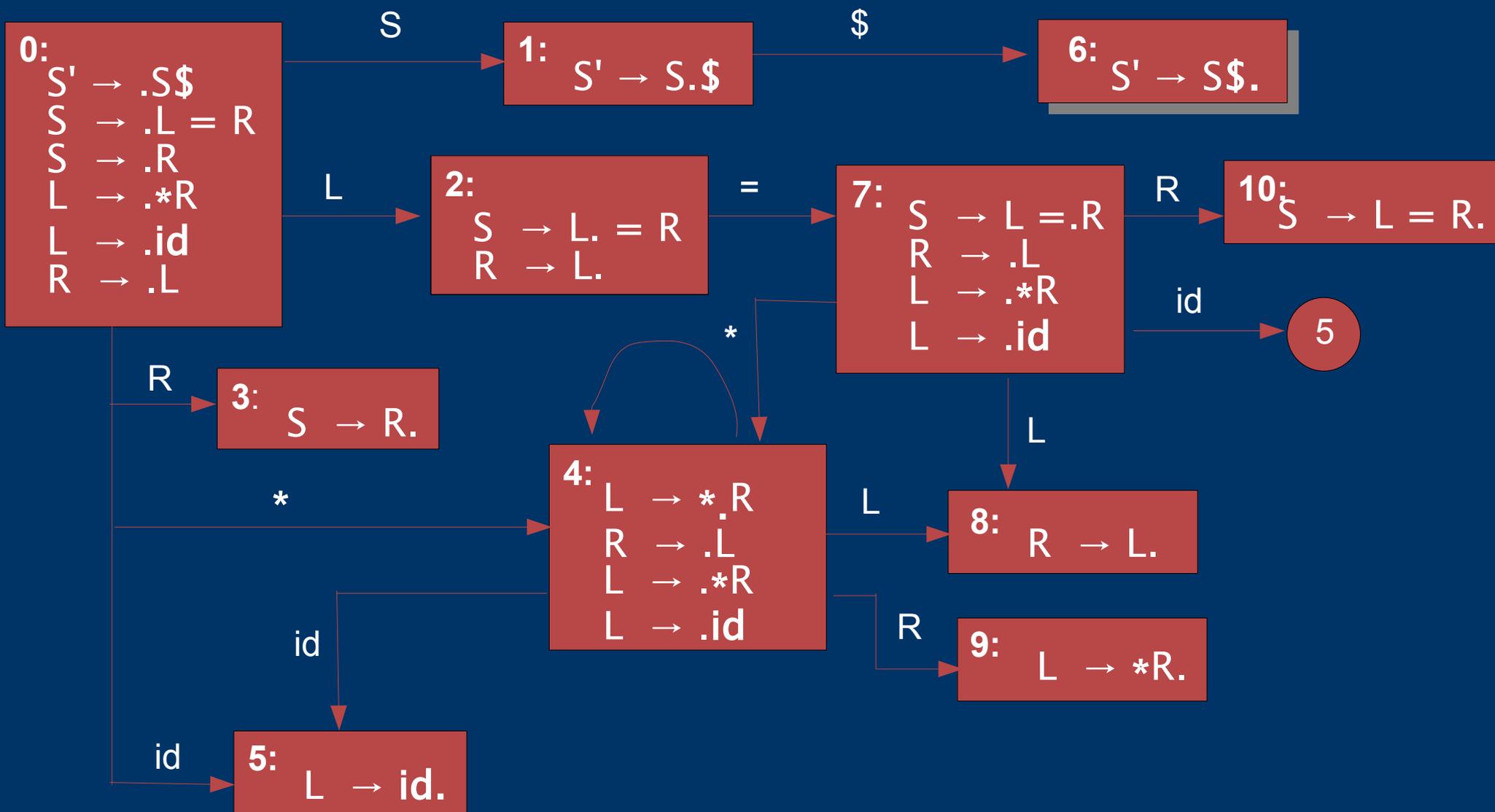


Domáca úloha

0. $S' \rightarrow S\$$ Vytvorte LR(0) stavy, LR(1) stavy.
1. $S \rightarrow L = R$ Konflikt pri SLR(1) analýze.
2. $S \rightarrow R$ LALR(1) stavy.
3. $L \rightarrow *R$
4. $L \rightarrow id$
5. $R \rightarrow L$

