

Ragionamento Automatico

Esercitazione 2

La deduzione naturale

- ◇ La deduzione naturale in logica proposizionale
- ◇ La deduzione naturale in logica del primo ordine

1. DN in Logica Proporzionale

Esercizio 1.1

Dimostriamo che: $p, \neg\neg(q \wedge r) \vdash_{DN} \neg\neg p \wedge r$.

1. p *Premessa* $()$
2. $\neg\neg(q \wedge r)$ *Premessa* $()$
3. $\neg\neg p$ $(\neg\neg i)$ da 1 $()$
4. $q \wedge r$ $(\neg\neg e)$ da 2 $()$
5. r $(\wedge e)$ da 4 $()$
6. $\neg\neg p \wedge r$ $(\wedge i)$ da 3 e 5 $()$

Esercizio 1.2

Dimostriamo che: $(p \wedge q) \wedge r, s \wedge t \vdash_{DN} q \wedge s$.

1. $(p \wedge q) \wedge r$ *Premessa*
2. $s \wedge t$ *Premessa*
3. $p \wedge q$ *($\wedge e$) da 1*
4. q *($\wedge e$) da 3*
5. s *($\wedge e$) da 2*
6. $q \wedge s$ *($\wedge i$) da 4 e 5*

Esercizio 1.3

Dimostriamo che: $p \rightarrow (q \rightarrow r), p, \neg r \vdash_{DN} \neg q$.

1. $p \rightarrow (q \rightarrow r)$ *Premessa*
2. p *Premessa*
3. $\neg r$ *Premessa*
4. $q \rightarrow r$ *($\rightarrow e$) da 1 e 2*
5. $\neg q$ *MT da 3 e 4*

Esercizio 1.4

Dimostriamo che: $\neg q \rightarrow \neg p \vdash_{DN} p \rightarrow \neg\neg q$.

1. $\neg q \rightarrow \neg p$ *Premessa* ()
2. p *Assunzione* (2)
3. $\neg\neg p$ *($\neg\neg i$) da 2* (2)
4. $\neg\neg q$ *MT da 1 e 3* (2)
5. $p \rightarrow \neg\neg q$ *($\rightarrow i$) da 2 e 4 scarto 2* ()

Esercizio 1.5

Dimostriamo che: $(A \wedge B) \rightarrow C \vdash_{DN} A \rightarrow B \rightarrow C$.

- | | | | |
|----|---------------------------------|-------------------------------------|-----------|
| 1. | A | <i>Assunzione</i> | (1) |
| 2. | B | <i>Assunzione</i> | (2) |
| 3. | $(A \wedge B) \rightarrow C$ | <i>Premessa</i> | (3) |
| 4. | $A \wedge B$ | $(\wedge i)$ da 1 e 2 | (1, 2) |
| 5. | C | $(\rightarrow e)$ da 3 e 4 | (1, 2, 3) |
| 6. | $B \rightarrow C$ | $(\rightarrow i)$ da 2 e 5 scarto 2 | (1, 3) |
| 7. | $A \rightarrow B \rightarrow C$ | $(\rightarrow i)$ da 1 e 6 scarto 1 | (3) |

Esercizio 1.6

Dimostriamo che: $\vdash_{DN} (q \rightarrow r) \rightarrow ((\neg q \rightarrow \neg p) \rightarrow (p \rightarrow r))$.

1.	$q \rightarrow r$	<i>Assunzione</i>	(1)
2.	$\neg q \rightarrow \neg p$	<i>Assunzione</i>	(2)
3.	p	<i>Assunzione</i>	(3)
4.	$\neg\neg p$	<i>($\neg\neg i$) da 3</i>	(3)
5.	$\neg\neg q$	<i>MT da 2 e 4</i>	(2, 3)
6.	q	<i>($\neg\neg e$) da 5</i>	(2, 3)
7.	r	<i>($\rightarrow e$) da 1 e 6</i>	(1, 2, 3)
8.	$p \rightarrow r$	<i>($\rightarrow i$) da 3 e 7 sc. 3</i>	(1, 2)
9.	$(\neg q \rightarrow \neg p) \rightarrow (p \rightarrow r)$	<i>($\rightarrow i$) da 2 e 8 sc. 2</i>	(1)
10.	$(q \rightarrow r) \rightarrow ((\neg q \rightarrow \neg p) \rightarrow (p \rightarrow r))$	<i>($\rightarrow i$) da 1 e 9 sc. 1</i>	()

