

4

Demostrar:  $\left( \left( (\alpha \rightarrow \beta) \rightarrow (\neg \gamma \rightarrow \neg \delta) \right) \rightarrow \delta \right) \rightarrow \beta \models (\beta \rightarrow \alpha) \rightarrow (\delta \rightarrow \alpha)$

Aplico el teorema de la deducción:

$$\left( \left( (\alpha \rightarrow \beta) \rightarrow (\neg \gamma \rightarrow \neg \delta) \right) \rightarrow \delta \right) \rightarrow \beta, \beta \rightarrow \alpha \models \delta \rightarrow \alpha$$

Aplico teorema de la deducción:

$$\left( \left( (\alpha \rightarrow \beta) \rightarrow (\neg \gamma \rightarrow \neg \delta) \right) \rightarrow \delta \right) \rightarrow \beta, \beta \rightarrow \alpha, \delta \models \alpha$$

Por lo que hay que demostrar es que el conjunto de fórmulas

$$\left\{ \left( \left( (\alpha \rightarrow \beta) \rightarrow (\neg \gamma \rightarrow \neg \delta) \right) \rightarrow \delta \right) \rightarrow \beta, \beta \rightarrow \alpha, \delta, \neg \alpha \right\}$$

es insatisfacible.

Calculamos la forma clausular de cada una de las fórmulas:  
normal conjunt.

$$\begin{aligned} \bullet \left( \left( (\alpha \rightarrow \beta) \rightarrow (\neg \gamma \rightarrow \neg \delta) \right) \rightarrow \delta \right) \rightarrow \beta &\equiv \neg \left( \neg (\neg (\neg \alpha \vee \beta) \vee (\neg \neg \gamma \vee \neg \delta)) \vee \delta \right) \vee \beta \equiv \\ &\equiv \left( \neg \neg (\neg (\neg \alpha \vee \beta) \vee (\gamma \vee \neg \delta)) \wedge \neg \delta \right) \vee \beta \equiv \\ &\equiv \left( ((\alpha \wedge \neg \beta) \vee (\gamma \vee \neg \delta)) \wedge \neg \delta \right) \vee \beta \equiv \\ &\equiv \left( ((\alpha \vee \gamma \vee \neg \delta) \wedge (\neg \beta \vee \gamma \vee \neg \delta)) \wedge \neg \delta \right) \vee \beta \equiv \end{aligned}$$

$$\equiv \left( (\alpha \vee \gamma \vee \delta \vee \beta) \wedge (\neg \beta \vee \gamma \vee \delta \vee \beta) \right) \wedge (\neg \delta \vee \beta) \equiv$$

$$\equiv \left( (\alpha \vee \gamma \vee \delta \vee \beta) \wedge (\gamma \vee \delta) \right) \wedge (\neg \delta \vee \beta)$$

$$\bullet \beta \rightarrow \alpha \equiv \neg \beta \vee \alpha$$

$$\bullet \delta$$

$$\bullet \neg \alpha$$

Por tanto, hemos de probar que el conjunto de cláusulas

$$\left\{ \alpha \vee \gamma \vee \delta \vee \beta, \gamma \vee \delta, \neg \delta \vee \beta, \neg \beta \vee \alpha, \delta, \neg \alpha \right\}$$

es insatisfacible.

$$\left\{ \alpha \vee \gamma \vee \delta \vee \beta, \gamma \vee \delta, \neg \delta \vee \beta, \neg \beta \vee \alpha, \delta, \neg \alpha \right\}$$

$$\text{II} \mid \lambda = \neg \alpha ; \lambda^c = \alpha$$

$$\left\{ \gamma \vee \delta \vee \beta, \gamma \vee \delta, \neg \delta \vee \beta, \neg \beta, \delta \right\}$$

$$\text{II} \mid \lambda = \neg \beta ; \lambda^c = \beta$$

$$\left\{ \gamma \vee \delta, \gamma \vee \delta, \neg \delta, \delta \right\}$$

$$\text{II} \mid \lambda = \neg \delta ; \lambda^c = \delta$$

$$\left\{ \square \right\}$$



Es insatisfacible

$\Rightarrow$  El enunciado cumple.

