

$$\text{Practice! } (\neg F) \Leftrightarrow [(\varphi \wedge \psi) \vee (\psi \rightarrow \varphi)] \vdash$$

1) Determinar si $\neg (p \wedge q) \rightarrow (\neg p \vee q)$ es una tautología.

$$(g \in \mathcal{V}_{\text{PT}}) \wedge (g \in \mathcal{V}_{\text{UT}}) \Leftrightarrow$$

$$\phi \subseteq \{\phi\} \quad V(\phi) \wedge (\exists x \{x\} \in \{\{x\}\})$$

$$(p \Leftarrow q) \wedge (q \Leftarrow p) \Leftrightarrow$$

$$\cdot \emptyset \in \{\emptyset\} \vee \quad \cdot \{\emptyset\} \subseteq \{\{a, b\}, \{a, b\}\} \vee$$

$$x \in \{x\} \cup [(z \wedge q) \vee \neg \{z, p\}] \in \{z, \underbrace{\{z, p\}}_{\text{True}} \vee \neg(z \wedge q)\} \wedge (q \leq 9) \Leftrightarrow \\ [(z \wedge q) \vee \neg \{z, p\}] \rightarrow \neg(z \wedge q) \wedge (q \leq 9) \Leftrightarrow \\ [(z \wedge q) \vee \neg \{z, p\}] \vee \neg(z \wedge q) \wedge (q \leq 9) \Leftrightarrow$$

2. Demuestre los sates Tautologías sin usar tablas de Verdad.

$$(2 \wedge q) \vee [F \wedge F \vee (\neg \wedge 2 \Gamma)] \vee [q \Gamma \vee (q \Gamma \wedge q \Gamma)] \Leftrightarrow$$

$$(\neg P \leftrightarrow Q) \Leftrightarrow (P \leftrightarrow Q)$$

$$(\neg P \Leftrightarrow \neg Q) \Leftrightarrow (\neg P \rightarrow \neg Q) \wedge (\neg Q \rightarrow \neg P) \quad (\text{Tautologie } (r \Leftrightarrow s) \Leftrightarrow (r \rightarrow s) \wedge s \rightarrow r)$$

$(q \Leftrightarrow (p \rightarrow q)) \wedge (p \rightarrow q) \vdash (q \rightarrow p)$ (Regla del condicional)

$$(q \Leftrightarrow (\neg q)) \vee (\neg p) \wedge (p \vee \neg q) \quad (\text{Double Negation})$$

$$\Leftrightarrow (\varrho \vee \neg \varphi) \wedge (\varphi \vee \neg \varphi) \quad (\text{commutatividad de } \wedge)$$

$$\Leftrightarrow (\neg P \vee Q) \wedge (\neg Q \vee P) \quad (\text{z.v./Commutativit\u00e4t von } \vee)$$

$\Leftrightarrow (P \Rightarrow Q) \wedge (Q \Rightarrow P)$ (Repite del condicional)

$$\Leftrightarrow (P \Leftrightarrow Q) \equiv ((P \wedge Q) \vee (\neg P \vee \neg Q)) \vee ((\neg P \wedge \neg Q) \vee (P \vee Q)) \Leftrightarrow$$

$$(N^f) \vee (\neg F \vee \neg G) \vee (\neg F \wedge \neg G) \vdash \neg$$

$(\forall x \forall y) \vee \neg (\exists z)$

$$\neg [(\rho \wedge \neg \varphi) \vee (\neg \rho \wedge \varphi)] \Leftrightarrow (\rho \Leftrightarrow \varphi)$$

Dem: $\neg [(\rho \wedge \neg \varphi) \vee (\neg \rho \wedge \varphi)] \Leftrightarrow \neg (\rho \wedge \neg \varphi) \wedge \neg (\neg \rho \wedge \varphi) \quad (\text{Do worten})$

$$\begin{aligned} &\Leftrightarrow (\neg \rho \vee \neg \neg \varphi) \wedge (\neg \neg \rho \vee \neg \varphi) \\ &\Leftrightarrow (\neg \rho \vee \varphi) \wedge (\rho \vee \neg \varphi) \\ &\Leftrightarrow (\rho \Rightarrow \varphi) \wedge (\varphi \Rightarrow \rho) \\ &\Leftrightarrow \rho \Leftrightarrow \varphi. \end{aligned}$$

