- 1.画出编译程序的总体逻辑结构图,简述各部分的主要功能。
- 2.什么叫系统程序设计语言?
- 3.为什么要对单词进行内部编码? 其原则是什么? 对标识符是如何进行内部编码?
- 4.赋值语句 A:=5*C 的语法和语义指的是什么?

思考题

- 1. 先有操作系统还是先有编译系统,谈谈你的看法?
- 1.设 $T_1 = \{11,010\}$, $T_2 = \{0,01,1001\}$, 计算: T_2T_1 , T_1^* , T_2^+ 。
- 2.令 $A = \{0,1,2\}$,写出集合 A^{+} 和 A^{*} 的七个最短符号串。
- 3.试证明: $A^+ = A A^* = A^* A_\circ$
- 1、设有文法 G[S]:

$$S := A$$

 $A ::= B \mid IF A THEN A ELSE A$

 $B := C \mid B + C \mid + C$

 $C := D \mid C*D \mid *D$

D := X | (A) | -D

试写出 V_N和 V_T。

2、设有文法 G[S]:

$$S := aAb$$

 $A := BcA \mid B$

 $B := idt \mid \epsilon$

试问下列符号串(1)aidtcBcAb (3)ab (5)aidtcidtcidtb 是否为该文法的句型或句子。

3、给定文法:

$$S := aB \mid bA$$

 $A ::= aS \mid bAA \mid a$

 $B := bS \mid aBB \mid b$

该文法所描述的语言是什么?

- 4、试分别描述下列文法所产生的语言(文法开始符号为S):
 - (1) $S := 0S \mid 01$
 - (2) $S := aaS \mid bc$
 - (3) S:: =AB

- 5、试分别构造产生下列语言的文法:
 - (1) $\{ab^na \mid n=0, 1, 2, 3\dots\}$
 - (2) $\{a^nb^n \mid n=1, 2, 3, 4\cdots\}$
 - (3) $\{aba^n | n \ge 1\}$
 - (4) $\{a^nba^m \mid n, m \ge 1\}$
 - (5) $\{a^nb^mc^p \mid n, m, p \ge 0\}$
 - (6) $\{a^mb^mc^p \mid m, p \ge 0\}$
- 1. 设文法 G 规则为:

S:: =AB

B:: =a|Sb|

A:: =Aa|bB

对下列句型给出推导语法树,并求出其句型短语,简单短语和句柄。

- (2) baabaab (3)bBABb
- 2. 分别对 i+i*i 和 i+i+i 中每一个句子构造两棵语法树,从而证明下述文法 G[< 表达式>]是二义的。

<表达式>:: =i|(<表达式>)|<表达式><运算符><表达式><运算符>:: =+|-|*|/

- 3. 证明下述两个文法是二义的
- 1) S::=iSeS|iS|i
- $2) \quad S::=A|B$

A::=aCbA|a

B::=BCC|a

C::=ba

4. 令文法 N:: =D|ND

D:: = 0|1|2|3|4|5|6|7|8|9

给出句子0127,34,568最左推导和最右推导。

1. 下面文法那些是短语结构文法,上下文有关文法,上下文无关文法,及正规文法?

1.S::=aB B::= cB B::=b C::=c

2.S::=aB B::=bC C::=ε C::=ε

3.S::=aAb aA::=aB aA::=aaA B::=b A::=a

4.S::=aCd aC::=B aC::=aaA B::=b

5.S::=AB A::=a B::=bC B::=b C::=c

6. S::=AB A::=a B::=bC C::=c C::=ε

7. S::=aA S::= ϵ A::=aA A::=aB A::=a B::=b

8. S::=aA S::= ϵ A::=bAb A::=a

- 2. 给出一个产生下列语言 $L(G) = \{W | W \in \{a,b\}^* L W \text{ 中含 a 的个数是 b 个数 两倍的前后文无关文法。}$
- 3. 用扩充的 BNF 表示以下文法规则:
 - 1. Z:=AB|AC|A
 - 2. S::=aABb|ab
 - 3. A::=Aab| ε
- 1. 什么叫超前搜索? 扫描缓冲区的作用是什么?
- 2. 画出下列文法的状态图:

Z: : =Be

B: : = Af

A: = e | Ae 并使用该状态图检查下列句子是否该文法的合法句子: f, eeff, eefe.