LR(0) stavý



SLR(1) analýza

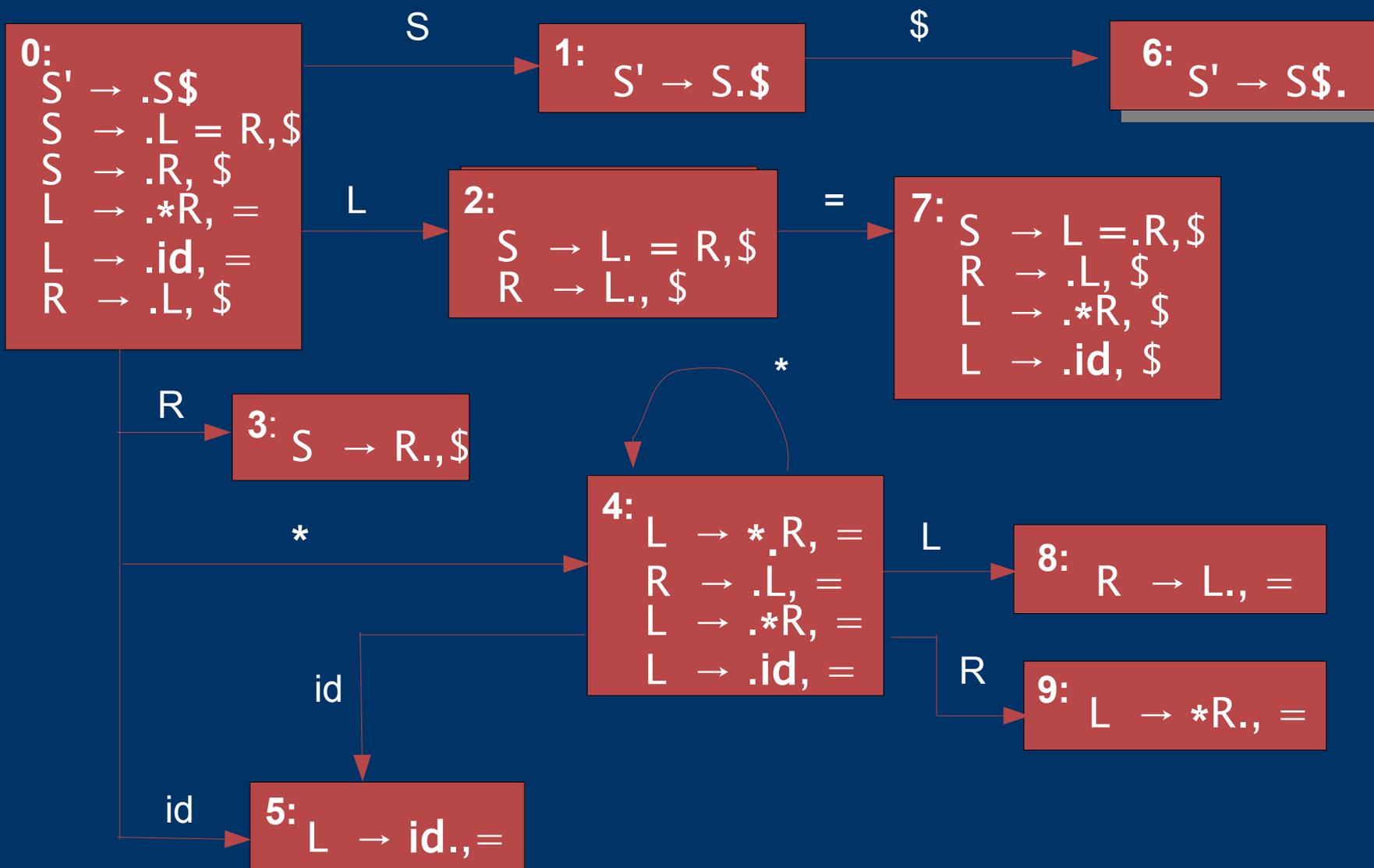
$\text{First}(S) = \text{First}(L) = \text{First}(R) = \{\text{id}, *\}$

