

getFirst

- 1.所有终结符的First集为其本身，对于所有的非终结符，如果还未生成first集则执行第二步
- 2.对于非终结符 α ， $First(\alpha)=\emptyset$ ，对其所有产生式，如 $\alpha=x_1x_2\dots x_n$ ，如果 $x_1\sim x_n$ 是终结符或者已经生成first集，则执行第三步，否则对于其中所有未生成first集的非终结符执行第二步
- 3.

$$First[\alpha] = \begin{cases} \bigcup_{j=1}^n First[x_j] & , First[x_1]First[x_2]\dots First[x_n] \text{均包含 } \varepsilon \\ \bigcup_{j=1}^{i-1} First[x_j] \cup First[x_i] - \varepsilon & , First[x_1]First[x_2]\dots First[x_{i-1}] \text{均包含 } \varepsilon \text{ 且 } \varepsilon \notin First[x_i] \end{cases}$$

getFollow

实现方法:

- 1.初始化，对于开始符S（即Program）， $Follow[S]=\{\#\}$ ，其它非终结符Follow集为空集
- 2.对于所有的产生式，例如 $\alpha=x_1x_2\dots x_n$ ，执行第三步
- 3.对于 $x_1\sim x_n$ ，依次对其中的非终结符 x_i 执行第四步
- 4.如果 x_i 等于 x_n ，则

$$Follow[x_i] = Follow[x_i] \cup Follow[\alpha]$$

否则，对于 $x_{i+1}\sim x_n-1$ ，执行第五步

- 5.
- 对于 $x_j(i < j \leq n)$

$$Follow[x_i] = \begin{cases} Follow[x_i] \cup x_j & , x_j \text{是终结符} \\ Follow[x_i] \cup First[x_j] - \varepsilon & , \varepsilon \in First[x_j] \\ Follow[x_i] \cup First[x_j] & , \varepsilon \notin First[x_j] \end{cases}$$

如果 $x_j(i < j \leq n)$ 是非终结符，且 x_j 的First集不包含 ε ，则并直接返回第三步

- 6.当处理完一遍所有的产生式后，如果有Follow集产生了变化，则重新开始执行第二步。

getPredict

- 1.对于所有的产生式，如第k个产生式 $\alpha=x_1x_2\dots x_n$ ，执行第二步
- 2.如果 $x_1\sim x_n$ 的First集均包含 ε ，则

$$Predict[k] = \bigcup_{j=1}^n First[j] \cup Follow[\alpha] - \varepsilon$$

- 3.如果 $x_1\sim x_{i-1}$ 的First集均包含 ε ， x_i 的First集不包含 ε ，则

$$Predict[k] = \bigcup_{j=1}^i First[j] - \varepsilon$$

LL (1)

1.将'#'和开始符S(Program)依次入栈，按照Predict集生成LL(1)分析表

$$T(A, t) = \begin{cases} A \rightarrow \alpha, & \text{当 } t \in \text{Predict}[A \rightarrow \alpha] \\ -1, & \text{否则} \end{cases}$$

2.如果栈为空，或者输入流处理完毕执行第三步。否则从栈中弹出一个元素，

如果是终结符，判断是否匹配当前输入流字符，不匹配则进行错误处理，匹配则后移输入流，继续执行第二步。

如果是非终极符，判断当前输入流字符是否在该非终极符的LL(1)分析表中，如果在则将对应的产生式如 $\alpha = x_1 x_2 \dots x_n$ ，将

$x_1 x_2 \dots x_n$ ，倒着依次入栈，如果不在则进行错误处理

3.如果栈非空或者输入流未处理完，语法存在错误，否则语法分析成功。