第三章: 语法分析



自顶向下语法分析概述 三个重要的集合

1. 自顶向下语法分析概述

- ◆基本思想:
- 1. 检查程序是否为文法的句子
- 2. 按定义从开始符出发能否推导出程序
- ◆ 例子:

Z→aBb [1]|aD [2]

分析一个串abbd

B→b [3]|bB [4]

 $D\rightarrow d$ [5]|bD [6]

1. 自顶向下语法分析概述

□选择规则的策略

- * 穷举的方法效率非常的差
- ❖ 考虑更多的信息,如输入流
- * 根据输入流选取规则
- * 考察输入流中的几个符号

2.1 First集的定义

① 设G=(V_T , V_N , S, P)是上下文无关文法, $\beta \in (V_T \cup V_N)^*$ First(β)={ $\mathbf{a} \in V_T \mid \beta \Rightarrow^* \mathbf{a}...$ } $\cup (\text{if } \beta \Rightarrow^* \epsilon \text{ then } \{\epsilon\} \text{ else } \varnothing)$

2.2 Follow集的定义

```
设G=(V<sub>T</sub>, V<sub>N</sub>, S, P)是上下文无关文法,
A∈V<sub>N</sub>, S是开始符号
Follow(A)={ a ∈V<sub>T</sub> | S⇒<sup>+</sup> ...Aa... }
∪(if S⇒*...A then {#} else Ø)
```

2.3 Predict集的定义

3.1 计算First(X)集

- □ 若X∈V_T,First(X)={X}
- □ 若X∈V_N则 {a| X→a…∈P,a ∈V_T}⊆First(X)
- □ 若X∈V_N,且有产生式X→ε,则 ε∈First(X)
- □ 若X∈V_N,有产生式X→Y₁Y₂…Y_n,且Y₁,Y₂…,Y_i∈V_N 当Y₁,Y₂,…,Y_{i-1}⇒* ε , 则First(Y₁)-{ ε },First(Y₂)-{ ε },… First(Y_{i-1})-{ ε }, First(Y_i)都包含在First(X)中。 当Y_i⇒* ε (i=1,2,…n),将{ ε }并入First(X)中。

3.2 计算First(a)集

```
设符号串α=X₁X₂...Xո,
□ 若α=ε、则ε∈First(α)
□ 求First(X<sub>i</sub>) i=1,2...n
□ 若n=1则First(X₁)=First(α)
□ 若n≥2 且j=1,2...i-1, 都有ε∈First(X;)
 则令First(Xi)-{ε}⊆First(α),且
 First(X<sub>i</sub>)⊆First(a)
 若所有X都能\rightarrow*ε,即都有ε\in First(X<sub>i</sub>)则
 ε∈First(α)
```

4.计算Follow集

- 1.对开始符S,#∈Follow(S);
- 2.有规则B→ α_1 Ab α_2 b∈ V_T ,则b∈Follow(A);
- 3.对于一般情形,有规则B→ α_1 A α_2 First(α_2)-{ ϵ }⊆Follow(A)
- 4.若有B→βA或者是B→βAα,且α⇒*ε,则 Follow(B)⊆Follow(A)

5.计算Predict集

Predict($A \rightarrow \beta$)

```
- First(β),当First(β)不含ε
= _
(First(β)-{ε})∪Follow(A),当First(β)含ε
```

例子

| | First集 | Follow集 | Predict集 |
|-------------------------|------------|-------------|------------|
| 【1】E→TE' | {i,(} | E={#,)} | {i,(} |
| 【2】E'→+TE' | {+} | E'={#,)} | {+} |
| 【3】E'→ε | {e} | | {#,)} |
| 【4】 T→FT' | {i,(} | T={+,#,)} | {i,(} |
| 【5】 T'→*FT' | {*} | T'={+,#,)} | {*} |
| 【6】 T'→ε | {e} | | {+,#,)} |
| [7] $F \rightarrow (E)$ | {(} | F={*,+,#,)} | {(} |
| 【8】F→ i | {i} | | {i} |