# Tarea 10

Hecho por

# DAVID GÓMEZ



VIGILADA MINEDUCACIÓN

# **UNIVERSIDAD**

Estudiante de Matemáticas
Escuela Colombiana de Ingeniería Julio Garavito
Colombia
20 de octubre de 2022





## UNIVERSIDAD

# $\mathbf{\acute{I}ndice}$

David Gómez

1.	Sec	ón 5.3
	1.1.	Punto 5
		1.1.1. a
		1.1.2. b
		1.1.3. c
	1.2.	Punto 6
		1.2.1. a
		1.2.2. b
<b>2</b> .	Sec	ón 5.4
	2.1.	Punto 8
		2.1.1. a
		2.1.2. b
		2.1.3. c
	2.2.	Punto 10
	2.3.	Punto 11
		2.3.1. a
		2.0.1



# 1. Sección 5.3

# 1.1. Punto 5

# 1.1.1. a

$$\begin{array}{c} \phi \\ \Rightarrow & \langle \; \mathrm{Debilitamiento}(\vee) \; \rangle \\ \phi \vee \neg \psi \\ \equiv & \langle \; \mathrm{Conmutativa}(\vee) \; \rangle \\ \neg \psi \vee \phi \\ \equiv & \langle \; \mathrm{Teo} \; 4.28.1 \; \rangle \\ \psi \rightarrow \phi \\ \end{array}$$
 Por MT 5.5.1 se demuestra que 
$$\vdash_{\mathrm{DS}} \phi \rightarrow (\psi \rightarrow \phi)$$

# 1.1.2. b

$$\begin{array}{c} (\phi \rightarrow \psi) \rightarrow \phi \\ & \equiv \langle \ \mathrm{Teo} \ 4.28.1 \, \rangle \\ & \neg (\phi \rightarrow \psi) \lor \phi \\ & \equiv \langle \ \mathrm{Dist}(\neg, \rightarrow), \ \mathrm{Leibniz}(\phi = p \lor \phi) \, \rangle \\ & (\phi \land \neg \psi) \lor \phi \\ & \equiv \langle \ \mathrm{Dist}(\lor, \land) \, \rangle \\ & (\phi \lor \phi) \land (\phi \lor \neg \psi) \\ & \equiv \langle \ \mathrm{Idempotencia}(\lor) \, \rangle \\ & \phi \land (\phi \lor \neg \psi) \\ & \Rightarrow \langle \ \mathrm{Debilitamiento}(\land) \, \rangle \\ & \phi \\ \end{array}$$



#### 1.1.3. c

```
\vdash_{\mathrm{DS}} (\phi \to \psi) \to ((\psi \to \tau) \to (\phi \to \tau))
                                                              (\psi \to \tau) \to (\phi \to \tau)
                                                           \equiv \langle Teo 4.28.1 \rangle
                                                               \neg(\psi \to \tau) \lor (\phi \to \tau)
                                                           \equiv \langle \text{ Teo 4.28.1 Leibniz}(\phi = \neg(\psi \rightarrow \tau) \lor p) \rangle
                                                               \neg(\psi \to \tau) \lor (\neg \phi \lor \tau)
                                                           \equiv \langle \operatorname{Dist}(\neg, \rightarrow), \operatorname{Leibniz}(\phi = p \vee (\neg \phi \vee \tau)) \rangle
                                                               (\psi \land \neg \tau) \lor (\neg \phi \lor \tau)
                                                           \equiv \langle \operatorname{Dist}(\vee, \wedge) \rangle
                                                               (\neg \phi \lor \tau \lor \psi) \land (\neg \phi \lor \tau \lor \neg \tau)
                                                           \equiv \langle \text{Teo 4.19.1, Identidad}(\equiv), \text{Leibniz}(\phi = (\neg \phi \lor \tau \lor \psi) \land (\neg \phi \lor p)) \rangle
                                                               (\neg \phi \lor \tau \lor \psi) \land (\neg \phi \lor true)
                                                           \equiv \langle \text{Teo } 4.19.1, \text{Identidad}(\equiv), \text{Leibniz}(\phi = (\neg \phi \lor \tau \lor \psi) \land p) \rangle
                                                               (\neg \phi \lor \tau \lor \psi) \land true
                                                           \equiv \langle Teo 4.24.3 \rangle
                                                               \neg \phi \lor \tau \lor \psi
                                                          \Leftarrow \langle Debilitamiento(\lor) \rangle
                                                               \neg \phi \lor \psi
                                                           \equiv \langle Teo 4.28.1 \rangle
                                                               \phi \to \psi
  Por MT 5.5.2, y Def(\leftarrow) se demuestra que
  \vdash_{\mathrm{DS}} (\phi \to \psi) \to ((\psi \to \tau) \to (\phi \to \tau))
```

