

- $A \rightarrow \alpha \implies A \rightarrow \alpha$  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 -> aD							
S'				S' -> E		S' -> +aS'		S' -> E
D				D -> S'		D -> S'	D -> *BS'	D -> S'
A			A -> cdA'					
A'		A' -> bA'	A -> E					
B	B -> Sdde		B -> Ac	S -> 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: