編譯原理教材第36頁6789題

軟件 1804 8209180438 黃柏曛 2020 年 3 月 16 日

- 1 P36 第 6 題
- 1.1 G_6 的語法 $L(G_6)$ 是什麼?

 $L(G_6)$ 是 $0 \sim 9$ 的字符串。

1.2 給出句子 0127、34 和 567 的最左推導和最右推導。

最左推導:

 $N\Rightarrow ND\Rightarrow NDD\Rightarrow NDDD\Rightarrow DDDD\Rightarrow 01DD\Rightarrow 012D\Rightarrow 0127$ $N\Rightarrow ND\Rightarrow DD\Rightarrow 3D\Rightarrow 34$ $N\Rightarrow ND\Rightarrow NDD\Rightarrow DDD\Rightarrow 5DD\Rightarrow 56D\Rightarrow 568$

最右推導:

 $N\Rightarrow ND\Rightarrow N7\Rightarrow N27\Rightarrow ND27\Rightarrow N127\Rightarrow D127\Rightarrow 0127$ $N\Rightarrow ND\Rightarrow N4\Rightarrow D4\Rightarrow 34$ $N\Rightarrow ND\Rightarrow N8\Rightarrow ND8\Rightarrow N68\Rightarrow D68\Rightarrow 568$

2 P36 第 7 題

2.1 寫一個文法,使其語言是奇數集,且每個奇數不以 0 開 頭。

$$\begin{split} G(S) \\ O \to 1 & | \ 3 \ | \ 5 \ | \ 7 \ | \ 9 \\ N \to 2 & | \ 4 \ | \ 6 \ | \ 8 \ | \ O \\ D \to 0 & | \ N \\ S \to O & | \ AO \\ A \to AD & | \ N \end{split}$$

3 P36 第 8 題

3.1 給出 i + i * i \ i * (i + i) 的最左推導與最右推導

文法:

$$E \rightarrow T \mid E + T \mid E - T$$

$$T \rightarrow F \mid T * F \mid T/F$$

$$F \rightarrow (E) \mid i$$

最左推導:

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

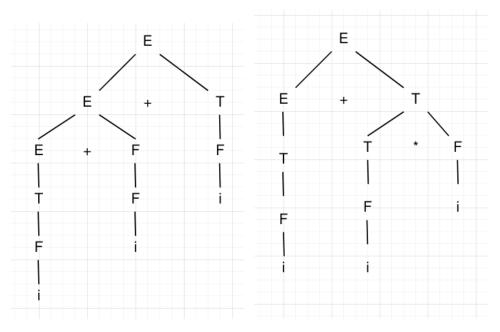
$$E \Rightarrow T \Rightarrow T*F \Rightarrow F*F \Rightarrow i*F \Rightarrow i*(E) \Rightarrow i*(E+T) \Rightarrow i*(T+T) \Rightarrow i*(F+T) \Rightarrow i*(i+T) \Rightarrow i*(i+F) \Rightarrow i*(i+i)$$

最右推導:

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

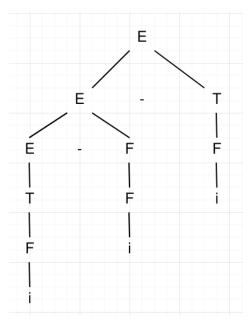
$$E \Rightarrow T \Rightarrow F * T \Rightarrow F * F \Rightarrow F * E \Rightarrow F * (E + T) \Rightarrow F * (E + F) \Rightarrow$$
$$F * (E + i) \Rightarrow F * (T + i) \Rightarrow F * (F + i) \Rightarrow F * (i + i) \Rightarrow i * (i + i)$$

3.2 語法樹



(a) i + i + i

(b) i - i - i



(c) i + i * i

4 P36 第 9 題

4.1 證明文法 $S \rightarrow iSeS \mid iS \mid i$ 是二義的。

iiiei 句子中有兩個語法樹:

 $S \Rightarrow iSeS \Rightarrow iSei \Rightarrow iiSei \Rightarrow iiiei$ $S \Rightarrow iS \Rightarrow iiSeS \Rightarrow iiSei \Rightarrow iiiei$

故可以證明 $S \rightarrow iSeS \mid iS \mid i$ 是二義的。