第一次作业答案：

3.12 词法单元描述

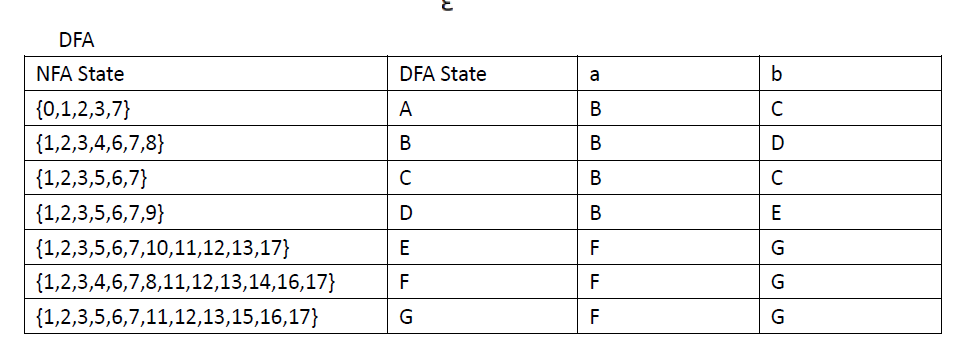
|  |  |  |
| --- | --- | --- |
| text | 标签间的文本 | Here is a photo of , my house, ; , See ,  More Pictures , if you liked that one. |
| Start\_tag | 开始标签 | <B>,<P>,<IMG>,<BR>,<A> |
| End\_tag | 结束标签 | </B>,</A> |
| attrbute | 标签内的参数 | SRC,HREF |
| value | 标签内的参数值 | “house.gif” , “morePix.html” |
| assign\_op | 赋值号 | = |

3.3.5 b)a\*b\*……z\*

c) /\\*([^\*”]|\\*[^/]|\”([^”]\*)\”)\*\\*/

h)b\*(a|ab)\*

3.7.3d



F转G错误，F跳转后的状态子集应包含9



第二次作业答案：

4.2.2 最左推导

S->SS

S->S\*S

S->(S)\*S

S->(S+S)\*S

S->(a+S)\*S

S->(a+a)\*S

S->(a+a)\*a

Parse tree:



最右推导：

S->SS

S->S\*a

S->(S)\*a

S->(S+S)\*a

S->(S+a)\*a

S->(a+a)\*a

无二义性，只能画出一棵语法树。

4.3.2

提取左公因子：

S->SS’|(S)|a

S’->+S|S|\*

消除左递归：

**S->(S)A|aA , A->BA|ɛ B->S|+S|\***

FIRST(S) = { a , ( }

FIRST(A) = {\* , a , ( , + , ɛ}

FIRST(B) = {\* , a , ( , +}

FOLLOW(S) = { ( , ) , a , \* , + , $}

LL1 parse table:

转换表如下：

|  |  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- |
|  | a | ( | ) | $ | + | \* |
| S | S->aA | S->(S)A |  |  |  |  |
| A | A->BA | A->BA | A->ɛ | A->ɛ | A->BA | A->BA |
| B | B->S | B->S |  |  | B->+S | B->\* |

match stack input action

S$ (a+a)\*a$

(S)A$ (a+a)\*a$ S->(S)A

( S)A$ a+a)\*a$ match(

( aA)A$ a+a)\*a$ S->aA

(a A)A$ +a)\*a$ match a

(a BA)A$ +a)\*a$ A->BA

(a +SA)A$ +a)\*a$ B->+S

(a+ SA)A$ a)\*a$ match +

(a+ aAA)A$ a)\*a$ S->aA

(a+a AA)A$ )\*a$ match a

(a+a A)A$ )\*a$ A->ɛ

(a+a )A$ )\*a$ A->ɛ

(a+a) A$ \*a$ match )

