

$$1) \Delta = \{ A \Leftrightarrow [(B \wedge C) \vee (\neg B \wedge \neg C)], \neg [(A \Rightarrow B) \Rightarrow C] \}$$

i)

$$1 \equiv (A \Rightarrow [(B \wedge C) \vee (\neg B \wedge \neg C)]) \wedge [(B \wedge C) \vee (\neg B \wedge \neg C)] \Rightarrow A$$

Def. condicional + asociativa

$$\begin{aligned} 1.1 \ A \Rightarrow [(B \wedge C) \vee (\neg B \wedge \neg C)] &\equiv \neg A \vee (B \wedge C) \vee (\neg B \wedge \neg C) \equiv \\ &\stackrel{\text{Distributivo}}{\equiv} (\neg A \vee B \vee \neg C) \wedge (\neg A \vee C \vee \neg B) \rightsquigarrow 1.1.1 \ \neg A \vee B \vee \neg C \\ &\rightsquigarrow 1.1.2 \ \neg A \vee C \vee \neg B \end{aligned}$$

Def. condicional + De Morgan

$$\begin{aligned} 1.2 \ [(B \wedge C) \vee (\neg B \wedge \neg C)] \Rightarrow A &\equiv \neg [(B \wedge C) \vee (\neg B \wedge \neg C)] \vee A \equiv \\ &\equiv [(\neg B \vee \neg C) \wedge (B \vee C)] \vee A \equiv \rightsquigarrow 1.2.1 \ \neg B \vee \neg C \vee A \\ &\rightsquigarrow 1.2.2 \ B \vee C \vee A \end{aligned}$$

$$2 \ \neg [(A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow A)] \Rightarrow C \stackrel{\text{Def. condicional}}{\equiv} \neg [(\neg A \vee B) \wedge (\neg B \vee A)] \Rightarrow C \equiv$$

$$\begin{aligned} &\equiv \neg [(A \wedge \neg B) \vee (B \wedge \neg A) \vee C] \stackrel{\text{De Morgan}}{\equiv} (\neg A \vee B) \wedge (\neg B \vee A) \wedge \neg C \rightsquigarrow 2.1 \ \neg A \vee B \\ &\rightsquigarrow 2.2 \ \neg B \vee A \\ &\rightsquigarrow 2.3 \ \neg C \end{aligned}$$

$$\begin{array}{l} 1.1.2 \mid \frac{3}{\text{Res en C}} \neg A \vee \neg B \end{array}$$

$$\begin{array}{l} 1.2.2 \mid \frac{6}{\text{Res en C}} B \vee A \end{array}$$

$$\begin{array}{l} 2.1 \mid \frac{4}{\text{Res en B}} \neg A \vee \neg A \equiv \neg A \\ 3 \mid \text{Res en B} \end{array}$$

$$\begin{array}{l} 5 \mid \frac{7}{\text{Res en B}} A \end{array}$$

$$\begin{array}{l} 2.2 \mid \frac{5}{\text{Res en A}} \neg B \\ 4 \mid \text{Res en A} \end{array}$$

$$\begin{array}{l} 4 \mid \frac{8}{\text{Res en A}} \square \Rightarrow \text{UNSAT} \\ 7 \mid \text{Res en A} \end{array}$$

ii) ①  $A \Leftrightarrow [(B \wedge C) \vee (\neg B \wedge \neg C)]$

0	0	0	0	1	1	1	1
0	1	0	0	1	0	1	0
0	1	1	0	0	0	0	1
0	0	1	1	1	1	0	0
1	1	0	0	0	1	1	1
1	0	0	0	1	0	1	0
1	0	1	0	0	0	0	1
1	1	1	1	1	0	0	0

↑

②  $\neg [(A \Rightarrow B) \Rightarrow C]$

1	0	1	0	0	0
0	0	1	0	1	1
0	0	0	1	1	0
0	0	0	1	1	1
0	1	0	0	1	0
0	1	0	0	1	1
1	1	1	1	0	0
0	1	1	1	1	1

