

ابتدا فرض می‌کنیم که $U, A \models B$ و سپس نتیجه می‌گیریم که $U \models A \rightarrow B$. طبق فرض اگر تفسیر دلخواه \mathcal{I} یک مدل برای U و A باشد، یک مدل برای B نیز خواهد بود و این بدین معناست که:

$$V_{\mathcal{I}}(U) = V_{\mathcal{I}}(A) = V_{\mathcal{I}}(B) = 1 \\ \rightarrow V_{\mathcal{I}}(A \rightarrow B) = 1$$

که حکم را ثابت می‌کند زیرا \mathcal{I} یک مدل برای $A \rightarrow B$ است. حالا برعکس آن را اثبات می‌کنیم و فرض می‌کنیم $U \models A \rightarrow B$. اگر \mathcal{I} یک مدل برای U باشد طبق فرض یک مدل برای $A \rightarrow B$ نیز خواهد بود و داریم:

$$V_{\mathcal{I}}(U) = V_{\mathcal{I}}(A \rightarrow B) = 1$$

و حال باید نشان دهیم اگر $V_{\mathcal{I}}(U) = V_{\mathcal{I}}(A) = 1$ ، آنگاه $V_{\mathcal{I}}(B) = 1$ و برعکس. از فرض مسئله داریم که $V_{\mathcal{I}}(A \rightarrow B) = 1$ که یعنی یا $V_{\mathcal{I}}(\neg A) = 1$ که با فرض مسئله در تناقض است پس نمی‌تواند برقرار باشد یا $V_{\mathcal{I}}(B) = 1$ که حکم را ثابت می‌کند. برعکس این موضوع نیز به راحتی اثبات خواهد شد زیرا اگر ارزش B همیشه 1 باشد تفاوتی ندارد که ارزش A چند است و در هر صورت $V_{\mathcal{I}}(A \rightarrow B) = 1$.