Assignment 2

提交要求:

- (1) 截止日期: 2023/4/23 23:59;
- (2) 与 Assignment1 相同,可以使用电子版文档 or 手写拍照,但最终应转换为 pdf 格式;
- (3) pdf 命名格式: 学号 姓名 asg2.pdf, 发送至邮箱 dcs290 cs2 sysu@163.com。
- 1、考虑文法 G(S): (30分)

 $S \rightarrow AS'$

 $S' \rightarrow +S \mid \epsilon$

 $A \rightarrow BA'$

 $A' \rightarrow A \mid \epsilon$

 $B \rightarrow CB'$

 $B' \rightarrow *B' \mid \epsilon$

 $C \rightarrow (S) | a | b | \land$

- (1) 判断文法 G(S)是否含有左递归、是否有产生式的候选式具有公共左因子; (5分)
- (2) 计算文法 G(S)中所有非终结符号的 FIRST 集和 FOLLOW 集; (10分)
- (3) 判断文法 G(S)是否为 LL(1)文法,并说明理由; (5分)
- (4) 构造文法 G(S)的预测分析表,并说明如何通过分析表来证明(3)中的结论; (5分)
- (5) 根据(4) 中所构造的预测分析表,按如下格式写出句子"a+b"的完整分析过程,其中动作一列只需写出 Derive(推导)或 Match(匹配),输出一列代表了执行 Derive 动作时输出的产生式,执行 Match 动作时此列为空。(5分)

步骤	符号栈	输入串	动作(Derive/Match)	输出
0	a+b \$	S \$	Derive	$S \rightarrow AS'$
1	a+b \$	AS'\$		

2、考虑文法 G(E): (30 分)

 $E \rightarrow aE \mid bE \mid a$

- (1) 构造文法 G(E)的 LR(0)项目集规范族; (记得对文法进行增广!) (5分)
- (2) 构造识别文法 G(E)所产生的活前缀的 DFA; (10分)
- (3) 判断文法 G(E)是否是 SLR(1)文法,并为其构造 SLR 分析表; (10 分)
- (4) 根据如下格式写出对输入串"ababa"的分析过程。(5分)

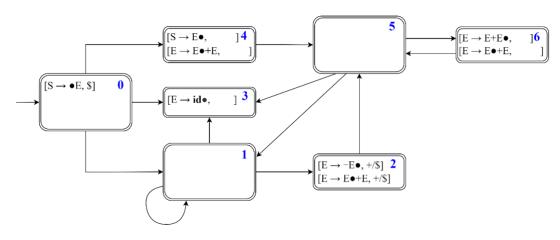
步骤	状态	栈		ACTION	COTO
		符号	输入串	ACTION	GOTO
0	0	\$	ababa \$		

3、考虑以下文法: (40分)

 $S \rightarrow E$

 $E \rightarrow E+E \mid -E \mid id$

以下是识别该文法所有活前缀的 DFA 的一个局部图:



- (1)补充完成上述 DFA,具体包括:计算状态 0 中已有有效项目的闭包并完成状态 0 的填写;填写状态 1 和状态 5 中的元素;填写状态 3、状态 4 和状态 6 中的向前看符号集;填写所有变迁上遗漏的符号。(10 分)
- (2) 在该 DFA 含有归约项目的状态旁边标识"reduce by P on x, y, …",表示在该状态见到 x, y, …等向前看符号时用产生式 P 归约;对于接受状态则将 reduce…改为 accept。(5 分)
- (3) 对每一个含有冲突的状态,列出状态的编号、引起冲突的输入符号、以及冲突的类型 ("移进一归约"冲突、"归约一归约"冲突)。(5分)

状态	输入符号	冲突类型	
	•••		

- (4) 显然,该文法是一个二义文法。假设我们想让句子 -id+id+id 仅有如右图所示的这一棵分析树是合法的(以下将此称为性质 P),请用自然语言描述:为保证性质 P,相关算符的优先级和结合性质的规则如何?(5 分)
- (5) 为保证性质 *P*,根据上述 DFA 构造的 LR(1)分析表中的冲突应如何解析?即在"移进一归约"冲突中选择移进还是归约、在"归约一归约"冲突中选择哪一个产生式归约? (5分)

		S		
]	Е		
			_	
I	Ξ .	+	Е	
		/	\wedge	\
_	E	E	+	E
	id	id		id

状态	输入符号	冲突类型	为解析冲突选择
•••			

(6) 写出一个与原文法等价、但能够保证性质 P 的无二义文法。(10分)