(a+a) BA$ \*a$ A->BA

(a+a) \*A$ \*a$ B->\*

(a+a)\* A$ a$ match \*

(a+a)\* BA$ a$ A->BA

(a+a)\* SA$ a$ B- >S

(a+a)\* aAA$ a$ S->aA

(a+a)\*a AA$ $ match a

(a+a)\*a $ $ A->ɛ

第三次作业答案：

文法 S—>SS+|SS\*|a

p240 Ex 4.5.2 对该文法求句柄和右句型

最右句型 句柄 归约产生式

SSS+a\*+ SS+ S->SS+

SSa\*+ a S->a

SSS\*+ SS\* S->SS\*

SS+ SS+ S->SS+

SS+a\*a+ SS+ S->SS+

Sa\*a+ a S->a

SS\*a+ SS\* S->SS\*

Sa+ a S->a

SS+ SS+ S->SS+

aaa\*a++ a S->a

Saa\*a++ a S->a

SSa\*a++ a S->a

SSS\*a++ SS\* S->SS\*

SSa++ a S->a

SSS++ SS+ S->SS+

SS+ SS+ S->SS+

p258 Ex4.6.1 b)，求可行前缀

S—>SS+|SS\*|a

aa+a\*

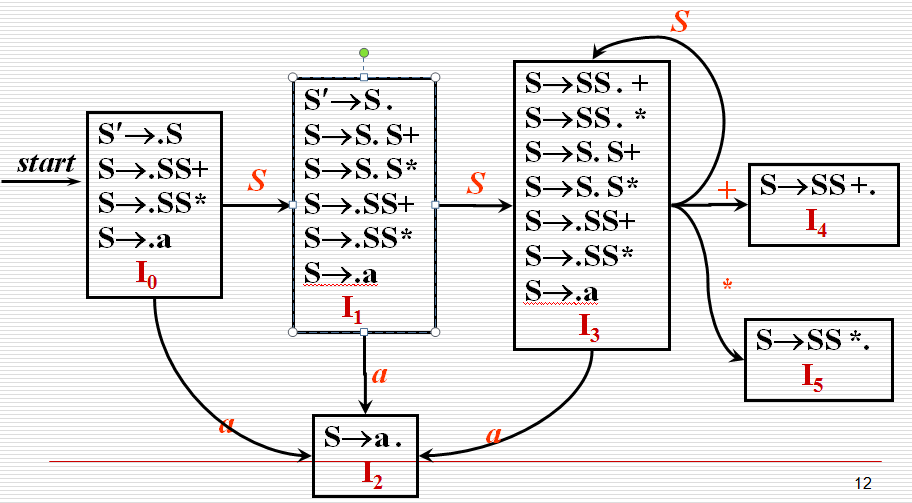
最右推导：

S->SS\* ->Sa\*->SS+a\*->Sa+a\*->aa+a\*

可行前缀

a, a, S, SS, SS+, a, S, SS, SS\*

p258 Ex4.6.2 求基于LR(0) item的DFA、Parsing Table，并判断是否SLR(1)，若是，Follow set也要求出



产生式 1) S->SS+ 2) S->SS\* 3) S->a 需要扩展文法

Parsing table

State action GOTO

a + \* $ S

0 S2 1

1 S2 acc 3

2 r3 r3 r3

3 S2 S4 S5 4 3

4 r1 r1 r1

5 r2 r2 r2

是SLR Follow(s)={+,\*,a}

 p258 Ex4.6.3 针对输入串，模拟match的过程，包括stack、input string的每一步操作，自己画表

stack input action Goto

$0 aa\*a+$ S2

$0a2 a\*a+$ r3 1

$0S1 a\*a+$ S2

$0S1a2 \*a+$ r3 3

$0S1S3 \*a+$ S5

$0S1S3\*5 a+$ r2 1

$0S1 a+$ S2

$0S1a2 +$ r3 3

$0S1S3 +$ S4

$0S1S3+4 $ r1 1

$0S1 $ acc

 p258 Ex4.6.5 判断文法属性

FIRST(AaAb)={a} FIRST(BbBa)={b}

不存在交集，所以文法是LL（1）文法。

文法的LR(0)项目集 I0={S’->·S S->·AaAb S->·BbBa }

FOLLOW（A）={a,b} Follow(B)={a,b} 会产生归约-归约冲突，所以文法不是SLR(1)文法。

p408 Ex 6.6.1 a)

S’->repeat S while B

S'.begin = newlabel();

B.true = S'.begin;

B.false= S'.next;

S'.code= Label S'.begin||S.code||B.code||Label S'.next