第二章作业答案

1 练习 2-3

1. 设文法 G[<标识符>] 的规则是: <标识符>::= a|b|c|<标识符>a|<标识符>c|<标识符>>0|<标识符>1

试写出 V_t 和 V_n , 并对符号串 a、ab0、a0c01、0a、11、aaa 给出可能的一些推导。

```
1 V_t = \{a, b, c, 0, 1\}
```

2 V_n = <标识符>

不能推导出 ab0 , 11 , 0a

- 1 <标识符> ⇒ a
- 2 <标识符> ⇒ <标识符>1 ⇒ <标识符>01 ⇒ <标识符>c01 ⇒ <标识符>0c01 ⇒ a0c01
- 3 <标识符> ⇒ <标识符>a ⇒ <标识符>aa ⇒ aaa

2. 写一文法, 使其语言是偶整数的集合

- 1 G[<偶整数>]:
- 2 <偶整数> → <符号><偶数字> | <符号><数字串><偶数字>
- 3 <符号> → | ε
- 4 <数字串> → <数字串><数字> | <数字>
- 5 <偶数字> → 0 | 2 | 4 | 6 | 8
- 6 <数字> → <偶数字> | 1 | 3 | 5 | 7 | 9

4. 设文法 G 的规则是: $\langle A \rangle$::= $b \langle A \rangle$ | cc , 试证明: cc, bcc, bbcc, bbbcc $\in L[G]_{\circ}$

```
1 <A> \Rightarrow cc

2 <A> \Rightarrow b<A> \Rightarrow bcc

3 <A> \Rightarrow b<A> \Rightarrow bb<A> \Rightarrow bbcc

4 <A> \Rightarrow b<A> \Rightarrow bb>A> \Rightarrow bbbcc
```

 $cc, bcc, bbcc, bbbcc \in V_t^*$,由语言的定义可知: $cc, bcc, bbcc, bbbcc \in L[G]$.

```
5. 试对如下语言构造相应的文法:i. \{a(b^n)a|n=0,1,2,3,\cdots\}ii. \{(a^n)(b^n)|n=1,2,3,\cdots\}其中左、右圆括号 ( 和 ) 为终结符。
```

```
    (1) 文法 G[S]:
    S → a(B)a
    B → bB | ε
    (2) 文法 G[S]:
    S → (T)
    T → a)(b | aTb
```

- 5 (1) 中少数同学把 b^0 写成了 1,其实在符号串的幂运算中规定了 $b^0=arepsilon$.
- 5 (2) 中有不少同学写成了以下的形式,但是这种写法不能保证 $\{(a^n)(b^n)\}$ 中的两个 n 数量相同.

```
    文法 G[S]:
    S → (A)(B)
    A → aA | a
    B → bB | b
```

另外,题目中提示了 (和) 是终结符,部分同学没有注意到。

6. 有文法 *G*3[<表达式>]:

```
1 <表达式>::= <项> | <表达式>+<项> | <表达式>-<项>
2 <项>::= <因子> | <项>*<因子> | <项>/<因子>
3 <因子>::= (<表达式>) | i
```

试给出下列符号串的推导:i,(i),i*i,i*i+i,i*(i+i)。

```
1 <表达式> ⇒ <项> ⇒ <因子> ⇒ i
2 <表达式> ⇒ <项> ⇒ <因子> ⇒ (<表达式>) ⇒ (<项>) ⇒ (<因子>) ⇒ (i)
3 <表达式> ⇒ <项> ⇒ <项>*<因子> ⇒ <项>*i ⇒ <因子>*i ⇒ i*i
4 <表达式> ⇒ <表达式>+<项> ⇒ <表达式>+<因子> ⇒ <表达式>+<因子> ⇒ <表达式>+i
5 ⇒ <项>+i ⇒ <项>*<因子>*i ⇒ <现子*i ⇒ <因子>*i ⇒ i*i
6 <表达式> ⇒ <表达式>+<项>*<因子>*i ⇒ <项>*i+i ⇒ <现子*i+i ⇒ i*i+i
6 <表达式> ⇒ <项> ⇒ <项>*<因子>*i ⇒ <现子*i+i ⇒ <因子>*i+i ⇒ i*i+i
6 <表达式> ⇒ <项> ⇒ <项>*<因子>*i ⇒ <现子*(<表达式>+<项>) ⇒ <现子*(<表达式>+<项>)
7 ⇒ <项>*(<表达式>+<□> ⇒ <□>*(<表达式>+i) ⇒ <□>*(<□>*(○□>*(□)*i
)
8 ⇒ <□>*(<因子>+i) ⇒ <□>*(○□>*(□)*i
) ⇒ i*(□*i
)
```

7. 对文法 G3[<表达式>](见上题),列出句型 <表达式>+<项>*<因子> 的所有短语和简单 短语。

● 短语: <表达式>+<项>*<因子> 、 <项>*<因子>

● 简单短语: <项>*<因子>

2 练习 2-4

1. 给定文法 G[E] 为:

