

## 可能会考的内容

## 第1章 概论

重要的缩写, 比如: AST(抽象语法树)

RE: 正则表达式, Transition Diagram: 状态转换图

DFA: 确定有穷自动机, NFA: 非确定有穷自动机

CFG: 上下文无关语法, parse tree: 语法分析树, AST: 抽象语法树 (简称syntax tree: 语法树)

SDD: 语法制导定义, SDT: 语法制导翻译

## 第3章 词法分析

1. 给出一个描述，写出其正则表达式
2. 给定一个正则表达式，描述它所定义的语言
3. 给定一个正则表达式，画出它的NFA，并且转换为DFA
4. **DFA状态最小化不考**

## 第4章 语法分析

综合考法：给定一个LL(1)文法：

1. 提取左公因子
2. 消除直接/多步左递归
3. 求出其First/Follow函数
4. 构造预测分析表，用其对串进行预测分析

给定一个LR文法:

1. 直接对串进行移入-规约分析
2. 构造其状态转移表
3. 根据状态转移表进行移入-规约

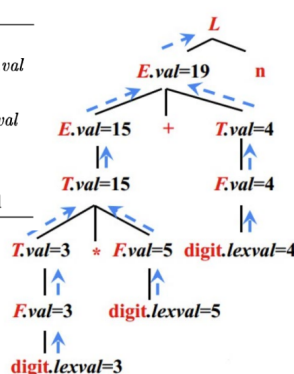
SLR、LR(1)、LALR不考

## 第5章 语法制导翻译

1. 给定产生式和语义规则, 给出表达式的语法分析树

| 产生式                               | 语义规则                            |
|-----------------------------------|---------------------------------|
| 1) $L \rightarrow E \mathbf{n}$   | $L.val = E.val$                 |
| 2) $E \rightarrow E_1 + T$        | $E.val = E_1.val + T.val$       |
| 3) $E \rightarrow T$              | $E.val = T.val$                 |
| 4) $T \rightarrow T_1 * F$        | $T.val = T_1.val \times F.val$  |
| 5) $T \rightarrow F$              | $T.val = F.val$                 |
| 6) $F \rightarrow ( E )$          | $F.val = E.val$                 |
| 7) $F \rightarrow \mathbf{digit}$ | $F.val = \mathbf{digit.lexval}$ |

- 对于输入 $3*5+4n$
- $n$ 表示结束



2. 有区分度的考法：消除产生式中的左递归，并重写语义规则，再得出语法分析树。

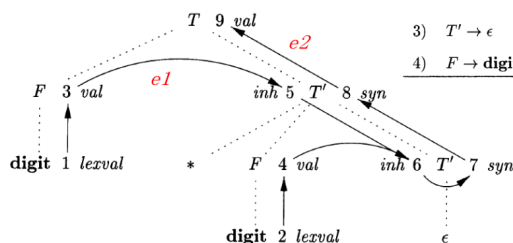
| 产生式                             | 语义规则  |
|---------------------------------|---|
| 1) $T \rightarrow F T'$         | $T'.inh = F.val$<br>$T.val = T'.syn$                    |
| 2) $T' \rightarrow * F T'_1$    | $T'_1.inh = T'.inh \times F.val$<br>$T'.syn = T'_1.syn$ |
| 3) $T' \rightarrow \epsilon$    | $T'.syn = T'.inh$                                       |
| 4) $F \rightarrow \text{digit}$ | $F.val = \text{digit.lexval}$                           |

- 注意：T'的属性inh实际上继承了相应的\*号的左运算分量。

3. 还可能考某注释分析树的依赖图，注意：从实例a1到实例a2的有向边表示计算a2时需要a1的值（必须先计算a2，再计算a1）——先算指向后算，表示的是数据流的传递。

虚线表示注释语法分析树，实线表示依赖图关系。

- 3\*2的注释分析树；
- $T \rightarrow FT'$  { $T.val = T'.syn$ ;  $T'.inh = F.val$ ;}
  - 边e1、e2
- 可能的计算顺序：
  - 1,2,3,4,5,6,7,8,9



| 产生式                             | 语义规则  |
|---------------------------------|---|
| 1) $T \rightarrow F T'$         | $T'.inh = F.val$<br>$T.val = T'.syn$                    |
| 2) $T' \rightarrow * F T'_1$    | $T'_1.inh = T'.inh \times F.val$<br>$T'.syn = T'_1.syn$ |
| 3) $T' \rightarrow \epsilon$    | $T'.syn = T'.inh$                                       |
| 4) $F \rightarrow \text{digit}$ | $F.val = \text{digit.lexval}$                           |

## 第6章 中间代码生成

### 1. 构造表达式的有向无环图DAG

- 语法树中，公共子表达式每出现一次，就有一个对应的子树
- 表达式的有向无环图(Directed Acyclic Graph, DAG)能够指出表达式中的公共子表达式，更简洁地表示表达式

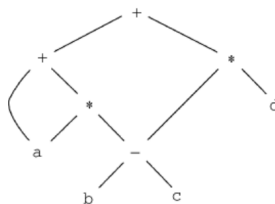


图 6-3 表达式  $a + a * (b - c) + (b - c) * d$  的 DAG

2. 将表达式转换为三地址代码
3. 给定一段代码，将其转换为静态单赋值形式 (SSA)
4. 局部变量的存储布局 (暂未给例题)
5. 类型检查与转换 (考法见复习笔记)
6. 表达式翻译的SDT和控制流语句翻译的SDT
7. 回填 (重点!)

