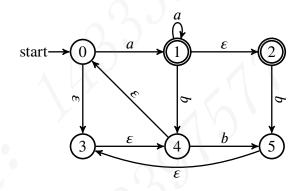
武汉大学计算机学院 2016 - 2017 学年第一学期 2014 级 《编译原理》期末考试试卷(A)

半早	hH 57	土山	卍: /主
子写:_			

(注: ①考试时间为 120 分钟; ②所有的解答必须写在答题纸上,并注明题号。)

一、 设 NFA N 的状态转换图如下所示:

(25分,每小题5分)



- (1) 试写出 NFA N 接受字符串 "abbaa" 的过程;
- (2) 设用子集构造法求出的与 NFA N 等价的 DFA M 有 3 个状态 A, B 和 C, 其中 $A = \varepsilon$ -closure($\{0\}$),状态转换函数 Dtrans(A, a) = B. 试求与状态 A, B 和 C 所对应的 NFA N 的状态集,并画出 DFA M 的状态转换图;
- (3) 求 DFA M 的最小状态自动机;
- (4) 试用自然语言描述 NFA N 所接受的语言;
- (5) 求正则表达式 r, 使得 L(r) = L(N).
- 二、 嵌套括号对列表文法 G(S) 定义如下:

$$S \rightarrow SS | (S) | \varepsilon$$

其中: '('和')' 为终结符, S 是**文法开始符号**.

(25 分, 每小题 5 分)

- (1) 试写出语句"()(())"的一个最左推导;
- (2) 试消除文法 G(S) 中的左递归;
- (3) 试对消除左递归后的文法所有非终结符求 First 集和 Follow 集;
- (4) 试对消除左递归后的文法构造 LL(1) 分析表,从而说明消除左递归后的文法不是 LL(1) 文法;
- (5) 试利用你的分析表写出语句"()()"的一个正确的分析过程.

三、 设文法 G(S) 如题二所示:

(10分,5+5)

- (1) 试对语句"()(())()"画出两颗不同的语法树,从而说明该文法为二义文法;
- (2) 试设计一个与文法 G(S) 等价的无二义的文法,使得嵌套的括号对的链接运算 (S|S) 为左结合运算.

四、 设题二文法 G(S) 的拓广文法 G(S') 如下所示:

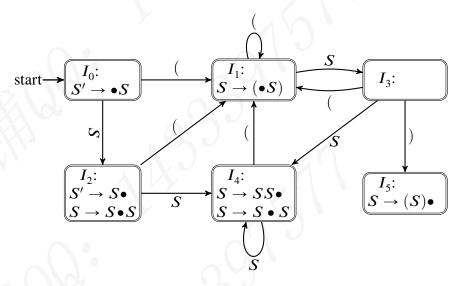
$$S' \rightarrow S \tag{0}$$

$$S \rightarrow SS$$
 (1)

$$| (S)$$
 (2)

$$\varepsilon$$
 (3)

文法 G(S') 的识别活前缀 LR(0) 项目自动机如下图所示 (注意每个状态仅列出了核心项目,状态 I_3 除外; $S \to \varepsilon$ 的 LR(0) 项目为 $S \to \bullet$):



- (1) 试求状态 I3 所对应的 LR(0) 项目集;
- (2) 为什么正则表达式 (*S(*) 所生成的文法符号串一定是活前缀(其中 (*E(*) 是文法 G(*E(*)) 的终结符);
- (3) 试构造该文法的 SLR 分析表,并对分析表中的移进/归约和归约/归约冲突选择正确的移进或归约动作,使得文法 G(S) 的所有语句能被正确地分析且运算的结合次序与题三所规定的一致;
- (4) 试利用你的分析表写出语句"()()"的分析过程.

五、 题二文法 G(S) 所生成的嵌套括号对的列表深度为列表中嵌套层最多的层数,如语句

的深度为 3. 为此设计属性 S.depth.

- (1) 试写出求解嵌套深度 S.depth 的语法制导语义定义;
- (2) 试画出语句"()(())"的附注语法树.
- 六、 设有如下 Pascal 程序片段:

(5分)

while not(a < b and (c < d or not (e < f))) do begin

```
x := x + 1;
if not (x = 0) and not (x = 2) then continue;
else x := x + 2;
end;
```

其对应的三地址码如下所示

试为其中空白 "__"填上正确的标号编号,并为空白 "[]"填上 if 或 if not.

(第七题见下页!)

七、设有如下 GCC 程序:

#include <stdio.h>
int n = 5;

int sum()

{
 if (n == 0) return 0;
 return n-- + sum();
}

int main()
{
 printf("n=%d, sum=%d\n", n, sum ());
 return 0;
}

该程序在 X86 下用 GCC 正确编译,但运行时输出如下:
n=0, sum=15

不是所期望"n=5, sum=15". 试分析原因.

4