

Λογική οντοτήτων σεν τεοπική προσδοκακή Γοργκ'

Σ αντίστοιχη τεοπική προσδοκακή τύπων

P τεοπικός προσδοκακός τύπος

$\Sigma \models P$ αν και μόνο εφικνετα (W, R, v) και και μόνον,

αν $v_w(Q)=1$ για κάθε $Q \in \Sigma$, τότε $v_w(P)=1$.

Υπανθρώπινη ή κλασική προσδοκακή Γοργκ':

$\Sigma \models P$ αν και μόνο αποτελείται από εφικνετούς ν,

αν $v(Q)=1$ για κάθε $Q \in \Sigma$, τότε $v(P)=1$.)

Παράδειγμα Γοργκ' οντοτήτων σεν τεοπική προσ. Γοργκ'

$(\Box P \& \Box Q) \models \Box(P \& Q)$.

Θέωρουμε | εφικνετα (W, R, v). Πρέπει να δείξουμε ότι,

για κάθε μόνο $w \in W$, αν $v_w(\Box P \& \Box Q)=1$, τότε λογίζεται $v_w(\Box(P \& Q))=1$.

Ας πάρουμε γοργκ' της μόνης μόνο w και ας παρατηρήσουμε ότι $v_w(\Box P \& \Box Q)=1$.

Με βάση τον τίτλο της f, πρέπει να λογίζεται ότι

$v_w(\Box P)=1$ και $v_w(\Box Q)=1$.

Χρησιμοποιούμε την την ουδήκη αλγόριθμον για τον \Box , προκύπτει ότι

(a) για κάθε μόνο w' τέτοιο που $w R w'$ λογίζεται $v_{w'}(P)=1$.

(b) " " " " " " " " " " λογίζεται $v_{w'}(Q)=1$.

Από (a) και (b) έπειτα ότι

για κάθε μόνο w' τέτοιο που $w R w'$ λογίζεται $v_{w'}(P \& Q)=1$.

Επομένως, πάλι με βάση την ουδήκη αλγόριθμον για τον \Box , προκύπτει ότι $v_w(\Box(P \& Q))=1$, δηλ., το για τον περιφέρει.

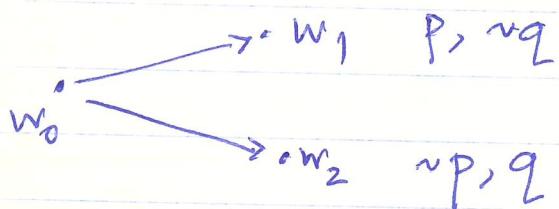
Παραδειγμα διαν δεν ισχύει γενική αντανάκλησης

$$\square(p \vee q) \not\equiv (\square p \vee \square q).$$

Αρκεί να βρούμε μια εφημερίδα (W, R, v) τέτοιαν που
υπάρχει κύριος w για τον οποίο ισχύει

$$v_w(\square(p \vee q)) = 1, \text{ αλλά } v_w(\square p \vee \square q) = 0.$$

Θα προσθέτω την εφημερίδα που αναστέλλει σε αντίστοιχο οχήμα:



(α) Τιμές των p, q στον κύριο w_0 δεν έχουν σημασία).

Ισχυει φεύγοντας δια $v_{w_0}(\square(p \vee q)) = 1$ και $v_{w_0}(\square p \vee \square q) = 0$.

(α) Θα δεξιούμε δια $v_{w_0}(\square(p \vee q)) = 1$, δηλαδή, δια

να κάθε w' τέτοιο που $w_0 R w'$, ισχύει $v_{w'}(p \vee q) = 1$.

Πα τον κύριο w_1 , προφανώς ισχύει $v_{w_1}(p \vee q) = 1$ και

" " " " w_2 , " " " $v_{w_2}(p \vee q) = 1$.

Επομένως ισχύει το γνωστό πρότυπο.

(β) Θα δεξιούμε δια $v_{w_0}(\square p \vee \square q) = 0$, δηλαδή, δια

$v_{w_0}(\square p) = 0$ και $v_{w_0}(\square q) = 0$.

δια $v_{w_0}(\square p) = 0$ έμετα από το γεγονός δια να κάθε w'

κύριος w' τέτοιος που $w_0 R w'$ και $v_{w'}(p) = 0$ (πρότυπο),

• w_2 είναι τέτοιος κύριος).

