编译原理—习题二

2013(下)

2.1 写出下列文法的语言

- ① 文法G=({D}, {0,1,2,3,4,5,6,7,8,9}, P, D) 其中: P={D→0|1|2|3|4|5|6|7|8|9}
- ② 文法G=({B, L, D}, {0,1,2,3,4,5,6,7,8,9}, P, B) 其中: P={B→D|L, L→1|2|3|4|5|6|7|8|9, D→0|L}
- ③ 文法G= ({S, A}, {a, b},P, S} 其中: P={S→Aa, A→bA| a}
 - 解: ① L(G[D])= {0,1,2,3,4,5,6,7,8,9}
 - ② L(G[B])= {n| 0≤n≤9}
 - ③ L(G[S])= {bⁿaa| n≥0}

2.2 构造文法以生成下列语言:

- ① {a³ⁿ| n≥1}
- ② {aⁿb^{2m-1} | n,m≥1}
- ③ {aⁿbⁿ| n≥1}
- 4 { $a^nb^mc^k | n,m,k≥0$ }
- ⑤ 偶数的集合,但2位及以上偶数不允许0打头
- ⑥ 能被5整除的整数集合
- ⑦ L(G)={α|α∈(a, b)+, 且α中含相同个数的a和b }
- 解: ① G[S]: S→aaaS | aaa
 - ② G[S]: $S \rightarrow AB$, $A \rightarrow aA$ | a, $B \rightarrow bbB$ | b
 - ③ G[S]: S→aSb | ab
 - 4 G[S]: S \rightarrow ABC, A \rightarrow aA| ϵ , B \rightarrow bB| ϵ , C \rightarrow cC| ϵ
 - ⑤ G[N]: N→ABD|D, A→1|2|3|4|5|6|7|8|9, B→0B|AB|ε D→0|2|4|6|8
 - ⑥ G[N]: N→AD| D A→B|BA B→0|1|2|3|4|5|6|7|8|9 D→0|5
 - ⑦ G[S]: S→SS | bSa | aSb | ab |ba

```
2.3 设文法G=({A, B, C, S}, {x,y,z}, P, S)
    其中: P=\{S\rightarrow AB^2C, AB\rightarrow BAz, (zB\rightarrow A^2Bx,)\}
                    CB \rightarrow A^2Bx, A \rightarrow x, B \rightarrow y, C \rightarrow z
       试构造与文法G等价的文法G'=(VN', VT', P', S'), 要求
     其产生式的形式为: αQβ \rightarrow αγβ
其中Q\inV<sub>N</sub>', \gamma \in (V_N' \cup V_T')^+, \alpha, \beta \in (V_N' \cup V_T')^*
解: P': S→AB<sup>2</sup>C
        AB \rightarrow BAz => AB \rightarrow ADz, ADz \rightarrow BDz, BDz \rightarrow BAz
        CB \rightarrow A^2Bx => CB \rightarrow AAB, AAB \rightarrow AABx
        A \rightarrow X
        B \rightarrow y
         C \rightarrow Z
```

2.4 确定下面文法的类型
G=({A,B,T,S},{x,y,z}, P, S)
其中, P={ S→xTB|xB, T→xTA|xA,
B→yz, Ay→yA, Az→yzz}

解: 因为 S→xTB|xB, T→xTA|xA, B→yz,为2型; Az→yzz为1型; Ay→yA 为1型(?) {AD→DA, D→y} 所以为1型。 2.5 试将下面文法改为3型文法 G=({S, A, B}, {a,b,c,d,e}, P, S) 其中, P={S→abcA | edB, A→beB, B→d}

解: S→abcA|edB => S→aE | eF, E→bG, G→cA, F→dB A→beB => A→bH, H→eB 整理得到: S→aE|eF, E→bG, G→cA, F→dB, A→bH, H→eB, B→d 2.6 设文法G=({N,D}, {0,1,2,3,4,5,6,7}, P, N) 其中,P={N→ND|D, D→0|1|2|3|4|5|6|7} 试写出下列符号串的最左推导和最右推导。

(1) **3274** (2) **65173**

解: (1) 3274的最左推导:

N=>ND=>NDD=>DDDD =>3DDD=>32DD=>327D=>3274

3274的最右推导:

N=>ND=>N4=>ND4=>N74 =>ND74=>N274=>D274=>3274

② 65173的最左推导:

略

2.7 判断下列文法是否是歧义的。

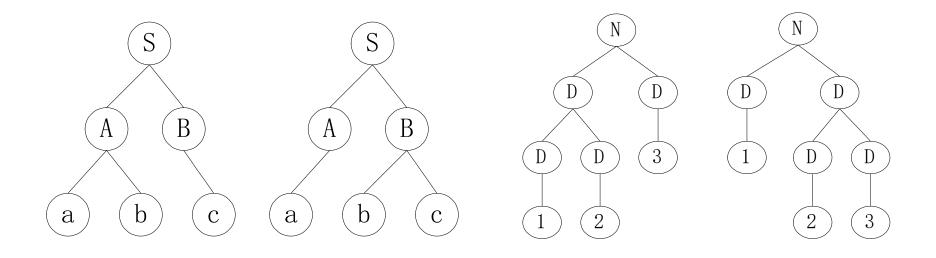
① $G=(V_N, V_T, P, S)$ $\sharp \oplus_{} V_N = \{A, B, S\}, V_T = \{a, b, c\}, P = \{S \rightarrow AB, A \rightarrow a | ab, B \rightarrow c | bc\}$

 \bigcirc G=(V_N,V_T,P,N)

其中, V_N ={N,D}, V_T ={0,1,2,3,4,5,6,7,8,9}, P={N \rightarrow D, D \rightarrow DD, D \rightarrow 0|1|2|3|4|5|6|7|8|9}

解:① 因为对句子abc存在2棵语法数(左),所以歧义。

② 因为对句子123存在2棵语法数(右), 所以歧义。



- 2.8 分别压缩下列文法

• 1 G[Z]: $Z \rightarrow E+T$ $E \rightarrow E|S+F|T$ $F \rightarrow F|FP|P$ • $P \rightarrow G$ $G \rightarrow G|GG|F$ $T \rightarrow T^*i|i$

 $Q \rightarrow E|E+F|T|S$ $S \rightarrow i$

② G[S]: S→aFbT|Tcb|T F→Tb|M|abc

T \rightarrow Fa|F|cMb M \rightarrow abF|c

- 解: ① 删除A→A格式,得:

 $Z \rightarrow E+T$ $E \rightarrow S+F|T$ $F \rightarrow FP|P$

P \rightarrow G G \rightarrow GG|F T \rightarrow T*i|i

 $Q \rightarrow E|E+F|T|S$ $S \rightarrow i$

删除不可达Q

■ 删除无用非终结符F、G、P,后S不可达。

 $Z \rightarrow E + T$ $E \rightarrow T$ $T \rightarrow T^*i|i$

■ 压缩E→T得:

 $Z \rightarrow T + T$ $T \rightarrow T^*i|i$

2