Esercizio 1.6 — Continua

Si osservi la struttura della derivazione: una parte è strettamente determinata dalla struttura della formula (passi 1–2 e 7–8–9–10), mentre un'altra (passi 3–4–5–6) è più creativa. Consideriamo la derivazione guidata dalla struttura: vogliamo dimostrare un'implicazione quindi dobbiamo usare una regola di ($\rightarrow i$). Perciò assumiamo la premessa (riga 1) e cerchiamo di derivare la conseguenza (riga 9). Ma la conseguenza è a sua volta un'implicazione e così procediamo analogamente: assumiamo la premessa (riga 2) e cerchiamo una derivazione per la conseguenza (riga 8). Un analogo ragionamento ci porta a dover derivare r . Da qui inizia la parte creativa. I passi 3–4–5–6 ci portano alla derivazione di r tramite l'uso della regola ($\neg\neg e$) e del modus tollens.

Esercizio 1.7

Dimostriamo che: $p \wedge q \rightarrow r \vdash_{DN} p \rightarrow (q \rightarrow r)$.

- | | | | |
|----|-----------------------------------|-------------------------------------|-----------|
| 1. | $p \wedge q \rightarrow r$ | <i>Premessa</i> | (1) |
| 2. | p | <i>Assunzione</i> | (2) |
| 3. | q | <i>Assunzione</i> | (3) |
| 4. | $p \wedge q$ | $(\wedge i)$ da 2 e 3 | (2, 3) |
| 5. | r | $(\rightarrow e)$ da 1 e 4 | (1, 2, 3) |
| 6. | $q \rightarrow r$ | $(\rightarrow i)$ da 3 e 5 scarto 3 | (1, 2) |
| 7. | $p \rightarrow (q \rightarrow r)$ | $(\rightarrow i)$ da 2 e 6 scarto 2 | (1) |

Esercizio 1.8

Dimostriamo che: $p \rightarrow (q \rightarrow r) \vdash_{DN} p \wedge q \rightarrow r$.

1. $p \rightarrow (q \rightarrow r)$ *Premessa* (1)
2. $p \wedge q$ *Assunzione* (2)
3. p *($\wedge e$) da 2* (2)
4. q *($\wedge e$) da 2* (2)
5. $q \rightarrow r$ *($\rightarrow e$) da 1 e 3* (1, 2)
6. r *($\rightarrow e$) da 4 e 5* (1, 2)
7. $p \wedge q \rightarrow r$ *($\rightarrow i$) da 2 e 6 scarto 2* (1)

Esercizio 1.9

Dimostriamo che: $p \rightarrow q \vdash_{DN} p \wedge r \rightarrow q \wedge r$.

- | | | | |
|----|-------------------------------------|---|--------|
| 1. | $p \rightarrow q$ | <i>Premessa</i> | (1) |
| 2. | $p \wedge r$ | <i>Assunzione</i> | (2) |
| 3. | p | <i>($\wedge e$) da 2</i> | (2) |
| 4. | r | <i>($\wedge e$) da 2</i> | (2) |
| 5. | q | <i>($\rightarrow e$) da 1 e 3</i> | (1, 2) |
| 6. | $q \wedge r$ | <i>($\wedge i$) da 4 e 5</i> | (1, 2) |
| 7. | $p \wedge r \rightarrow q \wedge r$ | <i>($\rightarrow i$) da 2 e 6 scarto 2</i> | (1) |

Esercizio 1.10

Dimostriamo che: $q \rightarrow r \vdash_{DN} p \vee q \rightarrow p \vee r$.

