

Ejemplo: Absorción frente a \wedge : $P \wedge (P \vee Q) \equiv P$

1) Usando la ley de identidad (2.15) y Leibniz

$$\frac{P \equiv P \vee \text{false}}{P \wedge (P \vee Q) \equiv (P \vee \text{false}) \wedge (P \vee Q)}$$

$$(P \wedge (P \vee Q))$$

$$\equiv (P \vee \text{false}) \wedge (P \vee Q)$$

2) Usando distributividad de \vee (2.26)

$$(P \vee Q) \wedge (P \vee R) \equiv P \vee (Q \wedge R)$$

con la sustitución textual

$$[Q, R := \text{false}, Q]$$

obtenemos (por el teorema de sustitución 2.10) obtenemos

$$\equiv P \vee (\text{false} \wedge Q)$$

3) Usamos conmutatividad de \wedge y sustitución textual:

$$(P \wedge Q \equiv Q \wedge P)[P := \text{false}]$$

obtenemos

$$\text{false} \wedge Q \equiv Q \wedge \text{false}$$

Podemos aplicar Leibniz:

$$\text{false} \wedge Q \equiv Q \wedge \text{false}$$

$$P \vee (\text{false} \wedge Q) \equiv P \vee (Q \wedge \text{false})$$

$$\equiv P \vee (Q \wedge \text{false})$$

4) Usando dominación de \wedge (2.20)
y sustitución textual

$$P \wedge \text{false} \equiv \text{false} [P := Q]$$

obtenemos

$$Q \wedge \text{false} \equiv \text{false}$$

y usamos Leibniz

$$Q \wedge \text{false} \equiv \text{false}$$

$$P \vee (Q \wedge \text{false}) \equiv P \vee \text{false}$$

$$\equiv P \vee \text{false}$$

5) Usando elemento identidad

$$P \vee \text{false} \equiv \text{false}$$

$$\equiv P$$