

- Το Θεώρημα Ικανοποιησιμότητας για τη Λογική πρώτης τάξης (First Order Model Existence Theorem)

**Σύνολα Hintikka πρώτης τάξης (First Order Hintikka sets)**

Υποθέτουμε ότι έχει καθοριστεί ένα λεξιλόγιο  $\Lambda$ .

Έστω  $H$  ένα σύνολο προτάσεων (sentences), στο λεξιλόγιο  $\Lambda$ .

Λέμε ότι το  $H$  είναι *σύνολο Hintikka πρώτης τάξης ως προς το λεξιλόγιο  $\Lambda$* , όταν ικανοποιεί τις συνθήκες (1 - 7) :

- (1)  $\{\gamma, \neg\gamma\}$  δεν περιέχεται στο  $H$ , για κάθε ατομικό τύπο  $\gamma$ , στο λεξιλόγιο  $\Lambda$
- (2)  $\perp \notin H, \neg\top \notin H$
- (3)  $\neg(\neg\phi) \in H \Rightarrow \phi \in H$
- (4)  $(\phi \wedge \psi) \in H \Rightarrow \phi \in H$  και  $\psi \in H$   
 $\neg(\phi \vee \psi) \in H \Rightarrow \neg\phi \in H$  και  $\neg\psi \in H$   
 $\neg(\phi \rightarrow \psi) \in H \Rightarrow \phi \in H$  και  $\neg\psi \in H$
- (5)  $(\phi \vee \psi) \in H \Rightarrow \phi \in H$  είτε  $\psi \in H$   
 $\neg(\phi \wedge \psi) \in H \Rightarrow \neg\phi \in H$  είτε  $\neg\psi \in H$   
 $(\phi \rightarrow \psi) \in H \Rightarrow \neg\phi \in H$  είτε  $\psi \in H$
- (6)  $(\forall x \phi) \in H \Rightarrow \phi\{x/t\} \in H,$   
για κάθε κλειστό όρο  $t$ , στο λεξιλόγιο  $\Lambda$   
 $\neg(\exists x \phi) \in H \Rightarrow \neg\phi\{x/t\} \in H,$   
για κάθε κλειστό όρο  $t$ , στο λεξιλόγιο  $\Lambda$
- (7)  $(\exists x \phi) \in H \Rightarrow \phi\{x/t\} \in H,$   
για κάποιο κλειστό όρο  $t$ , στο λεξιλόγιο  $\Lambda$   
 $\neg(\forall x \phi) \in H \Rightarrow \neg\phi\{x/t\} \in H,$   
για κάποιο κλειστό όρο  $t$ , στο λεξιλόγιο  $\Lambda$

**Λήμμα του Hintikka**

Υποθέτουμε ότι έχει καθοριστεί ένα λεξιλόγιο  $\Lambda$ , όπου υπάρχουν κλειστοί όροι.

Έστω  $H$  ένα σύνολο Hintikka πρώτης τάξης ως προς το λεξιλόγιο  $\Lambda$ .

Το  $H$  θα είναι ικανοποιήσιμο, σε ένα μοντέλο *Herbrand* για το  $\Lambda$ . □

Για την Απόδειξη, βλέπε Fitting -- Proposition 5.6.2.

## Ιδιότητες Συνέπειας πρώτης τάξης (First Order Consistency Properties)

Υποθέτουμε ότι έχει καθοριστεί ένα αριθμήσιμο λεξιλόγιο  $L$ .

Έστω  $L^{\text{par}}$  μία επέκταση του λεξιλογίου  $L$ , με ένα άπειρο αριθμήσιμο σύνολο παραμέτρων -- νέων σταθερών που δεν περιέχονται στο  $L$ .

Έστω  $C$  μία ιδιότητα, αναφερόμενη σε (αριθμήσιμα) σύνολα τύπων πρώτης τάξης, στο λεξιλόγιο  $L^{\text{par}}$ .

Λέμε ότι η ιδιότητα  $C$  είναι *ιδιότητα συνέπειας πρώτης τάξης ως προς το λεξιλόγιο  $L$* , όταν:

Κάθε σύνολο τύπων  $\Sigma$  όπου ισχύει η  $C$ , και όπου εμφανίζεται μόνο πεπερασμένο πλήθος παραμέτρων, θα ικανοποιεί τις συνθήκες (0 - 5).

