y + $\langle \text{Expr} \rangle ;$ }
if (	x > 9	{	x = 0 ; y = y + $\langle \text{Num} \rangle ;$ }
if (	x > 9	{	x = 0 ; y = y + 1 ; }

### 语法分析阶段的主题之三: 错误恢复



报错、**恢复**、继续分析



## <Context-Free Grammar>

上下文无关文法

## Definition (Context-Free Grammar (CFG); 上下文无关文法)

上下文无关文法  $G$  是一个四元组  $G = (T, N, P, S)$ :

- ▶  $T$  是**终结符号** (Terminal) 集合, 对应于词法分析器产生的词法单元;
- ▶  $N$  是**非终结符号** (Non-terminal) 集合;
- ▶  $P$  是**产生式** (Production) 集合;

$$A \in N \longrightarrow \alpha \in (T \cup N)^*$$

头部/左部 (Head)  $A$ : **单个**非终结符

体部/右部 (Body)  $\alpha$ : 终结符与非终结符构成的串, 也可以是空串  $\epsilon$

- ▶  $S$  为**开始** (Start) 符号。要求  $S \in N$  且唯一。



$$G = (\{a, b\}, \{S\}, P, S)$$

$$S \rightarrow aSb$$

$$S \rightarrow \epsilon$$

$$G = (\{(, )\}, \{S\}, P, S)$$

$$S \rightarrow SS$$

$$S \rightarrow (S)$$

$$S \rightarrow ()$$

$$S \rightarrow \epsilon$$

$stmt \rightarrow$  **if** *expr* **then** *stmt*  
          | **if** *expr* **then** *stmt* **else** *stmt*  
          | **other**

条件语句文法

悬空 (Dangling)-else 文法

$S \rightarrow \text{if } E \text{ then } S \text{ else } S$

$S \rightarrow \text{begin } S L$

$S \rightarrow \text{print } E$

$L \rightarrow \text{end}$

$L \rightarrow ; S L$

$E \rightarrow \text{num} = \text{num}$

**约定:** 如果没有明确指定, 第一个产生式的头部就是开始符号

## 关于终结符号的约定

1) 下述符号是终结符号:

- ① 在字母表里排在前面的小写字母, 比如  $a$ 、 $b$ 、 $c$ 。
- ② 运算符号, 比如  $+$ 、 $*$  等。
- ③ 标点符号, 比如括号、逗号等。
- ④ 数字  $0$ 、 $1$ 、 $\dots$ 、 $9$ 。
- ⑤ **黑体字符串**, 比如 **id** 或 **if**。每个这样的字符串表示一个终结符号。

## 关于非终结符号的约定

2) 下述符号是非终结符号:

- ① 在字母表中排在前面的大写字母, 比如  $A$ 、 $B$ 、 $C$ 。
- ② 字母  $S$ 。它出现时通常表示开始符号。
- ③ 小写、斜体的名字, 比如  $expr$  或  $stmt$ 。

## 推导 (Derivation)

$$E \rightarrow E + E \mid E * E \mid (E) \mid \text{id}$$

推导即是将某个产生式的左边**替换**成它的右边

每一步推导需要选择替换哪个非终结符号, 以及使用哪个产生式

## 推导 (Derivation)

$$E \rightarrow E + E \mid E * E \mid (E) \mid \mathbf{id}$$

$$E \Rightarrow -E \Rightarrow -(E) \Rightarrow -(E + E) \Rightarrow -(\mathbf{id} + E) \Rightarrow -(\mathbf{id} + \mathbf{id})$$



## 推导 (Derivation)

$$E \rightarrow E + E \mid E * E \mid (E) \mid \mathbf{id}$$

$$E \Longrightarrow -E \Longrightarrow -(E) \Longrightarrow -(E + E) \Longrightarrow -(\mathbf{id} + E) \Longrightarrow -(\mathbf{id} + \mathbf{id})$$

$E \Longrightarrow -E$  : 经过一步推导得出

$E \stackrel{+}{\Longrightarrow} -(\mathbf{id} + E)$  : 经过一步或多步推导得出

$E \stackrel{*}{\Longrightarrow} -(\mathbf{id} + E)$  : 经过零步或多步推导得出

## 推导 (Derivation)

$$E \rightarrow E + E \mid E * E \mid (E) \mid \mathbf{id}$$

$$E \Longrightarrow -E \Longrightarrow -(E) \Longrightarrow -(E + E) \Longrightarrow -(\mathbf{id} + E) \Longrightarrow -(\mathbf{id} + \mathbf{id})$$

