

TECNICATURA UNIVERSITARIA EN PROGRAMACIÓN

TRABAJO PRÁCTICO N°1: LÓGICA PROPOSICIONAL

Integrantes del grupo:

Ahumada Brian , DNI 38.335.339

Alancay Abel Matias, DNI 32.104.501

Alsina Maximiliano, DNI: 35.618.005

Berrini Alejandro, DNI 34.658.942

Calle Porco Sonia Enes, DNI 18.804.659

Costa Maria Eugenia , DNI 31.164.697

TECNICATURA UNIVERSITARIA EN PROGRAMACIÓN

1. Sin usar tabla de verdad pruebe y/o simplifique según corresponda (indique en cada paso las leyes del álgebra proposicional que emplea):

1.a

$$\begin{aligned}
 (\neg p \vee q) \wedge (p \wedge (p \wedge q)) &\equiv p \wedge q && \text{Asociativa} \\
 (\neg p \vee q) \wedge ((p \wedge p) \wedge q) &\equiv p \wedge q && \text{Idempotencia} \\
 (\neg p \vee q) \wedge (p \wedge q) &\equiv p \wedge q && \text{Distributiva} \\
 (p \wedge q \wedge \neg p) \vee (p \wedge q \wedge q) &\equiv p \wedge q && \text{Conmutativa y Asociativa} \\
 ((p \wedge \neg p) \wedge q) \vee (p \wedge (q \wedge q)) &\equiv p \wedge q && \text{Complemento e Idempotencia} \\
 ((F) \wedge q) \vee (p \wedge (q)) &\equiv p \wedge q && \text{Identidad} \\
 ((F) \vee (p \wedge (q))) &\equiv p \wedge q && \text{Identidad} \\
 (p \wedge q) &\equiv p \wedge q
 \end{aligned}$$

1.b

$$\begin{aligned}
 (p \wedge q) \vee \neg(q \vee \neg p) &\equiv p && \text{Ley de Morgan} \\
 (p \wedge q) \vee (\neg q \wedge \neg(\neg p)) &\equiv p && \text{Doble negación} \\
 (p \wedge q) \vee (\neg q \wedge p) &\equiv p && \text{Conmutativa} \\
 (p \wedge q) \vee (p \vee \neg q) &\equiv p && \text{Distributiva inversa} \\
 p \wedge (q \vee \neg q) &\equiv p && \text{Complemento} \\
 p \wedge (T) &\equiv p && \text{Identidad} \\
 p &\equiv p
 \end{aligned}$$

1.c

$$\begin{aligned}
 [p \vee (q \wedge r)] \vee (\neg q \wedge r) &\equiv p \vee r && \text{Asociativa} \\
 p \vee [(q \wedge r) \vee (\neg q \wedge r)] &\equiv p \vee r && \text{Distributiva} \\
 p \vee [r \wedge (q \vee \neg q)] &\equiv p \vee r && \text{Complemento} \\
 p \vee [r \wedge (T)] &\equiv p \vee r && \text{Identidad} \\
 p \vee r &\equiv p \vee r
 \end{aligned}$$

1.d

$$\neg \left[(\neg q \vee p) \wedge \neg [(\neg p \wedge (q \wedge r)) \wedge (p \vee r)] \right]$$

