

Iago Rodrigues Agualuza
23/07/2021

No estado 2:

em LR(0) o item $S \rightarrow L$ utiliza um shift no lookahead $=$. Porém o item $R \rightarrow L$ utiliza reduce no lookahead $=$. Já que $FOLLOW(L)$ contém $=$. Mas $=$ só é $FOLLOW(L)$ quando L ocorre no contexto da produção $S \rightarrow L = R$, isso não ocorre quando L é derivado da produção $R \rightarrow L$. Então isso gera um conflito shift reduce no estado 2 que pode ser resolvido fazendo um shift. Um parser LALR também utiliza a máquina de estado finita utilizada pelo SLR e pode remover conflitos como esse utilizando uma noção mais local de conjuntos FOLLOW.