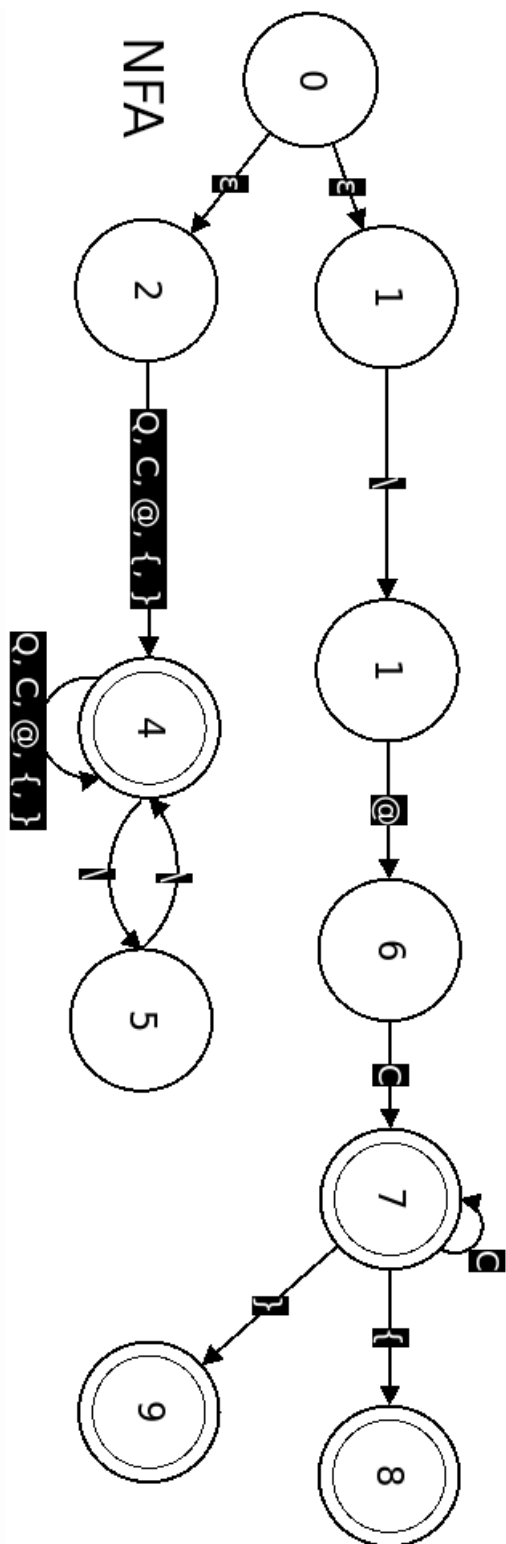


Linguaggio Template

Lexer

Espressioni regolari

- Token CHIAVE_SEGNAPOSTO → \\@[A-Za-z0-9.-_]
- Token CHIAVE_PULSANTE_OPEN → \\@[A-Za-z0-9.-_]{
- Token CHIAVE_PULSANTE_CLOSE → \\@}
- Token CONTENUTO: Tutte le altre stringhe



- Lo stato 4 riconosce il token CONTENUTO
- Lo stato 7 riconosce il token CHIAVE_SEGNAPOSTO
- Lo stato 8 riconosce il token CHIAVE_PULSANTE_OPEN
- Lo stato 9 riconosce il token CHIAVE_PULSANTE_CLOSE

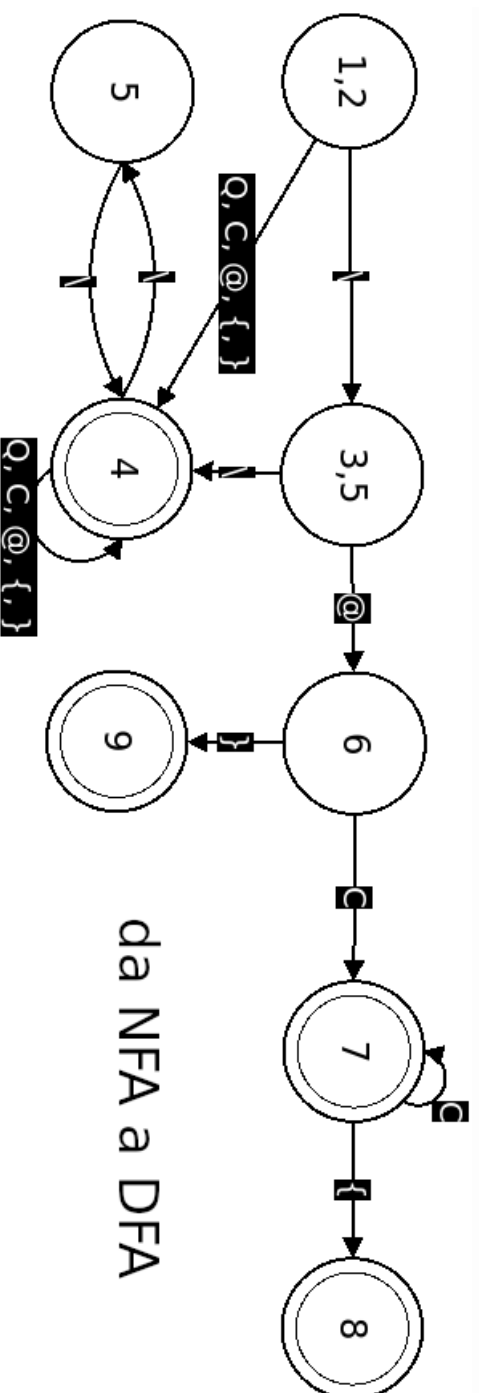
Transizioni per la trasformazione dell'NFA a DFA

