

Ο ΠΛ (προτασιακός λογισμός) είναι το αξιωματικό σύστημα που:

- Έχει ως **αξιώματα** (αξιωματικά σχήματα) τα: ΑΣ1, ΑΣ2, ΑΣ3.
- Και ως αποδεικτικό κανόνα τον **Modus Ponens** (M.P.)

Σε αυτό το αξιωματικό σύστημα μελετάμε αν ισχύουν:

- **Τυπική Συνεπαγωγή** $T \vdash \varphi$
όταν ισχύουν οι υποθέσεις του T αν εξάγεται με διαδοχικές εφαρμογές του MP ο τύπος φ
- **Τυπικό Θεώρημα** $\vdash \varphi$
δηλαδή αν εξάγεται ο τύπος φ με διαδοχικές εφαρμογές MP

Στις τυπικές αποδείξεις επιτρέπεται να χρησιμοποιήσουμε:

1) ΥΠΟΘΕΣΕΙΣ του συνόλου τύπων

2) ΑΞΙΩΜΑΤΙΚΑ ΣΧΗΜΑΤΑ και Συντακτικές αντικ/σεις σε αυτά:

ΑΣ1: $\varphi \rightarrow (\psi \rightarrow \varphi)$
 ΑΣ2: $(\varphi \rightarrow (\psi \rightarrow \chi)) \rightarrow ((\varphi \rightarrow \psi) \rightarrow (\varphi \rightarrow \chi))$
 ΑΣ3: $(\neg \varphi \rightarrow \neg \psi) \rightarrow ((\neg \varphi \rightarrow \psi) \rightarrow \varphi)$

3) MODUS PONENS

Αν ισχύει Φ
 Και ισχύει $\Phi \rightarrow \Psi$

Τότε ισχύει Ψ (από Modus Ponens)

4) ΤΥΠΙΚΑ ΘΕΩΡΗΜΑΤΑ

Έχουμε αποδείξεις για:

$\vdash \varphi \rightarrow \varphi$ $\vdash \varphi \rightarrow \neg \neg \varphi$ $\vdash \neg \neg \varphi \rightarrow \varphi$

5) ΤΥΠΙΚΕΣ ΣΥΝΕΠΑΓΩΓΕΣ

Εφόσον δίνονται από την εκφώνηση

ΠΡΟΣ ΤΑ ΕΜΠΡΟΣ ΣΥΛΛΟΓΙΣΤΙΚΗ:

Να αποδειχθεί ότι

$$\{\varphi \rightarrow (\psi \rightarrow \chi), \varphi \rightarrow \psi\} \vdash \varphi \rightarrow \chi$$

ΛΥΣΗ:

Η τυπική απόδειξη είναι:

1. $\varphi \rightarrow (\psi \rightarrow \chi)$ Υπόθεση
2. $(\varphi \rightarrow (\psi \rightarrow \chi)) \rightarrow ((\varphi \rightarrow \psi) \rightarrow (\varphi \rightarrow \chi))$ ΑΣ2
3. $(\varphi \rightarrow \psi) \rightarrow (\varphi \rightarrow \chi)$ MP1,2
4. $\varphi \rightarrow \psi$ Υπόθεση
5. $\varphi \rightarrow \chi$ MP4,3

ΠΡΟΣ ΤΑ ΠΙΣΩ ΣΥΛΛΟΓΙΣΤΙΚΗ:

Να αποδειχθεί ότι

$$\neg \varphi \vdash (\neg \psi \rightarrow \varphi) \rightarrow \psi$$

ΛΥΣΗ:

Η τυπική απόδειξη είναι:

1. $\neg \varphi$ Υπόθεση
2. $\neg \varphi \rightarrow (\neg \psi \rightarrow \neg \varphi)$ ΣΑ στο ΑΣ1 όπου $\varphi: \neg \varphi, \psi: \neg \psi$
3. $\neg \psi \rightarrow \neg \varphi$ MP1,2
4. $(\neg \psi \rightarrow \neg \varphi) \rightarrow ((\neg \psi \rightarrow \varphi) \rightarrow \psi)$ ΣΑ στο ΑΣ3 όπου $\varphi: \psi, \psi: \varphi$
5. $(\neg \psi \rightarrow \varphi) \rightarrow \psi$ MP3,4

ΤΥΠΙΚΟ ΘΕΩΡΗΜΑ:

Να αποδειχθεί ότι

$$\vdash (\varphi \rightarrow \chi) \rightarrow (\varphi \rightarrow \varphi)$$

ΛΥΣΗ:

Η τυπική απόδειξη είναι:

1. $\varphi \rightarrow (\chi \rightarrow \varphi)$ ΣΑ στο ΑΣ1 όπου $\psi: \chi$
2. $(\varphi \rightarrow (\chi \rightarrow \varphi)) \rightarrow ((\varphi \rightarrow \chi) \rightarrow (\varphi \rightarrow \varphi))$ ΣΑ στο ΑΣ2 όπου $\psi: \chi$
3. $(\varphi \rightarrow \chi) \rightarrow (\varphi \rightarrow \varphi)$ MP1,2