## 1.2. Punto 6

## 1.2.1. a

```
\vdash_{\mathrm{DS}} (\phi \to \psi) \to (\phi \lor \tau \to \psi \lor \tau)
                                                                              \phi \to \psi
                                                                          \equiv \langle Teo 4.28.1 \rangle
                                                                              \neg \phi \lor \psi
                                                                         \Rightarrow \langle Debilitamiento(\lor) \rangle
                                                                              \neg \phi \lor \psi \lor \tau
                                                                          \equiv \langle Teo 4.19.4 \rangle
                                                                              \phi \lor \psi \lor \tau \equiv \psi \lor \tau
                                                                          \equiv \langle \text{Idempotencia}(\vee), \text{Leibniz}(\phi = \phi \vee \psi \vee p \equiv \psi \vee \tau) \rangle
                                                                              \phi \lor \psi \lor \tau \lor \tau \equiv \psi \lor \tau
                                                                          \equiv \langle \text{Conmutativa}(\vee) \rangle
                                                                              \phi \lor \tau \lor \psi \lor \tau \equiv \psi \lor \tau
                                                                          \equiv \langle \operatorname{Def}(\to) \rangle
                                                                              \phi \lor \tau \to \psi \lor \tau
   Por MT 5.5.1 se demuestra que
  \vdash_{\mathrm{DS}} (\phi \to \psi) \to (\phi \lor \tau \to \psi \lor \tau)
```



## 1.2.2. b

```
\vdash_{\mathrm{DS}} (\phi \to \psi) \to (\phi \land \tau \to \psi \land \tau)
                                                                       (\phi \wedge \tau) \to (\psi \wedge \tau)
                                                                  \equiv \langle Teo 4.28.1 \rangle
                                                                      \neg(\phi \wedge \tau) \vee (\psi \wedge \tau)
                                                                  \equiv \langle \operatorname{Dist}(\neg, \wedge), \operatorname{Leibniz}(\phi = p \vee (\psi \wedge \tau)) \rangle
                                                                      \neg \phi \lor \neg \tau \lor (\psi \land \tau)
                                                                  \equiv \langle \operatorname{Dist}(\vee, \wedge), \operatorname{Leibniz}(\phi = \neg \phi \vee p) \rangle
                                                                      \neg \phi \lor ((\neg \tau \lor \psi) \land (\neg \tau \lor \tau))
                                                                  \equiv \ \langle \text{ Teo 4.19.1, Identidad}(\equiv), \text{ Leibniz}(\phi = \neg \phi \lor ((\neg \tau \lor \psi) \land p)) \ \rangle
                                                                      \neg \phi \lor ((\neg \tau \lor \psi) \land true)
                                                                  \equiv \langle \text{Teo } 4.24.3, \text{Leibniz}(\phi = \neg \phi \lor p) \rangle
                                                                       \neg \phi \vee \neg \tau \vee \psi
                                                                  \Leftarrow \langle Debilitamiento(\vee) \rangle
                                                                       \neg \phi \lor \psi
                                                                  \equiv \langle Teo 4.28.1 \rangle
                                                                      \phi \to \psi
   Por MT 5.5.2, Def(\leftarrow) se demuestra que
   \vdash_{\mathrm{DS}} (\phi \to \psi) \to (\phi \land \tau \to \psi \land \tau)
```

# 2. Sección 5.4

#### 2.1. Punto 8

#### 2.1.1. a

Si  $\Gamma \vdash_{\mathrm{DS}} \phi$ , entonces  $\Gamma \vdash_{\mathrm{DS}} \phi \lor \psi$   $0. \ \Gamma \vdash_{\mathrm{DS}} \phi \qquad \text{Suposición}$   $1. \ \phi \to (\phi \lor \psi) \qquad \text{Def(Debilitamiento($\lor$)$)}$   $2. \ \phi \lor \psi \qquad \text{Modus Ponens(p1, p0)}$ El uso de Modus Ponens requiere que  $\phi$  se tenga, pero se sabe que  $\Gamma \vdash_{\mathrm{DS}} \phi$ , Por lo que, usando Transitividad( $\to$ )  $\Gamma \vdash_{\mathrm{DS}} \phi \lor \psi$ 

