Za Kleeneovu implikaciju imamo sljedeću situaciju:

X	Y	$X \Rightarrow Y$	$X \wedge (X \Rightarrow Y)$	$X \wedge (X \Rightarrow Y) \Rightarrow Y$
$\perp$	$\perp$	T	$\perp$	T
$\perp$	T	T	$\perp$	T
$\perp$	U	T	$\perp$	T
T	$\perp$	$\perp$	$\perp$	T
T	T	T	T	T
T	U	U	U	U
U	$\perp$	U	U	U
U	T	T	U	T
U	U	U	U	U

Vidimo da modus ponens ne vrijedi u tri slučaja (za X = T i Y = U, zatim za X = U i Y = $\perp$, te konačno za X = Y = U. Nešto je bolja situacija sa Łukasiewiczevom implikacijom, za koju dobijamo sljedeću tablicu istine:

X	Y	$X \Rightarrow Y$	$X \wedge (X \Rightarrow Y)$	$X \wedge (X \Rightarrow Y) \Rightarrow Y$
$\perp$	$\perp$	T	$\perp$	T
$\perp$	T	T	$\perp$	T
$\perp$	U	T	$\perp$	T
T	$\perp$	$\perp$	$\perp$	T
T	T	T	T	T
T	U	U	U	T
U	$\perp$	U	U	U
U	T	T	U	T
U	U	T	U	T

Odavde vidimo da je sa Łukasiewiczevom implikacijom modus ponens narušen za $X = U$ i $Y = \perp$. Također vidimo da bismo situaciju mogli "popraviti" ukoliko bismo neznatno korigirali definiciju implikacije tako da bude $U \Rightarrow \perp = \perp$ (za razliku od Łukasiewiczeve implikacije, za koju je $U \Rightarrow \perp = U$). Upravo time dobijamo Gödelovu implikaciju, koja daje sljedeću tablicu istine:

X	Y	$X \Rightarrow Y$	$X \wedge (X \Rightarrow Y)$	$X \wedge (X \Rightarrow Y) \Rightarrow Y$
$\perp$	$\perp$	T	$\perp$	T
$\perp$	T	T	$\perp$	T
$\perp$	U	T	$\perp$	T
T	$\perp$	$\perp$	$\perp$	T
T	T	T	T	T
T	U	U	U	T
U	$\perp$	$\perp$	$\perp$	T
U	T	T	U	T
U	U	T	U	T

Vidimo da je modus ponens pravilo sačuvano. Smisao ove izmjene je u stavu po kojem se iz "nejasne" informacije ne može izvući zaključak da nešto nije tačno.

Gödelova implikacija nije jedina implikacija koja čuva pravilo modus ponens. Recimo, modus ponens je sačuvan i kod Rescherove implikacije, koja se od Gödelove implikacije razlikuje još po tome što kod nje vrijedi $T \Rightarrow U = \perp$ (za sve ostale vrste implikacija je $T \Rightarrow U = U$). Rescherova implikacija je "radikalna" po tome što je njen rezultat uvijek ili T ili $\perp$, a nikada ne može biti U (zbog toga se još naziva i strogom implikacijom). Tačnije, za tu implikaciju vrijedi da je $X \Rightarrow Y$ = T kad god je $X \leq Y$

(uz usvojeni poredak $\perp < \mathrm{U} < \mathrm{T}$), inače je $X \Rightarrow Y = \perp$. Stoga sa ovom implikacijom dobijamo sljedeću tablicu istine:

X	Y	$X \Rightarrow Y$	$X \wedge (X \Rightarrow Y)$	$X \wedge (X \Rightarrow Y) \Rightarrow Y$
$\perp$	$\perp$	T	$\perp$	T
$\perp$	T	T	$\perp$	T
$\perp$	U	T	$\perp$	T
T	$\perp$	$\perp$	$\perp$	T
T	T	T	T	T
T	U	$\perp$	$\perp$	T
U	$\perp$	$\perp$	$\perp$	T
U	T	T	U	T
U	U	T	U	T

Vidimo da je pravilo modus ponens također sačuvano.