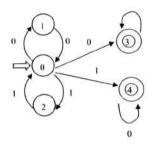
一、给出识别正规式 (00|11)*(01*|10*)的极小化的确定有限状态自动机。(10 分)

参考解答:

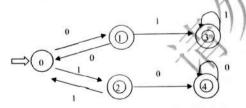
本題考查识别给定正规式(集)的 NFA 的构造及其确定化和极小化的过程。识别该正规式的一种 NFA 如下:



然后根据子集构造法将上述 NFA 确定化,如下:

状态子集\输入		0	- 4	
0	{0}	{1,3}	{2,4} {3}	
1	{1,3}	{0}		
2	{2,4}	{4}	{0}	
3	X(3)	// -	{3}	
4	- (4)	{4}	-	

经过 DFA 极小化, 仍为 5 个状态: 即, 最终结果为



评分:/给出正确形式的 NFA,得 5 分;给出正确极小化过程给 2 分;最终 DFA 正确,给 3 分。

人、根据度一的结果,写一个上下文无关文法,它产生和题一中的正规集相同的语言。(10分)

参考解答:

本题考查由 FA 构造识别同样正规集的上下文无关文法的过程。

上下文无关文法如下:

 $A \rightarrow 0B \mid 1C$

 $B \rightarrow 0 A \mid 1 D$

 $C \rightarrow 1A \mid 0E$

D → 1 D | €

E - 0 E | E

评分。每给出一个正确产生式,得 1 分,其中 A~E 名字可以任意命名。

三、下面是识别G1 LR(1)活前缀的FA。请将其补充完整,并给出在分析栈上串baba\$的LR(1)分析过程(15分)

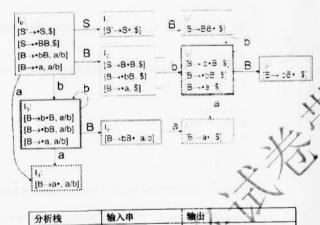


- (0) S'→S
- (1) S→BB
- (2) B→bB
- (3) B→a



参考解答: 本题考查识别文法活前缀的 FA 的构造过程及移进一归约过程。

20~20 学年第 学期 课程代码	课程名称	学分详	果程性质:必修	□选修 □、限修 □ 考记	【形式: 井卷 □ 闭卷 □	
专业班级(教学班)	考试日期	命應教师	系(所或教	研室) 主任审批签名	张炳武	
专业处狱(数于处)						



分析栈	輸入串	種出
0	baba\$	NYX
0b3	aba\$	₩ b ·
0b3a4	ba\$	移走る。
0b3B8	ba\$	划约B→a
0B2	ba\$ "	归约 B→bB
0B2b6	a\$\/_	移进b
0B2b6a7	-\$ 7/A	移进a
0B2b6B9	5	與約 B→a
0B2B5	\$	归约 B→bB
0S1	\$	归约S→BB
1100000		接收,分析成功1

评分:给出完整的识别活前缀 DFA,得 10分;给出正确分析过程,得 5分。

四、给出产生香含 L→(a^mbⁿ|m≥n≥0}的 3 个文法。

- 【(1) 二义性文法 G2, 并证明其二义性。(10分)
- (2) 非二义 註非 LR 文法 G3。(5分)
- (3) LR (1) 文法 G4。(5分)

参考解答:

本题考查二义性文法、LR类文法的设计与分析。

(1) 文法如下: S→aSb!aS|ε

二义性文法的证明。

6⇒a8b ⇒aaSbb ⇒aaaSbbb

⇔anaeSbbb ⇒ aaaa ε bbb

⇒ agaabbb

S⇒aS ⇒aaSb ⇒aaaSbb

⇒aaaaSbbb ⇒ aaaa ε bbb

⇒ aaaabbb

评分:给出文法,得6分,证明二义性,得4分;

(2) 文法如下:

S-aSb|A

A-aAlE

评分:给出文法,得5分;

(3) 文法如下:

S-aS|A

A→aAb|ε

评分:给出文法,得5分:

20~20 学年第学期 课程代码	课程名称	学分i	果程性质:必修 □选修 □、限修 □ 考试形式:开卷 □闭卷 □
专业班级(教学班)	考试日期	命题教师	系(所或教研室)主任审批签名
五、给出如下C程序的三地址代码。(15分)			14
		六、针对	KE LAGO
int a[100][100]; // 整型数占4个	字节		→ → → → → → → → → → → → → → → → → → →
for($i = 0$; $i < 100$; $i++$)		192	在不够改文法情况下,写一个翻译方案将各个变量的类型信息填入符号表中;(10分)
for($j = 0; j < i; j++$) {		(2)	删除翻译方案(1)中的左递归,并给出自顶向下预测翻译程序。(10分)
int temp;		- / [Y)
temp = a[i][j]; a[i][j] = a[i][j]	a[j][i]; a[j][i] = temp;	X / 和班	加函数:addtype(entry, type),将类型type填入符号表条目entry中。
.)		3XX	match(t),匹配词法记号t,移动输入指针。
		文社	åGs: D→T L T→int float L→L₁, id L→id
参考解答:		XX	
	A STATE OF THE PARTY OF THE PAR		的解答:
本题考查三地址形式中间代码的生成。	Them	(1	
(100) i = 0	·VI	1,	产生式及翻译方案
(101) $j = 0$	-XX	1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1	D→T {L.in := T.type} L
(102) t1 = i*100	- /K3	1	T→int { T.type := integer }
(103) t1 = t1 + j	V /V	(.)	T→float { T.type := float }
(104) t2 = t1 * 4	-/2	7-12	$L\rightarrow\{L_1.in := L.in; \}L_1, id \{addtype(id.entry, L.in)\}$
(105) t3 = a[t2]	- 11	IM	L→id { addtype(id.entry, L.in)}
(106) temp = t3	VI. V	VIV	A PART OF THE PROPERTY OF THE PART OF THE
(107) t4 = i * 100	1 / X	1/ 1/1 评分	分:每个产生式的翻译方案2分:
(108) t4 = t4 + j	-/->	· Kit	
(109) t5 = t4 * 4	AN	(2	2) 删除左递归后的翻译方案如下:
(110) t6 = j * 100	11		
(111) t6 = t6 + i	112		产生式及翻译方案
(112) t6 = t6 * 4	11		D→T {L.in := T.type} L
(113) t7 = a[t6]	\\\-\-	> /	T→int { T.type := integer }
(114) a[t5] = t7	KV	ME LAN	T→float { T.type := float }
(115) t8 = j * 100			L→id { addtype(id.entry, L.in); R.in := L.in } R
(116) t8 = t8 + i	KII		R→, id { addtype(id.entry, R.in); R₁. in := R.in } R₁
(117) t9 = t8 * 4	, 1112		R→ e
(118) a[t9] = temp	X7. 11		THE SHIP YOU
(119) j = j + 1	3/7/2	300.0	白翻译函数设计如下:
(120) if j<100 goto 102	XXX		id D(void)
(121) i = i + 1	1,		YPE type, in;
(122) if i<100 goto 101			if(lookhead==int lookhead ==float){type = T(); in = type; L(in);} else error();
评分:给出的三地址循环语义正确且数组地址访问]正确,得15分:	,	Asses and Donates Manchards and

0~20 学年第学期 课程代码	课程名称			□选修 □、限修 □ 考试形式: 开卷 □闭卷 □
业班级(教学班)	考试日期	命題教师	系(所或著	收研室)主任审批签名 <u>张炳武</u>
TYPE T()		.w.c.	给出语义正确的翻译函	·勒 / 得 10 分·
{ TYPE type;		VF.71	SEETLING SCALLING HER PER SCA	32, 14 14 27.
if (lookhead == int) {match(int); type = in	nt; }	2	VII	
else if(lookhead==float){ match(float); t	ype = float;}	N/	5 新具集 C 新興牌及其A	王 32 位 linux 下经编译后得到的汇编代码。
else error();		127	THE R. C. WATER DOOR	E 32 EX IIII A AL-MATTA MATTER MA
return type;		1/	C 源程序: test.c	汇编码: .file "test.c"
}		W '	void f()	.text
		-(X)	1	.globl f
void L(TYPE in)		VAV	char cc='A';	.type f,@function f:
		XX! I	struct {	pushi %ebp
TYPE r_in;		XXX	double a;	movi %esp, %ebp
ENTRY entry;	Y	1	int b;	subl \$48,%esp movb \$65,
if(lookhead==id) {	V		struct {	movi \$100,
entry = lex_val;	7//	1	ehar c[5];	movb \$66,
match(id);	-	/	double d;	movl, %eax movl, %edx
addtype(entry,in);	X	_/,	A I	movl, %edx movl %eax,
r_in = in;	-	2.3	3.27	movl %edx,
R(r_in);	* 17)	leave
}	Kly V	, X/,	g,b = 100;	ret 问题: (1) 补全下划线处的空白代码; (7 分)
else error();		W	g.e.c[1] = 'B';	(2) sizeof(g) 是多少? (3分)
}		1	g.e.d = g.a;	【注:double 与 struct 均对齐到 8】
•		1	Breitt Brait	
void R(TYPE in)	11)			
{	112		参考解答:	
ENTRY entry;	//	_		活动记录等相关知识内容。
TYPE r1_in;	Xal	7	THE TEXT IN THE	14.40.004.4.102.42.44.4.1
	1	4	movb \$65,	-1(%ebp)
if(lookhead == ',') {	141			-40(%ebp)
match(',');	(111)		movb \$66, movl48(%e)	31(%ebo) bo) , %eax
entry = lex_val;	Vr. 11		movi -44(%el	
match(id);	14/2		movl %eax,	-24(%cbp)
addtype(entry,in);	- 140		movl %edx,	-20(%ecbp)
r1_in = in;	VI		sizeof(g)为40(字	节)
R(r1_in);	*		312001(B)/340 (1	#1.5V
else if(lookhead==\$){ return;} else erro	ort):		评分: 给出的答案者	卡满足题目设定的对齐要求即可得10分。
eise ii(lookneau»)(retuin,) eise eine	2·(/)		17. MINISTER	