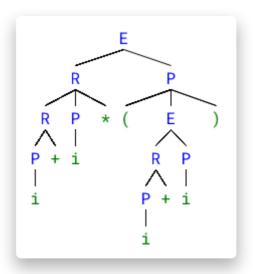
```
1 E::= RP | P
2 P::= (E) | i
3 R::= RP+ | RP* | P+ | P*

i.证明 i+i*(i+i) 是文法 G 的句子。
ii. 画出该句子的语法树。
```

1. 1
$$E \Rightarrow RP \Rightarrow RP*P \Rightarrow RP*(E) \Rightarrow RP*(RP) \Rightarrow RP*(P+P) \Rightarrow RP*(P+i)$$

2 $\Rightarrow RP*(i+i) \Rightarrow P+P*(i+i) \Rightarrow P+i*(i+i) \Rightarrow i+i*(i+i)$

2.



5. 已知文法 G[E]:

```
1 E ::= ET+ | T

2 T ::= TF* | F

3 F ::= FP↑ | P

4 P ::= (E) | i
```

有句型 TF*PP↑+, 问此句型的短语、简单短语和句柄是什么?

● 短语: TF*PP↑+ 、TF* 、 PP↑ 、 P

● 简单短语: TF* 、 P

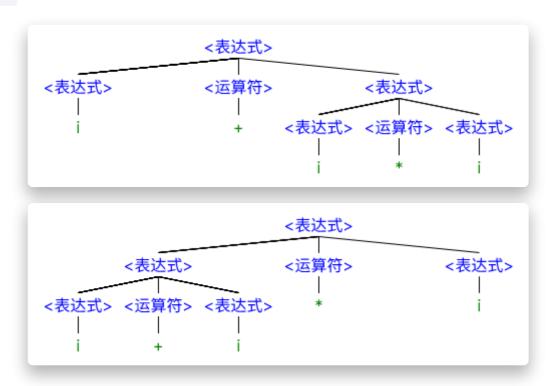
● 句柄: TF*

6. 分别对 i+i*i 和 i+i+i 中的每一个句子构造两棵语法树,从而证明下述文法 G[< 表达式>] 是二义性的。

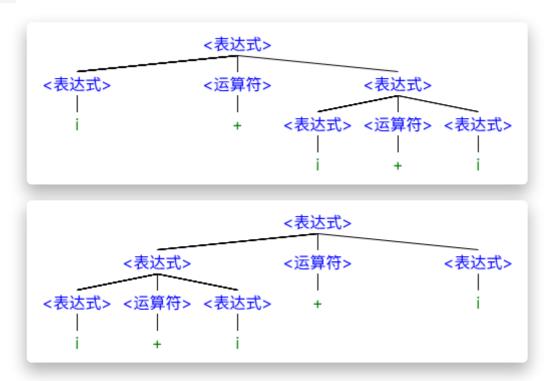
1 <表达式>::= i | (<表达式>) | <表达式><运算符><表达式>

2 <运算符> ::= + | - | * | /

• i+i*i



• i+i+i



该文法的句子 iiiei 有两棵不同的语法树,因此该文法是二义性文法。

9. 有文法 G[N]:

```
1 N ::= SE | E

2 S ::= SD | D

3 E ::= 0 | 2 | 4 | 6 | 8 | 10

4 D ::= 0 | 1 | 2 | ... | 9
```

举例说明文法 G[N] 有二义性,此文法描述的语言是什么? 试写另一文法 G',使 L(G') = L(G) 且 G' 是无二义性的。

该文法的句子 10 有两棵不同的语法树,因此该文法有二义性。

此文法描述的语言是可以有前导零的无符号偶数。

```
1 G'[N]:
2 N ::= SE | E
3 S ::= SD | D
4 E ::= 0 | 2 | 4 | 6 | 8
5 D ::= E | 1 | 3 | 5 | 7 | 9
```

3 练习 2-5

2. 设文法 G[<目标>]:

```
1 <目标>::= V1
2 V1 ::= V2 | V1iV2
3 V2 ::= V3 | V2+V3 | iV3
4 V3 ::= )V1* | (
试分析句子 (、)(*、i(、(+(、(+(i)以及 (+)(i*i(。
```

```
1 <目标> ⇒ V1 ⇒ V2 ⇒ V3 ⇒ (
2 <目标> ⇒ V1 ⇒ V2 ⇒ V3 ⇒ )V1* ⇒ )V2* ⇒ )V3* ⇒ )(*
3 <目标> ⇒ V1 ⇒ V2 ⇒ iV3 ⇒ i(
4 <目标> ⇒ V1 ⇒ V2 ⇒ V2+V3 ⇒ V2+( ⇒ V3+( ⇒ (+(
5 (+(i 不是该文法的句子
6 (+)(i*i( 不是该文法的句子
```