↑

\*

Como no hay ninguna interpretación que sea verdadera en toda la base de conocimiento no hay ningún modelo, UNSAT



ii)  $(A \Leftrightarrow B) \Rightarrow C$  es consecuencia lógica de  $\{A \Leftrightarrow ((B \wedge C) \vee (\neg B \wedge \neg C))\}$

si hace verdaderos todos los interpretaciones ~~de~~ que son modelo en la base del conocimiento. Como (\*) de ii) (que es su tabla de verdad) es verdadero en todos los modelos de la base de conocimiento (tabla de la izquierda) ~~entonces~~  $(A \Leftrightarrow B) \Rightarrow C$  es consecuencia lógica

2)  $\{W_1, W_2, W\}$  es SAT implica que  $\exists$  al menos un modelo en esa base de conocimiento, por lo que hay al menos una interpretación para  $W$  verdadera. Lo mismo para  $\{W_1, W_2, \neg W\}$  SAT, hay al menos una interpretación verdadera.

a) y b) no se pueden determinar, puesto que la información anterior asegura que hay al menos un modelo para  $W_1 \wedge W_2 \wedge W$  y otro para  $W_1 \wedge W_2 \wedge \neg W$ , no que todos los modelos de  $W_1 \wedge W_2$  también lo sean de  $W$  o de  $\neg W$ .

c) y d) son afirmaciones correctas pues hay al menos un modelo al tener una o más interpretaciones verdaderas.

Ej. 1  $\Delta_1: \{A, A \Rightarrow B, C\}$

Ej. 2  $\Delta_2: \{A, B, A \vee C\}$

			$\Delta_1$		$\Delta_2$	
A	B	C	$A \Rightarrow B$	C	B	$A \vee C$
0	0	0	1	0	0	
0	0	1	1	1	0	
0	1	0	1	0	1	
0	1	1	1	1	1	
1	0	0	0		0	
1	0	1	0		0	
1	1	0	1	0	1	1 $\rightarrow$ Modelo $\Delta_2$
1	1	1	1	1	1	1 $\rightarrow$ Modelo $\Delta_2$

$\hookrightarrow$  No hay ningún modelo  $\Delta_1$



3.) Se crean dependencias en la tabla de los átomos ya que unos dependen de los otros, es decir, si Alicia es A entonces no es B. con eso podemos obtener:

- 0.1  $A \vee B \vee C$     0.4  $A \vee A \vee \neg A \vee A$     donde  $\vee$  es un OR invertido  
 0.2  $A \vee B \vee C \vee F$     0.5  $B \vee B \vee \neg B \vee B$     Ej. 0.1  $\equiv [A \Rightarrow (B \wedge \neg C)] \wedge [B \Rightarrow (\neg A \wedge \neg C)] \wedge [C \Rightarrow (\neg A \wedge \neg B)]$   
 0.3  $A \vee B \vee C \vee V$     0.6  $C \vee C \vee \neg C \vee C$

1. ¡Hola! Me llamo Alicia ~~HAZ~~ ~~HAZ~~ ~~HAZ~~

2. Eso es cierto!

3. ¡Un momento! ¡Yo soy Alicia!

$$1. \quad \begin{array}{ccc} 1.1 & 1.2 & 1.3 \\ (A \Rightarrow A) \wedge (A \vee \Rightarrow A) \wedge (A \vee \Rightarrow \neg A) \\ \text{|||} & \text{|||} & \text{|||} \\ V, \text{ tautología} & & \text{implícito en 0.4} \end{array}$$

Si AV entonces contradicción en 0.4 por ser excluyentes, por lo que  $\neg AV = 1$ .