## 2.1.2. b

Si  $\Gamma \vdash_{\mathrm{DS}} \phi \land \psi$ , entonces  $\Gamma \vdash_{\mathrm{DS}} \phi$   $0. \ \Gamma \vdash_{\mathrm{DS}} \phi \land \psi \quad \text{Suposición}$   $1. \ (\phi \land \psi) \to \phi \quad \text{Def}(\text{Debilitamiento}(\land))$   $2. \ \phi \quad \text{Modus Ponens}(\mathsf{p1}, \mathsf{p0})$ El uso de Modus Ponens requiere que  $\phi \land \psi$  se tenga, pero se sabe que  $\Gamma \vdash_{\mathrm{DS}} \phi \land \psi$ , Por lo que, usando Transitividad $(\to)$   $\Gamma \vdash_{\mathrm{DS}} \phi$ 

2.1.3. c

Si  $\Gamma \vdash_{\mathrm{DS}} \phi$  y  $\Gamma \vdash_{\mathrm{DS}} \psi$  , entonces  $\Gamma \vdash_{\mathrm{DS}} \phi \wedge \psi$ 

0.  $\Gamma \vdash_{\mathrm{DS}} \phi$  y  $\Gamma \vdash_{\mathrm{DS}} \psi$  Suposición

1.  $\Gamma \vDash \phi$  y  $\Gamma \vDash \psi$  Coherencia(p0)

2.  $(\exists \mathbf{v} \mid \forall x \in \Gamma : \mathbf{v}[x] = T)$  Suposición $(\Gamma \text{ es satisfacible})$ 

3.  $\mathbf{v}[\phi] = T \text{ y } \mathbf{v}[\psi] = T$  Def(p2)(p1)

4.  $\mathbf{v}[\phi \wedge \psi] = \mathbf{T}$  MT 2.23( $\wedge$ )(p3)

5.  $\Gamma \vDash \phi \land \psi$  (p4, p3)

6.  $\Gamma \vdash_{DS} \phi \land \psi$  Completitud(p5)

# 2.2. Punto 10

 $\Gamma \vdash_{\mathrm{DS}} \phi$  sii  $\Gamma \cup \{\neg \phi\}$  es insatisfacible suposición Suposición

1. Demostración 1

2. Demostración 2

3.  $\Gamma \vdash_{DS} \phi sii\Gamma \cup \{\neg \phi\} esinsatisfacible$ 

Demostración 1

Si  $\Gamma \vdash_{\mathrm{DS}} \phi$  , entonces  $\Gamma \cup \{ \neg \phi \}$  es insatisfacible

0.  $\Gamma \vdash_{\mathrm{DS}} \phi$  Suposición

1.  $\Gamma \vDash \phi$  Coherencia(p0)

2.  $(\exists \mathbf{v} \mid \forall x \in \Gamma : \mathbf{v}[x] = T)$  Def(p1)

3.  $\mathbf{v}[\phi] = \mathbf{T}$  (p2, p1)

4.  $\mathbf{v}[\neg \phi] = \mathbf{F}$  MT 2.23(¬)

5. Demostración 1.1

6.  $\Gamma \cup \{\neg \phi\}$  es insatisfacible (p5)

Demostración 1.1

0.  $\Gamma \cup \{\neg \phi\}$  es satisfacible Suposición

1.  $\Gamma$  es satisfacible y  $\{\neg\phi\}$  es satisfacible (p0)

2.  $(\exists \mathbf{w} \mid \forall x \in \Gamma : \mathbf{w}[x] = T)$  Def(p1)

3.  $(\exists \mathbf{w} \mid \forall x \in {\neg \phi} : \mathbf{w}[x] = T)$  Def(p1)

4.  $\mathbf{w}[\phi] = \mathbf{T}$  (p1 Demostración 1)

 $5. \ \mathbf{w}[\neg \phi] = \mathsf{T} \tag{p3}$ 

6.  $\mathbf{w}[\phi] = \mathbf{F}$  MT 2.23(¬)(p5)

7.  $\mathbf{w}[\phi] = T \text{ y } \mathbf{w}[\phi] = F$  Absurdo(p6, p4)

David Gómez

UNIVERSIDAD

#### Demostración 2

Si  $\Gamma \cup \{\neg \phi\}$  es insatisfacible entonces  $\Gamma \vdash_{DS} \phi$ 