$\rightarrow \vee$

$$\begin{aligned} &[(\rho \Rightarrow \varphi) \wedge (\neg s \Rightarrow \neg r)] \Rightarrow [\neg \rho \vee \neg r \vee (\varphi \wedge s)] \\ &\Leftrightarrow [\neg (\rho \Rightarrow \varphi) \wedge (\neg s \Rightarrow \neg r)] \vee [\neg \rho \vee \neg r \vee (\varphi \wedge s)] \\ &\Leftrightarrow \neg [(\neg \rho \vee \varphi) \wedge (s \vee \neg r)] \vee [\neg \rho \vee \neg r \vee (\varphi \wedge s)] \\ &\Leftrightarrow [(\rho \wedge \neg \varphi) \vee (\neg s \wedge r)] \vee [\neg \rho \vee \neg r \vee (\varphi \wedge s)] \\ &\Leftrightarrow [(\rho \wedge \neg \varphi) \vee \neg \rho] \vee [(\neg s \wedge r) \vee \neg r] \vee (\varphi \wedge s) \\ &\Leftrightarrow [(\rho \vee \neg \rho) \wedge (\neg \rho \vee \neg \rho)] \vee [(\neg s \wedge r) \wedge (\neg r \vee \neg r)] \vee (\varphi \wedge s) \\ &\Leftrightarrow [V \wedge (\neg \rho \vee \neg \rho)] \vee [V \wedge (\neg r \vee \neg r)] \vee (\varphi \wedge s) \end{aligned}$$

→ (Podemos obviar escribir V dado la Tautología $(P \wedge V) \Leftrightarrow P$)

$$(P \vee F) \Leftrightarrow P$$

$$\begin{aligned} &\Leftrightarrow (\neg \rho \vee \neg \rho) \vee (\neg r \vee s) \vee (\varphi \wedge s) \\ &\Leftrightarrow (\neg \varphi \vee \neg s) \vee (\neg \rho \vee \neg r) \vee (\varphi \wedge s) \\ &\Leftrightarrow (\neg \varphi \wedge \neg s) \vee (\neg \rho \vee \neg r) \vee (\varphi \wedge s) \\ &\Leftrightarrow V \vee (\neg \rho \vee \neg r) \\ &\Leftrightarrow V. \end{aligned}$$

3. Negar. $(B \cap A) \cup (\neg B \cap A) = \emptyset$ es falso (\Leftarrow)

$\left\{ \begin{array}{l} f: A \subseteq \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R} \text{ una función} \\ x_0 \in \mathbb{R}. \end{array} \right.$: no es posible que sea continua en x_0

• $\exists L \in \mathbb{R}: \forall \epsilon > 0: \exists \delta > 0: \forall x \in A: 0 < |x - x_0| < \delta \Rightarrow |f(x) - L| < \epsilon$. $A \ni x$ converge a L

AP Negar resultado: $\exists \epsilon > 0: \forall x \in A \cup B: x \in A \cup B \Rightarrow x \in A$

$\forall L \in \mathbb{R}: \exists \epsilon > 0: \forall \delta > 0: \exists x \in A \cup B: 0 < |x - x_0| < \delta \wedge |f(x) - L| \geq \epsilon$

$(\exists x \in A: 0 < |x - x_0| < \delta \wedge |f(x) - L| \geq \epsilon) \vee (\exists x \in B: 0 < |x - x_0| < \delta \wedge |f(x) - L| \geq \epsilon)$

4. $- (A - C) \cup (B - C) = (A \cup B) - C$

Dem.: $(A - C) \cup (B - C) = (A \cap C^c) \cup (B \cap C^c)$
 $= (A \cup B) \cap C^c$ (Distributividad de \cap sobre \cup)

resultado se = $(A \cup B) - C$ usando comutatividad

• $B = (A \cap B^c) \cup (A^c \cap B) \Leftrightarrow A = \emptyset$ utilizar (x) $\models \top$