$$2. \quad \begin{array}{ccc} 2.1 & 2.2 & 2.3 \\ (B \Rightarrow A) \wedge (B \vee \Rightarrow A) \wedge (B \vee \Rightarrow \neg A) \\ \text{|||} & & \\ \text{Si B contradicción con } 0.1 \Rightarrow \neg B \end{array}$$

$$3. \quad \begin{array}{ccc} 3.1 & 3.2 & 3.3 \\ (C \Rightarrow C) \wedge (C \vee \Rightarrow C) \wedge (C \vee \Rightarrow \neg C) \\ \text{|||} & \text{|||} & \text{|||} \\ V, \text{ tautología} & & \text{implícito en 0.6} \\ \text{Si CV contradicción con } 0.6 \Rightarrow \neg CV \end{array}$$

$$\begin{array}{l|l} 0.3 & 4 \\ 1.2 & \text{OR exclusivo} \\ 3.2 & \end{array} \quad \boxed{BV} \quad \text{Al tener } \neg AV \text{ y } \neg CV$$

$$\begin{array}{l|l} 2.2 & 5 \\ 4 & \text{MP} \end{array} \quad \boxed{A}$$

Solución  $\begin{cases} A \text{ es humora} \\ B \text{ es verosus} \\ C \text{ es gollocius} \end{cases}$

$$\begin{array}{l|l} 0.1 & 6 \\ 5 & \text{OR exclusivo} \end{array} \quad \neg C$$

$$\begin{array}{l|l} 0.3 & 7 \\ 4 & \text{OR exclusivo} \end{array} \quad \neg CV$$

$$\begin{array}{l|l} 0.3 & \\ 6 & \text{OR exclusivo} \\ 7 & \end{array} \quad \boxed{CF}$$



4.)	Átomo	Descripción
	R	Ringo es inocente, dice la verdad.
	$\neg R$	Ringo es culpable, miente.
	P	Paul es inocente, dice la verdad.
	$\neg P$	Paul es culpable, miente.
	G	George es inocente, dice la verdad.
	$\neg G$	George es culpable, miente.

Ringo decía que Paul era inocente  $1 R \Leftrightarrow P$

Paul culpaba a George  $2 P \Leftrightarrow \neg G$

Solo una persona fue responsable  $3 \neg R \vee \neg P \vee \neg G$

Definición de condicionales

$$1. (R \Rightarrow P) \wedge (P \Rightarrow R) \equiv (\neg R \vee P) \wedge (\neg P \vee R) \xrightarrow{1.1} \neg R \vee P \xrightarrow{1.2} \neg P \vee R$$

$$2. (P \Rightarrow \neg G) \wedge (\neg G \Rightarrow P) \equiv (\neg P \vee \neg G) \wedge (G \vee P) \xrightarrow{2.1} \neg P \vee \neg G \xrightarrow{2.2} G \vee P$$

prop distributivo

$$3. \neg R \vee \neg P \vee \neg G \equiv (R \wedge \neg P \wedge \neg G) \vee (\neg R \wedge P \wedge \neg G) \vee (R \wedge P \wedge \neg G) \equiv$$

$$\equiv \begin{matrix} 3.1 & 3.2 & 3.3 & 3.4 & 3.5 \\ (\neg R \vee \neg P \vee \neg G) \wedge (P \vee R) \wedge (P \vee G) \wedge (G \vee R) \wedge (P \vee R \vee \neg G) \wedge \\ ( \neg P \vee R \vee G ) \wedge ( P \vee \neg R \vee G ) \wedge ( P \vee G \vee R ) \end{matrix}$$

Suponemos 4.  $\neg R$

$$1.2 \mid \frac{5}{4} \neg P$$

$$3.2 \mid \frac{6}{4} P$$

$$5 \mid \frac{6}{6} R \wedge \neg P \quad \square, \text{UNSAT} \Rightarrow \neg \neg R \Rightarrow \boxed{R}$$

$$1.1 \mid \frac{5}{4} \boxed{P}$$

$$3.1 \mid \frac{6}{4} \neg P \vee \neg G$$

$$5 \mid \frac{7}{6} \boxed{\neg G}$$

Solución  $\begin{cases} \text{Ringo es inocente} \\ \text{Paul es inocente} \\ \text{George es culpable} \end{cases}$