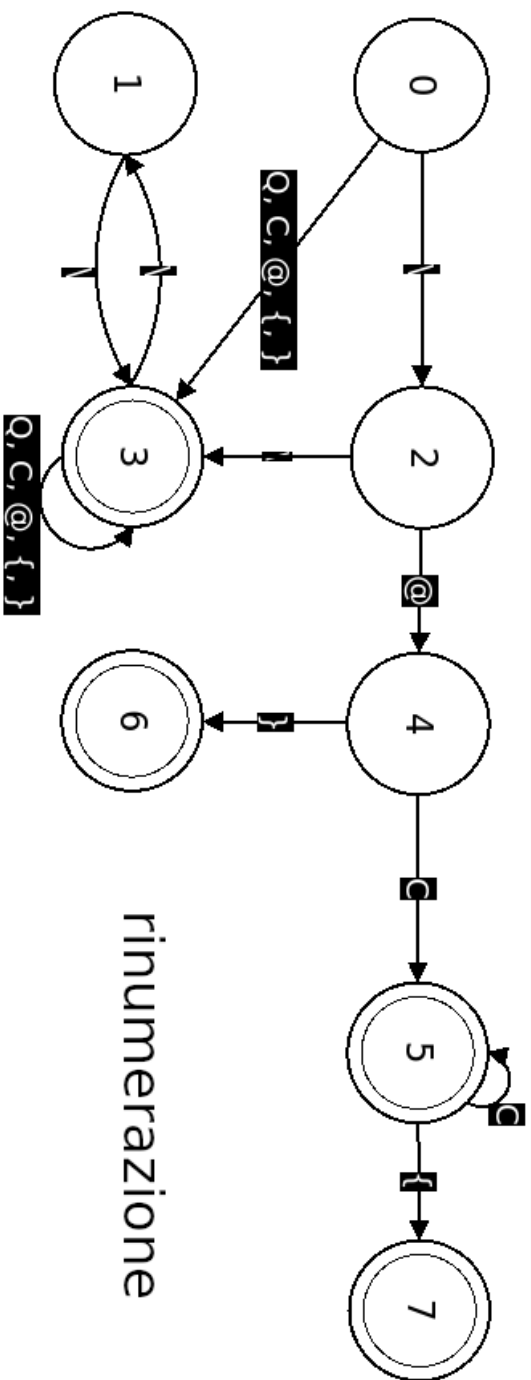
- $\epsilon(0) = \{1,2\}$
- $\delta(\{1,2\}, '\backslash') = \{3,5\}$
- $\delta(\{1,2\}, '@') = \{4\}$

- $\delta(\{1,2\},'\{') = \{4\}$
- $\delta(\{1,2\},')' = \{4\}$
- $\delta(\{1,2\},'C') = \{4\}$
- $\delta(\{1,2\},'Q') = \{4\}$
- $\delta(\{3,5\},'\backslash') = \{4\}$
- $\delta(\{3,5\},'@') = \{6\}$
- $\delta(\{4\},'\backslash') = \{5\}$
- $\delta(\{4\},'@') = \{4\}$
- $\delta(\{4\},'\{') = \{4\}$
- $\delta(\{4\},')' = \{4\}$
- $\delta(\{4\},'C') = \{4\}$
- $\delta(\{4\},'Q') = \{4\}$
- $\delta(\{6\},')' = \{9\}$
- $\delta(\{6\},'C') = \{7\}$
- $\delta(\{5\},'\backslash') = \{4\}$
- $\delta(\{7\},'\{') = \{8\}$
- $\delta(\{7\},'C') = \{7\}$

