

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.

- Utilizando resolución binaria, **verifica** si los siguientes argumentos son verdaderos o falsos:
 -) $\{p \rightarrow q, \neg(q \wedge \neg r), r \rightarrow s\} \models p \rightarrow s$.
 -) Si estudias Seguridad Informática y eres una persona antisocial, entonces eres un Hacker. Estudias Seguridad Informática pero no te gustan los videojuegos. Así que no eres una persona antisocial.
 -) $\{p \rightarrow q, r \vee s, \neg s \rightarrow \neg t, \neg q \vee s, \neg p \wedge r \rightarrow u, w \vee r\} \models u \wedge w$.

Solución: Abordemos el ejercicio por partes:

- Veamos que

- | | | |
|-----|--|--------------------------|
| 1. | $p \rightarrow q \equiv \neg p \vee q$ | |
| 2. | $\neg(q \wedge \neg r) \equiv \neg q \vee r$ | |
| 3. | $r \rightarrow s \equiv \neg r \vee s$ | |
| 4. | $\neg(p \rightarrow s) \equiv p \wedge \neg s$ | Se niega el consecuente. |
| 5. | p | por 4. |
| 6. | $\neg s$ | por 4. |
| 7. | q | Res(1, 5). |
| 8. | r | Res(2, 7). |
| 9. | s | Res(3, 8). |
| 10. | \square | Res(6, 9). |

Como concluimos que se llega a una contradicción, entonces podemos asegurar que el conjunto no genera como conclusión a $\neg(p \rightarrow s)$, esto implica que si genere a $p \rightarrow s$ como conclusión.

\therefore El argumento es correcto.

- Definamos

p : estudias Seguridad Informática.
 q : eres una persona antisocial.
 r : eres hacker.
 s : te gustan los videojuegos.

ahora, nuestro conjunto de proposiciones lógicas se resume en

$$\{p \wedge q \rightarrow r, p \wedge \neg s\} \models \neg q$$

realizando resolución binaria tenemos que

- | | | |
|----|--|--------------------------|
| 1. | $p \wedge q \rightarrow r \equiv \neg(p \wedge q) \vee r \equiv \neg p \vee \neg q \vee r$ | |
| 2. | $p \wedge \neg s$ | |
| 3. | $\neg \neg q \equiv q$ | Se niega el consecuente. |
| 4. | p | por 2. |
| 5. | $\neg s$ | por 2. |
| 6. | $\neg q \vee r$ | Res(1, 4). |
| 7. | r | Res(3, 6). |

3. Veamos que

1.	$p \rightarrow q \equiv \neg p \vee q$	
2.	$r \vee s$	
3.	$\neg s \rightarrow \neg t \equiv s \vee \neg t$	
4.	$\neg q \vee s$	
5.	$\neg s$	
6.	$\neg p \wedge r \rightarrow u \equiv \neg(\neg p \wedge r) \vee u \equiv p \vee \neg r \vee u$	
7.	$w \vee t$	
8.	$\neg(u \wedge w) \equiv \neg u \vee \neg w$	Se niega el consecuente.
9.	r	Res(2, 5).
10.	$\neg t$	Res(3, 5).
11.	$\neg q$	Res(4, 5).
12.	$\neg p$	Res(1, 11).
13.	$p \vee u$	Res(6, 9).
14.	$\neg r \vee u$	Res(6, 12).
15.	w	Res(7, 10).
14.	$\neg u$	Res(8, 15).
15.	u	Res(9, 14).
16.	\square	Res(14, 15).

como concluimos que

$$\{p \rightarrow q, r \vee s, \neg s \rightarrow \neg t, \neg q \vee s, \neg s, \neg p \wedge r \rightarrow u, w \vee r\} \cup \{\neg(u \wedge w)\}$$

es una contradicción, entonces se sigue que

\therefore El argumento es correcto.

\square