TECNICATURA UNIVERSITARIA EN PROGRAMACIÓN

$$\begin{aligned}
 & \left[\neg[\neg(q \vee p)] \vee \neg[\neg[(\neg p \wedge (q \wedge r)) \wedge (p \vee r)]] \right] && \text{Ley de Morgan} \\
 & \left[[\neg(\neg q) \wedge \neg p] \vee [(\neg p \wedge (q \wedge r)) \wedge (p \vee r)] \right] && \text{Ley de Morgan y Doble negación} \\
 & \left[[q \wedge \neg p] \vee [(\neg p \wedge (q \wedge r)) \wedge (p \vee r)] \right] && \text{Doble negación} \\
 & \left[[q \wedge \neg p] \vee [(\neg p \wedge q) \wedge r \wedge (p \vee r)] \right] && \text{Asociativa} \\
 & \left[[q \wedge \neg p] \vee [(q \wedge \neg p) \wedge r] \right] && \text{Absorción y Conmutativa} \\
 & [(q \wedge \neg p) \wedge r] && \text{Idempotencia}
 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
 1.e \quad & [(p \vee q) \wedge \neg(\neg p \wedge q)] \vee [\neg[q \wedge (r \vee q)] \wedge (p \vee \neg q)] && \text{Ley de Morgan y Ley de Absorción} \\
 & [(p \vee q) \wedge [\neg(\neg p) \vee \neg q]] \vee [\neg q \wedge (p \vee \neg q)] && \text{Doble Negación} \\
 & [(p \vee q) \wedge [p \vee \neg q]] \vee (\neg q) && \text{Absorción} \\
 & [p \vee (q \wedge \neg q)] \vee \neg q && \text{Complemento} \\
 & [p \vee F] \vee \neg q && \text{Identidad} \\
 & p \vee \neg q
 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
 1.f \quad & (\neg p \wedge (\neg q \wedge r)) \vee (q \wedge r \vee (p \wedge r)) \equiv r && \text{Distributiva} \\
 & (\neg p \wedge (\neg q \wedge r)) \vee (r \wedge (p \vee q)) \equiv r && \text{Morgan} \\
 & \neg(p \vee q) \wedge r \vee r \wedge (p \vee q) \equiv r && \text{Distributiva} \\
 & r \vee [\neg(p \vee q) \vee (p \vee q)] \equiv r && \text{Complemento} \\
 & r \wedge T \equiv r && \text{Identidad} \\
 & r \equiv r
 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
 1.g \quad & p \rightarrow (q \vee r) \equiv (p \rightarrow q) \vee (p \rightarrow r) && \text{Distributiva} \\
 & (p \rightarrow q) \vee (p \rightarrow r) \equiv (p \rightarrow q) \vee (p \rightarrow r)
 \end{aligned}$$

TECNICATURA UNIVERSITARIA EN PROGRAMACIÓN

- 1.h
- $$(p \vee q) \rightarrow r \equiv (p \rightarrow r) \wedge (q \rightarrow r) \quad \text{Ley de condicional / Implicacion material}$$
- $$\neg(p \vee q) \vee r \equiv (p \rightarrow r) \wedge (q \rightarrow r) \quad \text{Ley de condicional / Implicacion material}$$
- $$\neg(p \vee q) \vee r \equiv (\neg p \vee r) \wedge (\neg q \vee r) \quad \text{Distributiva}$$
- $$\neg(p \vee q) \vee r \equiv (\neg p \wedge \neg q) \vee r \quad \text{Morgan}$$
- $$(\neg p \wedge \neg q) \vee r \equiv (\neg p \wedge \neg q) \vee r$$
- 1.i
- $$p \rightarrow (q \rightarrow p) \equiv \neg p \vee (q \rightarrow p) \quad \text{Ley de condicional / Implicacion material}$$
- $$\neg p \vee (q \rightarrow p) \equiv \neg p \vee (q \rightarrow p)$$
- 1.j
- $$[(p \vee q) \wedge (p \rightarrow r) \wedge (q \rightarrow r)] \rightarrow r \equiv T \quad \text{Ley de condicional / Implicacion material}$$
- $$\neg[(p \vee q) \wedge ((\neg p \vee r) \wedge (\neg q \vee r))] \vee r \equiv T \quad \text{Distributiva}$$
- $$\neg[(p \vee q) \wedge (r \vee (\neg p \wedge \neg q))] \vee r \equiv T \quad \text{Morgan}$$
- $$\neg[(p \vee q) \wedge r \vee \neg(p \vee q)] \vee r \equiv T \quad \text{Conmutativa}$$
- $$\neg[(p \vee q) \wedge \neg(p \vee q) \vee r] \vee r \equiv T \quad \text{Complemento}$$
- $$\neg[F \vee r] \vee r \equiv T \quad \text{Identidad}$$
- $$\neg r \vee r \equiv T \quad \text{Complemento}$$
- $$\top \equiv T$$

