Compiler – Homework 1

Chen Zhenhao 20167867

September 18, 2018

Problem 1

已知文法 G:

<表达式>::=<项> | <表达式> + <项> <项>::=<因子> | <项> * <因子> <因子>::= (<表达式>)|i

试给出下述表达式的推导及语法树:

a) *i*

推导: <表达式 $>\rightarrow<$ 项 $>\rightarrow<$ 因子 $>\rightarrow$ i

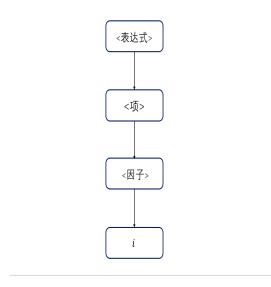


Figure 1: *i*的语法树

b) (i)

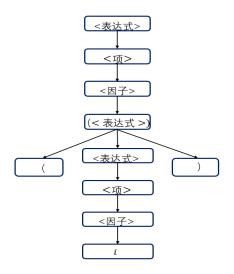


Figure 2: (i)的语法树

c) i * i

推导:: <表达式> \rightarrow <项> \rightarrow <项>*<因子> \rightarrow <项>*i \rightarrow <因子>*i

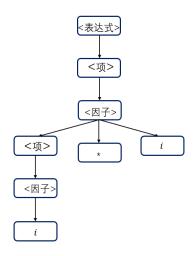


Figure 3: *i*的语法树

d) i * i + i

推导: <表达式>→<表达式> + <项>→<表达式> + <因子>→<表达式> + i →<项> + i →<项> * i + i →
 +

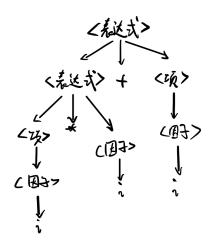


Figure 4: i * i + i的语法树

e) i + (i + i)

推导: <表达式>→<表达式> + <项>→<表达式> + <因子>→<表达式> +(<表达式>) →<表达式> +(<表达式> + <项>) →<表达式> +(<表达式> + <因子>) →<表达式> +(<表达式> + <因子>) →<表达式> +(<表达式> + <因子>) →<表达式> +(<表达式> + (<因子> +i) →<表达式> +(i+i) →<

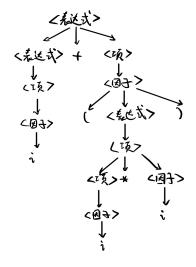


Figure 5: i + (i + i)的语法树

f) i + i * i

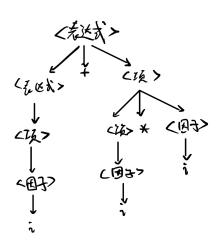


Figure 6: i + i * i的语法树

Problem 2

考虑上下文无关文法: $S \rightarrow SS * |SS + |a|$

a) 表明通过此文法如何生成串aa + a*,并为该串构造语法树。

$$S \rightarrow SS* \rightarrow Sa* \rightarrow SS + a* \rightarrow Sa + a* \rightarrow aa + a*$$

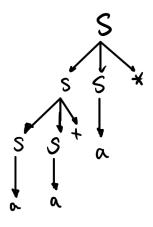


Figure 7: aa + a*的语法树

b) 该文法生成的语言是什么?

该文法生成的是一个项均为a的且只包含+与-运算的二则运算式的逆波兰表达式

Problem 3

已知文法 $S \to S(S)S|\epsilon$ 。

a) 该文法生成的语言是什么?

生成了一串括号栈 (所有左右括号都满足优先级配对原则)

b) 该文法是二义的吗? 说明理由。

是二义的,如()()可以是左右两个不同的S分别推导得到

Problem 4

令文法G[E]为:

$$E \rightarrow T|E + T|E - T$$

$$T \to F|T*F|T|F$$

$$F \to (E)|i$$

证明: E + T * F是它的一个右句型,指出这个句型的所有短语,直接短语和句柄证明如下:

$$E \to E + T \to E + T * F$$

相对于E 的短语: E + T * F

相对于T的短语: T * F

直接短语: T*F

句柄: T*F

Problem 5

一个上下文无关文法生成句子abbaa的唯一语法树如下:

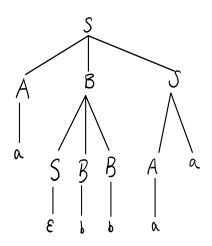


Figure 8: 句子abbaa的唯一语法树

a) 给出该句子相应的最左推导与最右推导。

最左推导:

$$S \rightarrow ABS \rightarrow aBS \rightarrow aSBBS \rightarrow abbS \rightarrow abbAa \rightarrow abbaa$$

最右推导:

$$S \rightarrow ABS \rightarrow ABAa \rightarrow ABaa \rightarrow ASBBaa \rightarrow Abbaa \rightarrow abbaa$$

b) 该文法的产生式集合P可能有哪些元素?

P中包含了:

$$S \to ABS|Aa|\epsilon$$

$$A \to a$$

$$B \to SBB|b$$

P中可能元素有:

 ϵ aa ab abbaaetc

c) 找出该句子的所有短语、简单短语、句柄。

短语:

a 是相对 A 的短语

 ϵ 是相对S的短语

b是相对B的短语

 ϵbb 是相对B的短语

aa是相对S的短语

 $a\epsilon bbaa$ 是相对S的短语

直接短语: a ϵ b

句柄: a

Problem 6

给出下述正规文法所对应的正规式:

$$S \rightarrow 0A|1B$$

$$A \rightarrow 1S|1$$

$$B \to 0S|0$$

将 $A \rightarrow 1S|1$ 与 $B \rightarrow 0S|0$ 代入 **S** 中, 得:

 $S \to 0(1S|1)|1(0S|0) \to (01S|01)|(10S|10) \to (01|10)S|(01|10) \to (01|10)^*|(01|10)$

遂正规式为: (01|10)*|(01|10)