(\Leftarrow) Supongamos que $A = \emptyset$. Luego $A^c = \mathbb{U}$, $A^c \cap B = \emptyset$

Además, $A \cap B^c = \emptyset \cap B^c = \emptyset$

Entonces, $(A \cap B^c) \cup (A^c \cap B) = \emptyset \cup \emptyset = \emptyset \cup B = B$

$\forall x \in B, x \in A \cup B$

$\top \models P_A, P_A \models A \cap A = A \odot A, \top \models A \cup B$

(\Rightarrow) Supongamos $B = (A \cap B^c) \cup (A^c \cap B)$

(queremos probar)
 $P \Rightarrow P$
 $\Leftrightarrow \neg P \vee P$

Procedemos por contradicción:

Es decir, supongamos $A \neq \emptyset$.

Digamos $x \in A$. Hay 2 opciones.

i) Si $x \in B$, $x \in A \cap B \therefore x \notin B^c$, luego $x \in A \cap B^c$
 Por lo que $x \in A^c \cap B \Rightarrow x \in B^c \Leftrightarrow x \notin A$, ¡contradicción!

ii) Si $x \notin B$, $x \in B^c$, $x \in A \cap B^c \subseteq B$.
 Luego, $x \in B$, ¡contradicción!

Finalmente, como ambos razonamientos llevan a contradicciones,
 $A = \emptyset$.

Como ya vimos ambas implicaciones \Rightarrow se concluye lo dem.

5. $\mathcal{F} \subseteq P(\mathcal{U}) \rightarrow$ familia de conjuntos.

Definir $\odot : \mathcal{F} \times \mathcal{F} \rightarrow \overline{\mathcal{F}}$. $\varnothing = A$ sup sea vacío (\Rightarrow)

$$A \odot B := A^c \cap B^c = \varnothing \cap \varnothing = \varnothing \cap A = \varnothing \cap B$$

$$\varnothing \cup \varnothing = (\varnothing \cap \varnothing) \cup (\varnothing \cap \varnothing)$$

o) $A^c \in \mathcal{F}$, $\forall A \in \mathcal{F}$

Será $A \in \mathcal{F}$, $A \odot A = A^c \cap A^c = A^c$, $A^c \in \mathcal{F}$

b) $\forall A, B \in \mathcal{F}, A \cap B \in \mathcal{F}$

Dem: Sean $A, B \in \mathcal{F}$. Por a) $A^c \in \mathcal{F}$. $B^c \in \mathcal{F}$

$$A^c \odot B^c = (A^c)^c \cap (B^c)^c = A \cap B \in \mathcal{F}$$

c) $\forall A, B \in \mathcal{F}, A \cup B \in \mathcal{F}$

Dem: Sean $A, B \in \mathcal{F}$ por a) $A^c \in \mathcal{F}$. $B^c \in \mathcal{F}$ y por b) $A^c \cap B^c \in \mathcal{F}$.
Por a) de nuevo, $(A \cap B)^c = A \cup B \in \mathcal{F}$.

Como A y B eran cualesquiera, $\forall A, B \in \mathcal{F}, A \cup B \in \mathcal{F}$

d) $\forall A, B \in \mathcal{F}, A \Delta B \in \mathcal{F}$.

En efecto, Sean $A, B \in \mathcal{F}$. Luego

$$\begin{aligned} A \Delta B &= (A - B) \cup (B - A) \\ &= (A \cup B) - (A \cap B) \\ &= (A \cup B) \setminus (A \cap B)^c \end{aligned}$$

Por c) $A \cup B \in \mathcal{F}$

Por b) $A \cap B \in \mathcal{F}$

Por c) $(A \cap B)^c \in \mathcal{F}$

Por b) $(A \cup B) \cup (A \cap B)^c \in \mathcal{F}$

e) $\emptyset \in \mathcal{F}$: Sea $A \in \mathcal{F}$. Por a) $A^c \in \mathcal{F}$

$$\text{Por b)} A \cap A^c = \emptyset \in \mathcal{F}$$