TECNICATURA UNIVERSITARIA EN PROGRAMACIÓN

2- Demuestre las equivalencias siguiente comprobando las equivalencias duales (indique en cada paso las leyes del álgebra proposicional que emplea):

$$\begin{array}{ll} 2.a & \neg((\neg p \wedge q) \vee (\neg p \wedge \neg q)) \vee (p \wedge q) \equiv p \\ 2.b & (p \wedge (p \leftrightarrow q)) \rightarrow q \equiv T \\ 2.c & \neg(p \wedge q) \rightarrow (\neg p \vee (\neg p \vee q)) \equiv (\neg p \vee q) \\ 2.d & (\neg p \rightarrow (\neg p \rightarrow (\neg p \wedge q))) \equiv p \vee q \\ 2.e & p \leftrightarrow q \equiv (p \vee q) \rightarrow (p \wedge q) \\ 2.f & (p \rightarrow r) \wedge (q \rightarrow r) \equiv (p \vee q) \rightarrow r \\ 2.g & \neg p \rightarrow (q \rightarrow r) \equiv q \rightarrow (p \vee r) \end{array}$$

No se vio la teoría de dualidad, queda para la parte 2 del TP 1.

TECNICATURA UNIVERSITARIA EN PROGRAMACIÓN

Ejercicios complementarios y de repaso

4. Construya la tabla de verdad de cada una de las siguientes proposiciones

4.a

$$(p \vee q) \rightarrow (p \wedge q)$$

p	q	$(p \vee q)$	$(p \wedge q)$	$(p \vee q) \rightarrow (p \wedge q)$
V	V	V	V	V
V	F	V	F	F
F	V	V	F	F
F	F	F	F	V

$(p \vee q)$ V es DISJUNCION (O/OR) con que una sea V \Rightarrow es V. Solo es F si ambas son F

$(p \wedge q)$ \wedge es CONJUNCION (Y/AND) solo es V si ambas son V

$(p \vee q) \rightarrow (p \wedge q)$ \rightarrow es IMPLICACION solo es F si: V \rightarrow F

4.b

$$(q \rightarrow \neg p) \leftrightarrow (p \leftrightarrow q)$$

q	p	$\neg p$	$(q \rightarrow \neg p)$	$(p \leftrightarrow q)$	$(q \rightarrow \neg p) \leftrightarrow (p \leftrightarrow q)$
V	V	F	F	V	F
V	F	V	V	F	F
F	V	F	V	F	F
F	F	V	V	V	V

$q \rightarrow \neg p$ \rightarrow es IMPLICACION solo es F si: V \rightarrow F

TECNICATURA UNIVERSITARIA EN PROGRAMACIÓN

$(p \leftrightarrow q) \leftrightarrow$ es DOBLE IMPLICACION solo es V si ambas coinciden en su valor
 $(q \rightarrow \neg p) \leftrightarrow (p \leftrightarrow q) \leftrightarrow$ es DOBLE IMPLICACION solo es V si ambas coinciden en su valor

4.c

$$(\neg p \leftrightarrow \neg q) \leftrightarrow (p \leftrightarrow q)$$

p	q	$\neg p$	$\neg q$	$\neg p \leftrightarrow \neg q$	$p \leftrightarrow q$	$(\neg p \leftrightarrow \neg q) \leftrightarrow (p \leftrightarrow q)$
V	V	F	F	V	V	V
V	F	F	V	F	F	V
F	V	V	F	F	F	V
F	F	V	V	V	V	V

$\neg p \leftrightarrow \neg q \leftrightarrow$ es DOBLE IMPLICACION solo es V si ambas coinciden en su valor
 $p \leftrightarrow q \leftrightarrow$ es DOBLE IMPLICACION solo es V si ambas coinciden en su valor
 $(\neg p \leftrightarrow \neg q) \leftrightarrow (p \leftrightarrow q) \leftrightarrow$ es DOBLE IMPLICACION solo es V si ambas coinciden en su valor

4.d

$$(p \rightarrow q) \rightarrow (q \rightarrow p)$$

p	q	$p \rightarrow q$	$q \rightarrow p$	$(p \rightarrow q) \rightarrow (q \rightarrow p)$
V	V	V	V	V
V	F	F	V	V
F	V	V	F	F
F	F	V	V	V

$p \rightarrow q$
 $q \rightarrow p$

TECNICATURA UNIVERSITARIA EN PROGRAMACIÓN

$$(p \rightarrow q) \rightarrow (q \rightarrow p)$$

Las 3 son \rightarrow : IMPLICACION solo es F si: V \rightarrow F

4.e

$$(p \leftrightarrow q) \leftrightarrow ((p \wedge q) \vee (\neg p \wedge \neg q))$$

p	q	$\neg p$	$\neg q$	$(p \leftrightarrow q)$	$(p \wedge q)$	$(\neg p \wedge \neg q)$	$((p \wedge q) \vee (\neg p \wedge \neg q))$	$(p \leftrightarrow q) \leftrightarrow ((p \wedge q) \vee (\neg p \wedge \neg q))$
V	V	F	F	V	V	F	V	V
V	F	F	V	F	F	F	F	V
F	V	V	F	F	F	F	F	V
F	F	V	V	V	F	V	V	V

