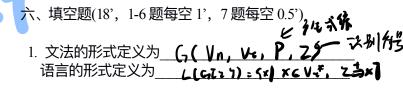


新酒りつながる

北京航空航天大学编译原理试题(2000年)

树刀冰作



3. 活动记录由 **局,片数划6.6 多.6 7**、 **disp (m/2** 三部分组成。

4. 表达式 *x+y×z / (a+b)*的后缀式为 **エソ<sup>2× a b+/ f**</sup>

5. 错误的局部化处理是指<u>编注私有关议铭谈后,尽引能打支限制</u>在向外

7. 有文法 R::=i|(T), T::=T,R|R 完成其算符优化关系表。(填<u>写第一二行)</u>

下し スi(i) ア,ご(,ご) 井R井

	i	(	)	,	#
i			$\triangleright$	>	>
(	Ċ	C.	1	<:	
)			>	>	>
,	<	<	>	>	
#	<	<			

H7 +

( と下(T) 七、判断题(1'x4)

L(T)>)

1. 对任意一个右线性文法 *G*, 都存在一个 *NFA M*, 满足 *L*(*G*)=*L*(*M*).( **/ )** 

则乡华

2. 对任意一个右线性文法G,都存在一个DFAM,满足L(G)=L(M).( $\checkmark$ 

) € FR L(T)>,

3. 对任何正则表达式 e, 都存在一个 NFA M, 满足 L(M)=L(e).

4. 对任何正则表达式 e,都存在一个 DFAM,满足 L(M)=L(e).

八、选择题(12', 1-2各2', 3-4各4')

M(S, E, S, S., 2)

