Lógica informática (2015–16)

Tema 2: Deducción natural proposicional

José A. Alonso Jiménez Andrés Cordón Franco María J. Hidalgo Doblado

Grupo de Lógica Computacional Departamento de Ciencias de la Computación e I.A. Universidad de Sevilla

Tema 2: Deducción natural proposicional

- 1. Reglas de deducción natural
- 2. Reglas derivadas
- 3. Resumen de reglas de deducción natural

Tema 2: Deducción natural proposicional

Reglas de deducción natural
 Reglas de la conjunción
 Reglas de la doble negación
 Regla de eliminación del condicional
 Regla derivada de modus tollens (MT)
 Regla de introducción del condicional
 Reglas de la disyunción
 Regla de copia

Reglas de la negación Reglas del bicondicional

2. Reglas derivadas

3. Resumen de reglas de deducción natural

Reglas de la conjunción

- ► Regla de introducción de la conjunción: $\frac{F G}{F \wedge G} \wedge i$
- ► Reglas de eliminación de la conjunción: $\frac{F \wedge G}{F} \wedge e_1 = \frac{F \wedge G}{G} \wedge e_1$
- ▶ Ejemplo: $p \land q, r \vdash q \land r$:
 - 1 $p \land q$ premisa 2 r premisa 3 q $\land e_2$ 1 4 $q \land r$ $\land i$ 2,3
- Adecuación de las reglas de la conjunción:
 - $ightharpoonup \land i : \{F,G\} \models F \land G$
 - $ightharpoonup \land e_1 : F \land G \models F$
 - $ightharpoonup \land e_2 : F \land G \models G$

Reglas de la doble negación

- ► Regla de eliminación de la doble negación:
- ► Regla de introducción de la doble negación:
- ► Ejemplo: $p, \neg \neg (q \land r) \vdash \neg \neg p \land r$:

 1 p premisa

2
$$\neg\neg(q \land r)$$
 premisa

$$3 \neg \neg p \neg i 1$$

5
$$r$$
 $\wedge e_2 4$ 6 $\neg \neg p \wedge r$ $\wedge i 3, 5$

- Adecuación de las reglas de la doble negación:
 - ¬¬e: {¬¬F} ⊨ F¬¬i: {F} ⊨ ¬¬F

Regla de eliminación del condicional

Regla de eliminación del condicional

- ► Regla de eliminación del condicional:
- ► Ejemplo: $\neg p \land q, \neg p \land q \rightarrow r \lor \neg p \vdash r \lor \neg p$:
- $\begin{array}{ccc}
 1 & \neg p \land q & \text{premisa}
 \end{array}$
 - 2 $\neg p \land q \rightarrow r \lor \neg p$ premisa
- 3 $r \lor \neg p$ \rightarrow e 1, 2 • Ejemplo: $p, p \rightarrow q, p \rightarrow (q \rightarrow r) \vdash r$:
 - 1 p premisa
 - 2 $p \rightarrow q$ premisa
 - 3 $p \rightarrow (q \rightarrow r)$ premisa
 - 4 $q \rightarrow e 1, 2$
 - 5 $q \rightarrow r$ \rightarrow e 1,3
 - 5 r \rightarrow e 4, 5

Regla derivada de modus tollens (MT)

► Regla derivada de modus tollens:

$$\frac{F \to G \quad \neg G}{\neg F} MT$$

▶ Ejemplo: $p \rightarrow (q \rightarrow r), p, \neg r \vdash \neg q$:

1
$$p o (q o r)$$
 premisa

$$3 \neg r$$
 premisa

premisa

$$4 \qquad q \rightarrow r \qquad \qquad \rightarrow \text{e } 1,2$$

5
$$\neg q$$
 MT 3, 4
 • Ejemplo: $\neg p \rightarrow q, \neg q \vdash p$:

$$1 \quad
eg p o q \quad ext{premisa}$$

2
$$\neg q$$
 premisa 3 $\neg \neg p$ MT 1, 2

Regla de introducción del condicional

Regla de introducción del condicional:



▶ Ejemplo: $p \rightarrow q \vdash \neg q \rightarrow \neg p$:

▶ Adecuación de la regla de introducción del condicional: Si $F \models G$, entonces $\models F \rightarrow G$.

