## 编译原理实践第 4 次课(自顶向下的语法分析)

## 1. 给定下面的文法:

 $E \rightarrow TG$ 

 $G \to +TG \mid \epsilon$ 

 $T \rightarrow FS$ 

 $S \rightarrow *FS | \epsilon$ 

 $F \rightarrow (E) \mid id$ 

其中 E 为开始符号.

输入字符串: id + id \* id (假设各个词法单元以空格隔开, 不会出现 id+id\*id 情况)

请使用<mark>递归下降法</mark>生成语法树,并将语法树打印成字符串形式,语法树的打印成字符串使用中括号嵌套的形式. 例如 id + id 的语法树可以为字符串:

E->TG

T->FS

F->id

S->e

 $G \rightarrow +TG$ 

T->FS

F->id

G->\*FS

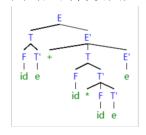
F->id

S->e

G->e

[E [T [F [id]] [S[e]]] [G [+] [T [F [id]][G[\*][F [id]] [S[e]]]] [G[e]]]]

其对应的树状图如下所示:



注意: 1)使用 e 表示ε, 并假设文法中不会出现符号 e 和中括号.

2) <a href="http://mshang.ca/syntree/">http://mshang.ca/syntree/</a> 可以使用该网站,能够将字符串形式生成树状图,以检验是否正确.

提交代码与 readme. pdf(readme. pdf 里需要有对于代码的使用,以及给定某个例子,其运行结果截图)