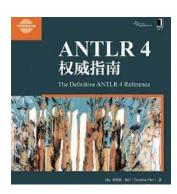
语法分析 (3. Adaptive *LL*(*) 语法分析算法)

魏恒峰

hfwei@nju.edu.cn

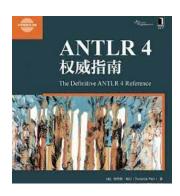
2022年11月30日



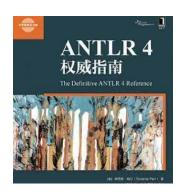




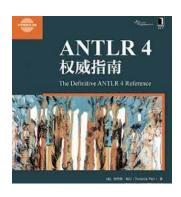
(1) ANTLR 4 自动将类似 expr 的<mark>左递归</mark>规则重写成非左递归形式



- (1) ANTLR 4 自动将类似 expr 的<mark>左递归</mark>规则重写成非左递归形式
- (2) ANTLR 4 提供优秀的错误报告功能和复杂的错误恢复机制



- (1) ANTLR 4 自动将类似 expr 的左递归规则重写成非左递归形式
- (2) ANTLR 4 提供优秀的错误报告功能和复杂的错误恢复机制
- (3) ANTLR 4 使用了一种名为 Adaptive LL(*) 的新技术



- (1) ANTLR 4 自动将类似 expr 的左递归规则重写成非左递归形式
- (2) ANTLR 4 提供优秀的错误报告功能和复杂的错误恢复机制
- (3) ANTLR 4 使用了一种名为 Adaptive LL(*) 的新技术
- (4) ANTLR 4 几乎能处理任何文法 (二义性文法✓ 间接左递归X)

(1995 2011 2014)

ANTLR: A Predicated-LL(k) Parser Generator

T. J. PARR

University of Minnesota, AHPCRC, 1100 Washington Ave S Ste 101, Minneapolis, MN 55415, U.S.A. (email: parrt@acm.org)

AND

R. W. QUONG

School of Electrical Engineering, Purdue University, W. Lafayette, IN 47907, U.S.A. (email: quong@ecn.purdue.edu)

LL(*): The Foundation of the ANTLR Parser Generator

Terence Parr
University of San Francisco
parrt@cs.usfca.edu

Kathleen Fisher*
Tufts University
kfisher@eecs.tufts.edu

Adaptive LL(*) Parsing: The Power of Dynamic Analysis

Terence Parr University of San Francisco parrt@cs.usfca.edu Sam Harwell University of Texas at Austin samharwell@utexas.edu Kathleen Fisher Tufts University kfisher@eecs.tufts.edu

courses-at-nju-by-hfwei/compilers-papers-we-love

3/22

ANTLR 4 是如何处理<mark>直接左递归与优先级</mark>的?

```
parser-allstar/LRExpr.g4
stat : expr ';' EOF;
```

根本原因:

究竟是在 expr 的当前调用中匹配下一个运算符,

还是让 expr 的调用者匹配下一个运算符。

根本原因:

究竟是在 expr 的当前调用中匹配下一个运算符,

还是让 expr 的调用者匹配下一个运算符。

antlr4 LRExpr -Xlog

```
2021-11-25 17:44:23:815 left-recursion LogManager.java:25 expr

: ({} INT<tokenIndex=45>
| ID<tokenIndex=51>
)

({precpred(_ctx, 4)}?<p=4> '*'<tokenIndex=27> expr<tokenIndex=29,p=5>
| {precpred(_ctx, 3)}?<p=3> '+'<tokenIndex=37> expr<tokenIndex=39,p=4>
)*
```

```
2021-11-25 17:44:23:815 left-recursion LogManager.java:25 expr
         {} INT<tokenIndex=45>
         ID<tokenIndex=51>
        {precpred(_ctx, 4)}?<p=4> '*'<tokenIndex=27> expr<tokenIndex=29,p=5>
                 {precpred(_ctx, 3)}?<p=3> '+'<tokenIndex=37> expr<tokenIndex=39,p=4>
                             stat : expr ';' EOF;
                             expr
                                      expr '+'
```

```
expr[int _p]
        INT
        ID
        {4 >= $_p}? '*' expr[5]
        {3 >= $_p}? '+' expr[4]
       expr[int _p]
   stat : expr ';' EOF;
   expr
```

```
expr[int _p]
              {4 >= $_p}? '*' expr[5]
{3 >= $_p}? '+' expr[4]
```

$$1+2+3$$
 $1+2*3$ $1*2+3$

parser-allstar/LRExprParen.g4

```
stat : expr ';' EOF;
expr : expr '*' expr
     expr '+' expr
       '(' expr ')'
      INT
       ID
```

```
parser-allstar/LRExprUS.g4
 stat : expr ';' EOF;
 expr :
        expr
        expr '+' expr
        ID
```

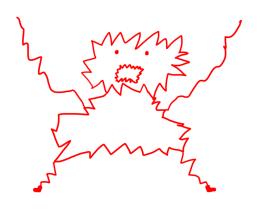
```
expr[int _p]
          ID
            '-' expr[4]
          {3 >= $_p}? '!'
| {2 >= $_p}? '+' expr[3]
        )*
```

-a!! -a + b!

ANTLR 4 是如何进行错误报告与恢复的?



报错、恢复、继续分析



恐慌/应急 (Panic) 模式: 假装成功、调整状态、继续进行

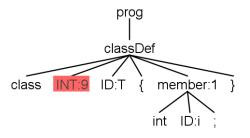
如果下一个词法单元符合预期,

则采用"单词法符号移除 (single-token deletion)"

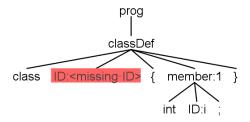
或"单词法符号补全 (single-token insertion)" 策略

Class.g4

Class-DeleteToken.txt



Class-AddToken.txt

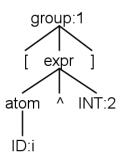


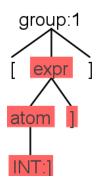
采用"同步-返回 (sync-and-return)" 策略,

使用"重新同步集合 (resynchronization set)"从当前规则中恢复

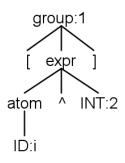
Group.g4

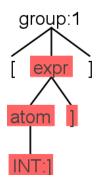
$$\texttt{FOLLOWING}(\{\texttt{expr}, \texttt{atom}\}) = \{\,\, \hat{}\,\, , \texttt{]} \, \qquad \texttt{FOLLOWING}(\{\texttt{expr}\}) = \{\texttt{]} \, \}$$





$$\texttt{Following}(\{\texttt{expr}, \texttt{atom}\}) = \{\,\, \hat{}\,\, , \texttt{J}\, \} \qquad \texttt{Following}(\{\texttt{expr}\}) = \{\texttt{J}\}$$





注意 FOLLOW (静态) 集合与 FOLLOWING (动态) 集合的区别

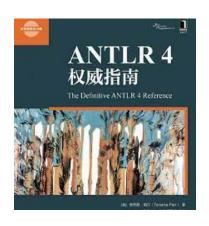
如何从子规则中优雅地恢复出来?

Class.g4 (member+)

Class-Subrule-Start.txt ("单词法符号移除")

Class-Subrule-Loop.txt ("另一次 member 迭代")

Class-Subrule-End.txt ("退出当前 classDef 规则")



第9章: 错误报告与恢复

Thank You!



Office 926 hfwei@nju.edu.cn