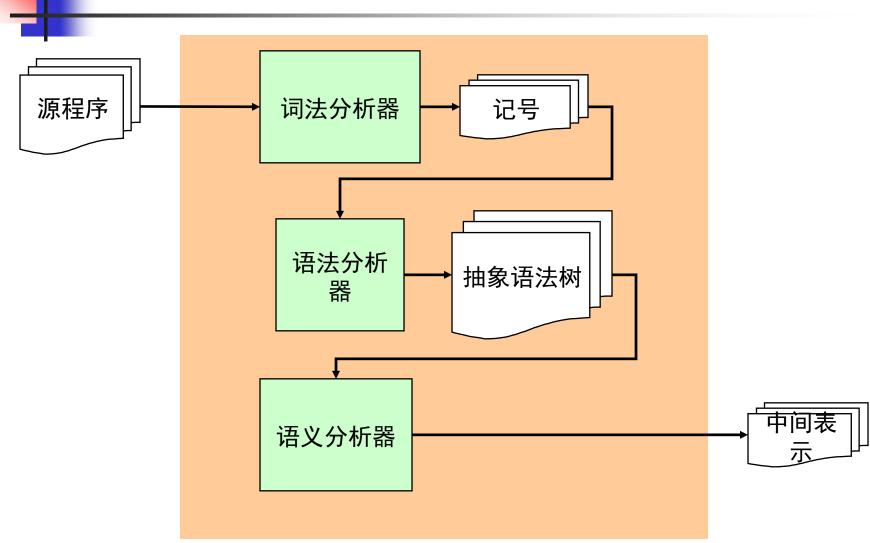
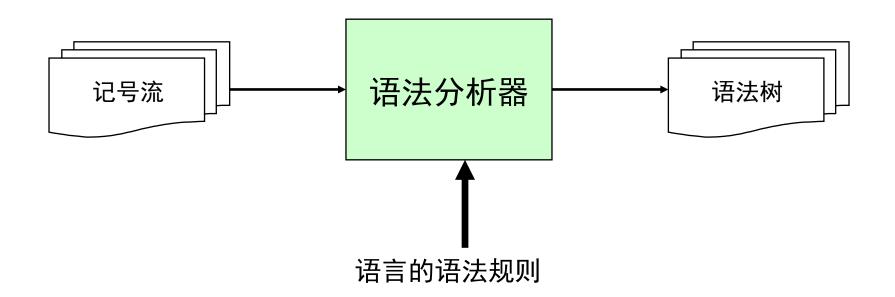
语法分析:★ LR(1)分析算法