δια $v_{w_0}(\square q) = 0$ έμετα από το γεγονός δια να κάθε w'

κύριος w' τέτοιος που $w_0 R w'$ και $v_{w'}(q) = 0$ (πρότυπο),

• w_1 είναι τέτοιος κύριος),

Τροπικές αντανακλαστικές τίτλους (tableaux)

- (1) οι κάθε κύριοι να πάρχει P, i (όπου P αντιβογίφει ένα προσαρδικό τύπο και i ένα ευνοϊκό αριθμό) \underline{i} , $i \neq j$ (όπου i, j είναι ευνοϊκοί αριθμοί και το i αντιστοιχεί στη σχέση προσβασιμότητας μεταξύ διατίτλων κύριων)
- (2) οι αρχικοί κύριοι να πάρχουν την αντανακλαστική $P, 0$ (όπου P αντιβογίφει την υπόδειξη και το 0 αντιβογίφει ένα αρχικό κύριο) και $\sim Q, 0$ (όπου Q αντιβογίφει την υπογήγειο αντιπέρασμα και το 0 τον αρχικό κύριο)
- (3) οι τίτλους για τους ουδέτερους να είναι ίσιοι με την, αλλά να εμφανίζονται διάφορες σειρές προσαρδικών τύπων και αριθμού i, j, \dots , που αντιστοιχούν σε διατίτλους κύριων.

π.χ., $P \vee Q, i$

$$\begin{array}{ccc} & \swarrow & \searrow \\ P, i & & Q, i \end{array}$$

$$\begin{array}{c} P \& Q, i \\ \downarrow \\ P, i \\ Q, i \end{array}$$

(4) παραδείγματα για τους τροπικούς τελεστές:

$$\sim \Box P, i$$

$$\begin{array}{c} \downarrow \\ \Diamond \sim P, i \end{array}$$

$$\Box P, i$$

$$\stackrel{i \neq j}{\dots}$$

$$\begin{array}{c} \downarrow \\ P, j \end{array}$$

$$\sim \Diamond P, i$$

$$\begin{array}{c} \downarrow \\ \Box \sim P, i \end{array}$$

$$\Diamond \Box P, i$$

$$\stackrel{i \neq j}{\dots}$$

$$\begin{array}{c} \downarrow \\ P, j \end{array}$$

(4)

Напідсумок. $\square(P \rightarrow Q) \& \square(Q \rightarrow R) \vdash \square(P \rightarrow R).$

- 1a. $\square(P \rightarrow Q) \& \square(Q \rightarrow R), 0$ } explains why this
 1b. $\sim \square(P \rightarrow R), 0$ } is a closed tableau
- ↓
- 2a. $\square(P \rightarrow Q), 0$ } reductio ad absurdum for turn 1a,
 2b. $\square(Q \rightarrow R), 0$ } from Bacon to tableau major &
- ↓
3. $\Diamond \sim(P \rightarrow R), 0$ } reductio ad absurdum for turn 1b,
 } from Bacon to tableau major $\sim \square$
- ↓
- 4a. Or 1 } reductio ad absurdum for turn 3,
 4b. $\sim(P \rightarrow R), 1$ } from Bacon to tableau major \Diamond
- ↓
- 5a. P, 1 } reductio ad absurdum for turn 4b,
 5b. $\sim R, 1$ } from Bacon to tableau major $\sim \rightarrow$
- ↓
6. $P \rightarrow Q, 1$ } reductio ad absurdum for turns 2a, 4a,
 } from Bacon to tableau major \square
- ↓
7. $Q \rightarrow R, 1$ } reductio ad absurdum for turns 2b, 4b,
 } from Bacon to tableau major \square
- ↓
- 8a. $\sim P, 1$ } reductio ad absurdum for turn 6,
 x } from Bacon to tableau major $\sim \rightarrow$
- ↓
- 8b. $\underline{Q}, 1$ } reductio ad absurdum for turn 6, from Bacon to
 } tableau major $\sim \rightarrow$
- ↓
- 9a. $\sim Q, 1$ } reductio ad absurdum for turn 7,
 x } from Bacon to tableau major $\sim \rightarrow$
- ↓
- 9b. $\underline{R}, 1$ } reductio ad absurdum for turn 7, from Bacon to
 x } tableau major $\sim \rightarrow$.

