## UNIVERSIDAD NACIONAL AUTÓNOMA DE MÉXICO Facultad de Ciencias

Autor: Adrián Aguilera Moreno



Lógica Computacional

## Semanal 4

Para cada uno de los ejercicios, justifica ampliamente tu respuesta.

1. Obten la Forma Normal Negativa de las siguientes fórmulas:

·) 
$$\varphi = ((p \to r) \land (q \to r)) \to ((p \land q) \to r).$$
  
·)  $\varphi = (p \land (q \to r)) \to s.$ 

Solución: Analicemos dos posibles casos:

1. Solucionemos  $\varphi = ((p \to r) \land (q \to r)) \to ((p \land q) \to r)$ , veamos que

de lo anterior se sigue que

$$((p \to r) \land (q \to r)) \to ((p \land q) \to r) \equiv (\neg p \lor r) \land (\neg q \lor r) \to \neg p \lor \neg q \lor r$$

empleando nuevamente eliminación  $[\varphi \to \psi \equiv \neg \varphi \lor \psi]$  tenemos que

$$\begin{array}{ll} (\neg p \vee r) \wedge (\neg q \vee r) \rightarrow \neg p \vee \neg q \vee r & \equiv_1 & \neg ((\neg p \vee r) \wedge (\neg q \vee r)) \vee \neg p \vee \neg q \vee r \\ & \equiv_2 & \neg (\neg p \vee r) \vee \neg (\neg q \vee r) \vee \neg p \vee \neg q \vee r \\ & \equiv_3 & (\neg \neg p \wedge \neg r) \vee (\neg \neg q \wedge \neg r) \vee \neg p \vee \neg q \vee r \\ & \equiv_4 & (p \wedge \neg r) \vee (q \wedge \neg r) \vee \neg p \vee \neg q \vee r \\ & \equiv_5 & (\neg r \wedge (p \vee q)) \vee \neg p \vee \neg q \vee r \end{array}$$

1<sup>ra</sup> línea por eliminación de la implicación.

 $2^{\mathrm{da}}$  y  $3^{\mathrm{ra}}$  línea por De Morgan.

4<sup>ta</sup> línea por doble negación.

5<sup>ta</sup> línea por distributividad.

$$\varphi \equiv (\neg r \land (p \lor q)) \lor \neg p \lor \neg q \lor r$$

2. Llevemos a  $\phi = (p \land (q \rightarrow r)) \rightarrow s$  a FNN, veamos que

$$\begin{array}{ll} \phi & \equiv & \neg (p \wedge (q \to r)) \vee s \\ & \equiv & (\neg p \vee \neg (q \to r)) \vee s \\ & \equiv & (\neg p \vee (q \wedge \neg r)) \vee s \end{array} \qquad \begin{array}{ll} \text{Por eliminación: } \varphi \to \psi \equiv \neg \varphi \vee \psi. \\ \text{Distributividad de la negación.} \\ \text{Negación de la implicación.} \end{array}$$

$$\therefore \ \phi \equiv (\neg p \lor (q \land \neg r)) \lor s$$

2. Obten la Forma Normal Conjuntiva de las siguientes fórmulas:

·) 
$$\varphi = ((p \to r) \to q) \land (r \to q)$$
.  
·)  $\phi = \neg p \land q \to p \land (r \to q)$ .

Solución: Ahora, analicemos dos posibles casos:

1. Pasando a la FNC la fórmula  $\varphi = ((p \to r) \to q) \land (r \to q)$ , tenemos

$$\begin{array}{ll} \varphi & \equiv & (\neg (q \to r) \lor q) \land (\neg r \lor q) & \text{Por eliminación: } \varphi \to \psi \equiv \neg \varphi \lor \psi. \\ & \equiv & ((q \land \neg r) \lor q) \land (\neg r \lor q) & \text{Negación de implicación.} \\ & \equiv & (q \lor q) \land (q \lor \neg r) \land (\neg r \lor q) & \text{Distributividad.} \\ & \equiv & q \land (q \lor \neg r) & \text{Idenpotencia.} \\ & \equiv & q & \text{Absorción.} \end{array}$$

$$\varphi \equiv q$$

Obs. En clase con la profesora se discutió acerca de FNC y FND, en ambos casos, se concluyó que se aceptan  $\bot$ ,  $\top$ , y algún  $x \in VarProp$  como casos triviales de estas formas normales. En adelante se omite esta observación.

2. Pasando a FNC por medio de equivalencias lógicas a la función  $\phi = \neg p \land q \rightarrow p \land (r \rightarrow q)$ , tenemos que

$$\begin{array}{lll} \phi & \equiv & \neg(\neg p \wedge q) \vee (p \wedge (\neg r \vee q)) & \text{Eliminación de la implicación.} \\ & \equiv & (p \vee \neg q) \vee (p \wedge \neg r) \vee (p \wedge q) & \text{Leyes de De Morgan y distributividad.} \\ & \equiv & p \vee (p \wedge \neg r) \vee \neg q \vee (p \wedge q) & \text{Conmutatividad de } \vee \, . \\ & \equiv & ((p \vee p) \wedge (p \vee \neg r)) \vee ((\neg q \vee q) \wedge (p \vee \neg q)) & \text{Distributividad.} \\ & \equiv & (p \wedge (p \vee \neg r)) \vee (\top \wedge (p \vee \neg q)) & \text{Idempotencia y 3}^{\text{ro}} \text{ excluido.} \\ & \equiv & p \vee (p \vee \neg q) & \text{Neutro conjuntivo y absorción.} \\ & \equiv & p & \text{Absorción.} \end{array}$$