$E \Longrightarrow -E$  : 经过一步推导得出

$E \xRightarrow{+} -(\mathbf{id} + E)$  : 经过一步或多步推导得出

$E \xRightarrow{*} -(\mathbf{id} + E)$  : 经过零步或多步推导得出

$$E \Longrightarrow -E \Longrightarrow -(E) \Longrightarrow -(E + E) \Longrightarrow -(E + \mathbf{id}) \Longrightarrow -(\mathbf{id} + \mathbf{id})$$

## Definition (Sentential Form; 句型)

如果  $S \xRightarrow{*} \alpha$ , 且  $\alpha \in (T \cup N)^*$ , 则称  $\alpha$  是文法  $G$  的一个**句型**。

$$E \rightarrow E + E \mid E * E \mid (E) \mid \text{id}$$

$$E \Rightarrow -E \Rightarrow -(E) \Rightarrow -(E+E) \Rightarrow -(\text{id} + E) \Rightarrow -(\text{id} + \text{id})$$

## Definition (Sentential Form; 句型)

如果  $S \xRightarrow{*} \alpha$ , 且  $\alpha \in (T \cup N)^*$ , 则称  $\alpha$  是文法  $G$  的一个**句型**。

$$E \rightarrow E + E \mid E * E \mid (E) \mid \text{id}$$

$$E \Rightarrow -E \Rightarrow -(E) \Rightarrow -(E+E) \Rightarrow -(\text{id} + E) \Rightarrow -(\text{id} + \text{id})$$

## Definition (Sentence; 句子)

如果  $S \xRightarrow{*} w$ , 且  $w \in T^*$ , 则称  $w$  是文法  $G$  的一个**句子**。

Definition (文法  $G$  生成的语言  $L(G)$ )

文法  $G$  的**语言**  $L(G)$  是它能推导出的**所有句子**构成的集合。

$$w \in L(G) \iff S \xRightarrow{*} w$$

关于文法  $G$  的**两个基本问题**:

- ▶ **Membership 问题**: 给定字符串  $x \in T^*$ ,  $x \in L(G)$ ?
- ▶  $L(G)$  究竟是什么?

给定字符串  $x \in T^*$ ,  $x \in L(G)$ ?

(即, 检查  $x$  是否符合文法  $G$ )

这就是**语法分析器**的任务:

为输入的词法单元流寻找推导、**构建语法分析树**, 或者报错

## 根节点是文法 $G$ 的起始符号

$\langle \text{Stmt} \rangle$			
if (	$\langle \text{Expr} \rangle$	)	$\langle \text{Stmt} \rangle$
if (	$\langle \text{Expr} \rangle$ $\langle \text{Optr} \rangle$ $\langle \text{Expr} \rangle$	)	$\langle \text{Stmt} \rangle$
if (	$\langle \text{Id} \rangle$ $\langle \text{Optr} \rangle$ $\langle \text{Expr} \rangle$	)	$\langle \text{Stmt} \rangle$
if (	$x$ $\langle \text{Optr} \rangle$ $\langle \text{Expr} \rangle$	)	$\langle \text{Stmt} \rangle$
if (	$x$ $>$ $\langle \text{Expr} \rangle$	)	$\langle \text{Stmt} \rangle$
if (	$x$ $>$ $\langle \text{Num} \rangle$	)	$\langle \text{Stmt} \rangle$
if (	$x$ $>$ $9$	)	$\langle \text{Stmt} \rangle$
if (	$x$ $>$ $9$	{	$\langle \text{StmtList} \rangle$
if (	$x$ $>$ $9$	{	$\langle \text{StmtList} \rangle$ $\langle \text{Stmt} \rangle$
if (	$x$ $>$ $9$	{	$\langle \text{Stmt} \rangle$ $\langle \text{Stmt} \rangle$
if (	$x$ $>$ $9$	{	$\langle \text{Id} \rangle = \langle \text{Expr} \rangle ;$ $\langle \text{Stmt} \rangle$
if (	$x$ $>$ $9$	{	$x = \langle \text{Expr} \rangle ;$ $\langle \text{Stmt} \rangle$
if (	$x$ $>$ $9$	{	$x = \langle \text{Num} \rangle ;$ $\langle \text{Stmt} \rangle$
if (	$x$ $>$ $9$	{	$x = 0 ;$ $\langle \text{Stmt} \rangle$
if (	$x$ $>$ $9$	{	$x = 0 ; \langle \text{Id} \rangle = \langle \text{Expr} \rangle ;$ $\langle \text{Stmt} \rangle$
if (	$x$ $>$ $9$	{	$x = 0 ; y = \langle \text{Expr} \rangle ;$ $\langle \text{Stmt} \rangle$
if (	$x$ $>$ $9$	{	$x = 0 ; y = \langle \text{Expr} \rangle \langle \text{Optr} \rangle \langle \text{Expr} \rangle ;$ $\langle \text{Stmt} \rangle$
if (	$x$ $>$ $9$	{	$x = 0 ; y = \langle \text{Id} \rangle \langle \text{Optr} \rangle \langle \text{Expr} \rangle ;$ $\langle \text{Stmt} \rangle$
if (	$x$ $>$ $9$	{	$x = 0 ; y = y \langle \text{Optr} \rangle \langle \text{Expr} \rangle ;$ $\langle \text{Stmt} \rangle$
if (	$x$ $>$ $9$	{	$x = 0 ; y = y + \langle \text{Expr} \rangle ;$ $\langle \text{Stmt} \rangle$
if (	$x$ $>$ $9$	{	$x = 0 ; y = y + \langle \text{Num} \rangle ;$ $\langle \text{Stmt} \rangle$
if (	$x$ $>$ $9$	{	$x = 0 ; y = y + 1 ;$ $\langle \text{Stmt} \rangle$

## 叶子节点是输入的词法单元流

常用的语法分析器以**自顶向下**或**自底向上**的方式构建中间部分



$L(G)$  是什么?

这是**程序设计语言设计者**需要考虑的问题

$$S \rightarrow SS$$

$$S \rightarrow (S)$$

$$S \rightarrow ()$$

$$S \rightarrow \epsilon$$

$$L(G) =$$

$$S \rightarrow SS$$

$$S \rightarrow (S)$$

$$S \rightarrow ()$$

$$S \rightarrow \epsilon$$

$$L(G) = \{\text{良匹配括号串}\}$$

$$S \rightarrow SS$$

$$S \rightarrow (S)$$

$$S \rightarrow ()$$

$$S \rightarrow \epsilon$$

$$S \rightarrow aSb$$

$$S \rightarrow \epsilon$$

$$L(G) =$$

$$L(G) = \{\text{良匹配括号串}\}$$

$$S \rightarrow SS$$

$$S \rightarrow (S)$$

$$S \rightarrow ()$$

$$S \rightarrow \epsilon$$

$$S \rightarrow aSb$$

$$S \rightarrow \epsilon$$

$$L(G) = \{a^n b^n \mid n \geq 0\}$$

$$L(G) = \{\text{良匹配括号串}\}$$

字母表  $\Sigma = \{a, b\}$  上的所有回文串 (Palindrome) 构成的语言

字母表  $\Sigma = \{a, b\}$  上的所有回文串 (Palindrome) 构成的语言

$$S \rightarrow aSa$$

$$S \rightarrow bSb$$

$$S \rightarrow a$$

$$S \rightarrow b$$

$$S \rightarrow \epsilon$$

字母表  $\Sigma = \{a, b\}$  上的所有**回文串** (Palindrome) 构成的语言

$$S \rightarrow aSa$$

$$S \rightarrow bSb$$

$$S \rightarrow a$$

$$S \rightarrow b$$

$$S \rightarrow \epsilon$$

$$S \rightarrow aSa \mid bSb \mid a \mid b \mid \epsilon$$



$$\{b^n a^m b^{2n} \mid n \geq 0, m \geq 0\}$$

$$\{b^n a^m b^{2n} \mid n \geq 0, m \geq 0\}$$

$$S \rightarrow bSbb \mid A$$

$$A \rightarrow aA \mid \epsilon$$

$$\{x \in \{a, b\}^* \mid x \text{ 中 } a, b \text{ 个数相同}\}$$

$\{x \in \{a, b\}^* \mid x \text{ 中 } a, b \text{ 个数相同}\}$

$$V \rightarrow aVbV \mid bVaV \mid \epsilon$$

$\{x \in \{a, b\}^* \mid x \text{ 中 } a, b \text{ 个数不同}\}$

$\{x \in \{a, b\}^* \mid x \text{ 中 } a, b \text{ 个数不同}\}$

$$S \rightarrow T \mid U$$

$$T \rightarrow VaT \mid VaV$$

$$U \rightarrow VbU \mid VbV$$

$$V \rightarrow aVbV \mid bVaV \mid \epsilon$$

$\{x \in \{a, b\}^* \mid x \text{ 中 } a, b \text{ 个数不同}\}$

$$S \rightarrow T \mid U$$

$$T \rightarrow VaT \mid VaV$$

$$U \rightarrow VbU \mid VbV$$

$$V \rightarrow aVbV \mid bVaV \mid \epsilon$$



练习 (非作业): 证明之



*L-System* (注: 这不是上下文无关文法, 但精神高度一致)



**variables** : A B

**constants** : + -

**start** : A

**rules** :  $(A \rightarrow B-A-B), (B \rightarrow A+B+A)$

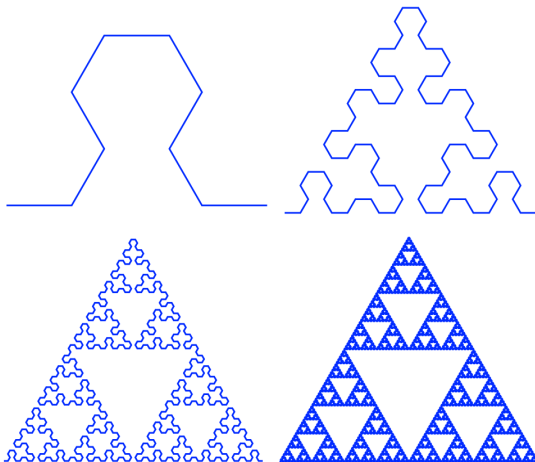
**angle** :  $60^\circ$

$A, B$  : 向前移动并画线

+: 左转

-: 右转

每一步都**并行地**应用**所有**规则



**variables** :  $X Y$

**constants** :  $F + -$

**start** :  $FX$

**rules** :  $(X \rightarrow X+YF+), (Y \rightarrow -FX-Y)$

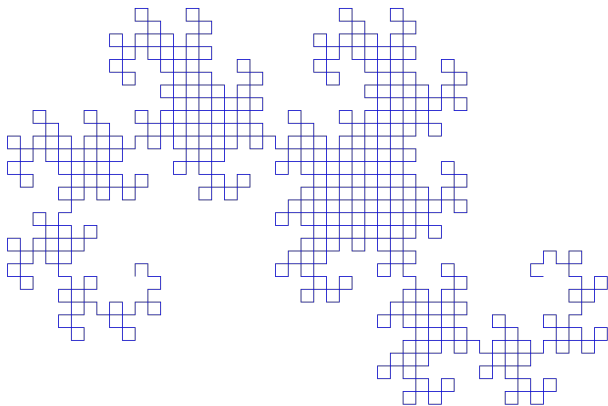
**angle** :  $90^\circ$

$F$  : 向前移动并画线

$+$  : 右转

$-$  : 左转

每一步都**并行地**应用**所有**规则



## Dragon Curve

## 最左 (leftmost) 推导与最右 (rightmost) 推导

$$E \rightarrow E + E \mid E * E \mid (E) \mid \mathbf{id}$$

$$E \xRightarrow{\text{lm}} -E \xRightarrow{\text{lm}} -(E) \xRightarrow{\text{lm}} -(E + E) \xRightarrow{\text{lm}} -(\mathbf{id} + E) \xRightarrow{\text{lm}} -(\mathbf{id} + \mathbf{id})$$

## 最左 (leftmost) 推导与最右 (rightmost) 推导

$$E \rightarrow E + E \mid E * E \mid (E) \mid \mathbf{id}$$

$$E \xRightarrow{\text{lm}} -E \xRightarrow{\text{lm}} -(E) \xRightarrow{\text{lm}} -(E + E) \xRightarrow{\text{lm}} -(\mathbf{id} + E) \xRightarrow{\text{lm}} -(\mathbf{id} + \mathbf{id})$$