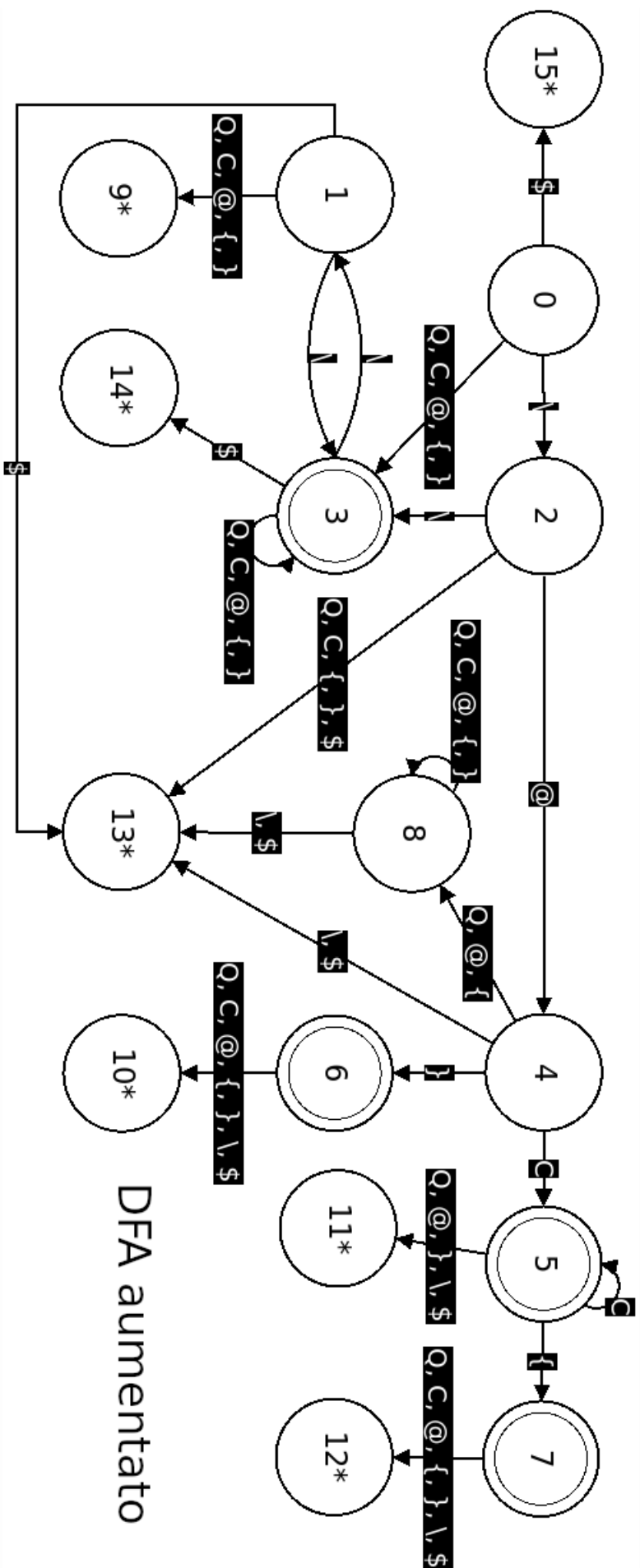
Forma tabellare

S	\	@	{	}	C	Q
{1,2}	{3,5}	{4}	{4}	{4}	{4}	{4}
{3,5}	{4}	{6}				
{4}	{5}	{4}	{4}	{4}	{4}	{4}
{5}	{4}					
{6}				{9}	{7}	
{7}			{8}		{7}	
{8}						
{9}						





DFA Aumentato



- Lo stato 15 restituisce il token \$ (end of input)
- Lo stato 9 ripone l'ultimo carattere analizzato nell'input e restituisce il token CONTENUTO

- Lo stato 14 restituisce il token CONTENUTO
- Lo stato 13 restituisce un token SCONOSCIUTO, cioè un token non valido (gestione dell'errore)
- Lo stato 11 restituisce il token CHIAVE_SEGNAPOSTO
- Lo stato 12 restituisce il token CHIAVE_PULSANTE_OPEN
- Lo stato 10 restituisce il token CHIAVE_PULSANTE_CLOSE

Parser

Grammatica LL1

0. $T \rightarrow \langle \text{CONTENUTO} \rangle \langle T \rangle$
1. $T \rightarrow \langle \text{CHIAVE_SEGNAPOSTO} \rangle \langle T \rangle$
2. $T \rightarrow \langle \text{CHIAVE_PULSANTE_OPEN} \rangle \langle T \rangle \langle \text{CHIAVE_PULSANTE_CLOSE} \rangle \langle T \rangle$
3. $T \rightarrow \epsilon$

Tabella Nullable, First e Follow

NT	Nullable	First	Follow
T	true	$\langle \text{CONTENUTO} \rangle,$ $\langle \text{CHIAVE_SEGNAPOSTO} \rangle,$ $\langle \text{CHIAVE_PULSANTE_OPEN} \rangle$	$\langle \text{CHIAVE_PULSANTE_CLOSE} \rangle$ \$

Predictive parse table

NT	$\langle \text{CONTENUTO} \rangle$	$\langle \text{CHIAVE_SEGNAPOSTO} \rangle$	$\langle \text{CHIAVE_PULSANTE_OPEN} \rangle$
T	0	1	2