

Απαγωγή σε άτοπο

$$\begin{array}{l} \textit{proof-by-contradiction} \quad [\neg \phi \quad \dots \quad F] \\ \hline \phi \end{array}$$

Ορθότητα του κανόνα proof - by - contradiction

Για οποιοδήποτε τύπο ϕ για τον οποίο αληθεύει μια συνεπαγωγή

$$\Sigma, \neg \phi \models F \quad \text{όπου } \Sigma \text{ κάποιο σύνολο τύπων:}$$

$$\text{θα αληθεύει και η συνεπαγωγή} \quad \Sigma \models \phi$$

$$\begin{array}{l} \textit{not not - elimination} \quad \neg \neg \phi \\ \hline \phi \end{array}$$

Ορθότητα του κανόνα not not – elimination

Για οποιοδήποτε τύπο ϕ για τον οποίο αληθεύει μια συνεπαγωγή

$$\Sigma \models \neg \neg \phi \quad \text{όπου } \Sigma \text{ κάποιο σύνολο τύπων:}$$

$$\text{θα αληθεύει και η συνεπαγωγή} \quad \Sigma \models \phi$$

law-of-excluded-middle

$$\begin{array}{l} \hline \phi \vee (\neg \phi) \end{array}$$

Ορθότητα του κανόνα law-of-excluded-middle

Για οποιοδήποτε τύπο ϕ , όπου Σ κάποιο σύνολο τύπων:

$$\text{θα αληθεύει η συνεπαγωγή} \quad \Sigma \models \phi \vee (\neg \phi)$$

Απαγωγικοί κανόνες για το \vee

or - introduction

$$\begin{array}{ccc} \phi & & \psi \\ \hline \phi \vee \psi & & \phi \vee \psi \end{array}$$

Ορθότητα των κανόνων or - introduction

Για οποιουσδήποτε τύπους ϕ, ψ , αληθεύουν οι συνεπαγωγές

$$\phi \models \phi \vee \psi \quad \psi \models \phi \vee \psi$$

or - elimination

$$\begin{array}{ccc} \phi \vee \psi & [\phi \dots \chi] & [\psi \dots \chi] \\ \hline & \chi & \end{array}$$

Ορθότητα του κανόνα or - elimination

Για οποιουσδήποτε τύπους ϕ, ψ, χ για τους οποίους αληθεύουν οι συνεπαγωγές

$$\Sigma \models \phi \vee \psi \quad \Sigma, \phi \models \chi \quad \Sigma, \psi \models \chi$$

όπου Σ κάποιο σύνολο τύπων: θα αληθεύει και η συνεπαγωγή $\Sigma \models \chi$

Ορθότητα των φυσικών αποδείξεων (natural deductions)

Αν υπάρχει μία τυπική απόδειξη του sequent $\phi_1, \phi_2 \dots, \phi_n \vdash \psi$:

θα αληθεύει η συνεπαγωγή $\phi_1, \phi_2 \dots, \phi_n \models \psi$.

Η απόδειξη είναι στις σημειώσεις 'Check-blocks'

Πληρότητα των φυσικών αποδείξεων (natural deductions)

Αν αληθεύει η συνεπαγωγή $\phi_1, \phi_2 \dots, \phi_n \models \psi$:

θα υπάρχει μία τυπική απόδειξη του sequent $\phi_1, \phi_2 \dots, \phi_n \vdash \psi$.

Η απόδειξη είναι στο βιβλίο των Huth-Ryan, υπο-ενότητα 1.4.4

1 Να αποδειχτεί τυπικά ότι $p \vee q \vdash q \vee p$

1	$p \vee q$	υπόθεση		
2	[p	υπόθεση	$1 \models 2 ?$	ΟΧΙ
3	$q \vee p$]	2, or – introduction	$2 \models 3$	
4	[q	υπόθεση	$1 \models 4 ?$	ΟΧΙ
5	$q \vee p$]	4, or – introduction	$4 \models 5 \equiv 3$	
6	$q \vee p$	1, { 2, 3 }, { 4, 5 }, or – elimination	$(2 \text{ or } 4) \equiv 1 \models 6 \equiv 5$	

2 Να αποδειχτεί τυπικά ότι $s \vee (p \vee q) \vdash (q \vee s) \vee p$

1	$s \vee (p \vee q)$	υπόθεση		
2	{ s	υπόθεση		
3	$q \vee s$	2, or – introduction	$2 \models 3$	
4	$(q \vee s) \vee p$ }	3, or – introduction	$3 \models 4$	
			$2 \models 4$	
5	{ $(p \vee q)$	υπόθεση		
6	[p	υπόθεση		
7	$(q \vee s) \vee p$]	6, or – introduction	$6 \models 7$	
8	[q	υπόθεση		
9	$q \vee s$	8, or – introduction	$8 \models 9$	
10	$(q \vee s) \vee p$]	9, or – introduction	$9 \models 10$	
			$8 \models 10 \equiv 7$	
11	$(q \vee s) \vee p$ }	5, { 6, 7 }, { 8, ... 10 }, or – elimination		
			$(6 \text{ or } 8) \equiv 5 \models 11 \equiv 10$	
12	$(q \vee s) \vee p$	1, { 2, ... 4 }, { 5, ... 11 }, or – elimination		
			$(2 \text{ or } 5) \equiv 1 \models 12 \equiv 11$	

3	Να αποδειχτεί τυπικά ότι	$p \rightarrow q \vdash q \vee (\neg p)$	
1	$p \rightarrow q$	υπόθεση	
2	$p \vee (\neg p)$	law-of-excluded-middle	
3	[p	υπόθεση	
4	q	1, 3, implies – elimination	$1, 3 \models 4$
5	$q \vee (\neg p)$]	4, or – introduction	$4 \models 5$
			$1, 3 \models 5$
6	[$\neg p$	υπόθεση	
7	$q \vee (\neg p)$]	6, or – introduction	$6 \models 7 \equiv 5$
8	$q \vee (\neg p)$	2, {3, ... 5}, {6, 7}, or – elimination	
			$1, (3 \text{ or } 6) \equiv 2 \models 8 \equiv 7$
			$1 \models 8$

4	Να αποδειχτεί τυπικά ότι	$(p \vee q), (\neg p) \vee (\neg q) \vdash (p \wedge (\neg q)) \vee ((\neg p) \wedge q)$
1	$(p \vee q)$	υπόθεση
2	$(\neg p) \vee (\neg q)$	υπόθεση
3	{ p	υπόθεση
4	[$\neg p$	υπόθεση
5		
6	$(p \wedge (\neg q)) \vee ((\neg p) \wedge q)$]
7	[$\neg q$	υπόθεση
7α		
7β		
8	$(p \wedge (\neg q)) \vee ((\neg p) \wedge q)$]
9	$(p \wedge (\neg q)) \vee ((\neg p) \wedge q)$	} 2, {4, ... 6}, {7, ... 9}, or – elimination 2, 3 \vdash 9
10	{ q	υπόθεση
11	[$\neg p$	υπόθεση
11α		
11β		
12	$(p \wedge (\neg q)) \vee ((\neg p) \wedge q)$]
13	[$\neg q$	υπόθεση
14		
15	$(p \wedge (\neg q)) \vee ((\neg p) \wedge q)$]
16	$(p \wedge (\neg q)) \vee ((\neg p) \wedge q)$	} 2, {11, 12}, {13, ... 15}, or – elimination 2, 10 \vdash 16
17	$(p \wedge (\neg q)) \vee ((\neg p) \wedge q)$	1, {3, ... 9}, {10, ... 16} \vdash 17