$E \xRightarrow{\text{lm}} -E$  : 经过一步最左推导得出

$E \xRightarrow[\text{lm}]{+} -(\mathbf{id} + E)$  : 经过一步或多步最左推导得出

$E \xRightarrow[\text{lm}]{*} -(\mathbf{id} + E)$  : 经过零步或多步最左推导得出

## 最左 (leftmost) 推导与最右 (rightmost) 推导

$$E \rightarrow E + E \mid E * E \mid (E) \mid \mathbf{id}$$

$$E \xRightarrow{\text{lm}} -E \xRightarrow{\text{lm}} -(E) \xRightarrow{\text{lm}} -(E + E) \xRightarrow{\text{lm}} -(\mathbf{id} + E) \xRightarrow{\text{lm}} -(\mathbf{id} + \mathbf{id})$$

$E \xRightarrow{\text{lm}} -E$  : 经过一步最左推导得出

$E \xRightarrow[\text{lm}]{+} -(\mathbf{id} + E)$  : 经过一步或多步最左推导得出

$E \xRightarrow[\text{lm}]{*} -(\mathbf{id} + E)$  : 经过零步或多步最左推导得出

$$E \xRightarrow{\text{rm}} -E \xRightarrow{\text{rm}} -(E) \xRightarrow{\text{rm}} -(E + E) \xRightarrow{\text{rm}} -(E + \mathbf{id}) \xRightarrow{\text{rm}} -(\mathbf{id} + \mathbf{id})$$

## Definition (Left-sentential Form; 最左句型)

如果  $S \xRightarrow[\text{lm}]{*} \alpha$ , 且  $\alpha \in (T \cup N)^*$ , 则称  $\alpha$  是文法  $G$  的一个**最左句型**。

$$E \xRightarrow{\text{lm}} -E \xRightarrow{\text{lm}} -(E) \xRightarrow{\text{lm}} -(E + E) \xRightarrow{\text{lm}} -(\text{id} + E) \xRightarrow{\text{lm}} -(\text{id} + \text{id})$$

## Definition (Right-sentential Form; 最右句型)

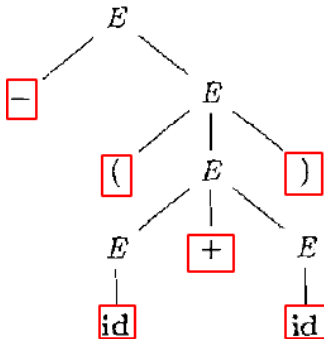
如果  $S \xRightarrow[\text{rm}]{*} \alpha$ , 且  $\alpha \in (T \cup N)^*$ , 则称  $\alpha$  是文法  $G$  的一个**最右句型**。

$$E \xRightarrow{\text{rm}} -E \xRightarrow{\text{rm}} -(E) \xRightarrow{\text{rm}} -(E + E) \xRightarrow{\text{rm}} -(E + \text{id}) \xRightarrow{\text{rm}} -(\text{id} + \text{id})$$



## 语法分析树

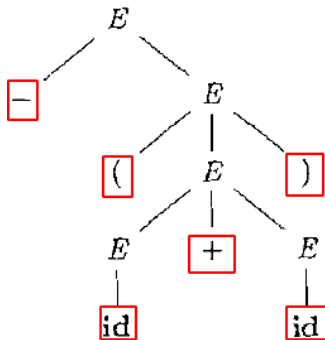
语法分析树是静态的, 它不关心动态的推导顺序



一棵语法分析树对应多个推导

## 语法分析树

语法分析树是静态的, 它不关心动态的推导顺序



一棵语法分析树对应多个推导

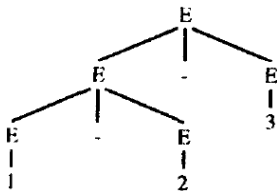
但是, 一棵语法分析树与**最左 (最右) 推导**一一对应

$$E \rightarrow E + E \mid E - E \mid E * E \mid E / E \mid (E) \mid \text{id} \mid \text{number}$$

1 - 2 - 3 的语法树?