$$\therefore \phi \equiv p$$

3. Obten la Forma Normal Disyuntiva de las siguientes fórmulas:

·) 
$$\neg(w \to \neg p) \lor \neg((\neg s \leftrightarrow w) \lor (p \land s)).$$

$$\cdot) \neg ((q \lor \neg (p \to r)) \to (p \land (q \to r))).$$

Solución: Para este ejercicio analicemos los incisos por separado, esto es

1. Encontrado la FND de la fórmula  $\neg(w \to \neg p) \lor \neg((\neg s \leftrightarrow w) \lor (p \land s))$ , tenemos que si

$$\varphi \equiv \neg(w \to \neg p) \lor \neg((\neg s \leftrightarrow w) \lor (p \land s))$$

luego

$$\varphi \equiv_{1} (w \wedge p) \vee \neg((\neg s \leftrightarrow w) \vee (p \wedge s))$$

$$\equiv_{2} (w \wedge p) \vee (\neg(\neg s \leftrightarrow w) \wedge \neg(p \wedge s))$$

$$\equiv_{3} (w \wedge p) \vee ((s \leftrightarrow w) \wedge (\neg p \vee \neg s))$$

$$\equiv_{4} (w \wedge p) \vee (((s \wedge w) \vee (\neg s \wedge \neg w)) \wedge (\neg p \vee \neg s))$$

$$\equiv_{5} (w \wedge p) \vee ((\neg p \vee \neg s) \wedge (s \wedge w)) \vee ((\neg p \vee \neg s) \wedge (\neg s \wedge \neg w))$$

$$\equiv_{6} (w \wedge p) \vee (\neg p \wedge (s \wedge w)) \vee (\neg s \wedge (s \wedge w))$$

$$\vee (\neg p \wedge (\neg s \wedge \neg w)) \vee (\neg s \wedge (\neg s \wedge \neg w))$$

$$\equiv_{7} (w \wedge p) \vee (\neg p \wedge s \wedge w) \vee ((\neg s \wedge s) \wedge w))$$

$$\vee (\neg p \wedge \neg s \wedge \neg w) \vee (\neg s \wedge \neg s \wedge \neg w)$$

$$\equiv_{8} (w \wedge p) \vee (\neg p \wedge s \wedge w) \vee (\bot \wedge w)$$

$$\vee (\neg p \wedge \neg s \wedge \neg w) \vee ((\neg s \wedge \neg s) \wedge \neg w)$$

$$\equiv_{9} (w \wedge p) \vee (\neg p \wedge s \wedge w) \vee (\bot s \wedge \neg w)$$

$$\equiv_{10} (w \wedge p) \vee (\neg p \wedge s \wedge w) \vee (\neg p \wedge \neg s \wedge \neg w) \vee (\neg s \wedge \neg w)$$

$$\equiv_{11} (w \wedge p) \vee (\neg p \wedge s \wedge w) \vee (\neg s \wedge \neg w)$$

- 1. Negación de la implicación.
- 2. Leyes de De Morgan.
- 3. Negación de bicondicional y leyes de De Morgan.
- 4. Eliminación de la bicondicional.
- 5. Distribución.
- 6. Distribución.
- 7. Asociación.
- 8. Contradicción y asociación.
- 9. Dominancia.
- 10. Neutro e idempotencia.
- 11. Absorción

$$\therefore \neg(w \to \neg p) \lor \neg((\neg s \leftrightarrow w) \lor (p \land s)) \equiv (w \land p) \lor (\neg p \land s \land w) \lor (\neg s \land \neg w)$$

2. Encontrando la FND de  $\neg((q \lor \neg(p \to r)) \to (p \land (q \to r)))$ , tenemos que si

$$\phi \equiv \neg((q \vee \neg(p \to r)) \to (p \wedge (q \to r)))$$

entonces:

$$\begin{array}{ll} \phi & \equiv_1 & (q \vee \neg (p \to r)) \wedge \neg (p \wedge (q \to r)) \\ & \equiv_2 & (q \vee (p \wedge \neg r)) \wedge (\neg p \vee \neg (q \to r)) \\ & \equiv_3 & (q \vee (p \wedge \neg r)) \wedge (\neg p \vee (q \wedge \neg r)) \\ & \equiv_4 & (q \wedge (\neg p \vee (q \wedge \neg r))) \vee ((p \wedge \neg r) \wedge (\neg p \vee (q \wedge \neg r))) \\ & \equiv_5 & (q \wedge \neg p) \vee (q \wedge \neg r) \vee (p \wedge \neg r \wedge \neg p) \vee (p \wedge \neg r \wedge q \wedge \neg r) \\ & \equiv_6 & (q \wedge \neg p) \vee (q \wedge \neg r) \vee (\bot \wedge \neg r) \vee (p \wedge \neg r \wedge q) \\ & \equiv_7 & (q \wedge \neg p) \vee (q \wedge \neg r) \vee \bot \vee (p \wedge \neg r \wedge q) \\ & \equiv_8 & (q \wedge \neg p) \vee (q \wedge \neg r) \vee (p \wedge \neg r \wedge q) \\ & \equiv_9 & (q \wedge \neg p) \vee (q \wedge \neg r) \end{array}$$

- 1. Negación de la implicación.
- 2. Negación de la implicación y leyes de De Morgan.
- 3. Negación de la implicación.
- 4. Distributividad.
- 5. Distributividad e idempotencia.
- 6. Conmutatividad, idempotencia y contradicción.
- 7. Dominancia.
- 8. Neutro.
- 9. Absorción.

$$\phi \equiv (q \land \neg p) \lor (q \land \neg r)$$