

VLC → Προγραμμα → Άνοιγμα ποιοι Σεδ. →

→ <http://195.134.82.58:8080>

Σ αβήτο αποφαντικής λογικής

$$KST \subseteq \Sigma^*$$

Είναι το ΚΣΤ διαγνώσιμο;

ΝΑΙ.

1. Ελέγχουμε αν περιλαμβάνεται από παραδείγματα.
και, αν είναι αποφαντικό σύμβολο.

2. Αν της μορφής $(\gamma^* \theta)$, ελέγχουμε αν θ ΚΣΤ.

3. Εντομίζουμε 2ο πρώτο σύμβολο μετά την πρώτη
αριστοτή παραίτηση όπου αρ. περ = δ_κ - αρ.

Εξετάσαμε αν αποσπεί αποφαντικοί
συνδέσμοι, και νηοβίζουτε σε αναδρ. ελεγκο
τα δύο τέρη της αποσ. αριστεια και δεξιά
του συνδέσμου (αλην φοκικις & τελικις ηρο)

ΠΡΩΤΟΤΑΞΙΑ ΛΟΓΙΚΗ.

Αξία βήτα

(,)

P

κατανομηταριακά σύμβολα.

\neg, \rightarrow

f

συναρ. σύμβολα

\equiv

v_1, v_2, v_3, \dots

C

σύμβολα σταθερών.

\forall

Παγια αξία βήτα

Όροι

1. Τα σύμβολα σταθερών & οι μεταβλητές.

2. Αν t_1, \dots, t_n όροι vs f n -άριό συν. σύμβ.

τότε όρος $f(t_1, \dots, t_n)$

$f(t_1, \dots, t_n)$

Άξιοι Τύποι.

1. Αν t_1, t_2 έσοι τότε $10 = t_1 t_2$ είναι Α.Τ.

$$t_1 = t_2$$

2. Αν R η-δέξιο κάρκυφοβο & t_1, \dots, t_n έσοι
τότε $R t_1 \dots t_n$ Α.Τ.

κ Σ Τ

1. Ατομικοί Τύποι

2. $(\neg \phi)$, $(\phi \rightarrow \psi)$, $\forall v \phi$, όπου v

μεταβλητή & ϕ, ψ κ Σ Τ.

Παραδείγματα να παραχθούν.

$$\exists v \phi$$

$$(\neg \forall v (\neg \phi))$$

$$(\phi \vee \psi)$$

$$((\neg \phi) \rightarrow \psi)$$

$$(\phi \wedge \psi)$$

$$(\neg ((\neg \phi) \vee (\neg \psi)))$$

Σημειώσεις

Δομή (Ερμηνεία) Προτάσεων ΓΛΩΣΣΑΣ
 \mathcal{A} & \mathcal{L}

1. A μη κενό σύνολο. (σύνταξη) $|\mathcal{A}|$
2. Για κάθε P της γλώσσας, έχουμε $P^{\mathcal{A}} \subseteq A^n$
3. Για κάθε f της γλώσσας, συνάρτηση
 $f: A^n \rightarrow A$.
3. Για κάθε C της γλώσσας, $C^{\mathcal{A}} \in |\mathcal{A}|$