2025年秋季学期《编译工程》



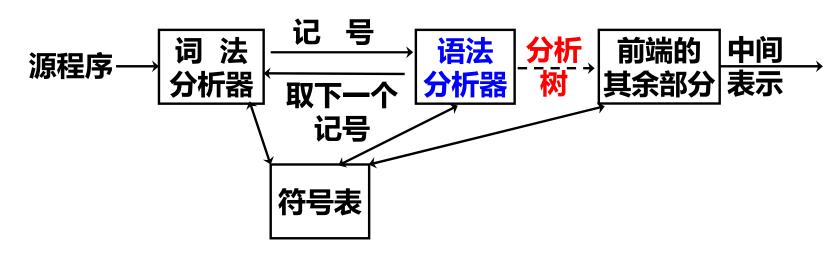
语法分析 自顶向下-递归下降

徐伟

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09月25日

→ 本节提纲





- ・自顶向下与自底向上方法的区别
- ・自顶向下分析方法
 - 递归下降分析方法
 - 消除左递归、提取左公因子

@ 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。

·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。

语法分析的主要方法



·自顶向下 (Top-down)

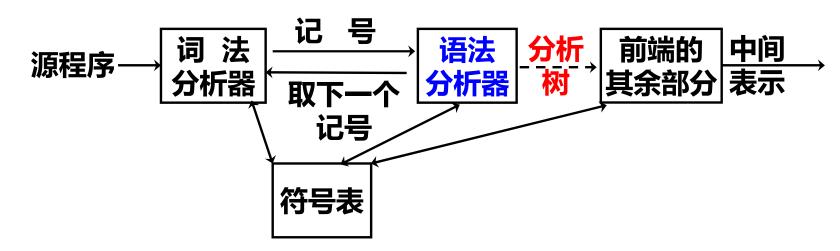
- •针对输入串,从文法的开始符号出发,尝试根据产生式规则推导 (derive)出该输入串。
- 分析树的构造方法
 - 从根部开始

·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。
- 分析树的构造方法:
 - 从叶子开始

☞ 本节提纲





- 自顶向下与自底向上方法的区别
- ・自顶向下分析方法
 - 递归下降分析方法
 - 消除左递归、提取左公因子

@ 递归下降语法分析



・数据结构

·一个输入缓冲区和向前看指针 Iookahead

・分析过程

- 自左向右扫描输入串
- •设计一个辅助过程match(),将 lookahead 指向的位置与产生式迭代生成的终结符进行匹配,如匹配,将 lookahead 挪到下一个位置
- 为每一个非终结符写一个分析过程
 - 该过程可以调用其他非终结符的过程及match
 - 这些过程可能是递归的

@ 递归下降语法分析——程序模拟推导



・考虑以下文法:

```
expr \rightarrow term
| term + expr
| term - expr
term \rightarrow num | (expr)
```

・分析过程:

- 从左到右扫描输入串
- 开始符号: *expr*
- 按顺序尝试产生式

```
void expr() {
     term();
     if (lookahead == '+/-') {
         match('+/-');
         expr();
     report("语法正确");
void term(){
    if (lookahead is num){
       match(lookahead);
    } else{ if (lookahead == '(') {
       match('(');
       expr();
       match(')');
    } else report("语法错误");}
```

∂ 涕!

递归下降语法分析——演示过程



```
expr \rightarrow term
| term + expr
| term - expr
term \rightarrow num | (expr)
```

```
( 2 - 3 )
```



```
void expr() {
    term();
     if (lookahead == '+/-') {
        match('+/-');
        expr();
     report("语法正确");
void term(){
    if (lookahead is num){
       match(lookahead);
    } else{ if (lookahead == '(') {
       match('(');
       expr();
       match(')');
    } else report("语法错误");}
```



・考虑以下文法:

```
\begin{array}{c} expr \rightarrow term \\ | term + expr \\ | term - expr \\ term \rightarrow num | (expr) \end{array}
```

expr

```
( 2 - 3 )
```



```
void expr() {
     term();
     if (lookahead == '+/-') {
        match('+/-');
        expr();
     report("语法正确");
void term(){
    if (lookahead is num){
       match(lookahead);
    } else{ if (lookahead == '(') {
       match('(');
       expr();
       match(')');
    } else report("语法错误");}
```



```
expr \rightarrow term
| term + expr
| term - expr
term \rightarrow num | (expr)
```