编译原理 华保健 bjhua@ustc.edu.cn

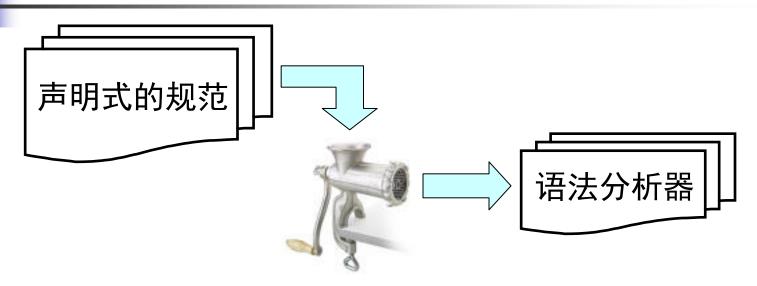
前端



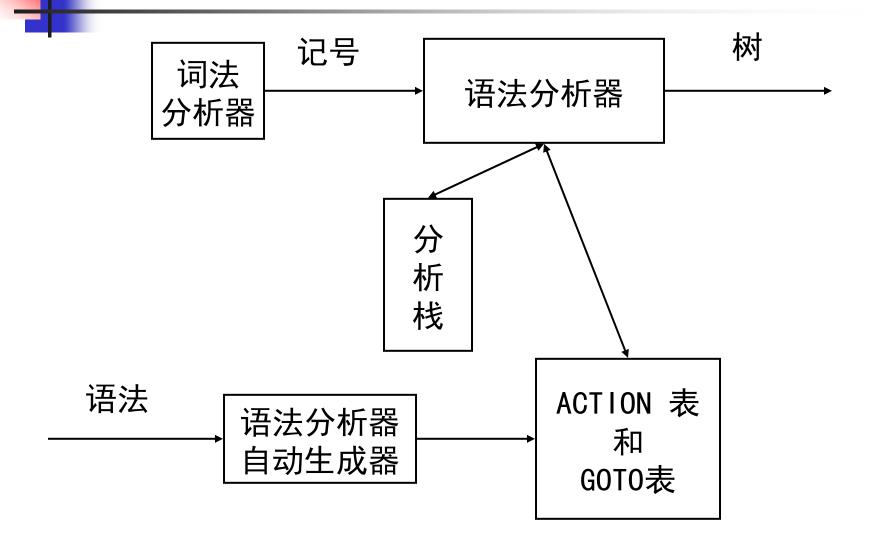








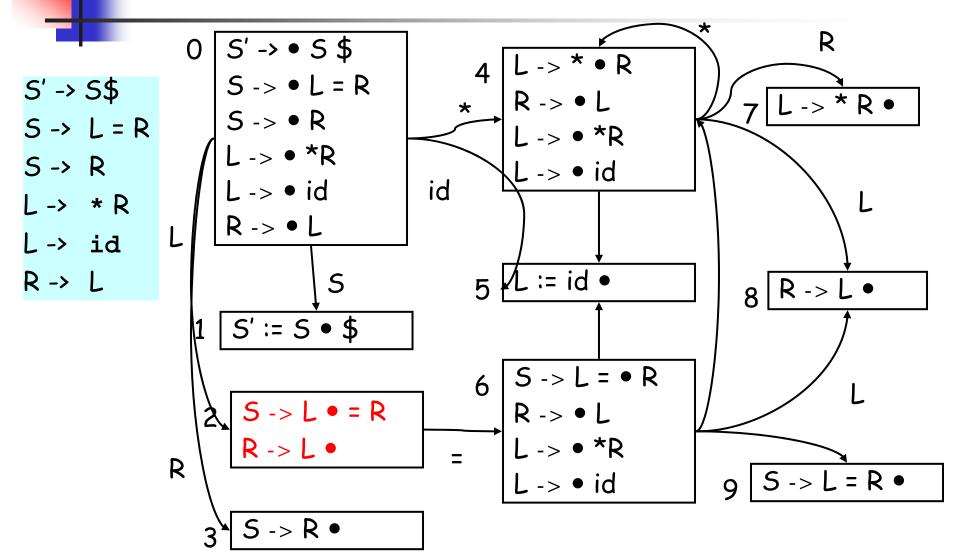
表驱动的LR分析器架构



SLR分析算法的思想

- 基于LR(0),通过进一步判断一个前看符号,来决定是否执行归约动作
 - X -> α 归约,当且仅当y ∈ FOLLOW(X)
- 优点:
 - 有可能减少需要归约的情况
 - 有可能去除需要移进-归约冲突
- 缺点:
 - 仍然有冲突出现的可能

SLR分析表中的冲突



LR(1)项目

- [X -> α β, a] 的含义是:
 - α在栈顶上
 - 刺余的输入能够匹配 βa
- 当归约 X -> αβ时, a是前看符号
 - 把 'reduce by X -> αβ' 填入ACTION[s, a]

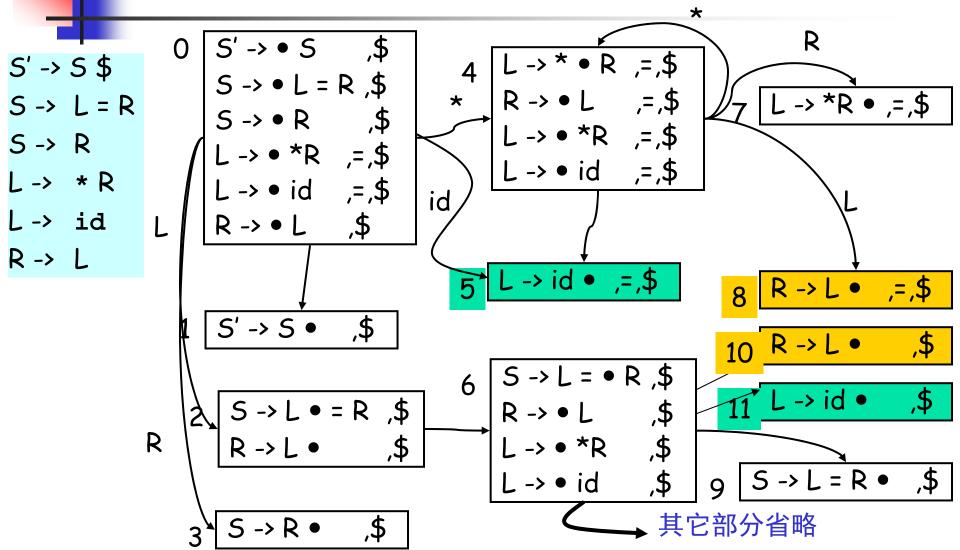
LR(1)项目的构造

- 其他和LR(0)相同,仅闭包的计算不同:
 - 对项目[X -> α Y β, a]
 - 添加[Y -> Y, b]到项目集,
 - 其中b∈FIRST_S(βa)

LR(1)项目集(部分)

```
S' -> ● S
                    S \rightarrow \bullet L = R,$
S' -> S$
S \rightarrow L = R
5 -> R
L-> * R
L-> id
R -> L
                     S' → S •
                      R -> L•
```

更多项目集





- 把类似的项目集进行合并
- 需要修改ACTION表和GOTO表,以反映 合并的效果

对二义性文法的处理

- 二义性文法无法使用LR分析算法分析
- 不过,有几类二义性文法很容易理解, 因此,在LR分析器的生成工具中,可以 对它们特殊处理
 - 优先级
 - 结合性
 - 悬空else
 - 0 0 0

优先级和结合性

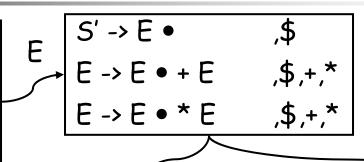
E -> E+E | E*E | n

```
S' -> • E ,$

E -> • E + E ,$,+,*

E -> • E * E ,$,+,*

E -> • n ,$,+,*
```



$$E \rightarrow E + \bullet E , \$, +, *$$
 $E \rightarrow \bullet E + E , \$, +, *$
 $E \rightarrow \bullet E * E , \$, +, *$
 $E \rightarrow \bullet n , \$, +, *$

E -> • E + E E -> • E * E E -> • n

E -> E * • E

$$E \rightarrow E + E \bullet$$

 $E \rightarrow E \bullet + E$
 $E \rightarrow E \bullet * E$