1.	$q \rightarrow r$	<i>Premessa</i>	(1)
2.	$p \vee q$	<i>Assunzione</i>	(2)
3.	p	<i>Assunzione</i>	(3)
4.	$p \vee r$	<i>($\vee i$) da 3</i>	(3)
5.	q	<i>Assunzione</i>	(5)
6.	r	<i>($\rightarrow e$) da 1 e 5</i>	(1, 5)
7.	$p \vee r$	<i>($\vee i$) da 6</i>	(1, 5)
8.	$p \vee r$	<i>($\vee e$) da 2, 3, 4, 5 e 7 scarto 3 e 5</i>	(1, 2)
9.	$p \vee q \rightarrow p \vee r$	<i>($\rightarrow i$) da 2 e 8 scarto 2</i>	(1)

Esercizio 1.11

Dimostriamo che: $(p \vee q) \vee r \vdash_{DN} p \vee (q \vee r)$.

1. $(p \vee q) \vee r$ *Premessa* (1)
2. $p \vee q$ *Assunzione* (2)
3. p *Assunzione* (3)
4. $p \vee (q \vee r)$ *($\vee i$) da 3* (3)
5. q *Assunzione* (5)
6. $q \vee r$ *($\vee i$) da 5* (5)
7. $p \vee (q \vee r)$ *($\vee i$) da 6* (5)
8. $p \vee (q \vee r)$ *($\vee e$) da 2, 3, 4, 5 e 7 scarto 3 e 5* (2)
9. r *Assunzione* (9)
10. $q \vee r$ *($\vee i$) da 9* (9)
11. $p \vee (q \vee r)$ *($\vee i$) da 10* (9)
12. $p \vee (q \vee r)$ *($\vee e$) da 1, 2, 8, 9 e 11 scarto 2 e 9* (1)

Esercizio 1.12

Dimostriamo che: $p \rightarrow q, p \rightarrow \neg q \vdash_{DN} \neg p$.

1. $p \rightarrow q$ *Premessa* (1)
2. $p \rightarrow \neg q$ *Premessa* (2)
3. p *Assunzione* (3)
4. q $(\rightarrow e)$ da 1 e 3 (1, 3)
5. $\neg q$ $(\rightarrow e)$ da 2 e 3 (2, 3)
6. \perp $(\neg e)$ da 4 e 5 (1, 2, 3)
7. $\neg p$ $(\neg i)$ da 3 e 6 scarto 3 (1, 2)

Esercizio 1.13

Dimostriamo che: $p \rightarrow (q \rightarrow r), p, \neg r \vdash_{DN} \neg q$.

- | | | | |
|----|-----------------------------------|------------------------------|--------------|
| 1. | $p \rightarrow (q \rightarrow r)$ | <i>Premessa</i> | (1) |
| 2. | p | <i>Premessa</i> | (2) |
| 3. | $\neg r$ | <i>Premessa</i> | (3) |
| 4. | q | <i>Assunzione</i> | (4) |
| 5. | $q \rightarrow r$ | $(\rightarrow e)$ da 1 e 2 | (1, 2) |
| 6. | r | $(\rightarrow e)$ da 4 e 5 | (1, 2, 4) |
| 7. | \perp | $(\neg e)$ da 3 e 6 | (1, 2, 3, 4) |
| 8. | $\neg q$ | $(\neg i)$ da 4 e 7 scarto 4 | (1, 2, 3) |

Esercizio 1.14

Dimostriamo che: $p \wedge \neg q \rightarrow r, \neg r, p \vdash_{DN} q$.