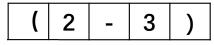


```
expr
|
term
```

```
void expr() {
    term();
    if (lookahead == '+/-') {
        match('+/-');
        expr();
    report("语法正确");
void term(){
   if (lookahea num){
       match(lookahead);
   } else{ if (lookahead == '(') {
       match('(');
       expr();
       match(')');
   } else report("语法错误");}
```



```
expr \rightarrow term
| term + expr
| term - expr
term \rightarrow num | (expr)
```



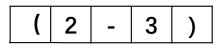


```
expr
|
term
```

```
void expr() {
    term();
     if (lookahead == '+/-') {
        match('+/-');
        expr();
     report("语法正确");
void term(){
    if (lookahead is num){ △□♥
       match(lookahead);
    } else{ if (lookahead == '(') {
       match('(');
       expr();
       match(')');
    } else report("语法错误");}
```



```
expr \rightarrow term
| term + expr
| term - expr
term \rightarrow num | (expr)
```





```
expr
|
term
|
expr
```

```
void expr() {
    term();
     if (lookahead == '+/-') {
        match('+/-');
        expr();
     report("语法正确");
void term(){
    if (lookahead is num){
       match(lookahead);
    } else{ if (lookahead == '('
       match('(');
       expr();
       match(')');
    } else report("语法错误");}
```



・考虑以下文法:

```
expr \rightarrow term
| term + expr
| term - expr
term \rightarrow num | (expr)
```





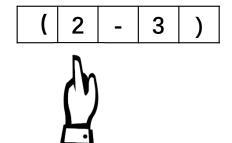
匹配 箭头前进

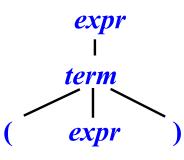
```
expr
|
term
|
expr
```

```
void expr() {
     term();
     if (lookahead == '+/-') {
        match('+/-');
        expr();
     report("语法正确");
void term(){
    if (lookahead is num){
       match(lookahead);
    } else{ if (lookahead == '(') {
       match('(');
       expr();
       match(')');
    } else report("语法错误");}
```



```
expr \rightarrow term
| term + expr
| term - expr
term \rightarrow num | (expr)
```

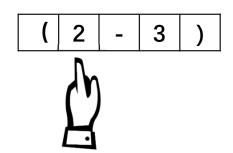


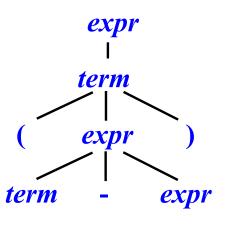


```
void expr() {
     term();
     if (lookahead == '+/-') {
        match('+/-');
        expr();
     report("语法正确");
void term(){
    if (lookahead is num){
       match(lookahead);
    } else{ if (lookahead == '(') {
       match('(');
       expr();
       match(')');
    } else report("语法错误");}
```



```
expr \rightarrow term
| term + expr
| term - expr
term \rightarrow num | (expr)
```

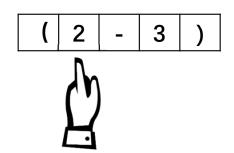


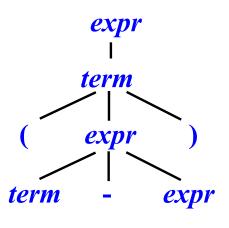


```
void expr() {
    term();
     if (lookahead == '+/-') {
         match('+/-');
         expr();
     report("语法正确");
void term(){
    if (lookahead is num){
       match(lookahead);
    } else{ if (lookahead == '(') {
       match('(');
       expr();
       match(')');
    } else report("语法错误");}
```



```
expr \rightarrow term
| term + expr
| term - expr
term \rightarrow num | (expr)
```

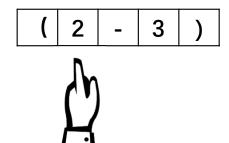


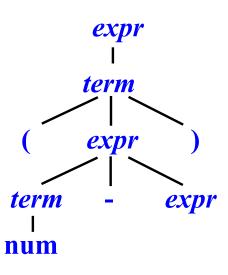


```
void expr() {
    term();
     if (lookahead +/-') {
        match('+/-');
        expr();
     report("语法正确");
void term(){
    if (lookahead is num){
       match(lookahead);
    } else{ if (lookahead == '(') {
       match('(');
       expr();
       match(')');
    } else report("语法错误");}
```



```
expr \rightarrow term
| term + expr
| term - expr
term \rightarrow num | (expr)
```





```
void expr() {
     term();
     if (lookahead == '+/-') {
        match('+/-');
        expr();
     report("语法正确");
void term(){
    if (lookahead is num){
       match(lookahead);
    } else{ if (lookahead == '('
       match('(');
       expr();
       match(')');
    } else report("语法错误");}
```



```
expr \rightarrow term
| term + expr
| term - expr
term \rightarrow num | (expr)
```



