LOGICA DE PROPOSICIONES

¿FORMA CLAUSULADA?

Toda sentencia lógica de proposiciones podemos expresarla a su equivalente.

Veamos algunas definiciones:

Def. 1 una cláusula es una sentencia de la siguiente forma:

$$p_1 \vee p_2 \vee p_3 \vee ... \vee p_n$$

mas claro, una cláusula es una disyunción (las proposiciones tienen que estar solas con o sin la negación) Ejemplo:

- 1. ¬p v p
- 2. pvqvr
- 3. $p v \neg q v r v \neg s$

Def. 2 la sentencia estará al fin en forma clausulada si tiene la forma:

$$(p_{11} \ v \ p_{12} \ v \ p_{13} \ v \dots) \ \Lambda \ (p_{21} \ v \ p_{22} \ v \ p_{23} \ v \dots)$$

En fin, una sentencia de forma clausulada es una conjunción de cláusulas.

Demostración:

Paso 1: Elimina las condicionales y bicondicionales utilizando las equivalencias de estas.

¿Recuerdas esto?
$$p \to q \equiv \neg p \ v \ q$$

$$p \leftrightarrow q \equiv (p \to q) \ \Lambda \ (q \to p) \equiv (\neg p \ v \ q) \ \Lambda \ (\neg q \ v \ p)$$
 son estas las equivalencias que tienes que utilizar.

Paso 2: Introduce las negaciones de modo que no ya no se pueda aplicar la ley de Morgan

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

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

$$\neg \neg p \leftrightarrow p$$
Así solo quedaran las conectivas "\lambda", "\v"

Paso 3: Distribuye "\Lambda" sobre "\v" con equivalencias

$$((p_1 \land p_2) \lor p_3) \leftrightarrow ((p_1 \lor p_3) \land (p_2 \lor p_3))$$

Inf-144 Paralelo B NCC

Ejemplo 1:

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

Paso 1: Vamos a eliminar las condicionales con las equivalencias de estas.

Empecemos por la de mayor complejidad que es el bicondicional:

$$[\neg \ (p \rightarrow q) \rightarrow (q \ v \ r)] \ \Lambda \ [(q \ v \ r) \rightarrow \neg \ (p \rightarrow q)]$$

Ahora si podemos concentrarnos en la implicación:

$$[\neg \{\neg (\neg p \lor q)\} \lor (q \lor r)] \land [\neg (q \lor r) \lor \neg (\neg p \lor q)]$$

Paso 2: Introducimos la negación:

$$[\; (\neg p \; v \; q) \; v \; (q \; v \; r)] \; \Lambda \; [(\neg q \; \Lambda \; \neg r) \; v \; (p \; \Lambda \; \neg q)]$$

Paso 3: Escribimos de forma "\lambda" "v"

$$(\neg p \ v \ q \ v \ q \ v \ r) \land \neg q \land (\neg r \ v \ p)$$

Es de la forma Def 2

$$(p_{11} \ v \ p_{12} \ v \ p_{13} \ v \ ...) \ \Lambda \ (p_{21} \ v \ p_{22} \ v \ p_{23} \ v \ ...)$$

Inf-144 Paralelo B NCC