Θεμελιώδη Θέματα Επιστήμης Υπολογιστών

Τεχνητή Νοημοσύνη

Αναπαράσταση γνώσης και αυτόματη συλλογιστική

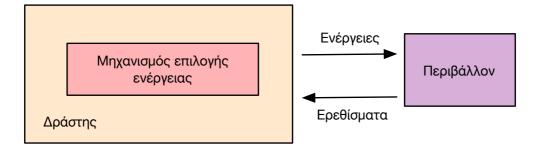
Γιώργος Στάμου

ΤΝ και ανάπτυξη ευφυών δραστών



2

Ορθολογικός δράστης



Ευριστικά κριτήρια και αποφάσεις



3

Πρόβλημα

Φτάνεις σε ένα εστιατόριο για φαγητό. Αποφάσισε αν θα περιμένεις για τραπέζι ή θα φύγεις.

Παράγοντες που επηρεάζουν την απόφαση

Εναλλακτικές: υπάρχει κάποιο εστιατόριο κοντά;

Ποιότητα αναμονής: υπάρχει άνετος χώρος αναμονής (πχ. μπαρ);

Ημέρα: Είναι σήμερα ΣΚ ή κάποια γιορτή;

Πείνα: Είσαι πολύ πεινασμένος;

Πληρότητα: Πόσοι τρώνε στο εστιατόριο (κανείς, αρκετοί, είναι γεμάτο);

Τιμή: πόσο ακριβό είναι το εστιατόριο (φτηνό, μέσο, ακριβό);

Καιρικές συνθήκες: Βρέχει έξω; Κράτηση: Έχεις κάνει κράτηση;

Είδος εστιατορίου: Ινδικό, πιτσαρία, γκουρμέ;

Εκτίμηση αναμονής: εκτίμηση σε λεπτά (0-10, 10-30, 30-60, >60);

Προτασιακή λογική



1

Δηλώσεις στη φυσική γλώσσα

- Είμαι πολύ πεινασμένος.
- Το εστιατόριο είναι γεμάτο.
- Το εστιατόριο είναι πολυσύχναστο.
- Δεν έχω κάνει κράτηση στο εστιατόριο.

Δηλώσεις σε συμβολική γλώσσα

- πεινασμένος(Γιώργος)
- γεμάτο(Σεϋχέλλες)
- πολυσύχναστο(Σεϋχέλλες)
- δεν-έχει-κράτηση(Γιώργος, Σεϋχέλλες)

Πρόταση είναι μία αληθής ή ψευδής έκφραση

Προτάσεις



5

Σταθερές και κατηγορήματα

- Σταθερά είναι ένα μη λογικό σύμβολο (συμβολοσειρά) που χρησιμοποιείται ως προσδιοριστικό (όνομα) ενός συγκεκριμένου αντικειμένου.
- Κατηγόρημα είναι ένα μη λογικό σύμβολο που χρησιμοποιείται
 ως όνομα μίας ιδιότητας (κατηγορίας) ενός αντικειμένου ή μίας
 σχέσης μεταξύ δύο ή περισσότερων αντικειμένων.

Ατομικές προτάσεις

 Ατομική φόρμουλα ή ατομική έκφραση ή απλά άτομο είναι μια δήλωση της μορφής:

$$p(c_1, c_2, \ldots, c_n)$$

$$c_1, c_2, \dots, c_n$$
 σταθερές p κατηγόρημα (τάξης n)

Προτάσεις



6

Σύνθετες προτάσεις

Σύνθετη πρόταση ή απλά πρόταση είναι μια δήλωση ρ που σχηματίζεται ως εξής:

$$p: a \mid \neg p_1 \mid p_1 \land p_2 \mid p_1 \lor p_2 \mid p_1 \Rightarrow p_2$$

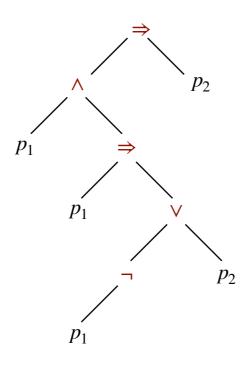
- a ατομική πρόταση p_1,p_2 σύνθετες προτάσεις $\neg,\wedge,\vee,\Rightarrow$ λογικοί σύνδεσμοι
- Ένα πεπερασμένο σύνολο προτάσεων ονομάζεται βάση γνώσης ή απλά γνώση
- Το σύνολο των μη-λογικών συμβόλων (ονομάτων) που περιέχεται σε μία πρόταση (γνώση) λέγεται υπογραφή της πρότασης (γνώσης) και συμβολίζεται με sig(p) (sig(K))

Δένδρα αναπαράστασης προτάσεων



7

$$p_1 \land (p_1 \Rightarrow (\neg p_1 \lor p_2)) \Rightarrow p_2$$



Αποτίμηση προτάσεων



8

Αποτίμηση μίας πρότασης p είναι μια απεικόνιση της p στο σύνολο των τιμών αληθείας. Γράφουμε

$$val(p) = T (val(p) = F)$$

και εννοούμε ότι η πρόταση ρ είναι αληθής (ψευδής)

 Η αποτίμηση των σύνθετων προτάσεων στηρίζεται στη σημασία των λογικών συνδέσμων, που ορίζεται από τους Πίνακες Αληθείας:

