2014 春季编译原理(A卷)答案

语法分析树(2分)

对于一个上下文无关文法 G, 语法分析树是满足如下条件的一棵树:

- (1) 每个节点都标有一个文法符号,根结点标有开始符,非叶节点标有非终极符号;
- (2) 如果一个非叶节点 A 由 n 个儿子节点 a1, ..., an, 则一定有产生式 A → a1... an
- 2. 句型(2分)

对于一个上下文无关文法 G,由文法开始经过零步或者多步推导得到的符号串,称为该文法的句型。

3. 编译器逻辑组成(2分)

答案:词法分析、语法分析、语义分析、中间代码生成、中间代码优化、目标代码生成。 其中中间代码生成和中间代码优化非必要阶段,可以不写。

评分标准:少写一个扣1分,扣完为止。

- 4. 上下文无关文法(2分)
- 一个上下文无关文法 G 是四元组, $G = (V_N, V_T, S, P)$,其中
- (1) V_T是非空有限集合,每个符号称为终极符;
- (2) V_N是非空有限集合,每个符号称为非终极符;
- (3) S是特殊的非终极符号,称为文法开始符,
- (4) P 是有限产生式集合,每个产生式的形式为: $A \to \alpha$, 其中 A 是一个非 终极, α 可以为空,或者是由终极符和非中即构成的符号串;

5.分析语义

- (1) 构造符号表;
- (2) 检查语义错误;
- 二每空1分,共10分
 - 1. 设有文法如下,则句型(adSdA)的句柄为<u>a</u>;简单短语有:<u>a</u>,

 $A \rightarrow S d A \mid S$

2 (L, off)

① (L, off)example p; float x; void main(② (L+1,0)) { int x; { ③(L+1, 1)float x;} { ④(L+1, 1)int x;}

三、

1. 等价的 DFA 如下 (10 分)

	0	1
{0, 1, 2}	{1, 2}	{1, 2, 3}
{1, 2}	{1, 2}	{1, 2, 3}
{1, 2, 3}	{1, 2, 4}	{1, 2, 3, 4}
{1, 2, 4}*	{1, 2}	{1, 2, 3}
{1, 2, 3, 4}*	{1, 2, 4}	{1, 2, 3, 4}

2. 最小 DFA 如下。(10 分)

$$\{\{0,1,2\}, \{1,2\}\}\$$
 $\{1,2,3\}, \{1,2,4\}, \{1,2,3,4\}$

3. (5分)

答案: (0|1)1(0|1)*。

评分标准: 依具体情形而定。

4. 是二义性文法。句子 abbb 存在两棵语法树。(5分)

四(15分)

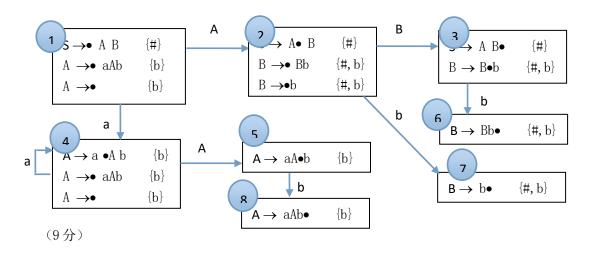
因产生式存在左公共前缀和左递归,因此不是 LL(1) 文法。(2分)

变换后文法如下: (3分)

S
$$\rightarrow$$
 (S' [1] | ϵ [2]
S' \rightarrow S)S[3] | L)S [4]
L \rightarrow i L' [5]
L' \rightarrow , i L' [6] | ϵ [7]

LL(1)分析表如下: (10分)

	()	,	i	#
S	1	2			2
S'	3	3		4	
L	5				
L'		7	6		

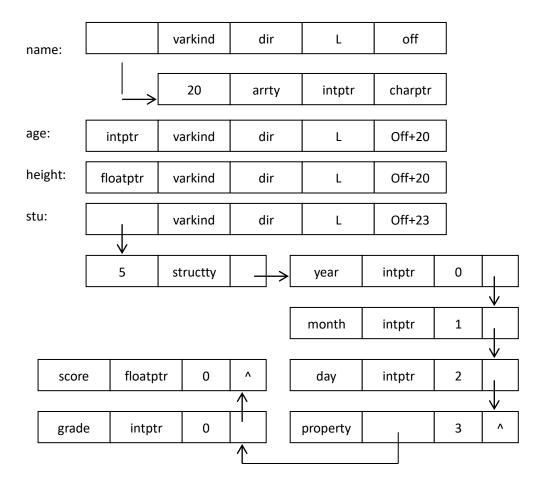


不存在 S-R, R-R 冲突, 是 LR(1) 文法。(1分)

LR(1)分析表如下:(因状态编号不同,此答案不唯一)(5分)

	a	b	#	A	В
1	S4	R3		2	
2		S7			3
3		S6	Accept		
4	S4	R3		5	
5		S8			
6		R4	R4		
7		R5	R5		
8		R2			

六、(10分)



七、10分

(Assign, 1, -, a)

(While, -, -,-)

(LE, a, 10, t1)

(Do, -, -, -)

(NE, a, b, t2)

(THEN, t2, -,-)

(AADD, A, a, t3)

(AADD, A, a, t4)

(ADDI, t4, 2, t5)

(Assign, t5, 1, t3)

(ENDIF, -, -, -)

(ADDI, a, 1, t6)

(ASSIGN, t6, 1, t7)

(ENDWHILE, -, -, -)