

- $A \rightarrow \alpha \implies A \rightarrow \alpha$ in $\text{table}[A, \text{First}(\alpha) - \{\epsilon\}]$
- $A \rightarrow \epsilon \implies A \rightarrow \epsilon$ in $\text{table}[A, \text{Follow}(A)]$
- $A \rightarrow \alpha \& \alpha \Rightarrow^* \epsilon \implies A \rightarrow \alpha$ in $\text{table}[A, \text{Follow}(A)]$

	a	b	c	d	e	+	*	\$
S	$S \rightarrow aD$							
S'				$S' \rightarrow E$		$S' \rightarrow +aS'$		$S' \rightarrow E$
D				$D \rightarrow S'$		$D \rightarrow S'$	$D \rightarrow *BS'$	$D \rightarrow S'$
A			$A \rightarrow cdA'$					
A'		$A' \rightarrow bA'$	$A \rightarrow E$					
B	$B \rightarrow Sdde$		$B \rightarrow Ac$	$S \rightarrow de$				

Como podemos observar no hay conflictos, es decir, no hay más de una regla en una misma celda, por tanto la gramática es LL(1).

5. Generar la tabla SLR(1) para G y comprobar si es SLR(1) o no.

Primero construiremos el DFA, tal y como se muestra en la siguiente página: