Estructuras Discretas

Tarea 7

Fecha de entrega: lunes 30 de octubre de 2023

Profesor: Nestaly Marín Nevárez Ayudantes de teoría: Eduardo Pereyra Zamudio Ricardo López Villafán Ayudantes de laboratorio: Edgar Mendoza León David Valencia Rodríguez

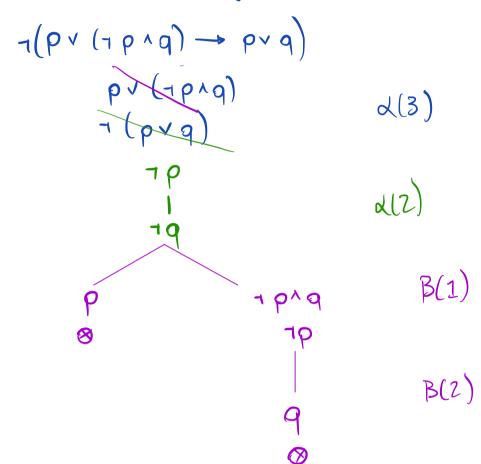
Resuelva de manera limpia y ordenada los siguientes ejercicios. Indique claramente el número de pregunta que se esta resolviendo.

- 1. Usando tableaux, demuestre que las siguientes fórmulas son tautologías. 2 puntos
 - $a) p \lor (\neg p \land q) \rightarrow p \lor q$
 - b) $(p \rightarrow q) \land (r \rightarrow s) \land (\neg q \lor \neg s) \rightarrow \neg p \lor \neg r$
- 2. Usando tableaux, determine si los siguientes conjuntos son o no satisfaci- *4 puntos* bles. En caso de ser satisfacible, exponga un modelo para el conjunto.
 - a) $\{q \lor r \lor s, \neg(q \lor \neg r), \neg(r \lor s), \neg(s \lor q)\}$
 - b) $\{(p \land r) \lor (\neg r \rightarrow q), (q \leftrightarrow r) \rightarrow (\neg q \rightarrow r), \neg p \land q \land \neg r\}$
- 3. Usando tableaux, decida si los siguientes argumentos son o no correctos. *4 puntos* En caso de no ser correcto, dé un contraejemplo para el argumento.
 - a) $p \rightarrow q, p \lor r, \neg(r \land s) / \therefore (p \rightarrow q) \rightarrow (q \lor \neg s)$
 - b) $p \lor q, \neg (p \land r), \neg q / \therefore r \rightarrow s$

1. Usando tableaux, demuestre que las siguientes fórmulas son tautologías.

$$a) \ p \lor (\neg p \land q) \to p \lor q$$

-Construimos tableau de la negación



(omo ¬(pv(¬p¬q) → pvq) es una contradicción, pv(¬p¬q) → pvq es una tautología,

b)
$$(p \rightarrow q) \land (r \rightarrow s) \land (\neg q \lor \neg s) \rightarrow \neg p \lor \neg r$$

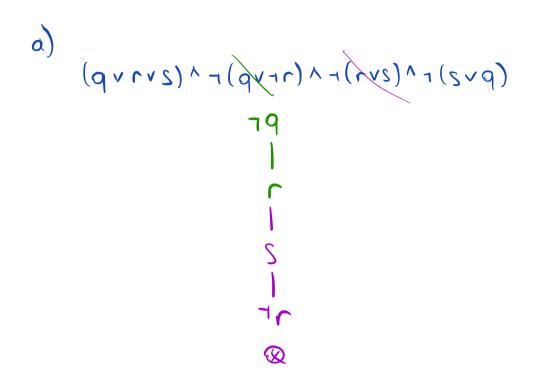
$$\frac{1}{(p \rightarrow q)^{\lambda}(r \rightarrow z) \wedge (r q \vee r z) \rightarrow r q \vee r r)}$$

$$\frac{(p \rightarrow q)^{\lambda}(r \rightarrow z) \wedge (r q \vee r z)}{r (r p \vee r r)}$$

$$\frac{1}{r}$$

-La fórmula es una tautología.

- 2. Usando tableaux, determine si los siguientes conjuntos son o no satisfacibles. En caso de ser satisfacible, exponga un modelo para el conjunto.
 - a) $\{q \lor r \lor s, \neg(q \lor \neg r), \neg(r \lor s), \neg(s \lor q)\}$
 - b) $\{(p \land r) \lor (\neg r \rightarrow q), (q \leftrightarrow r) \rightarrow (\neg q \rightarrow r), \neg p \land q \land \neg r\}$



:. Formula no satisfacible

- 2. Usando tableaux, determine si los siguientes conjuntos son o no satisfacibles. En caso de ser satisfacible, exponga un modelo para el conjunto.
 - a) $\{q \lor r \lor s, \neg(q \lor \neg r), \neg(r \lor s), \neg(s \lor q)\}$
 - b) $\{(p \land r) \lor (\neg r \rightarrow q), (q \leftrightarrow r) \rightarrow (\neg q \rightarrow r), \neg p \land q \land \neg r\}$

:. Formula no satisfacible

b)
$$\{(p \wedge r) \vee (\neg r \rightarrow q), (q \leftrightarrow r) \rightarrow (\neg q \rightarrow r), \neg p \wedge q \wedge \neg r\}$$

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

$$\neg p \wedge q \wedge \neg r$$

$$\neg p \wedge q \wedge \neg r$$

$$\neg q$$

$$\neg r$$

$$\neg q$$

$$\neg r$$

$$\neg q$$

$$\neg r$$

$$\neg q$$

$$\neg r$$

$$\neg q \rightarrow r$$

- Formula satisfacible, modelo: I(p)=I(r)=0, I(q)=1

- 3. Usando tableaux, decida si los siguientes argumentos son o no correctos. En caso de no ser correcto, dé un contraejemplo para el argumento.
 - a) $p \rightarrow q, p \lor r, \neg(r \land s) / \therefore (p \rightarrow q) \rightarrow (q \lor \neg s)$
 - b) $p \vee q$, $\neg (p \wedge r)$, $\neg q / \therefore r \rightarrow s$

Construir tableau de la negación de la fórmula asociada al argumento.

- 3. Usando tableaux, decida si los siguientes argumentos son o no correctos. En caso de no ser correcto, dé un contraejemplo para el argumento.
 - a) $p \to q$, $p \vee r$, $\neg (r \wedge s) / \therefore (p \to q) \to (q \vee \neg s)$
 - b) $p \vee q$, $\neg (p \wedge r)$, $\neg q / :: r \rightarrow s$

Construir tableau de la negación de la fórmula asociada al argumento.

$$7 \left(p \rightarrow q \land (p \lor r) \land 1 (r \land s) \rightarrow (p \rightarrow q) \rightarrow (q \lor 1s) \right)$$

$$p \rightarrow q \land (p \lor r) \land 1 (r \land s)$$

$$1 \left((p \rightarrow q) \rightarrow (q \lor 1s) \right)$$

$$p \rightarrow q$$

$$1 \left(q \lor 1s \right)$$

:. Argumento rorrecto.

 $b) \ p \vee q, \ \neg (p \wedge r), \ \neg q \ / \therefore r \rightarrow s$