3. 设右线性文法 G=({S, A, B}, {a, b}, S, P), 其中 P 组成如下:

S:: =bA A:: =bB A:: =aA A:: =b B:: =a 画出该文法的状态转换图。

P41 26. 给出产生下列语言 L (G) ={W|W ∈ {0, 1}⁺且 W 不含相邻 1}的正规文法。

P74 6. 构造下述文法 G[Z]的自动机,该自动机是确定的吗?它相应的语言是什么?

Z:: =A0 A:: =A0|Z1|0

P747. 构造一个 DFA, 它接受{0,1}上所有满足下述条件的字符串, 其条件是:

字符串中每个1都有0直接跟在右边,然后,再构造该语言的正规文法。

P74 8. 设 (NFA) M = ({A, B}, {a, b}, M, {A}, {B}), 其中 M 定义如下:

M (A, a) = {A, B} M (A, b) = {B} M (B, a) = Ø M (B, b) = {A, B} 请构造相应确定有穷自动机(DFA) M'。

P74 9. 设有穷自动机 M = ({S, A, E}, {a, b, c}, M, S, {E}), 其中 M 定义为 M (S, c) = A M (A, b) = A M (A, a) = E 请构造一个左线性文法。

P74 10. 已知正规文法 $G = (\{S, B, C\}, \{a, b, c\}, P, S)$, 其中 P 内包含如下产生式:

$$S:=aS \mid aB$$
 ·····①

P74 11. 构造下列正规式相应的 DFA: (0 | 11*0)*

P74 15. 用两种方法将(NFA) $M = (\{X, Y, Z\}, \{0, 1\}, M, \{X\}, \{Z\})$,构造相应的 DFA,其中:

$$M(X, 0) = \{Z\}$$
 $M(X, 1) = \{X\}$ $M(Y, 0) = \{X, Y\}$ $M(Y, 1) = \Phi$ $M(Z, 0) = \{X, Z\}$ $M(Z, 1) = \{Y\}$

提示:

方法 1: 先画出其状态转换图,利用非子集法

方法 2: 先画出其状态转换图,再构造其对应的转换系统,利用非子集法

P74 16. 已知 e₁= (a|b)*, e₂=(a*b*)*, 试证明 e₁= e₂。

P74 18. 根据下面正规文法构造等价的正规表达式:

C..-as | aA | bb | cc | a

P74 19. $\Sigma = \{a, b\}$,写出下列正规集:

(1)
$$(a \mid b)*(aa \mid bb)(a \mid b)*$$

P75 20. 证明下列关系式成立,其中 A、B 是任意正规表达式。

(1)
$$A^* = \varepsilon |AA^*|$$

(1)
$$A^* = \varepsilon | AA^*$$
 (2) $(AB)^*A = A(BA)^*$

P142 1. 试分别消除下列文法的直接左递归(采用两种方法——重复法和改写法)

(1) G[E]:

(2) G[Z]:

$$Z:=V_1$$
 ······①

$$V_1::=V_2 \mid V_1 i V_2 \quad \cdots \quad 2$$

$$V_2::=V_3 | V_2+V_3$$
3

$$V_3::=)V_1*|($$

P142 2. 试分别消除下列文法的间接左递归

G[Z]:

$$Z:=AZ \mid b$$
 ······①

$$A:=ZA \mid a$$
 ······②

P142 4. 试分别用两种方法(框图法和类 Pascal 语言或类 C 语言)写一个识别 下面文法句子的递归子程序

文法 G[A]:

$$B:=X||BA$$
 ·····2

P143 5. 对下面的文法 G[E]:

$$E:=TE'$$

$$E':=+E \mid \varepsilon$$

$$T'::=T \mid \epsilon$$

F::=PF'

F'::=*F' | ε

 $P ::= (E) |a|b| \wedge$

- (1) 计算这个文法的每个非终结符号的 FIRST 和 FOLLOW;
- (2) 证明这个文法是 LL(1) 文法;
- (3) 构造它的 LL(1) 分析表并分析符号串 a*b+b;

P144 6. 对下列文法,构造相应的 FIRST 和 FOLLOW:

 $A := BCc \mid gDB$

 $B ::= \varepsilon \mid bCDE$

 $C := DaB \mid ca$

 $D := \varepsilon \mid dD$

 $E := gAf \mid c$

P144 9. 设已给文法 G[S]:

 $S ::= SaB \mid bB$

 $A ::= Sa \mid a$

B := Ac

- (1) 构造 LL(1) 分析表
- (2) 此文法是否为 LL(1) 文法?