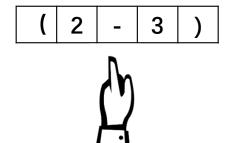


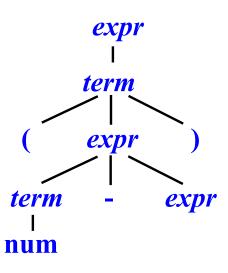
```
expr
term
( expr
)
term - expr
num
```

```
void expr() {
     term();
     if (lookahead == '+/-') {
         match('+/-');
         expr();
     report("语法正确");
void term(){
    if (lookahead is num){
       match(lookahead);
    } else{ if (lookahead ==
       match('(');
       expr();
       match(')');
    } else report("语法错误");}
```



```
expr \rightarrow term
| term + expr
| term - expr
term \rightarrow num | (expr)
```





```
void expr() {
    term();
     if (lookahead == '+/-')
        match('+/-');
        expr();
     report("语法正确");
void term(){
    if (lookahead is num){
       match(lookahead);
    } else{ if (lookahead == '(') {
       match('(');
       expr();
       match(')');
    } else report("语法错误");}
```



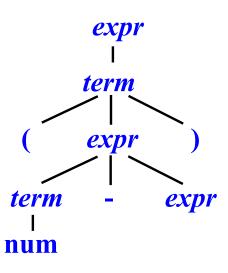
```
expr \rightarrow term
         term + expr
         term - expr
term \rightarrow num \mid (expr)
                                  expr
                                 term
                                  expr
              匹配
               箭头前进 term
                                         expr
                          num
```

```
void expr() {
     term();
     if (lookahead == '+/-') {
         match('+/-');
         expr();
     report("语法正确");
void term(){
    if (lookahead is num){
       match(lookahead);
    } else{ if (lookahead == '(') {
       match('(');
       expr();
       match(')');
    } else report("语法错误");}
```



```
expr \rightarrow term
| term + expr
| term - expr
term \rightarrow num | (expr)
```

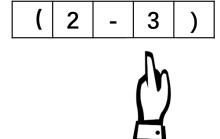


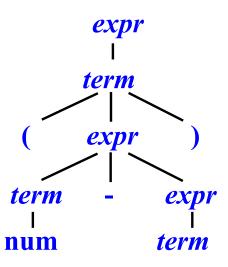


```
void expr() {
    term();
    if (lookahead == '+/-') {
        match('+/-');
        report("语法正确");
void term(){
   if (lookahead is num){
       match(lookahead);
   } else{ if (lookahead == '(') {
       match('(');
       expr();
       match(')');
   } else report("语法错误");}
```



```
expr \rightarrow term
| term + expr
| term - expr
term \rightarrow num | (expr)
```



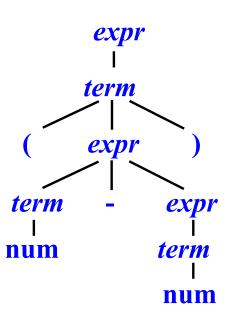


```
void expr() {
     term();
     if (lookahead ==
         match('+/-');
         expr();
     report("语法正确");
void term(){
    if (lookahead is num){
       match(lookahead);
    } else{ if (lookahead == '(') {
       match('(');
       expr();
       match(')');
    } else report("语法错误");}
```



```
expr \rightarrow term
| term + expr
| term - expr
term \rightarrow num | (expr)
```





```
void expr() {
    term();
     if (lookahead == '+/-') {
        match('+/-');
        expr();
     report("语法正确");
void term(){
    if (lookahead is num){
       match(lookahead);
    } else{ if (lookahead == '
       match('(');
       expr();
       match(')');
    } else report("语法错误");}
```



・考虑以下文法:

```
expr \rightarrow term
| term + expr
| term - expr
term \rightarrow num | (expr)
```



匹配 箭头前进



```
expr
term
( expr )
term - expr
num term
num
```

```
void expr() {
     term();
     if (lookahead == '+/-') {
        match('+/-');
        expr();
     report("语法正确");
void term(){
    if (lookahead is num){
       match(lookahead);
    } else{ if (lookahead == '(') {
       match('(');
       expr();
       match(')');
    } else report("语法错误");}
```