Regla de introducción del condicional

▶ Ejemplo: $\neg q \rightarrow \neg p \vdash p \rightarrow \neg \neg q$:

1
$$\neg q \rightarrow \neg p$$
 premisa

$$\begin{array}{cccc}
2 & p & \text{supuesto} \\
3 & \neg \neg p & \neg \neg i 2 \\
4 & \neg \neg q & \text{MT } 1, 3
\end{array}$$

5
$$p \rightarrow \neg \neg q \rightarrow i \ 2-4$$

▶ Ejemplo (de teorema): $\vdash p \rightarrow p$:

1	р	supuesto
2	p o p	ightarrowi 1 $-$ 1

Regla de introducción del condicional

▶ Ejemplo: $\vdash (q \rightarrow r) \rightarrow ((\neg q \rightarrow \neg p) \rightarrow (p \rightarrow r))$:

1	q ightarrow r	supuesto
2	eg q o eg p	supuesto
3	р	supuesto
4	$\neg \neg p$	¬¬i 3
5	$\neg \neg q$	MT 2,4
6	q	¬¬e 5
7	r	→e 1,6
8	p ightarrow r	→i 3 – 7
9	$(\neg q ightarrow \neg p) ightarrow (p ightarrow r)$	→i 2 – 8

 $(q \rightarrow r) \rightarrow ((\neg q \rightarrow \neg p) \rightarrow (p \rightarrow r)) \rightarrow i \ 1 - 9$

Reglas de la disyunción

- ► Reglas de introducción de la disyunción:
- ► Regla de eliminación de la disyunción:
- ▶ Ejemplo: $p \lor q \vdash q \lor p$:
 - 1 $p \lor q$ premisa

$$4$$
 q supuesto 5 $q \lor p$ $\lor i_1$ 4

6 $q \lor p \lor e 1, 2 - 3, 4 - 5$

Reglas de la disyunción

Reglas de la disyunción

▶ Ejemplo: $q \rightarrow r \vdash p \lor q \rightarrow p \lor r$:

1	$q \rightarrow r$	premisa
2	$p \lor q$	supuesto
3	р	supuesto
4	$p \lor r$	√i₁ 3
5	q	supuesto
6	r	→e 1,5
7	$p \lor r$	∨i ₂ 6
8	$p \lor r$	\lor e 2, 3 $-$ 4, 5 $-$ 7
9	$p \lor q \to p \lor r$	→i 2 – 8

└Regla de copia

Regla de copia

▶ Ejemplo (usando la regla hyp): $\vdash p \rightarrow (q \rightarrow p)$:

1	p	supuesto
2	q	supuesto
3	p	hyp 1
4	q o p	→i 2 – 3
5	p o (q o p)	ightarrowi 1 $-$ 4

Reglas de la negación

- Extensiones de la lógica para usar falso:
 - ► Extensión de la sintaxis: ⊥ es una fórmula proposicional.
 - Extensión de la semántica: $I(\bot) = 0$ en cualquier interpretación I.
- Reglas de la negación:
- Adecuación de las reglas de la negación:
 - ▶ ⊥ |= F
 - $\{F, \neg F\} \models \bot$

Reglas de la negación

▶ Ejemplo: $\neg p \lor q \vdash p \rightarrow q$:

1	$\neg p \lor q$	premisa
2	р	supuesto
3	$\neg p$	supuesto
4	\perp	¬e 2,3
5	q	⊥e 4
6	q	supuesto
7	q	\lor e $1, 3-5, 6-6$
8	p o q	→i 2 – 7

Reglas de la negación

- ► Regla de introducción de la negación:
- ▶ Adecuación: Si $F \models \bot$, entonces $\models \neg F$.
- ▶ Ejemplo: $p \rightarrow q, p \rightarrow \neg q \vdash \neg p$:
 - $egin{array}{lll} 1 & p
 ightarrow q & {
 m premisa} \ & & p
 ightarrow
 otag & {
 m premisa} \ & & {
 m prem$
 - 3 n supueste

3	p	supuesto
4	q	ightarrowe 1,3
5	$\neg q$	$\rightarrow \! e \; 2, 3$
6	丄	¬e 4,5
7	¬n	¬i 3 – 6



Reglas del bicondicional

- Regla de introducción del bicondicional:
- ▶ Ejemplo: $p \land q \leftrightarrow q \land p$:

10

$$\frac{G \to G \quad G \to F}{F \leftrightarrow G} \leftrightarrow 0$$

Reglas del bicondicional

- $\qquad \qquad \textbf{Eliminación del bicondicional:} \ \frac{F \leftrightarrow G}{F \to G} \leftrightarrow \textbf{e}_1 \quad \frac{F \leftrightarrow G}{G \to F} \leftrightarrow \textbf{e}_2$
- ▶ Ejemplo: $p \leftrightarrow q, p \lor q \vdash p \land q$:

1
$$p \leftrightarrow q$$
 premisa
2 $p \lor q$ premisa

Tema 2: Deducción natural proposicional

- 1. Reglas de deducción natura
- Reglas derivadas
 Regla del modus tollens
 Regla de introducción de doble negación
 Regla de reducción al absurdo
 Ley del tercio excluido
- 3. Resumen de reglas de deducción natural