P144 10. 证明下述文法不是简单优先文法:

(1) S := bEb

 $E := E + T \mid T$

(2) S := bEb

 $E := F \mid F+T \mid T \mid i$

 $T := i \mid (E)$

P145 11. 构造下述文法的优先关系矩阵,它是简单优先文法吗?

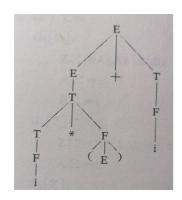
 $S := M \mid U$

 $M := iEtMeM \mid a$

 $U := iEtS \mid iEtMeU$

E := b

P145 12. 根据语法树,确定全部优先关系:



P145 13. 利用文法 G[Z]的优先关系矩阵,来分析符号串#((aa)a)#

文法G [Z]: Z ::=bMb

 $M ::= (L \mid a)$

L := Ma

| | Z | b | М | L | а | (|) |
|---|---|----------|---|---|---|---|---|
| Z | / | | | | | | |
| b | | | I | | < | < | |
| M | | - | | | I | | |
| L | | > | | | > | 7 | |
| а | | > | | | > | | I |
| (| | | < | I | < | < | |
| | | > | | | > | | |

P146 17. 设已给文法 G[S]:

 $E := E + T \mid T$

 $T ::= T*F \mid F$

 $F := P \uparrow F \mid P$

 $P := (E) \mid i$

- (1) 构造此文法的算符优先矩阵;
- (2) 用迭代法构造优先函数;
- (3) 用优先函数表分析符号串 i+i*i ↑ i

P146 19. 证明下面文法不是算符优先文法:

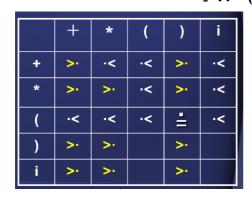
S ::= A[] | [

 $A := aA \mid B$

B := a

P146 21. 利用表 4.8 文法 G[E]优先关系矩阵分析下列句子: i*(i*i)

 $E := E + T \mid T$ $T := T * F \mid F$ $F := (E) \mid i$



P146 22. 设有文法 G[Z]:

 $Z := A \mid B$

 $A := aAb \mid c$

 $B := aBb \mid d$

- (1) 试构造能识别此文法的全部活前缀 DFA:
- (2) 试构造 LR(0)分析表;
- (3) 试分析符号串 aacbb 是否为此文法的句子。

P147 24. 给定文法:

$$E := EE + | EE * | a$$

- (1) 构造它的 LR(0)项目集规范族;
- (2) 它是 SLR(1)文法吗? 若是,构造它的 SLR(1)分析表;

P147 26. 对如下文法 G:

$$S := S(S)$$
 $S := \varepsilon$

构造 LR(1)项目规范集以及 LR(1)分析表,并用分析器给出(())的分析过程。

P148 30. 给出如下文法:

 $G_1[S]: S := aSbS \mid aS \mid c$

 $G_2[S]: S := aAa \mid aBb$ A := x B := x

 $G_3[S]: S := aAa \mid aBb \mid bAb$ A := x B := x

 $G_4[S]: S := aAa \mid aBb \mid bAb \mid bBa$ A := x B := x

- (1) 证明二义性文法 G₁[S]不是 LR(0)文法;
- (2) 证明 G₂[S]是 SLR(1)文法但不是 LR(0)文法;
- (3) 证明 G₃[S]是 LR(1)文法但不是 SLR(1)文法;
- (4) 证明 G₄[S]是 LR(1)文法但不是 LALR 文法。

P194 1. 按照语法制导翻译的一般原理,给出表达式(5*4+8)*2 的语法树各结点并注明语义值 VAL。