$p \leftrightarrow q \leftrightarrow$ es DOBLE IMPLICACION solo es V si ambas coinciden en su valor

$(p \wedge q) \wedge$ es CONJUNCION (Y/AND) solo es V si ambas son V

$\neg p \wedge \neg q \wedge$ es CONJUNCION (Y/AND) solo es V si ambas son V

$((p \wedge q) \vee (\neg p \wedge \neg q)) \vee$ es DISJUNCION (O) con que una sea V \Rightarrow es V. Solo es F si ambas son F

$(p \leftrightarrow q) \leftrightarrow ((p \wedge q) \vee (\neg p \wedge \neg q)) \leftrightarrow$ es DOBLE IMPLICACION solo es V si ambas coinciden en su valor

TECNICATURA UNIVERSITARIA EN PROGRAMACIÓN

4.f

$$f. \neg(p \vee (q \wedge r)) \leftrightarrow ((p \vee q) \wedge (p \rightarrow r))$$

p	q	r	$(q \wedge r)$	$p \vee (q \wedge r)$	$\neg(p \vee (q \wedge r))$	$(p \vee q)$	$(p \rightarrow r)$	$((p \vee q) \wedge (p \rightarrow r))$	$\neg(p \vee (q \wedge r)) \leftrightarrow ((p \vee q) \wedge (p \rightarrow r))$
V	V	V	V	V	F	V	V	V	F
V	V	F	F	V	F	V	F	F	V
V	F	V	V	V	F	V	V	V	F
V	F	F	F	V	F	V	F	F	V
F	V	V	V	V	F	V	V	V	F
F	V	F	F	F	V	V	V	V	V
F	F	V	F	F	V	F	V	F	F
F	F	F	F	F	V	F	V	F	F

$(q \wedge r)$ \wedge es CONJUNCION (Y) Solo es V si ambas son V

$p \vee (q \wedge r)$ \vee es DISYUNCION (O) con que una de las dos sea V entonces ya es V. Solo es F si ambas son F.

$\neg(p \vee (q \wedge r))$ NEGACION

$(p \vee q)$ \vee es DISYUNCION (O) con que una de las dos sea V entonces ya es V. Solo es F si ambas son F.

$(p \rightarrow r)$ IMPLICACION solo es F si: $V \rightarrow F$

$((p \vee q) \wedge (p \rightarrow r))$ \wedge es CONJUNCION (Y/AND) solo es V si ambas son V

TECNICATURA UNIVERSITARIA EN PROGRAMACIÓN

4.g

$$(\neg p \leftrightarrow \neg q) \leftrightarrow (q \leftrightarrow r)$$

p	q	r	$\neg p$	$\neg q$	$(\neg p \leftrightarrow \neg q)$	$(q \leftrightarrow r)$	$(\neg p \leftrightarrow \neg q) \leftrightarrow (q \leftrightarrow r)$
V	V	V	F	F	V	V	V
V	V	F	F	F	V	F	F
V	F	V	F	V	F	F	V
V	F	F	F	V	F	V	F
F	V	V	V	F	F	V	F
F	V	F	V	F	F	F	V
F	F	V	V	V	V	F	F
F	F	F	V	V	V	V	V

$\neg p$ es NEGACION

$\neg q$ es NEGACION

$(\neg p \leftrightarrow \neg q)$ es DOBLE IMPLICACION solo es V si ambas coinciden en su valor

$(q \leftrightarrow r)$ es DOBLE IMPLICACION solo es V si ambas coinciden en su valor

$(\neg p \leftrightarrow \neg q) \leftrightarrow (q \leftrightarrow r)$ es DOBLE IMPLICACION solo es V si ambas coinciden en su valor

