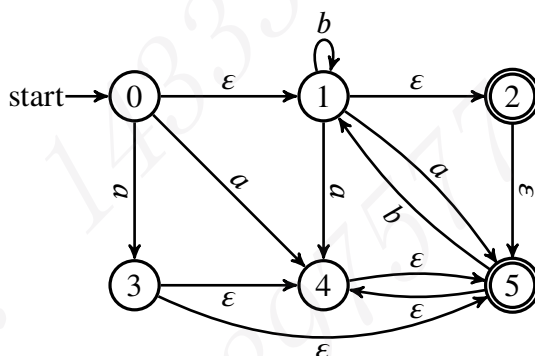


武汉大学计算机学院  
2015-2016 学年第一学期 2013 级  
《编译原理》期末考试试卷 (A)

学号: \_\_\_\_\_ 姓名: \_\_\_\_\_ 专业: \_\_\_\_\_ 成绩: \_\_\_\_\_

(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 “babbbab” 的过程;
- (2) 设用子集构造法求出的与 NFA  $N$  等价的 DFA  $M$  有 4 个状态  $A, B, C$  和  $D$ , 其中  $A = \epsilon\text{-closure}(\{0\})$ , 状态转换函数  $\text{Dtrans}(A, a) = B$ ,  $\text{Dtrans}(A, b) = C$  试求与状态  $A, B, C$  和  $D$  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、 设 Json 语言的文法  $G(S)$  定义如下: (25 分, 每小题 5 分)

$$\begin{aligned}
 S &\rightarrow \{I\} \\
 I &\rightarrow I, I \mid C \\
 C &\rightarrow i : E \\
 E &\rightarrow i \mid S
 \end{aligned}$$

其中: ‘{’, ‘}’, ‘,’ 和 ‘:’ 为终结符, ‘ $S$ ’, ‘ $I$ ’, ‘ $C$ ’ 和 ‘ $E$ ’ 是非终结符,  $S$  是文法开始符号.

- (1) 试写出语句 “ $\{i : i, i : i\}$ ” 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 “ $\{i : i\}$ ” 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 “ $\{i : i, i : i, i : i\}$ ” 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，使得列表链接运算  $(I, I)$  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：

(20 分, 5+5+5+5)