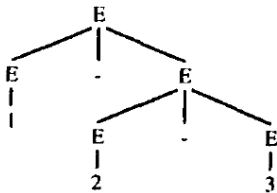
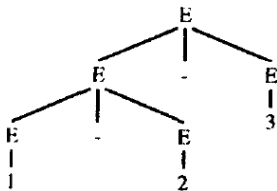
$$E \rightarrow E + E \mid E - E \mid E * E \mid E / E \mid (E) \mid \text{id} \mid \text{number}$$

1 - 2 - 3 的语法树?



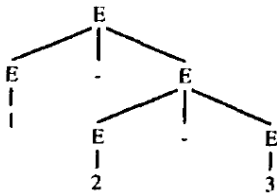
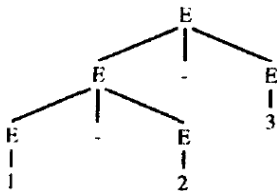
$$E \rightarrow E + E \mid E - E \mid E * E \mid E / E \mid (E) \mid \text{id} \mid \text{number}$$

1 - 2 - 3 的语法树?



$$E \rightarrow E + E \mid E - E \mid E * E \mid E / E \mid (E) \mid \text{id} \mid \text{number}$$

1 - 2 - 3 的语法树?



Definition (二义性(Ambiguous) 文法)

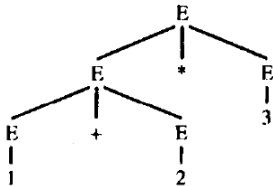
如果  $L(G)$  中的**某个**句子有一个**以上**语法树/最左推导/最右推导,  
则文法  $G$  是二义性的。

$$E \rightarrow E + E \mid E - E \mid E * E \mid E / E \mid (E) \mid \mathbf{id} \mid \mathbf{number}$$

$1 + 2 * 3$  的语法树?

$$E \rightarrow E + E \mid E - E \mid E * E \mid E / E \mid (E) \mid \text{id} \mid \text{number}$$

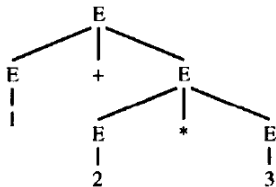
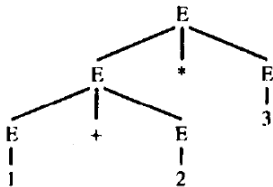
1 + 2 \* 3 的语法树?





$$E \rightarrow E + E \mid E - E \mid E * E \mid E / E \mid (E) \mid \text{id} \mid \text{number}$$

1 + 2 \* 3 的语法树?



$stmt \rightarrow$  **if**  $expr$  **then**  $stmt$   
          | **if**  $expr$  **then**  $stmt$  **else**  $stmt$   
          | **other**

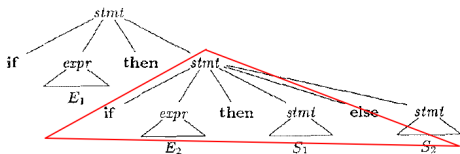
“悬空-else” 文法

**if**  $E_1$  **then** **if**  $E_2$  **then**  $S_1$  **else**  $S_2$

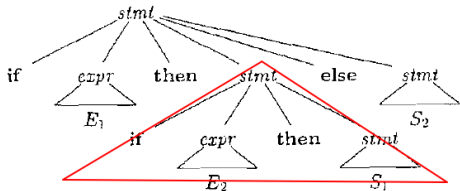
$stmt \rightarrow$  if  $expr$  then  $stmt$   
 $\quad \mid$  if  $expr$  then  $stmt$  else  $stmt$   
 $\quad \mid$  other

“悬空-else” 文法

if  $E_1$  then if  $E_2$  then  $S_1$  else  $S_2$



if  $E_1$  then (if  $E_2$  then  $S_1$  else  $S_2$ )

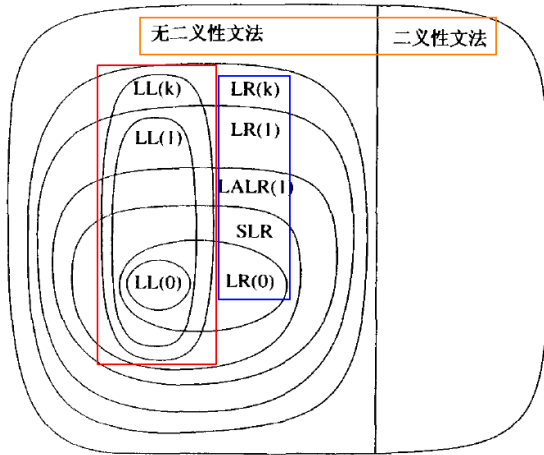


if  $E_1$  then (if  $E_2$  then  $S_1$ ) else  $S_2$

## 二义性文法

不同的语法分析树产生不同的语义





所有语法分析器都要求文法是**无二义性**的

## 二义性文法

Q: 如何**识别**二义性文法?