TECNICATURA UNIVERSITARIA EN PROGRAMACIÓN

4.h

$$(p \rightarrow (q \rightarrow s)) \wedge (\neg r \vee p) \wedge q$$

p	q	r	s	$\neg r$	$q \rightarrow s$	$p \rightarrow (q \rightarrow s)$	$\neg r \vee p$	$(p \rightarrow (q \rightarrow s)) \wedge (\neg r \vee p)$	$(p \rightarrow (q \rightarrow s)) \wedge (\neg r \vee p) \wedge q$
V	V	V	V	F	V	V	V	V	V
V	V	V	F	F	F	F	V	F	F
V	V	F	V	V	V	V	V	V	V
V	V	F	F	V	F	F	V	F	F
V	F	V	V	F	V	V	V	V	F
V	F	V	F	F	V	V	V	V	F
V	F	F	V	V	V	V	V	V	F
V	F	F	F	V	V	V	V	V	F
F	V	V	V	F	V	V	F	F	F
F	V	V	F	F	F	V	F	F	F
F	V	F	V	V	V	V	V	V	V
F	V	F	F	V	F	V	V	V	V
F	F	V	V	F	V	V	F	F	F
F	F	V	F	F	V	V	F	F	F
F	F	F	V	V	V	V	V	V	F
F	F	F	F	V	V	V	V	V	F

$q \rightarrow s$ IMPLICACION solo es F si: V \rightarrow F

$p \rightarrow (q \rightarrow s)$ IMPLICACION solo es F si: V \rightarrow F

$\neg r \vee p$ V es DISYUNCION (O) con que una sea V \Rightarrow es V. Solo es F si ambas son F

TECNICATURA UNIVERSITARIA EN PROGRAMACIÓN

4.i

$$q \wedge (\neg r \rightarrow p)$$

q	r	p	$\neg r$	$(\neg r \rightarrow p)$	$q \wedge (\neg r \rightarrow p)$
V	V	V	F	V	V
V	V	F	F	V	V
V	F	V	V	V	V
V	F	F	V	F	F
F	V	V	F	V	F
F	V	F	F	V	F
F	F	V	V	V	F
F	F	F	V	F	F

$(\neg r \rightarrow p)$ IMPLICACION solo es F si: V \rightarrow F

$q \wedge (\neg r \rightarrow p)$ \wedge es CONJUNCION (Y/AND) solo es V si ambas son V

$$(p \vee q) \wedge r$$

4.j

p	q	r	$(p \vee q)$	$(p \vee q) \wedge r$
V	V	V	V	V
V	V	F	V	F
V	F	V	V	V
V	F	F	V	F
F	V	V	V	V
F	V	F	V	F
F	F	V	F	F

TECNICATURA UNIVERSITARIA EN PROGRAMACIÓN

F	F	F	F	F
---	---	---	---	---

$(p \vee q)$ V es DISYUNCION (O) con que una sea V \Rightarrow es V. Solo es F si ambas son F

$(p \vee q) \wedge r$ \wedge es CONJUNCION (Y/AND) solo es V si ambas son V

5. Determine cuál de las proposiciones compuestas siguientes son tautologías y cuáles contradicciones (utilizando tabla de verdad):

5.a

$(\neg q \wedge (p \rightarrow q)) \rightarrow \neg p$						
p	q	$\neg p$	$\neg q$	$p \rightarrow q$	$\neg q \wedge (p \rightarrow q)$	$(\neg q \wedge (p \rightarrow q)) \rightarrow \neg p$
V	V	F	F	V	F	V
V	F	F	V	F	F	V
F	V	V	F	V	F	V
F	F	V	V	V	V	V

Es una tautología

TECNICATURA UNIVERSITARIA EN PROGRAMACIÓN

$$((p \rightarrow q) \wedge (q \rightarrow r)) \rightarrow (p \rightarrow r)$$

5.b

p	q	r	$(p \rightarrow q)$	$q \rightarrow r$	$(p \rightarrow r)$	$((p \rightarrow q) \wedge (q \rightarrow r)) \rightarrow (p \rightarrow r)$
V	V	V	V	V	V	V
V	V	F	V	F	F	V
V	F	V	F	V	V	V
V	F	F	F	V	F	V
F	V	V	V	V	V	V
F	V	F	V	F	V	V
F	F	V	V	V	V	V
F	F	F	V	V	V	V