- | | | | |
|----|---------------------------------|--|--------------|
| 1. | $p \wedge \neg q \rightarrow r$ | <i>Premessa</i> | (1) |
| 2. | $\neg r$ | <i>Premessa</i> | (2) |
| 3. | p | <i>Premessa</i> | (3) |
| 4. | $\neg q$ | <i>Assunzione</i> | (4) |
| 5. | $p \wedge \neg q$ | <i>($\wedge i$) da 3 e 4</i> | (3, 4) |
| 6. | r | <i>($\rightarrow e$) da 1 e 5</i> | (1, 3, 4) |
| 7. | \perp | <i>($\neg e$) da 2 e 6</i> | (1, 2, 3, 4) |
| 8. | $\neg\neg q$ | <i>($\neg i$) da 4 e 7 scarto 4</i> | (1, 2, 3) |
| 9. | q | <i>($\neg\neg e$) da 8</i> | (1, 2, 3) |

2. DN in Logica del Primo Ordine

Esercizio 2.1

Dimostriamo, usando la deduzione naturale che:

$$\vdash_{DN} \forall x(P(x) \rightarrow Q) \rightarrow (\exists xP(x) \rightarrow Q)$$

- | | | | |
|----|---|---|-----|
| 1. | $\forall x(P(x) \rightarrow Q)$ | <i>Assunzione</i> | (1) |
| 2. | $P(x) \rightarrow Q$ | <i>($\forall e$) da 1</i> | (1) |
| 3. | $\exists x(P(x) \rightarrow Q)$ | <i>($\exists i$) da 2</i> | (1) |
| 4. | $\forall x(P(x) \rightarrow Q) \rightarrow \exists x(P(x) \rightarrow Q)$ | <i>($\rightarrow i$) da 1 e 3 scarto 1</i> | () |

Esercizio 2.2

Dimostriamo, usando la deduzione naturale che:

$$\vdash_{DN} \neg\exists xP(x) \rightarrow \forall x\neg P(x)$$

- | | | | |
|----|--|--|--------|
| 1. | $P(x_0)$ | <i>Assunzione</i> | (1) |
| 2. | $\exists xP(x)$ | <i>($\exists i$) da 1</i> | (1) |
| 3. | $\neg\exists xP(x)$ | <i>Assunzione</i> | (3) |
| 4. | \perp | <i>($\neg e$) da 2 e 3</i> | (1, 3) |
| 5. | $\neg P(x_0)$ | <i>($\neg i$) da 1 e 4 con scarto di 1</i> | (3) |
| 6. | $\forall x\neg P(x)$ | <i>($\forall i$) da 5</i> | (3) |
| 7. | $\neg\exists xP(x) \rightarrow \forall x\neg P(x)$ | <i>($\rightarrow i$) da 3 e 6 con scarto di 3</i> | () |

Esercizio 2.3

Dimostriamo, usando la deduzione naturale che:

$$\vdash_{DN} \neg\forall xP(x) \rightarrow \exists x\neg P(x)$$

- | | | | |
|----|--|------------------------------|--------|
| 1. | $P(x_0)$ | <i>Assunzione</i> | (1) |
| 2. | $\neg\forall xP(x)$ | <i>Assunzione</i> | (2) |
| 3. | $\forall xP(x)$ | $(\forall i)$ da 1 | (1) |
| 4. | \perp | $(\neg e)$ da 2 e 3 | (1, 2) |
| 5. | $\neg P(x_0)$ | $(\neg i)$ da 1 e 4 scarto 1 | (2) |
| 6. | $\exists x\neg P(x)$ | $(\exists i)$ da 5 | (2) |
| 7. | $\neg\forall xP(x) \rightarrow \exists x\neg P(x)$ | $(\rightarrow i)$ da 2 e 6 | () |

Esercizio 2.4

Dimostriamo che: $\forall x(P(x) \rightarrow Q(x)), \forall xP(x) \vdash_{DN} \forall xQ(x)$.

1. $\forall x(P(x) \rightarrow Q(x))$ *Premessa* (1)
2. $\forall xP(x)$ *Premessa* (2)
3. $(P(x_0) \rightarrow Q(x_0))$ $(\forall e)$ da 1 (1)
4. $P(x_0)$ $(\forall e)$ da 2 (2)
5. $Q(x_0)$ $(\rightarrow e)$ da 3 e 4 (1, 2)
6. $\forall xQ(x)$ $(\forall i)$ da 5 (1, 2)

Esercizio 2.5

Dimostriamo che: $\forall x(P(x) \rightarrow \neg Q(x)), P(t) \vdash_{DN} \neg Q(t)$.