・考虑以下文法:

```
expr \rightarrow term
| term + expr
| term - expr
term \rightarrow num | (expr)
```



匹配 箭头前进



```
term

( expr
)

term - expr
num term
num
```

```
void expr() {
    term();
     if (lookahead == '+/-') {
        match('+/-');
        expr();
     report("语法正确");
void term(){
    if (lookahead is num){
       match(lookahead);
    } else{ if (lookahead == '(') {
       match('(');
       expr();
       match(')');
   } else report("语法锗
```



・考虑以下文法:

```
expr \rightarrow term
| term + expr
| term - expr
term \rightarrow num | (expr)
```



分析完毕 接受该串



```
term

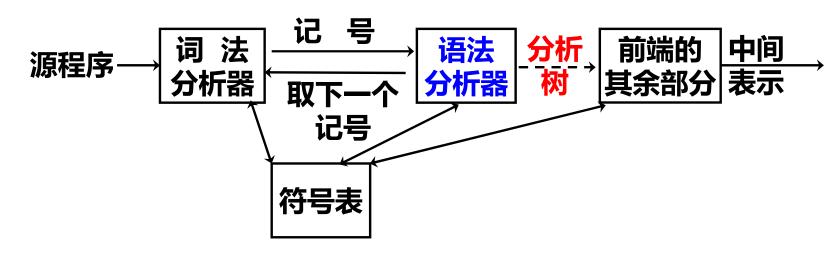
( expr
)

term - expr
num term
num
```

```
void expr() {
     term();
     if (lookahead == '+/-') {
         match('+/-');
        expr();
     report("语法正确");
void term(){
    if (lookahead is num){
       match(lookahead);
    } else{ if (lookahead == '(') {
       match('(');
       expr();
       match(')');
    } else report("语法错误");}
```

☞ 本节提纲





- ・自顶向下与自底向上方法的区别
- ・自顶向下分析方法
 - 递归下降预测分析方法
 - 消除左递归、提取左公因子

❷ 递归下降的问题1



- ・可能进入无限循环
- ・考虑以下文法

$$S \rightarrow Sa \mid b$$

· 该文法是左递归的(left-recursive)

☞ 递归下降的问题1



- ・可能进入无限循环
- ・考虑以下文法

$$S \rightarrow Sa \mid b$$

- · 该文法是左递归的(left-recursive)
- 自顶向下分析方法无法处理左递归
 - Why?

@ 递归下降的问题1



- ・可能进入无限循环
- ・考虑以下文法

$$S \rightarrow Sa \mid b$$

- · 该文法是左递归的(left-recursive)
- ・自顶向下分析方法无法处理左递归
 - 考虑输入文法符号串为baaaaa
 - 最左推导如下:
 - $S \Rightarrow Sa \Rightarrow Saaa \Rightarrow Saaaa \dots$
 - 输入缓冲区lookahead指针纹丝未动

@ 消除左递归



- ・直接左递归
 - $A \rightarrow A\alpha \mid \beta$, 其中 α , β 不以A开头
 - 串的特点 $\beta\alpha \dots \alpha (A \Rightarrow^+ A\alpha)$
- ・消除直接左递归

$$A \rightarrow \beta A'$$
 $A' \rightarrow \alpha A' \mid \varepsilon$

消除左递归



・直接左递归

$$A \rightarrow A\alpha \mid \beta$$
, 其中 α , β 不以A开头

- ■串的特点 $\beta\alpha\ldots\alpha$ $(A\Rightarrow^+A\alpha)$
- ・消除直接左递归

$$A \to \beta A'$$

$$A' \to \alpha A' \mid \varepsilon$$

・考虑之前的文法

$$\begin{array}{c|c} S \to Sa \mid b \\ \hline A & \alpha & \beta \end{array}$$

G ii

消除左递归



・直接左递归

 $A \rightarrow A\alpha \mid \beta$, 其中 α , β 不以A开头

- ■串的特点 $\beta\alpha \dots \alpha$ $(A \Rightarrow^+ A\alpha)$
- ・消除直接左递归

$$A \to \beta A'$$

$$A' \to \alpha A' \mid \varepsilon$$

・考虑之前的文法

$$\begin{array}{c|c}
S \to Sa \mid b \\
\hline
\alpha & \beta
\end{array}$$

$$S \rightarrow bS'$$

$$S' \rightarrow aS' \mid \varepsilon$$

baaaaa推导:

