

## P6

(1)  $L(G_6) = \{s_1s_2...s_i... \mid s_i \in [0, 9]\}$ , 即 0-9 构成数字串的集合。

(2) 最左推导:  $N \Rightarrow ND \Rightarrow NDD \Rightarrow NDDD \Rightarrow DDDD \Rightarrow 0DDD \Rightarrow 01DD \Rightarrow 012D \Rightarrow 0127$

$N \Rightarrow ND \Rightarrow DD \Rightarrow 3D \Rightarrow 34$

$N \Rightarrow ND \Rightarrow NDD \Rightarrow DDD \Rightarrow 5DD \Rightarrow 56D \Rightarrow 568$

最右推导:  $N \Rightarrow ND \Rightarrow N7 \Rightarrow ND7 \Rightarrow N27 \Rightarrow ND27 \Rightarrow N127 \Rightarrow D127 \Rightarrow 0127$

$N \Rightarrow ND \Rightarrow N4 \Rightarrow D4 \Rightarrow 34$

$N \Rightarrow ND \Rightarrow N8 \Rightarrow ND8 \Rightarrow N68 \Rightarrow D68 \Rightarrow 568$

## P7

以 S 为开始符号的文法:

$S \rightarrow A \mid -A$

$A \rightarrow BC \mid C$

$C \rightarrow 1 \mid 3 \mid 5 \mid 7 \mid 9$

$B \rightarrow BD \mid E$

$D \rightarrow 0 \mid E$

$E \rightarrow 1 \mid 2 \mid 3 \mid 4 \mid 5 \mid 6 \mid 7 \mid 8 \mid 9$

(A 表示绝对值, C 表示最后一位为奇数, B 表示除最后一位的其他位, 则 B 表示不以 0 打头的数, D 表示可以为 0 打头的数)

## P8

(1) 最左推导:  $E \Rightarrow E + T \Rightarrow T + T \Rightarrow F + T \Rightarrow i + T \Rightarrow i + T * F \Rightarrow i + F * F \Rightarrow i + i * F \Rightarrow i + i * i$

$E \Rightarrow T \Rightarrow T * F \Rightarrow F * F \Rightarrow i * F \Rightarrow i * (E) \Rightarrow i * (E + T) \Rightarrow i * (T * T) \Rightarrow i * (F + T) \Rightarrow i * (i + T) \Rightarrow i * (i + F) \Rightarrow i * (i + i)$

最右推导:  $E \Rightarrow E + T \Rightarrow E + T * F \Rightarrow E + T * i \Rightarrow E + F * i \Rightarrow E + i * i \Rightarrow T + i * i \Rightarrow F + i * i \Rightarrow i + i * i$

$E \Rightarrow T \Rightarrow T * F \Rightarrow T * (E) \Rightarrow T * (E + T) \Rightarrow T * (E + F) \Rightarrow T * (E + i) \Rightarrow T * (T + i) \Rightarrow T * (F + i) \Rightarrow T * (i + i) \Rightarrow F * (i + i) \Rightarrow i * (i + i)$

(2)  $i + i + i$ ,  $i + i * i$ ,  $i - i - i$  的语法树 (按最左推导):

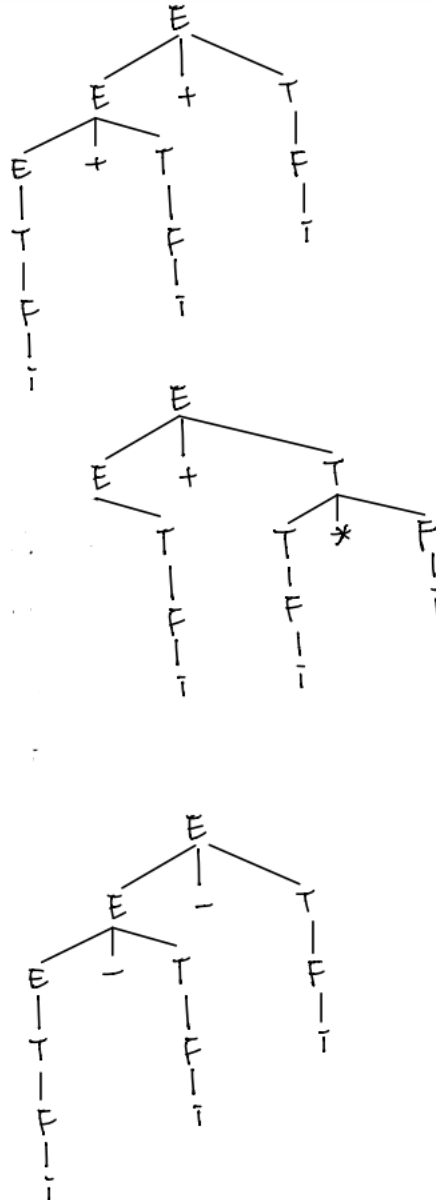


图 1: 语法树

## P9

对于  $iiiei$ , 有两种不同的最左推导: 1)  $S \Rightarrow iS \Rightarrow iiSeS \Rightarrow iiieS \Rightarrow iiiei$

2)  $S \Rightarrow iSeS \Rightarrow iiSeS \Rightarrow iiies \Rightarrow iiiei$  所以这个文法具有二义性。

**P10**

可以发现原文法对于  $()()()$  的最左推导有两种，具有二义性：

$$S \Rightarrow SS \Rightarrow ()S \Rightarrow ()SS \Rightarrow ()()S \Rightarrow ()()()$$

$$S \Rightarrow SS \Rightarrow SSS \Rightarrow ()SS \Rightarrow ()()S \Rightarrow ()()()$$

发现对于括号序列的长度增长和 S 替换成  $()$  的先后顺序没有限制，可以进行如下改进：

$$S \rightarrow ST \mid T$$

$$T \rightarrow () \mid (S)$$

**P11**

L1:

$$S \rightarrow AB$$

$$A \rightarrow ab \mid abA$$

$$B \rightarrow \epsilon \mid cB$$

L2:

$$S \rightarrow AB$$

$$A \rightarrow \epsilon \mid aA$$

$$B \rightarrow bc \mid bcB$$

L3:

$$S \rightarrow AB$$

$$A \rightarrow \epsilon \mid abA$$

$$B \rightarrow \epsilon \mid abB$$

L4:

$$S \rightarrow 1S0 \mid A$$

$$A \rightarrow \epsilon \mid 0A1$$