Es tautología

$$\neg(q \rightarrow r) \wedge r \wedge (p \rightarrow q)$$

5.c

p	q	r	$q \rightarrow r$	$\neg(q \rightarrow r)$	$(p \rightarrow q)$	$\neg(q \rightarrow r) \wedge r \wedge (p \rightarrow q)$
V	V	V	V	F	V	F
V	V	F	F	V	V	F
V	F	V	V	F	F	F
V	F	F	V	F	F	F
F	V	V	V	F	V	F
F	V	F	F	V	V	F
F	F	V	V	F	V	F
F	F	F	V	F	V	F

TECNICATURA UNIVERSITARIA EN PROGRAMACIÓN

Es una contradicción

5.d

$$((p \vee q) \wedge (p \rightarrow r) \wedge (q \rightarrow r)) \rightarrow r$$

p	q	r	$p \vee q$	$p \rightarrow r$	$q \rightarrow r$	$(p \vee q) \wedge (p \rightarrow r) \wedge (q \rightarrow r)$	$((p \vee q) \wedge (p \rightarrow r) \wedge (q \rightarrow r)) \rightarrow r$
V	V	V	V	V	V	V	V
V	V	F	V	F	F	F	V
V	F	V	V	V	V	F	V
V	F	F	V	F	V	F	V
F	V	V	V	V	V	V	V
F	V	F	V	V	F	F	V
F	F	V	F	V	V	F	V
F	F	F	F	V	V	F	V

Es tautología

5.e

$p \rightarrow (p \vee q)$ es una tautología

p	q	$p \vee q$	$p \rightarrow (p \vee q)$
V	V	V	V
V	F	V	V
F	V	V	V
F	F	F	V

TECNICATURA UNIVERSITARIA EN PROGRAMACIÓN

5.f

$p \wedge (\neg p \wedge q)$ es una contradicción

p	q	$\neg p$	$\neg p \wedge q$	$p \wedge (\neg p \wedge q)$
V	V	F	F	F
V	F	F	F	F
F	V	V	V	F
F	F	V	F	F

6. Demuestre mediante tabla de verdad, las siguientes leyes del álgebra proposicional

6.a) Negación

$$\neg(\neg p)$$

p	$\neg p$	$\neg(\neg p)$
V	F	V
F	V	F

6.b) Idempotencia

$$p \wedge p \equiv p$$

p	$p \wedge p$	p
---	--------------	---

TECNICATURA UNIVERSITARIA EN PROGRAMACIÓN

V	V		V
F	F		F

\wedge es CONJUNCION (Y/AND)
Solo es VERDADERA si ambas son VERDADERAS

$$p \vee p \equiv p$$

p	$p \vee p$		p
V	V		V
F	F		F

V es DISYUNCION (O) con que una sea VERDADERA, entonces es VERDADERA.
Solo es FALSA si ambas son FALSAS

6.c) Asociativa

$$(p \wedge q) \wedge r \equiv p \wedge (q \wedge r)$$

p	q	r	$p \wedge q$	$(p \wedge q) \wedge r$		$q \wedge r$	$p \wedge (q \wedge r)$
V	V	V	V	V		V	V
V	V	F	V	F		F	F
V	F	V	F	F		F	F
V	F	F	F	F		F	F
F	V	V	F	F		V	F
F	V	F	F	F		F	F
F	F	V	F	F		F	F
F	F	F	F	F		F	F

6.d) Conmutativa

$$p \wedge q \equiv q \wedge p$$

p	q	$p \wedge q$		$q \wedge p$
V	V	V		V

TECNICATURA UNIVERSITARIA EN PROGRAMACIÓN

V	F	F		F
F	V	F		F
F	V	F		F

6.e) Absorción

$$p \vee (p \wedge q) \equiv p$$

p	q	$p \wedge q$	$p \vee (p \wedge q)$
V	V	V	V
V	F	F	V
F	V	F	F
F	F	F	F

$$p \wedge (p \vee q) \equiv p$$

6.f) Distributiva

$$p \vee (q \wedge r) \equiv (p \vee q) \wedge (p \vee r)$$

p	q	r	$q \wedge r$	$p \vee (q \wedge r)$		$p \vee q$	$p \vee r$	$(p \vee q) \wedge (p \vee r)$
V	V	V	V	V		V	V	V
V	V	F	F	V		V	V	V
V	F	V	F	V		V	V	V
V	F	F	F	V		V	V	V
F	V	V	V	V		V	V	V
F	V	F	F	F		V	F	F
F	F	V	F	F		F	V	F
F	F	F	F	F		F	F	F