 $S \Rightarrow bS' \Rightarrow baS' \Rightarrow baaS' \Rightarrow baaaS' \Rightarrow baaaaS' \Rightarrow baaaaaS'$

输入缓冲区指针不停地移动

消除左递归



・直接左递归

 $A \rightarrow A\alpha \mid \beta$, 其中 α , β 不以A开头

- ■串的特点 $\beta\alpha \dots \alpha$ $(A \Rightarrow^+ A\alpha)$
- ・消除直接左递归

$$A \to \beta A'$$

$$A' \to \alpha A' \mid \varepsilon$$

・考虑之前的文法

$$\begin{array}{c|c} S \to Sa \mid b \\ \hline A & \alpha & \beta \end{array}$$

$$S \rightarrow bS'$$

$$S' \rightarrow aS' \mid \varepsilon$$

baaaaa推导:

$$S \Rightarrow bS' \Rightarrow baS' \Rightarrow baaS' \Rightarrow baaaS' \Rightarrow baaaaS' \Rightarrow baaaaaS'$$

输入缓冲区指针不停地移动

A

消除左递归



• 例 算术表达文法

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

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

$$F \rightarrow (E) \mid id$$

消除左递归



• 例 算术表达文法

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

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

$$F \rightarrow (E) \mid id$$

$$(T+T\ldots+T)$$

 $(F*F\ldots*F)$

消除左递归



・例 算术表达文法

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

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

$$F \rightarrow (E) \mid id$$

$$(T+T\ldots+T)$$

 $(F*F\ldots*F)$

・消除左递归后文法

$$E \rightarrow TE'$$

$$E' \rightarrow + TE' \mid \varepsilon$$

$$T \rightarrow FT'$$

$$T' \rightarrow * F T' \mid \varepsilon$$

$$F \rightarrow (E) \mid id$$

注明:红色部分代表了 α ,蓝色部分代表了 β

消除左递归的推广



· 处理任意数量的A产生式

$$A
ightarrow A lpha_1 |A lpha_2| \dots |A lpha_m| eta_1 |eta_2| \dots |eta_n|$$
其中 eta_i 都不以A开头

改为:

$$A \rightarrow \beta_1 A' \mid \beta_2 A' \mid \dots \mid \beta_n A'$$

$$A' \rightarrow \alpha_1 A' \mid \alpha_2 A' \mid \dots \mid \alpha_m A' \mid \varepsilon$$

3

消除间接左递归



・非直接左递归

$$S \rightarrow Aa \mid b$$

$$A \rightarrow Sd \mid \varepsilon$$

消除间接左递归



・非直接左递归

$$S \to Aa \mid b$$
$$A \to Sd \mid \varepsilon$$

・先变换成直接左递归

$$S \rightarrow Aa \mid b$$

 $A \rightarrow Aad \mid bd \mid \varepsilon$

・再消除左递归

$$S \rightarrow Aa \mid b$$

$$A \rightarrow bd A' \mid A'$$

$$A' \rightarrow adA' \mid \varepsilon$$

@ i

递归下降的问题2



- ·有左公因子的(left -factored)文法:
 - $A \rightarrow \alpha \beta_1 \mid \alpha \beta_2$

- ·提左公因子(left factoring)
 - 推后选择产生式的时机,以便获取更多信息

$$A \rightarrow \alpha \beta_1 \mid \alpha \beta_2$$
 等价于

$$A \to \alpha A'$$

$$A' \to \beta_1 \mid \beta_2$$

∂ 提左公因子(left factoring)



· 例 悬空else的文法

```
stmt → if expr then stmt else stmt
| if expr then stmt
| other

| E因子
```

提左因子

```
stmt → if expr then stmt optional_else_part

| other

optional_else_part → else stmt

| ε
```

算法仍然二义!!!

☞ 递归下降的问题3



- ·复杂的回溯→代价太高
 - 非终结符有可能有多个产生式
 - 由于信息缺失, 无法准确预测选择哪一个
 - 考虑到往往需要对多个非终结符进行推导展开,因此尝试的路径可能 呈指数级爆炸
- ・其分析过程类似于NFA
- ·问题:是否可以构造一个类似于DFA的分析方法?

2025年秋季学期《编译工程》



一起努力 打造国产基础软硬件体系!

徐伟

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09月25日