(A)有穷字母表

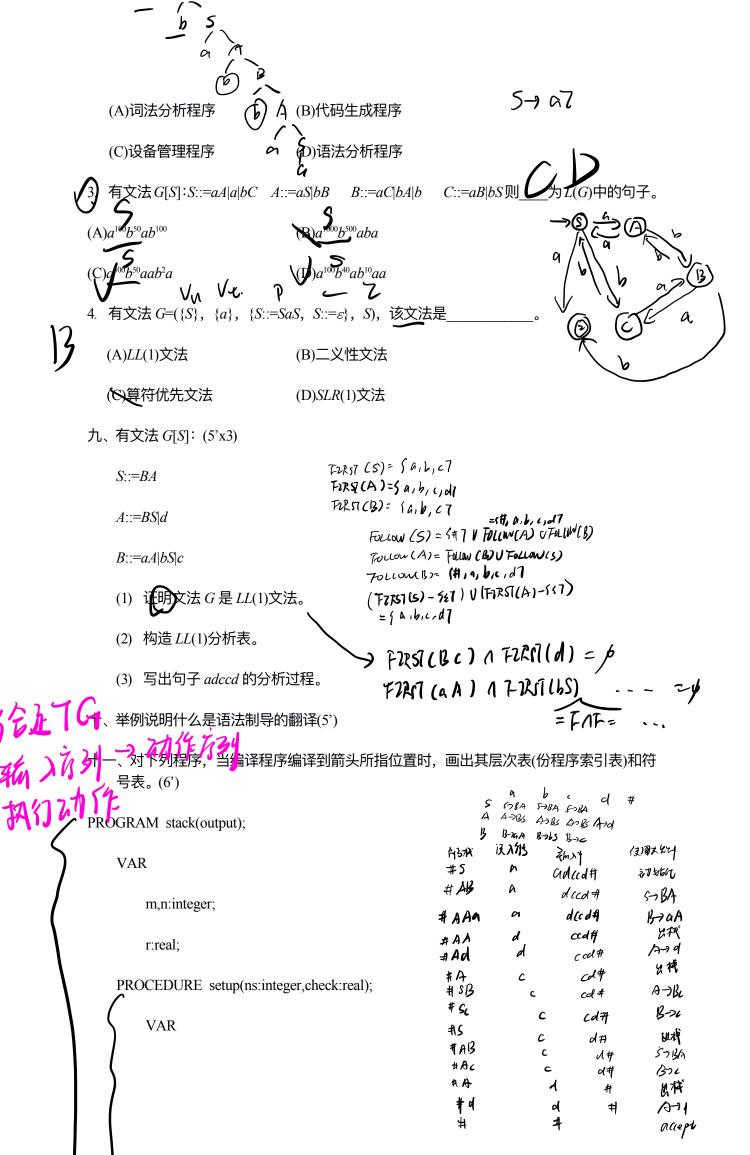
(B)初始状态集合

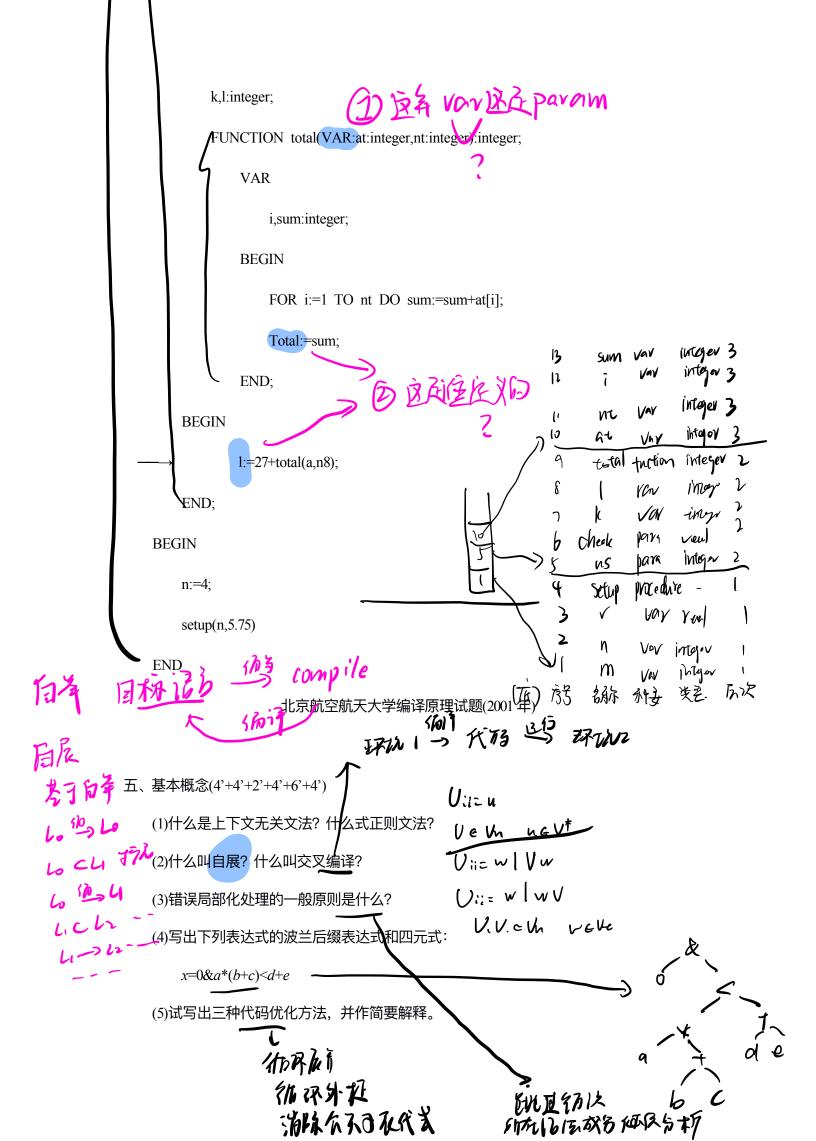
1

(C)终止状态集合

(D)有限状态集合

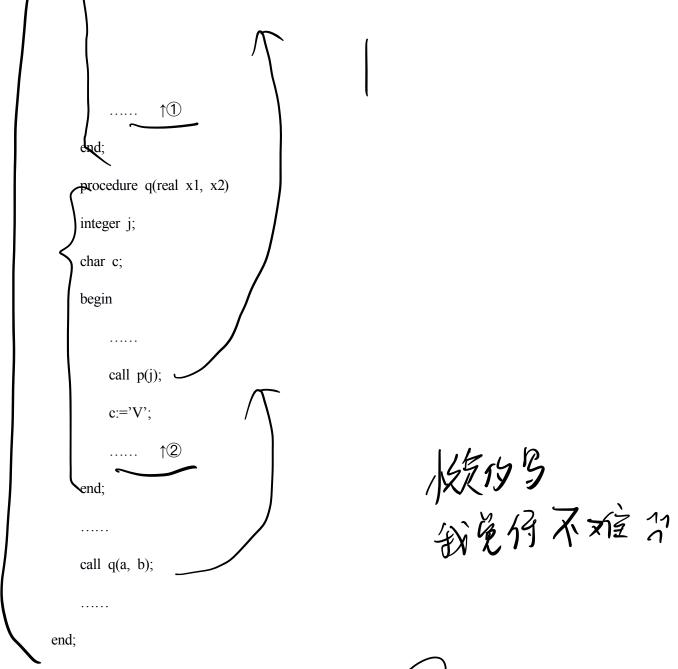
IVIOT





(6)我们知道,程序设计语言的结构是用上下文无关文法来描述的。试问程序设计语言的 结构正确与否,与该结构的上下文有关吗? 编译程序是如何处理该问题的。 万元 · 泡×分析 六、(6') 写一文法,使其语言是偶整数的集合,但不允许有以0开始的偶数。 七、有文法 G[S]:(2'+2'+2'+3'+3') S-> FIQG Q > (11-19/-1-1-9) QM A:=AaA|AbA|AcA|dAe|fTalo, codest (1)写出该文法的 V<sub>n</sub>、V<sub>t</sub>和 V f af af (A, a, b, c, derf) M-) 011-19 (2)该文法是 OPG 文法吗? 为什么? 是OG REOPG 有兴 G7 0/2/---/8 3)该文法是二义性文法吗? 为什么?(^^ゥ) F > -21-1-81G A= ALA 2)faAbA 3)AaAbf a alf (5)写出句型 dAecf 的所有短语、句柄和素短语。 八、有 LEX 源程序如下, (识别动作略)(10') a abb a\*bb\* 试构造对应的词法识别程序的 NFA,DFA 九、有如下程序结构片断: (8') begin real a,b; procedure p(integer x) 26 integer a; [2,4,7] V [2,4,77 real e; **687** 577 begin . . . . . . e:=x+a;O

ځ



对以上程序段采取栈式动态存储分配,试写出程序执行到人处时,运行栈内各分程序的活动记录情况;当程序编译到②处时,层次表(分程序索引表)和符号表的内容。

北京航空航天大学编译原理试题(2002年)

## 五、判断题(1'x5)

- 1. 含有优化部分的编译程序的执行效率高。 🗸
- 2. 用高级语言书写的源程序都必须通过翻译,产生目标代码后才能投入运行。
- 3. 乔姆斯基(Chomsky)把文法分为四种类型,即 0 型、1 型、2 型和 3 型。3 型文法也称为正则文法,2 型文法是短语文法。
- 4. 对于文法 G[Z]=(V<sub>n</sub>, V<sub>t</sub>, P, Z), V=V<sub>n</sub>∪ V<sub>t</sub>, x 是文法 G[Z]的句型当且仅当 Z→x, 且 x ∈ V\*; x 是文法 G[Z]的句子当且仅当 Z→x, 且 x ∈ V<sub>t</sub>\*。

X

5. 对于文法 G[A]:
2. 若一个文法是递归的,则它所产生语言的句子个数
(1)一定存在 (2)不存在 (3)不一定存在 (4)无法判定 4. 正则文法 (1)可以是 (2)一定不是 (3)一定是
5
1. 有文法 G[S]
3. 根据所涉及程序的范围,优化可分为局部优化,全局依化和图式收益。局部优化是局限于一个图范围的一种优化;编译程序进行数据流分析的目的是局际、循环、全局依证不允许的一种优化;编译程序进行数据流分析的目的是局际、循环、全局依证不允许的一种优化;编译程序进行数据流分析的目的是局际、循环、全局依证不知,不是这个一种,不是这个一种,不是一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个一个

已知文法 G[S], 其产生式如下: S[2]S)|E

## 1 (())" | n > 0 ]

- 1. L(G[S])是什么?
- 2. 对于(1)的结果,请给出证明。

九、(4'+6')

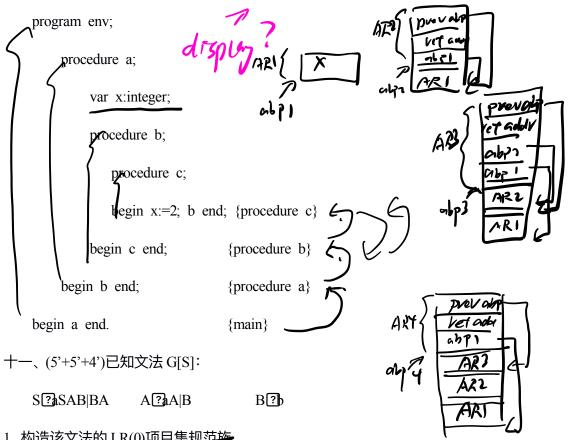
然后每至初本化 CH

设有文法 G[S]:

S (2) (a)

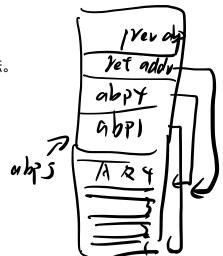
L?L, S|S

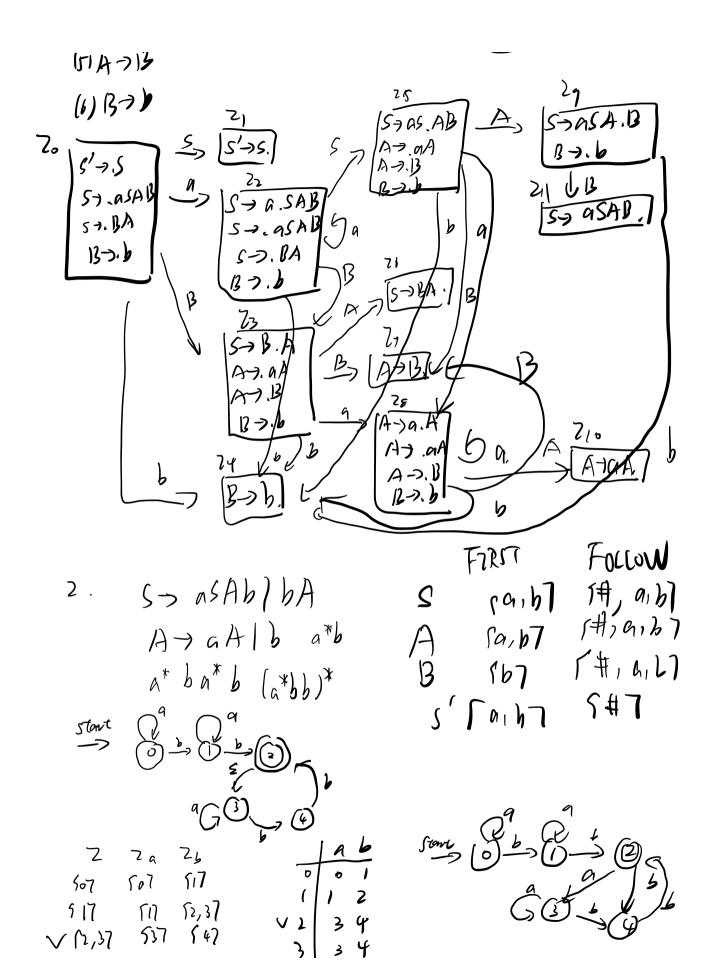
- 1. 写出一个属性翻译文法, 它输出配对括号的个数。
- 2. 写出该属性翻译文法的递归下降翻译子程序。
- 十、对以下的 Pascal 程序段采取栈式动态存储分配,试画出过程 c 第二次被激活时,运行站 内各分程序的活动记录情况。并说明 c 中如何访问变量 x。(8')



- 1. 构造该文法的 LR(0)项目集规范族。
- 2. 构造识别该文法所产生或前缀的 DFA。
- 3. 试构造其 SLR 分析表, 并判断该文法是否是 SLR(1)文法。

招广いらつら 121 S-> a sAB 1375 = BA 141A7 aA





557 137 141 4 - 2 147 \$ 12,37

7	ſ	a 1	b	#	S	A	13
3	0	$\int_{2}$	Sign				3
	- 5	$\sim$	Sign	ACCOPY			
_	3	50	J. C	)/ I		6	7
	3	76	<u>r</u> 6	ν ,		G	7
_	6	) <del>\</del> \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \	V <sub>2</sub>	$V_2$		<u> </u>	
-	7	V <sub>5</sub>	14	٧٢			
	8	88	34	3			7
	9		Sy				
	10	V4	Vy	by			
	11	\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\	$V_{\nu}$	Y2 \			
			•	l		V	