مانند قسمت قبل تابلو را تا حد قابل قبولی جلو می‌بریم:

(۱)	$\exists x\, p(x)$			ریشه
(۲)	$\exists x\, q(x)$			ریشه
(۳)	$\neg\exists x\,(p(x) \wedge q(x))$			ریشه
(۴)	$p(a_1)$			$a_1 \in C$ جدید و $\exists$ T ۱
(۵)	$q(a_2)$			$a_2 \in C$ جدید و $\exists$ T ۲
(۶)	$\neg(p(a_1) \wedge \neg q(a_1))$			$a_1 \in C$ و $\exists$ F ۳
(۷)	$\neg p(a_1) \vee q(a_1)$			۶
(۸)	$\neg p(a_1)$	$\neg q(a_1)$		
(۹)	$\otimes$	$\neg(p(a_2) \wedge q(a_2))$		$a_2 \in C$ و $\exists$ F ۳
(۱۰)	۴ و ۸	$\neg p(a_2) \vee \neg q(a_2)$		۹
(۱۱)		$\neg p(a_2)$	$\neg q(a_2)$	۱۰
			$\otimes$	
			۱۱ و ۵	

به نظر می‌رسد که تابلو تا همین مرحله اطلاعات خوبی را در اختیار ما قرار داده باشد. حال به تشکیل مدل نقض برای تنها شاخه‌ی باز تابلو می‌پردازیم.

$$\mathscr{I} = (D, \{p^{\mathscr{I}}, q^{\mathscr{I}}\})$$
$$D = \{\alpha_1, \alpha_2\}$$
$$p^{\mathscr{I}} = \{\alpha_1\}$$
$$q^{\mathscr{I}} = \{\alpha_2\}$$

اکنون ثابت می‌کنیم اگر مقدم صادق باشد ($\mathscr{I} \models \exists x\, p(x) \wedge \exists x\, q(x)$) تالی کاذب خواهد بود ($\mathscr{I} \not\models \exists x\,(p(x) \wedge q(x))$).
ابتدا با استفاده از صدق تارسکی نتیجه می‌گیریم $\mathscr{I} \models \exists x\, p(x) \wedge \exists x\, q(x)$. صدق تارسکی بیان می‌دارد که برای اثبات درستی این عبارت، باید حداقل یک عضو از دامنه وجود داشته باشد که عبارت مذکور در آن صدق کند.
می‌دانیم $\alpha_1 \in p^{\mathscr{I}}$ پس $\mathscr{I} \underset{\sigma[x\leftarrow\alpha_1]}{\models} p(x)$
می‌دانیم $\alpha_2 \in q^{\mathscr{I}}$ پس $\mathscr{I} \underset{\sigma[x\leftarrow\alpha_2]}{\models} q(x)$
در نتیجه داریم $\mathscr{I} \underset{\sigma[x\leftarrow\alpha_i]}{\models} p(x) \wedge q(x)$
حال باید تحقیق کنیم $\mathscr{I} \not\models \exists x\,(p(x) \wedge q(x))$
می‌دانیم $\alpha_1 \notin p^{\mathscr{I}}$ پس $\mathscr{I} \underset{\sigma[x\leftarrow\alpha_1]}{\not\models} (p(x) \wedge q(x))$
می‌دانیم $\alpha_2 \notin q^{\mathscr{I}}$ پس $\mathscr{I} \underset{\sigma[x\leftarrow\alpha_2]}{\not\models} (p(x) \wedge q(x))$
در نتیجه هیچ عضوی از دامنه وجود ندارد که برای آن تالی صادق باشد. پس به یک مدل نقض رسیدیم و داریم:

$$\exists x\, p(x) \wedge \exists x\, q(x) \not\models \exists x\,(p(x) \wedge q(x))$$