0.  $\Gamma \cup \{\neg \phi\}$  es insatisfacible Suposición

1.  $(\forall \mathbf{v} : (\exists x \in \Gamma \,|\, \mathbf{v}[x] = \mathbf{F}))$  Def(p0)

2.  $\Gamma$  es satisfacible (p0 punto10)

3.  $\{\neg\phi\}$ es insatisfacible (p2 ,p0)

 $4. \mathbf{v}[\neg \phi] = \mathbf{F} \tag{p3}$ 

5.  $\mathbf{v}[\phi] = T$  MT 2.23(¬)(p4)

6.  $\Gamma \vDash \phi$  (p5, p2)

7.  $\Gamma \vdash_{DS} \phi$  Completitud(p6)

## 2.3. Punto 11

#### 2.3.1. a

Si  $\Gamma \vdash_{\mathrm{DS}} \phi \lor \psi$ , entonces  $\Gamma \cup \{\neg \phi\}$  o  $\Gamma \cup \{\neg \psi\}$  es satisfacible

0.  $\Gamma$  es satisfacible

Suposición

1.  $\Gamma \vdash_{DS} \phi \lor \psi$ 

Suposición

2.  $(\exists \mathbf{v} \mid \forall x \in \Gamma : \mathbf{v}[x] = \mathsf{T})$ 

Def.(p0)

3.  $\Gamma \vDash \phi \lor \psi$ 

Coherencia(p1)

COLOMBIANA DE INGENIERÍA JULIO GARAVITO

4.  $\mathbf{v}[\phi \lor \psi] = \mathbf{T}$ 

(p3, p2)

5.  $\mathbf{v}[\phi] = \mathbf{T} \circ \mathbf{v}[\psi] = \mathbf{T}$ 

c c . . . . 1

6. Suposición 1

7. Suposición 2

8. Suposición 3

9.  $\Gamma \cup \{\neg \phi\}$  o  $\Gamma \cup \{\neg \psi\}$  es insatisfacible

# Suposición 1

0. 
$$\mathbf{v}[\phi] = T \ \mathbf{v} \ \mathbf{v}[\psi] = T$$

1.  $\Gamma \cup \{\neg \phi\}$  es insatisfacible (p0, p3 Punto 11)

2.  $\Gamma \cup \{\neg \psi\}$  es insatisfacible (p0, p3 Punto 11)

#### Suposición 2

0. 
$$\mathbf{v}[\phi] = \mathtt{T} \ \mathbf{v} \ \mathbf{v}[\psi] = \mathtt{F}$$

1.  $\Gamma \cup \{\neg \phi\}$  es insatisfacible (p0, p3 Punto 11)

2.  $\Gamma \cup \{\neg \psi\}$  es satisfacible (p0, p3 Punto 11)

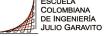
# Suposición 3

0. 
$$\mathbf{v}[\phi] = \mathbf{F} \ \mathbf{v}[\psi] = \mathbf{T}$$

1.  $\Gamma \cup \{\neg \phi\}$  es satisfacible (p0, p3 Punto 11)

2.  $\Gamma \cup \{\neg \psi\}$  es insatisfacible (p0, p3 Punto 11)





UNIVERSIDAD

# 2.3.2. b

David Gómez

Si  $\Gamma \vdash_{\mathrm{DS}} \neg (\phi \lor \psi)$ , entonces  $\Gamma \cup \{ \neg \phi, \neg \psi \}$  es satisfacible 0.  $\Gamma$ es satisfacible Suposición 1.  $\Gamma \vdash_{DS} \neg (\phi \lor \psi)$ Suposición 2.  $\Gamma \vDash \neg (\phi \lor \psi)$ Coherencia(p1) 3.  $(\exists \mathbf{v} \mid \forall x \in \Gamma : \mathbf{v}[x] = \mathtt{T})$ Def(p0)4.  $\mathbf{v}[\neg(\phi \lor \psi)] = \mathsf{T}$ (p3, p2) 5.  $\mathbf{v}[\neg \phi \wedge \neg \psi] = \mathbf{T}$  $Dist(\neg, \lor)(p4)$ 6.  $\mathbf{v}[\neg \phi] = \mathbf{T} \ \mathbf{v} \ \mathbf{v}[\neg \psi] = \mathbf{T}$ MT  $2.23(\land)(p5)$ 7.  $\Gamma \cup \{\neg \phi, \neg \psi\}$  es satisfacible (p4, p0)