Q: 如何**消除**文法的二义性?

## 二义性文法

Q: 如何**识别**二义性文法?



Q: 如何**消除**文法的二义性?

这是**不可判定**的问题

## 二义性文法

Q : 如何**识别**二义性文法?



Q : 如何**消除**文法的二义性?

LEARN BY EXAMPLES

这是**不可判定**的问题



$$E \rightarrow E + E \mid E - E \mid E * E \mid E / E \mid (E) \mid \text{id} \mid \text{number}$$

四则运算均是**左结合**的

**优先级**: 括号最先, 先乘除后加减

二义性表达式文法以**相同的方式**处理所有的算术运算符

要消除二义性, 需要**区别对待**不同的运算符

$$E \rightarrow E + E \mid E - E \mid E * E \mid E / E \mid (E) \mid \text{id} \mid \text{number}$$

四则运算均是**左结合**的

**优先级**: 括号最先, 先乘除后加减

二义性表达式文法以**相同的方式**处理所有的算术运算符

要消除二义性, 需要**区别对待**不同的运算符

将运算的“先后”顺序信息编码到语法树的“层次”结构中

$$E \rightarrow E + E \mid \mathbf{id}$$

$$E \rightarrow E + E \mid \mathbf{id}$$

$$E \rightarrow E + T$$

$$T \rightarrow \mathbf{id}$$

左结合文法

$$E \rightarrow E + E \mid \mathbf{id}$$

$$E \rightarrow E + T$$

$$T \rightarrow \mathbf{id}$$

左结合文法

$$E \rightarrow T + E$$

$$T \rightarrow \mathbf{id}$$

右结合文法

$$E \rightarrow E + E \mid \text{id}$$

$$E \rightarrow E + T$$

$$T \rightarrow \text{id}$$

左结合文法

$$E \rightarrow T + E$$

$$T \rightarrow \text{id}$$

右结合文法

使用左 (右) 递归实现左 (右) 结合

$$E \rightarrow E + E \mid E * E \mid (E) \mid \mathbf{id}$$

$$E \rightarrow E + E \mid E * E \mid (E) \mid \mathbf{id}$$

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

$$T \rightarrow T * F \mid F$$

$$F \rightarrow (E) \mid \mathbf{id}$$

括号最先, 先乘后加文法



$$E \rightarrow E + E \mid E - E \mid E * E \mid E / E \mid (E) \mid \mathbf{id} \mid \mathbf{number}$$

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

$$T \rightarrow T * F \mid T / F \mid F$$

$$F \rightarrow (E) \mid \mathbf{id} \mid \mathbf{number}$$

无二义性的表达式文法

$E$  : 表达式(*expression*);     $T$  : 项(*term*)     $F$  : 因子(*factor*)

$$E \rightarrow E + E \mid E - E \mid E * E \mid E / E \mid (E) \mid \mathbf{id} \mid \mathbf{number}$$

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

$$T \rightarrow T * F \mid T / F \mid F$$

$$F \rightarrow (E) \mid \mathbf{id} \mid \mathbf{number}$$

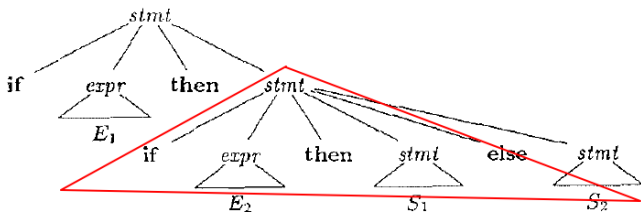
无二义性的表达式文法

$E$  : 表达式(*expression*);     $T$  : 项(*term*)     $F$  : 因子(*factor*)