1. $P(t)$ *Premessa* (1)
2. $\forall x(P(x) \rightarrow \neg Q(x))$ *Premessa* (2)
3. $P(t) \rightarrow \neg Q(t)$ *($\forall e$) da 2* (2)
4. $\neg Q(t)$ *($\rightarrow e$) da 3 e 1* (1, 2)

Esercizio 2.6

Dimostriamo che: $\forall x(P(x) \rightarrow Q(x)), \exists xP(x) \vdash_{DN} \exists xQ(x)$.

1. $\forall x(P(x) \rightarrow Q(x))$ *Premessa* (1)
2. $\exists xP(x)$ *Premessa* (2)
3. $P(x_0)$ *Assunzione* (3)
4. $P(x_0) \rightarrow Q(x_0)$ *($\forall e$) da 1* (1)
5. $Q(x_0)$ *($\rightarrow e$) da 4 e 3* (3, 1)
6. $\exists xQ(x)$ *($\exists i$) da 5* (3, 1)
7. $\exists xQ(x)$ *($\exists e$) da 2, 3 e 6 scarto 3* (1, 2)

Esercizio 2.6 — Un procedimento sbagliato

Dimostriamo che: $\forall x(P(x) \rightarrow Q(x)), \exists xP(x) \vdash_{DN} \exists xQ(x)$.

1. $\forall x(P(x) \rightarrow Q(x))$ *Premessa* (1)
2. $\exists xP(x)$ *Premessa* (2)
3. $P(x_0)$ *Assunzione* (3)
4. $P(x_0) \rightarrow Q(x_0)$ $(\forall e)$ da 1 (1)
5. $Q(x_0)$ $(\rightarrow e)$ da 4 e 3 (3, 1)

6. $Q(x_0)$ $(\exists e)$ da 2, 3 e 5 scarto 3 (1, 2)

7. $\exists xQ(x)$ $(\exists i)$ da 6 (1, 2)

Il passaggio che porta allo step 6 viola la condizione di applicazione della regola $(\exists e)$!!

Esercizio 2.7

Dimostriamo che: $\forall x(Q(x) \rightarrow R(x)), \exists x(P(x) \wedge Q(x)) \vdash_{DN} \exists x(P(x) \wedge R(x))$.

1. $\forall x(Q(x) \rightarrow R(x))$ *Premessa* (1)
2. $\exists x(P(x) \wedge Q(x))$ *Premessa* (2)
3. $P(x_0) \wedge Q(x_0)$ *Assunzione* (3)
4. $Q(x_0) \rightarrow R(x_0)$ ($\forall e$) da 1 (1)
5. $Q(x_0)$ ($\wedge e$) da 3 (3)
6. $R(x_0)$ ($\rightarrow e$) da 4 e 5 (1, 3)
7. $P(x_0)$ ($\wedge e$) da 3 (3)
8. $P(x_0) \wedge R(x_0)$ ($\wedge i$) da 7 e 6 (1, 3)
9. $\exists x(P(x) \wedge R(x))$ ($\exists i$) da 8 (1, 3)
10. $\exists x(P(x) \wedge R(x))$ ($\exists e$) da 2, 3 e 9 *scarto3* (1, 2)

Esercizio 2.8

Dimostriamo che: $\exists xP(x), \forall x\forall y(P(x) \rightarrow Q(y)) \vdash_{DN} \forall yQ(y)$.

