

Sesión 4: Deducción Natural en Lógica de Proposiciones

1. Averiguar, mediante deducción natural, si el siguiente razonamiento es correcto:

Es necesario que me puedan multar para que guarde los límites de velocidad

Si guardo los límites de velocidad, entonces no me pueden multar y mantengo los puntos.

Por tanto, no guardo los límites de velocidad

- 2. Demuestra por Deducción Natural:
 - a. $\{p \rightarrow (q \rightarrow r), p \rightarrow q, p\} \vdash r$
 - b. $\{p \rightarrow \neg q, ((\neg q \lor r) \rightarrow \neg s), p \land t\} \vdash \neg s$
 - c. $\{p \rightarrow q, p \rightarrow r\} \vdash (p \rightarrow q \land r)$
 - $d. \quad \{p \to q\} \vdash (p \land r \to q \land r)$
 - e. $\{p \rightarrow (q \leftrightarrow r)\} \vdash p \land q \rightarrow r$
 - $f. \quad \{p \lor q \to r\} \vdash (p \to r) \land (q \to r)$
 - $g. \{p \lor r \rightarrow q, \neg q\} \vdash \neg p$
 - h. $\{s \lor \neg r \to q, p \to \neg q\} \vdash \neg (\neg r \land p)$
 - i. $\{p \rightarrow q, \neg p \rightarrow \neg r\} \vdash r \rightarrow q$
 - $j. \quad \{p \land q \to r\} \vdash \neg r \to (p \to \neg q)$
 - $k. \{p \rightarrow q, r \rightarrow s, p \lor r\} \vdash q \lor s$
 - $I. \quad \{p \land (q \lor r)\} \vdash (p \land q) \lor (p \land r)$
 - $m. \{(p \lor s) \rightarrow (q \land r), \neg r \rightarrow q\} \vdash (p \lor \neg q) \rightarrow r$
 - n. $\{p, (q \lor p) \land (p \rightarrow r), q \lor s\} \vdash r \lor s$
 - o. $\{q \lor \neg r \leftrightarrow p, q \rightarrow \neg r, \neg r \rightarrow s\} \vdash p \land \neg r \rightarrow s$
 - $p. \quad \{p \to q \land r\} \vdash p \land q \leftrightarrow p \land r$
 - q. $\{p \vee \neg r, \neg r \rightarrow s, \neg p\} \vdash s$
 - $r. \{p \land \neg q, q \lor r\} \vdash r$
 - s. $\{p \land q \land r, p \land r \rightarrow \neg s, s \lor t\} \vdash t$
- 3. Completa el siguiente esquema de deducción natural

1.	p∨(q∧r)	Premisa
2.		Supuesto
3.		
4.	(p∨r)	∨-I 2
5.	(p∨q)∧(p∨r)	
6.		_

6.		
7.		Supuesto
8.	q	
9.	r	
10.		
11.	p∨r	
12.		
12		

13.

14.
$$(p \lor q) \land (p \lor r)$$



4. Completa la demostración por Deducción Natural del siguiente razonamiento:

$$\{p \vee q \to s \wedge r, \neg s \leftrightarrow \neg r\} \vdash q \vee r \to s$$

1. $p \lor q \rightarrow s \land r$	Premisa
2. ¬s ↔ ¬r	Premisa
3.	Supuesto
4.	
5.	
6.	
7.	
8.	
9.	Supuesto
10. $\neg s \rightarrow \neg r$	↔ E 2
11.	Supuesto
12.	
13.	
14.	
15.	→I 9-14
16. s	
17.	→I 3-16

Prácticas de Laboratorio: Computabilidad



Ejercicios de Exámenes

2012-2013

a.
$$\{p \lor q \rightarrow s, r \rightarrow p \land s\} \vdash q \lor r \rightarrow s$$

b.
$$\{r \rightarrow p, \neg s \rightarrow \neg (p \land q)\} \vdash q \rightarrow (r \rightarrow s)$$

c.
$$\{p \rightarrow q \lor r, q \rightarrow s, \neg s \rightarrow \neg r\} \vdash p \rightarrow s$$

d.
$$\{p \rightarrow s, \neg r \rightarrow \neg q, r \rightarrow \neg s\} \vdash q \rightarrow \neg p$$

e.
$$\{q \land p \rightarrow t \land r, r \rightarrow p \land s, r \land s\} \vdash q \rightarrow p \land t$$

2013-2014

f.
$$\{\neg q \rightarrow s \land r, s \rightarrow \neg q, s \lor p, p \rightarrow \neg s\} \vdash r \lor q$$

g.
$$\{\neg r \rightarrow p \land \neg s, t \lor s, t \rightarrow q \lor r, \neg q \rightarrow \neg r\} \vdash q \lor r$$

h.
$$\{t \rightarrow p \lor s, p \rightarrow s, s \rightarrow \neg r, r\} \vdash \neg t$$

i.
$$\{p \rightarrow q \lor s, q \rightarrow t \land r, \neg r \rightarrow \neg p\} \vdash p \rightarrow r$$

2014-2015

j.
$$\{p \lor q \rightarrow s \land r, r \lor q \rightarrow s\} \vdash p \lor r \rightarrow s$$

$$k. \quad \{p \rightarrow s \lor q, p \rightarrow r \land t, t \lor q \rightarrow \neg (s \lor q)\} \vdash \sim p$$

2015-2016

1.
$$\neg q \rightarrow \neg p \vdash p \lor q \rightarrow q \lor r$$

$$m. \{p \rightarrow q \lor r, q \rightarrow s, r \rightarrow s \land t, \neg s\} \vdash \neg p$$

n.
$$\{p \rightarrow (q \rightarrow r), \sim r\} \vdash (p \rightarrow \neg q) \land (q \rightarrow \neg p)$$

o.
$$\{p \rightarrow r, \neg s \lor t \rightarrow \neg q\} \vdash q \land p \rightarrow s \land r$$

2016-2017

$$p. \{p \lor q \rightarrow s \land t, \neg q \rightarrow p, s \rightarrow \neg r\} \vdash r \rightarrow q$$

q.
$$\{(p \rightarrow r) \lor (q \rightarrow s), r \rightarrow s, p \land q\} \vdash s$$

r.
$$\{q \rightarrow s, \neg p \lor q, \neg t \rightarrow p\} \vdash s \lor t$$

s.
$$\{q \rightarrow \neg t, \neg p \lor q, \neg s, \neg t \lor \neg p \rightarrow s\} \vdash r$$

2017-2018

t.
$$\{p \lor r \to q \land t, \neg s \to \neg q\} \vdash r \land t \to s$$

u.
$$\{\neg r \rightarrow \neg q\} \vdash p \rightarrow (q \rightarrow r \lor s)$$

2018-2019

v.
$$\{p \to q, q \to r, \neg r\} \vdash \neg (p \lor q)$$

w.
$$\{p \lor q, \neg r \to \neg p\} \vdash (q \to r) \to r$$

$$x. \qquad \{p \land q \to s, \neg r \to \neg s\} \vDash p \to (q \to r)$$

y.
$$\{p \to (q \lor r), q \to s, \neg s \to \neg r\} \vdash p \to s$$

2019-2020

z.
$$\{p \rightarrow q \land s, \neg q \rightarrow \neg r, p \lor \neg q\} \vdash \neg r \lor s$$

2020-2021

aa.
$$\{q \rightarrow r, \neg r \leftrightarrow \neg s\} \vdash q \lor s \rightarrow r$$