(5)

Παραδειγμα. $\vdash \Diamond(P \& Q) \rightarrow (\Diamond P \& \Diamond Q).$

1. $\sim(\Diamond(P \& Q) \rightarrow (\Diamond P \& \Diamond Q)), 0$



άρμονη υποθήρας
συμπλέξωματος

2a. $\Diamond(P \& Q), 0$

2b. $\sim(\Diamond P \& \Diamond Q), 0$

{ προκύπτων αρδό ταυτό 1,
με βάση το tableau για $\sim \rightarrow$

3a. $\sim \Diamond P, 0$



3b. $\sim \Diamond Q, 0$ { προκύπτων αρδό
ταυτό 2b, με
βάση το tableau
για $\sim \&$

4a. $\Box \sim P, 0$



4b. $\Box \sim Q, 0$ { προκύπτων, αντιοφύα,
αρδ ταυτόνος 3a, 3b,
με βάση το tableau
για $\sim \Diamond$

5a. $O \Gamma 1$

5g. $O \Gamma 1$ { προκύπτων, αντιοφύα,
αρδ ταυτόνος 3a, με
βάση το tableau για \Diamond

5b. $P \& Q, 1$



6a. $P, 1$

6g. $P, 1$ { προκύπτων, αντιοφύα,
αρδ ταυτόνος 5b, 5g,
με βάση το tableau για $\&$

6b. $Q, 1$

6g. $Q, 1$

7a. $\sim P, 1$

X

7b. $\sim Q, 1$

X

προκύπτων, αντιοφύα,
αρδ ταυτόνος 4 και 5a,
4b και 5g, με βάση το
tableau για \Box

(Axi) Naprädiktora. $\vdash (\Diamond p \& \Diamond \neg q) \rightarrow \Diamond \Box \Diamond p$.

6

1. $\sim [(\Diamond p \& \Diamond \sim q) \rightarrow \Diamond \Box \Diamond p], 0$ Αρμόνιον πρεπάραστας

2a. $\Diamond p \& \Diamond \sim q, 0$ } προώντων από την 1,
2b. $\sim \Diamond \Box \Diamond p, 0$ } με βάση στο tableau για $\sim \rightarrow$

3a. $\Diamond p, 0$ } προώντων από την 2a,
3b. $\Diamond \sim q, 0$ } με βάση στο tableau για &

4. $\Box \sim \Box \Diamond p, 0$ } προώνται από την 2b,
} με βάση στο tableau για $\sim \Box$

5a. $0 \Gamma 1$ } προώντων από την 3a,
5b. $p, 1$ } με βάση στο tableau για \Diamond

6. $\sim \Box \Diamond p, 1$ } προώνται από τις τιμές 4, 5a,
} με βάση στο tableau για \Box

7. $\Diamond \sim \Diamond p, 1$ } προώνται από την 6,
} με βάση στο tableau για $\sim \Box$

8a. $1 \Gamma 2$ } προώνται από την 7,
8b. $\sim \Diamond p, 2$ } με βάση στο tableau για \Diamond

9. $\Box \sim p, 2$ προώνται από την 8b, γίγνεται tableau για $\sim \Box$.

10a. $0 \Gamma 3$ } προώνται από την 3b,
10b. $\sim q, 3$ } γίγνεται tableau για \Diamond

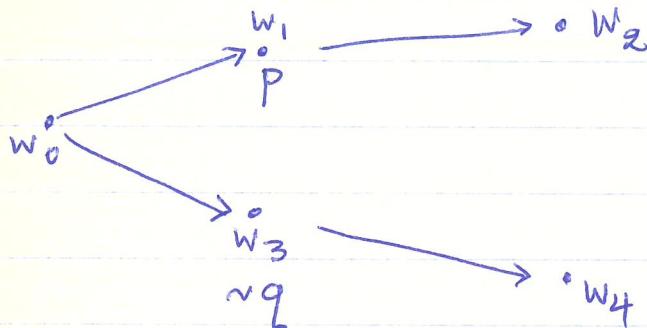
11. $\sim \Box \Diamond p, 3$ προώνται από 4 και 10a, γίγνεται tableau για \Box

12. $\Diamond \sim \Diamond p, 3$ προώνται από 11, γίγνεται tableau για $\sim \Box$

13a. $3 \Gamma 4$ } προώντων από την 12,
13b. $\sim \Diamond p, 4$ } με βάση στο tableau για \Diamond

14. $\Box \sim p, 4$ προώνται από την 13,
} με βάση στο tableau για $\sim \Diamond$.

