TABLA DE INFERENCIA LÓGICA (cinco conectivos) Dadas α, β, γ y $\delta \in \mathcal{F}$, se tiene que:		
$\alpha, \alpha \to \beta \vdash \beta$	**MP**	Ponendo ponens
$\alpha \to \beta, \neg\beta \vdash \neg\alpha$	**TT**	Tollendo tollens
$\neg\neg\alpha \vdash \alpha$ $\alpha \vdash \neg\neg\alpha$	**DN**	Doble negación
$\alpha \wedge \beta \vdash \beta \wedge \alpha$	**CC**	Conmutativa de la conjunción
$\alpha \vee \beta \vdash \beta \vee \alpha$	**CD**	Conmutativa de la disyunción
$\alpha \wedge \beta \vdash \alpha$ $\alpha \wedge \beta \vdash \beta$	**S**	Ley de simplificación
$\alpha \vdash \alpha \vee \beta$ $\beta \vdash \alpha \vee \beta$	**A**	Ley de adición
$\alpha, \beta \vdash \alpha \wedge \beta$ $\alpha, \beta \vdash \beta \wedge \alpha$	**CM**	Ley de combinación
$\alpha \to \beta, \beta \to \gamma \vdash \alpha \to \gamma$	**SH**	Silogismo hipotético
$\alpha \vee \beta, \alpha \to \gamma, \beta \to \delta \vdash \gamma \vee \delta$ $\alpha \vee \beta, \alpha \to \gamma, \beta \to \delta \vdash \delta \vee \gamma$	**SD**	Silogismo disyuntivo
$\alpha \vee \alpha \vdash \alpha$	**ID**	Identidad disjuntiva
$\alpha \vee \beta, \neg\beta \vdash \alpha$ $\alpha \vee \beta, \neg\alpha \vdash \beta$	**TP**	Tollendus ponens
$\vdash \alpha \vee \neg\alpha$	**TE**	Tercio excluido
$\neg(\alpha \wedge \beta) \vdash (\neg\alpha \vee \neg\beta)$ $\neg(\alpha \vee \beta) \vdash (\neg\alpha \wedge \neg\beta)$ $(\neg\alpha \vee \neg\beta) \vdash \neg(\alpha \wedge \beta)$ $(\neg\alpha \wedge \neg\beta) \vdash \neg(\alpha \vee \beta)$	**LM**	Ley de De Morgan
$\alpha \leftrightarrow \beta \vdash \alpha \to \beta$ $\alpha \leftrightarrow \beta \vdash \beta \to \alpha$ $\alpha \leftrightarrow \beta \vdash (\alpha \to \beta) \wedge (\beta \to \alpha)$ $\alpha \to \beta, \beta \to \alpha \vdash \alpha \leftrightarrow \beta$	**LB**	Ley del bicondicional

Cuantificadores:

Universal Afirmativo: ***Todo A es B :*** $(\forall x)(Ax \to Bx)$

Universal Negativo: ***Ningún A es B :*** $(\forall x)(Ax \to \sim Bx)$

Particular Afirmativo: ***Algunos A son B :*** $(\exists x)(Ax \wedge Bx)$

Particular Negativo: ***Algunos A no son B:*** $(\exists x)(Ax \wedge \sim Bx)$