- | | | | |
|----|---|--|--------|
| 1. | $\exists xP(x)$ | <i>Premessa</i> | (1) |
| 2. | $\forall x\forall y(P(x) \rightarrow Q(y))$ | <i>Premessa</i> | (2) |
| 3. | $P(x_0)$ | <i>Assunzione</i> | (3) |
| 4. | $\forall y(P(x_0) \rightarrow Q(y))$ | $(\forall e)$ da 2 | (2) |
| 5. | $P(x_0) \rightarrow Q(y_0)$ | $(\forall e)$ da 4 | (2) |
| 6. | $Q(y_0)$ | $(\rightarrow e)$ da 3 e 5 | (2, 3) |
| 7. | $Q(y_0)$ | $(\exists e)$ da 1, 3 e 6, <i>scarto</i> 3 | (1, 2) |
| 8. | $\forall yQ(y)$ | $(\forall i)$ da 7 | (1, 2) |

Esercizio 2.9

Dimostriamo che: $\neg\forall xP(x) \vdash_{DN} \exists x\neg P(x)$.

1. $\neg\forall xP(x)$ *Premessa* (1)
2. $\neg\exists x\neg P(x)$ *Assunzione* (2)
3. $\neg P(x_0)$ *Assunzione* (3)
4. $\exists x\neg P(x)$ $(\exists i)$ da 3 (3)
5. \perp $(\neg e)$ da 2 e 4 (2, 3)
6. $P(x_0)$ (RA) da 3 e 5, scarto 3 (2)
7. $\forall xP(x)$ $(\forall i)$ da 6 (2)
8. \perp $(\neg e)$ da 1 e 7 (1, 2)
9. $\exists x\neg P(x)$ (RA) da 2 e 8, scarto 2 (1)

Esercizio 2.10

Dimostriamo che: $\exists x \neg \varphi \vdash_{DN} \neg \forall x \varphi$.

- | | | | |
|----|--------------------------|-------------------------------------|--------|
| 1. | $\exists x \neg \varphi$ | <i>Premessa</i> | (1) |
| 2. | $\forall x \varphi$ | <i>Assunzione</i> | (2) |
| 3. | $\neg \varphi[x_0/x]$ | <i>Assunzione</i> | (3) |
| 4. | $\varphi[x_0/x]$ | $(\forall e)$ da 2 | (2) |
| 5. | \perp | $(\neg e)$ da 3 e 4 | (2, 3) |
| 6. | \perp | $(\exists e)$ da 1, 3 e 5, scarto 3 | (1, 2) |
| 7. | $\neg \forall x \varphi$ | $(\neg i)$ da 2 e 6, scarto 2 | (1) |

Esercizio 2.11

Dimostriamo: $(\forall x \varphi) \wedge \psi \vdash_{DN} \forall x(\varphi \wedge \psi)$. x non libera in ψ

1. $(\forall x \varphi) \wedge \psi$ *Premessa* (1)
2. $\forall x \varphi$ *($\wedge e$) da 1* (1)
3. ψ *($\wedge e$) da 1* (1)
4. $\varphi[x_0/x]$ *($\forall e$) da 2* (1)
5. $\varphi[x_0/x] \wedge \psi$ *($\wedge i$) da 3 e 4* (1)
6. $(\varphi \wedge \psi)[x_0/x]$ *riscrittura di 5* (1)
7. $\forall x(\varphi \wedge \psi)$ *($\forall i$) da 6* (1)

Esercizio 2.12

Dimostriamo: $\forall x(\varphi \wedge \psi) \vdash_{DN} \forall x \varphi \wedge \psi$. x non libera in ψ

1. $\forall x(\varphi \wedge \psi)$ *Premessa* (1)
2. $(\varphi \wedge \psi)[x_0/x]$ $(\forall e)$ da 1 (1)
3. $\varphi[x_0/x] \wedge \psi$ *risrittura di 2* (1)
4. ψ $(\wedge e)$ da 3 (1)
5. $\varphi[x_0/x]$ $(\wedge e)$ da 3 (1)
6. $\forall x \varphi$ $(\forall i)$ da 5 (1)
7. $(\forall x \varphi) \wedge \psi$ $(\wedge i)$ da 4 e 6 (1)