$\text{Follow}(S) = \{\$\}$

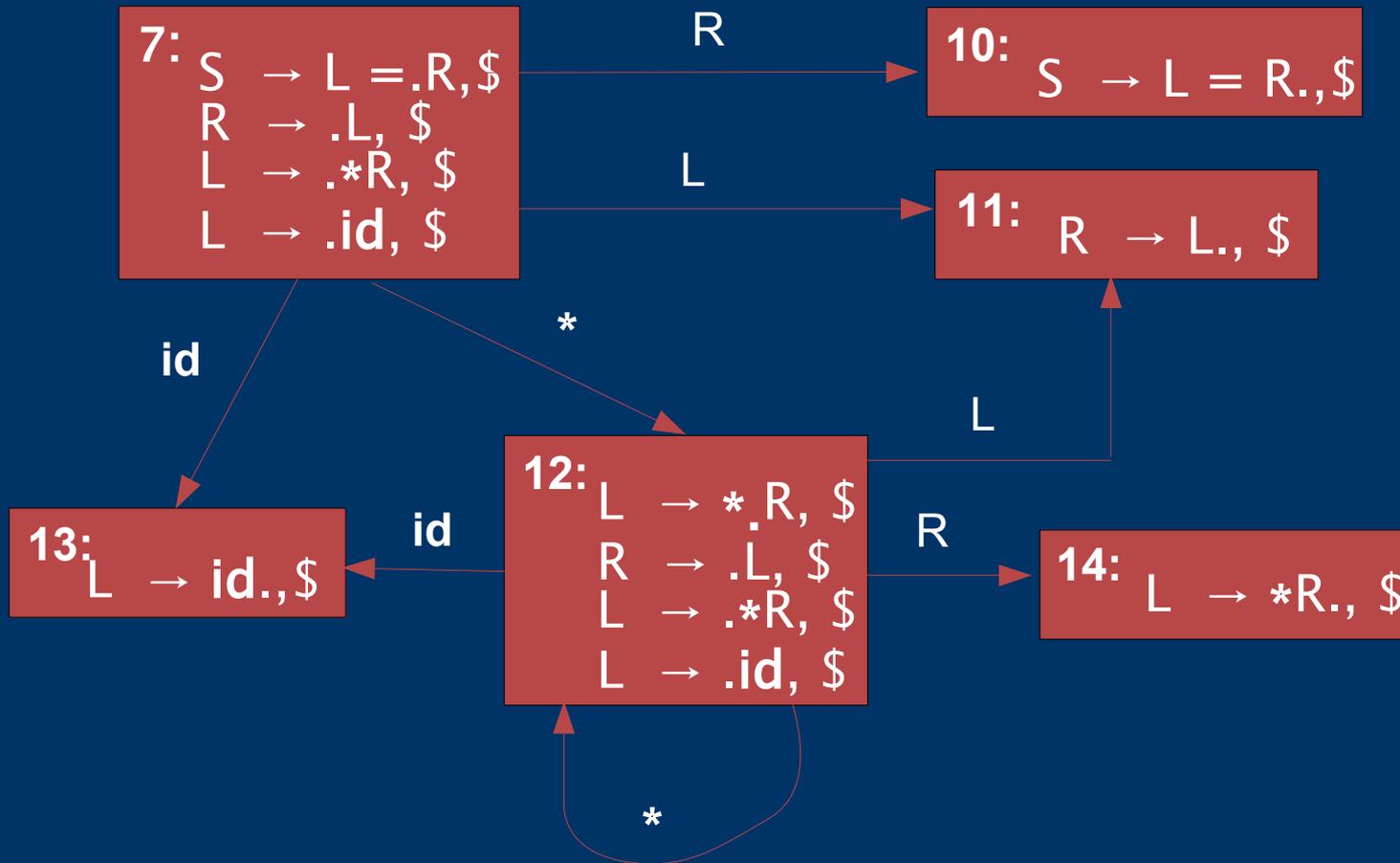
$\text{Follow}(L) = \text{Follow}(R) = \{=, \$\}$

Pretože $= \in \text{Follow}(L)$, v stave 2 je „shift/reduce“ konflikt.

LR(1) stavý



LR(1) stavy pokračovanie



LALR(1) analýza

LR(1) stavy problém riešia, pretože „lookahead“ v stave 2 neobsahuje =.

Na druhej strane dvojice stavov $\langle 4, 12 \rangle$, $\langle 5, 13 \rangle$, $\langle 8, 11 \rangle$ a $\langle 9, 14 \rangle$ sa odlišujú len „lookahead“ symbolom a môžeme tieto dvojice stavov zlúčiť do pôvodných stavov.

Riadiaca tabuľka

stav	Action				GoTo		
	id	*	=	\$	S	L	R
0	s5	s4			1	2	3
1				s6			
2			s7	r5			
3				r2			
4	s5	s4				8	9
5			r4	r4			
6	Accepting state						
7	s5	s4				8	10
8			r5	r5			
9			r3	r3			
10				r1			

Vytvorenie tabuľky na základe LR stavov je priamočiare prechody na terminál sú „shifty“ v tabuľke akcií. „Lookahead“ sa berie do úvahy len pri redukciách. Prechody na neterminálny symbol generujú „goto“ časť riadiacej tabuľky. Drobná optimalizácia je vnechanie akceptujúceho stavu a akceptovanie už na mieste jeho „shiftu“