$$S' \rightarrow S \quad (0)$$

$$S \rightarrow \{ I \} \quad (1)$$

$$I \rightarrow I, I \quad (2)$$

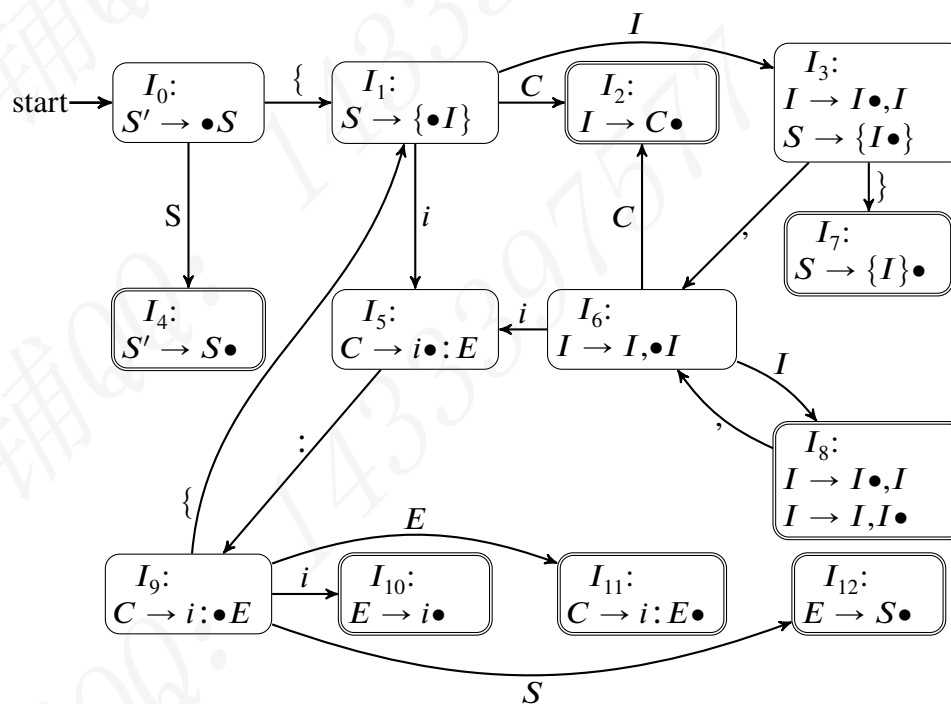
$$I \rightarrow C \quad (3)$$

$$C \rightarrow i : E \quad (4)$$

$$E \rightarrow i \quad (5)$$

$$| S \quad (6)$$

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)：



- (1) 试求状态  $I_1$  所对应的 LR(0) 项目集；
- (2) 试求状态  $I_1$  所接受的所有的仅以终结符组成的活前缀对应的正则表达式；
- (3) 试构造该文法的 SLR 分析表，并使得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“ $\{i : i\}$ ”的分析过程。

五、Json 是一种轻量级的数据交换格式. 易于人阅读和编写, 同时也易于机器解析和生成. 由于其格式简单, 且易于 XML 相互转化, 因此常用于移动设备, 以减少网络流量. 现需对题四的 Json 文法设计一个 Json 到 XML 转换的语法制导语义定义. 其转换规则如下: 对每个  $C$  成份中的  $i$  转换为 XML 的嵌套标签,  $E$  转换为所嵌套的内容. 如: “A:B” 转换为 “<A> B </A>”, “C:{D:E}” 转换为 “<C> <D> E </D> </C>”.  $I$  是  $C$  的列表, 转换为每个翻译后的 XML 元素的列表. 如: “A:B,C:{D:E}” 转换为 “<A> B </A> <C> <D> E </D> </C>”. 为此对每个非终结符设计属性 xml, 其取值为字符串, 终结符  $i$  具有属性 lexval, 为  $i$  所对应的词形. (10pt, 5+5)

(1) 完成文法  $G(S')$  所生成 Json 语句按上述规则转换 XML 语言的语法制导语义定义;

(2) 试写出下述 Json 语句所对应的 XML 语言.

```
{
  "glossary": {
    "title": "example glossary",
    "GlossDiv": {
      "title": "S",
      "GlossList": {
        "GlossEntry": {
          "ID": "SGML",
          "Abbrev": "ISO 8879:1986",
          "GlossDef": {
            "para": "A meta-markup language."
          },
          "GlossSee": "markup"
        }
      }
    }
  }
}
```

六、设有如下 Pascal 程序片段：

(5 分)

```
repeat
  x := x + 1;
  if not a > b or c > d then break;
  else x := x + 2;
until e > f and not (g > h and i > k);
```

其对应的三地址码如下所示

L0: t0 := x + 1		x := t1
x := t0		[    ] (e > f) goto L__
[    ] (a > b) goto L__		[    ] (g > h) goto L__
[    ] (c > d) goto L__		[    ] (i > k) goto L__
t1 := x + 2		L1:

试为其中空白 “\_\_” 填上正确的标号编号，并为空白 “[    ]” 填上 if 或 ifnot.

七、设有如下 GCC 程序：

(5 分)

```
#include <stdio.h>
void foo(char dest[20], char src[20])
{
    int i;
    for (i = 0; i < sizeof(src) && src[i] != '\0'; i++)
        dest[i] = src[i];
    for ( ; i < sizeof(src); i++)
        dest[i] = '\0';
    return;
}

int main(void)
{
    char s[20] = "happy 2016";
    char t[20];
    foo(t, s);
    printf("%s, %d\n", t, sizeof(t));
    return 0;
}
```

该程序在 X86 下用 GCC 能正确编译，但运行时输出如下乱码：

happ[?][?][?][?], 20

试分析原因.