

Lógica de bool

MP: $P \text{ y } (P \rightarrow Q)$ se infiere Q ; MT: $(P \rightarrow Q)$ y $\neg Q$ se infiere $\neg P$; EA: $P \text{ y } Q$ se infiere P ; IA: $P \text{ y } Q$ se infiere Q ; IO: P se infiere $P \text{ o } Q$; Morgan: $\neg (P \text{ y } Q)$ se infiere $(\neg P \text{ o } \neg Q)$ o $\neg (P \text{ o } Q)$ se infiere $(\neg P \text{ y } \neg Q)$; ICU: $a \text{ en Dom}(X)$ Para todo X $P(X)$ se infiere $P(a)$

para resolucion: I) Eliminar \rightarrow (\neg 1º con O conectado); reducir negacion; luego ocupar si $X \text{ o } (W \text{ y } Z) \Rightarrow (X \text{ o } W) \text{ y } (X \text{ o } Z)$, llega a tener todo con "y"; cambiar Existe por funciones; eliminar Para todo; conmutatividad, asociatividad, distributividad. II) Agregar negacion de lo ke se desea. III) Aplicar reglas de inferencia y llegar a una contradiccion. IDEA dejar todos conectados con "v"

-satisfacible: ke al menos una validez. ej: $X=2$, $p(x)$: x es numero, satisfecha.

-valida: para todo es valido: $X=1$, $p(x)$: x es par, no valido:

recordar:

$V \rightarrow F$ no es correcto