Από την προηγούμενη κατάσκεψη, προκύπτει ως αναπαράδειγμα η ακόλουθη τροπική εφίκυρια:



Με διαδικασία, προκύπτει η τριάδα (W, R, v) , διποτού

$$W = \{w_0, w_1, w_2, w_3, w_4\}$$

$$R = \{(w_0, w_1), (w_0, w_3), (w_1, w_2), (w_3, w_4)\}$$

$$v_{w_1}(P) = 1, \quad v_{w_3}(q) = 0.$$

Χρησιμοποιώντας τη συμβολογία που είδαμε στο προηγούμενο μάθημα (πως έγινε την 21/12/2022), μπορούμε να εξέψουμε ότι

$$v_{w_0}(\Diamond P \wedge \Diamond \neg q) = 1$$

$$v_{w_0}(\Diamond \Box \Diamond P) = 0,$$

$$\text{οπότε θα λογίσει ότι } v_{w_0}((\Diamond P \wedge \Diamond \neg q) \rightarrow \Diamond \Box \Diamond P) = 0,$$

δηλαδή, ο τύπος $(\Diamond P \wedge \Diamond \neg q) \rightarrow \Diamond \Box \Diamond P$ δεν αποτελεί τροπική ταυτοχροΐα.

Άρχοντας. Θα εξέψουμε ότι, για τη συγκεκριμένη εφίκυρια, λογίσει ότι $v_{w_0}(\Diamond P \wedge \Diamond \neg q) = 1$.

Αρχει να εξέψουμε ότι $v_{w_0}(\Diamond P) = 1$ και $v_{w_0}(\Diamond \neg q) = 1$.

(a) Για να εξέψουμε ότι $v_{w_0}(\Diamond P) = 1$, αρχει να εξέψουμε ότι ο πρώτος κύριος w' τέτοιος του w_0 R w' και $v_{w'}(P) = 1$.

Πρέπει τότε να λογίσει τέτοιος κύριος (είναι ο w_1).

(6) Τια να ελέγξουμε ότι $v_{w_0}(\Diamond \sqcap q) = 1$, αρκεί να ελέγξουμε ότι υπάρχει κύρωση w' τέτοιας που $w_0 R w'$ και $v_{w'}(q) = 1$. Πρέπει μετάρχει τέτοιας κύρωσης ($\exists w' \circ w_0$).

Άσκηση. Να ελέγξετε διαγνωτική συγκεκριμένη εφημερία, ωχρά δια $v_{w_0}(\Diamond \Box \Diamond p) = 0$.

Άρχι γνώσης. Υπερβολικής ότι η αντανακλαστική ανθύκη για τον τελεστή \Diamond είναι η αντίστοιχη:

$v_w(\Diamond P) = 1$ αν υπάρχει κύρωση w' τέτοιας που $w R w'$ και ωχρά δια $v_{w'}(P) = 1$.

Ο τύπος που έχουμε είναι της μορφής $\Diamond P$, δημορφίζεται αντιβολικής για τον \Box . Επομένως, θα να ελέγξουμε ότι $v_{w_0}(\Diamond \Box \Diamond p) = 0$,

αρκεί να ελέγξουμε ότι δεν υπάρχει κύρωση w' τέτοιας που $w_0 R w'$ και να ωχρά δια $v_{w'}(P) = 1$.

Επισήμως οι πάνω κύρωσης (σαν εφημερία) σαν οποιας έχει πρόσωπον ο w_0 είναι οι w_1 και w_3 , αρκεί να δείξουμε ότι

(a) δεν ωχρά $v_{w_1}(\Box \Diamond p) = 1$ και

(b) δεν ωχρά δια $v_{w_3}(\Box \Diamond p) = 1$.

Συνεχίζεται τώρα, χρησιμοποιώντας, και για το (a) και για το (b), τη αντανακλαστική ανθύκη για τον τελεστή \Box , δημορφίζεται, την αντίστοιχη:

$v_{w'}(\Box P) = 1$ αν για κάθε κύρωση w' τέτοια που $w R w'$ ωχρά δια $v_{w'}(P) = 1$,

δημορφίζεται, αντίθετη γεγονότος της P αντιβολικής για τον \Diamond που.