

## 编译原理作业七

数据科学与计算机学院 17大数据与人工智能 17341015 陈鸿峥

注意: 前两题只需画出相应的自动机,并指出冲突的状态即可,不需要构造完整的分析表.

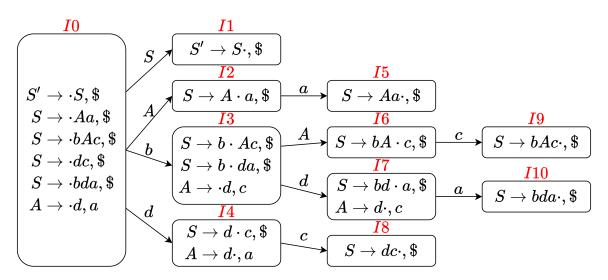
问题 1. 证明下列文法

$$S \to Aa \mid bAc \mid dc \mid bda$$

 $A \to d$ 

是LALR(1)文法但不是SLR(1)文法.

解答. 构造增广文法,得到状态I0。



由上图知,没有相同核心(core)的状态,因此不需要合并,从而LALR分析表不冲突,该文法是LALR(1)文法。

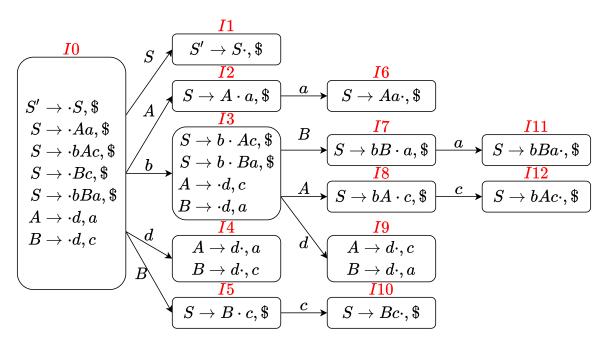
又有 $FOLLOW(A) = \{a, c\}$ ,考虑图中的状态I4,当输入符号为c时, $c \in FOLLOW(A)$ ,既有移进 $S \to d \cdot c$ ,又有归约 $S \to d$ ,因此SLR分析表有冲突,该文法不是SLR(1)文法。

问题 2. 证明下列文法

$$S \rightarrow Aa \mid bAc \mid Bc \mid bBa$$
  $A \rightarrow d$   $B \rightarrow d$ 

是LR(1)文法但不是LALR(1)文法.

## 解答. 构造增广文法,得到状态10。



由上面的DFA知LR分析表没有冲突,因此该文法是LR(1)文法。 但如果将图中相同核心的状态*I*4和*I*9合并,会有

$$A \to d\cdot, a/c$$
  
 $B \to d\cdot, a/c$ 

即出现了归约-归约冲突,因此该文法不是LALR(1)文法。