Reglas de modus tollens

► Regla derivada de modus tollens (MT):

$$\frac{F \to G \quad \neg G}{\neg F} MT$$

Derivación:

$$\begin{array}{cccc} 1 & F \rightarrow G & \text{premisa} \\ 2 & \neg G & \text{premisa} \\ \hline 3 & F & \text{supuesto} \\ 4 & G & \rightarrow \text{e } 1, 3 \\ \hline 5 & \bot & \neg \text{e } 2, 4 \\ \hline 6 & \neg F & \neg \text{i } 2 - 4 \\ \hline \end{array}$$

Regla de introducción de doble negación

Regla de introducción de doble negación

► Regla de introducción de la doble negación:

▶ Derivación:

1
$$F$$
 premisa

2 $\neg F$ supuesto
3 \bot $\neg e 1, 2$
4 $\neg \neg F$ $\neg i 2 - 3$

Regla de reducción al absurdo

Regla de reducción al absurdo (RAA)

► Regla de reducción al absurdo:



Derivación:

1	$\neg F \to \bot$	premisa
2	$\neg F$	supuesto
3	上	→e 1,2
4	$\neg \neg F$	¬i 2 − 3
5	F	¬e ¬4

Ley del tercio excluido (LEM)

► Ley del tercio excluido (LEM):

$$\frac{\overline{F} \vee \neg F}{F \vee \neg F} LEM$$
• Derivación:

1	$\neg (F \lor \neg F)$	supuesto
2	F	supuesto
3	$F \vee \neg F$	∨i₁ 2
4		¬e 1,3
5	$\neg F$	¬i 2 − 4
6	$F \vee \neg F$	√i ₂ 5
7		¬e 1,6
8	F\/¬F	RΔΔ 1 _ 7

Reglas derivadas: ley del tercio excluido (LEM)

▶ Ejemplo: $p \rightarrow q \vdash \neg p \lor q$:

$$1 p o q$$
 premisa

2
$$p \lor \neg p$$
 LEM

$$\begin{array}{ccc} 3 & p & \text{supuesto} \\ 4 & q & \rightarrow \text{e } 1,3 \end{array}$$

$$5 \quad \neg p \lor q \quad \lor i_2 \ 4$$

6
$$\neg p$$
 supuesto

7
$$\neg p \lor q \lor i_1 6$$

8
$$\neg p \lor q \lor e 2, 3-5, 6-7$$

Tema 2: Deducción natural proposicional

- 1. Reglas de deducción natura
- Reglas derivadas
- 3. Resumen de reglas de deducción natural

Resumen de reglas de deducción natural

	Introducción	Eliminación
^	$\frac{F G}{F \wedge G} \wedge i$	$\frac{F \wedge G}{F} \wedge e_1 \qquad \frac{F \wedge G}{G} \wedge e_2$
V	$\frac{F}{F \vee G} \vee i_1 \frac{G}{F \vee G} \vee i_2$	$F \lor G \qquad \begin{matrix} F \\ \vdots \\ H \end{matrix} \qquad \begin{matrix} G \\ \vdots \\ H \end{matrix}$
\rightarrow	$ \frac{F}{\vdots \atop G} \to i $	$\frac{H}{\frac{F F \to G}{G} \to e}$

Resumen de reglas de deducción natural

	Introducción	Eliminación
	<i>F</i> : ⊥ ¬i ¬F	$ \frac{F \neg F}{\bot} \neg e $ $ \frac{\bot}{F} \bot e $ $ \frac{\neg F}{F} \neg \neg e $
\leftrightarrow	$\frac{F \to G G \to F}{F \leftrightarrow G} \leftrightarrow i$	$\frac{F \leftrightarrow G}{F \rightarrow G} \leftrightarrow e_1 \qquad \frac{F \leftrightarrow G}{G \rightarrow F} \leftrightarrow e_2$

Adecuación y completitud del cálculo de deducción natural.

Bibliografía

- 1. C. Badesa, I. Jané y R. Jansana *Elementos de lógica formal.* (Ariel, 2000).
 - Cap. 16: Cálculo deductivo.
- R. Bornat *Using ItL Jape with X* (Department of Computer Science, QMW, 1998).
- J.A. Díez *Iniciación a la Lógica*, (Ariel, 2002).
 Cap. 4: Cálculo deductivo. Deducibilidad.
- M. Huth y M. Ryan Logic in computer science: modelling and reasoning about systems. (Cambridge University Press, 2000)
 Cap. 1: Propositional logic.
- E. Paniagua, J.L. Sánchez y F. Martín Lógica computacional (Thomson, 2003)
 - Cap. 3.6: El método de la deducción natural.