- (0)  $\{\gamma, \neg\gamma\}$  δεν περιέχεται στο  $\Sigma$ , για κάθε ατομικό τύπο  $\gamma$ , στο λεξιλόγιο  $L^{\text{par}}$   
 $\perp \notin \Sigma, \neg \top \notin \Sigma$
- (1)  $(\varphi \wedge \psi) \in \Sigma \Rightarrow$  το  $\Sigma \cup \{\varphi, \psi\}$  έχει την ιδιότητα  $C$   
 $\neg(\varphi \vee \psi) \in \Sigma \Rightarrow$  το  $\Sigma \cup \{\neg\varphi, \neg\psi\}$  έχει την ιδιότητα  $C$   
 $\neg(\varphi \rightarrow \psi) \in \Sigma \Rightarrow$  το  $\Sigma \cup \{\varphi, \neg\psi\}$  έχει την ιδιότητα  $C$
- (2)  $(\varphi \vee \psi) \in \Sigma \Rightarrow$  το  $\Sigma \cup \{\varphi\}$  έχει την  $C$  είτε το  $\Sigma \cup \{\psi\}$  έχει την  $C$   
 $\neg(\varphi \wedge \psi) \in \Sigma \Rightarrow$  το  $\Sigma \cup \{\neg\varphi\}$  έχει την  $C$  είτε το  $\Sigma \cup \{\neg\psi\}$  έχει την  $C$   
 $(\varphi \rightarrow \psi) \in \Sigma \Rightarrow$  το  $\Sigma \cup \{\neg\varphi\}$  έχει την  $C$  είτε το  $\Sigma \cup \{\psi\}$  έχει την  $C$
- (3)  $\neg(\neg\varphi) \in \Sigma \Rightarrow$  το  $\Sigma \cup \{\varphi\}$  έχει την ιδιότητα  $C$
- (4)  $(\forall x \varphi) \in \Sigma \Rightarrow$  το  $\Sigma \cup \{\varphi\{x/t\}\}$  έχει την ιδιότητα  $C$ ,  
για κάθε κλειστό όρο  $t$ , στο λεξιλόγιο  $L^{\text{par}}$   
 $\neg(\exists x \varphi) \in \Sigma \Rightarrow$  το  $\Sigma \cup \{\neg\varphi\{x/t\}\}$  έχει την ιδιότητα  $C$   
για κάθε κλειστό όρο  $t$ , στο λεξιλόγιο  $L^{\text{par}}$
- (5)  $(\exists x \varphi) \in \Sigma \Rightarrow$  το  $\Sigma \cup \{\varphi\{x/p\}\}$  έχει την ιδιότητα  $C$ ,  
για κάποια παράμετρο  $p$  που δεν εμφανίζεται στο  $\Sigma$   
 $\neg(\forall x \varphi) \in \Sigma \Rightarrow$  το  $\Sigma \cup \{\neg\varphi\{x/p\}\}$  έχει την ιδιότητα  $C$ ,  
για κάποια παράμετρο  $p$  που δεν εμφανίζεται στο  $\Sigma$

### Παραδείγματα ιδιοτήτων συνέπειας

« το  $\Sigma$  είναι ικανοποιήσιμο »

« κάθε πεπερασμένο υποσύνολο του  $\Sigma$  είναι ικανοποιήσιμο<sup>1</sup> »

**Ερώτημα 1** Επιβεβαιώστε ότι οι παραπάνω είναι ιδιότητες συνέπειας.

<sup>1</sup> Το  $\Sigma$  ονομάζεται πεπερασμένα ικανοποιήσιμο σ' αυτή την περίπτωση.

### Λήμμα

Έστω  $C$  μία ιδιότητα συνέπειας πρώτης τάξης ως προς το λεξιλόγιο  $L$ .

Έστω  $\Sigma$  ένα σύνολο τύπων πρώτης τάξης στο λεξιλόγιο  $L$  που έχει την  $C$  :

Υπάρχει ένα σύνολο Hintikka πρώτης τάξης  $H$ , ως προς το λεξιλόγιο  $L^{\text{par}}$ ,  
έτσι ώστε  $\Sigma \subseteq H$ . □

### Θεώρημα Ικανοποιησιμότητας

Έστω  $C$  μία ιδιότητα συνέπειας πρώτης τάξης, ως προς το λεξιλόγιο  $L$ .

Έστω  $\Sigma$  ένα σύνολο τύπων πρώτης τάξης στο λεξιλόγιο  $L$ , που έχει την  $C$  :

Το  $\Sigma$  θα είναι ικανοποιήσιμο, σε ένα μοντέλο Herbrand για το  $L^{\text{par}}$ . □

Το Θεώρημα Ικανοποιησιμότητας προκύπτει αμέσως από το παραπάνω Λήμμα,  
επειδή κάθε σύνολο Hintikka είναι ικανοποιήσιμο (Λήμμα του Hintikka, βλ. Fitting Proposition 5.6.2).