将运算的“先后”顺序信息编码到语法树的“层次”结构中

$stmt \rightarrow$  if  $expr$  then  $stmt$   
 $\quad \mid$  if  $expr$  then  $stmt$  else  $stmt$   
 $\quad \mid$  other

if  $E_1$  then if  $E_2$  then  $S_1$  else  $S_2$



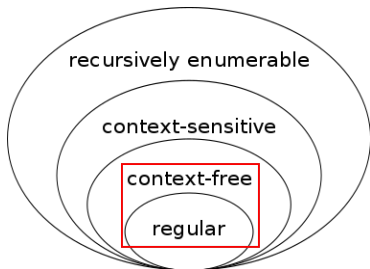
“每个else与**最近的尚未匹配的then**匹配”

<i>stmt</i>	→	<i>matched_stmt</i>
		<i>open_stmt</i>
<i>matched_stmt</i>	→	<b>if</b> <i>expr</i> <b>then</b> <i>matched_stmt</i> <b>else</b> <i>matched_stmt</i>
		<b>other</b>
<i>open_stmt</i>	→	<b>if</b> <i>expr</i> <b>then</b> <i>stmt</i>
		<b>if</b> <i>expr</i> <b>then</b> <i>matched_stmt</i> <b>else</b> <i>open_stmt</i>

图 4-10 **if-then-else** 语句的无二义性方法



为什么不使用优雅、强大的**正则表达式**描述程序设计语言的语法？



正则表达式的表达能力**严格弱于**上下文无关文法

每个正则表达式  $r$  对应的语言  $L(r)$  都可以使用上下文无关文法来描述

$$S \rightarrow aSb$$

$$S \rightarrow \epsilon$$

$$L = \{a^n b^n \mid n \geq 0\}$$

该语言**无法**使用正则表达式来描述



## Theorem

$L = \{a^n b^n \mid n \geq 0\}$  无法使用正则表达式描述。

## Theorem

$L = \{a^n b^n \mid n \geq 0\}$  无法使用正则表达式描述。

## 反证法

## Theorem

$L = \{a^n b^n \mid n \geq 0\}$  无法使用正则表达式描述。

### 反证法

假设存在正则表达式  $r: L(r) = L$

## Theorem

$L = \{a^n b^n \mid n \geq 0\}$  无法使用正则表达式描述。

### 反证法

假设存在正则表达式  $r: L(r) = L$

则存在**有限**状态自动机  $D(r): L(D(r)) = L$ ; 设其状态数为  $k$

## Theorem

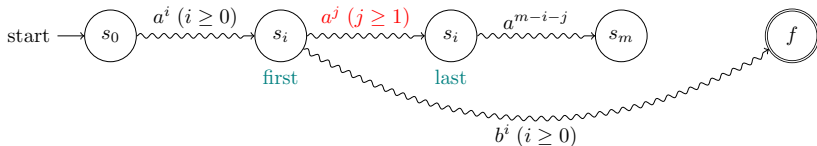
$L = \{a^n b^n \mid n \geq 0\}$  无法使用正则表达式描述。

### 反证法

假设存在正则表达式  $r: L(r) = L$

则存在有限状态自动机  $D(r): L(D(r)) = L$ ; 设其状态数为  $k$

考虑输入  $a^m (m > k)$



## Theorem

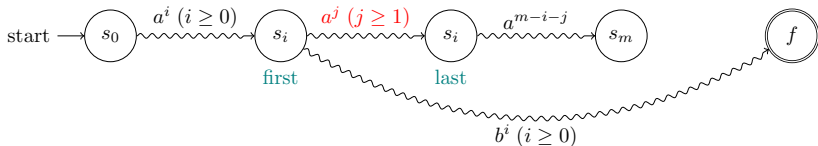
$L = \{a^n b^n \mid n \geq 0\}$  无法使用正则表达式描述。

### 反证法

假设存在正则表达式  $r: L(r) = L$

则存在有限状态自动机  $D(r): L(D(r)) = L$ ; 设其状态数为  $k$

考虑输入  $a^m (m > k)$



$D(r)$  也能接受  $a^{i+j}b^i$ ; 矛盾!

$$L = \{a^n b^n \mid n \geq 0\}$$

## Pumping Lemma for Regular Languages

$$L = \{a^n b^n \mid n \geq 0\}$$

Pumping Lemma for Regular Languages

$$L = \{a^n b^n c^n \mid n \geq 0\}$$

Pumping Lemma for Context-free Languages



Thank  
You!



Office 926

hfwei@nju.edu.cn