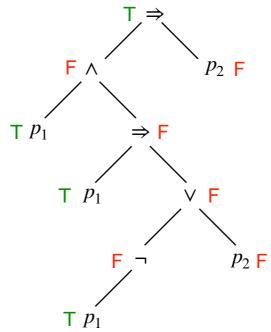
val(p)	val(q)	$val(\neg p)$	$val(p \land q)$	$val(p \lor q)$	$val(p \Rightarrow q)$
F	F	Т	F	F	Т
F	Т	Т	F	Т	Т
Т	F	F	F	Т	F
Т	Т	F	Т	Т	Т

Αποτίμηση προτάσεων - Παράδειγμα



9

$$\begin{aligned} \operatorname{val}(p_1) &= \operatorname{T} & \operatorname{val}(p_1 \wedge (p_1 \Rightarrow (\neg p_1 \vee p_2)) \Rightarrow p_2) = ? \\ \operatorname{val}(p_2) &= \operatorname{F} \end{aligned}$$



Αποτίμηση προτάσεων - Παράδειγμα



10

$$\operatorname{val}(p_1) = \mathsf{T}$$
 T $\operatorname{val}(p_2) = \mathsf{F}$

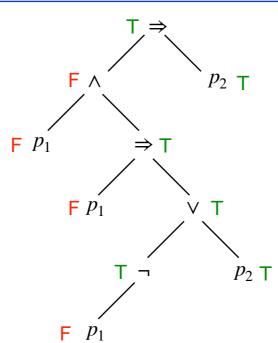
$$\operatorname{val}(p_1) = \mathsf{T}$$
 $\operatorname{val}(p_2) = \mathsf{T}$

$$val(p_1) = F$$

 $val(p_2) = F$

$$val(p_1) = F$$

 $val(p_2) = T$



Ερμηνείες προτάσεων και γνώσης



Ονομάζουμε ερμηνεία μίας πρότασης ρ κάθε απεικόνιση:

$$I: sig(p) \rightarrow \{\mathsf{T}, \mathsf{F}\}$$

Ονομάζουμε ερμηνεία μίας γνώσης Κ κάθε απεικόνιση:

$$I: sig(K) \rightarrow \{\mathsf{T}, \mathsf{F}\}$$

Παράδειγμα

$$\begin{split} K &= \{q_1,q_2\} & \begin{array}{l} q_1:p_1 \wedge (p_1 \Rightarrow (\neg p_1 \vee p_2)) \Rightarrow p_2 \\ q_2:(p_1 \wedge p_2) \Rightarrow (p_3 \vee p_4) \\ \\ I_1 &= \{p_1 \rightarrow \mathsf{T},p_2 \rightarrow \mathsf{F},p_3 \rightarrow \mathsf{F},p_4 \rightarrow \mathsf{T}\} & \mathsf{val}(q_1) = \mathsf{T} \\ \mathsf{val}(q_2) &= \mathsf{T} \\ \\ I_2 &= \{p_1 \rightarrow \mathsf{T},p_2 \rightarrow \mathsf{T},p_3 \rightarrow \mathsf{F},p_4 \rightarrow \mathsf{F}\} & \mathsf{val}(q_1) = \mathsf{T} \\ \mathsf{val}(q_2) &= \mathsf{F} \\ \end{split}$$

Ερμηνείες προτάσεων και γνώσης



10

- Μία ερμηνεία / ικανοποιεί μία πρόταση p, όταν για την ερμηνεία
 αυτή αποτιμάται ως αληθής. Τότε η / είναι μοντέλο της p.
- Μία πρόταση ρ ονομάζεται ταυτολογία αν και μόνο αν την ικανοποιεί κάθε ερμηνεία της.
- Μία πρόταση ρ ονομάζεται συνεπής αν και μόνο αν υπάρχει τουλάχιστον μία ερμηνεία που την ικανοποιεί, αλλιώς ονομάζεται αντίφαση.
- Μία πρόταση ρ συνεπάγεται μία πρόταση q αν και μόνο αν όλες οι ερμηνείες της γνώσης που περιέχει τις δύο προτάσεις και ικανοποιούν την ρ ικανοποιούν και την q.
- Δύο προτάσεις p και q είναι ισοδύναμες, αν και μόνο αν η μία ικανοποιεί την άλλη.

Ερμηνείες προτάσεων και γνώσης



13

- Μία ερμηνεία / ικανοποιεί μία γνώση Κ αν και μόνο αν ικανοποιεί όλες τις προτάσεις της. Τότε η / είναι μοντέλο της Κ.
- Μία γνώση Κ ονομάζεται συνεπής αν και μόνο αν υπάρχει τουλάχιστον μία ερμηνεία που ικανοποιεί την Κ, αλλιώς ονομάζεται ασυνεπής.
- Μία γνώση Κ συνεπάγεται μία πρόταση ρ αν και μόνο αν όλα τα μοντέλα της Κ ικανοποιούν την ρ.

Αυτόματη συλλογιστική - Προβλήματα



14

- Δίνεται μία πρόταση p
 - Είναι η ρ συνεπής;
 - **Ε**ίναι η *p* ταυτολογία;
- Δίνεται μία γνώση Κ
 - Είναι η ρ συνεπής;
- Δίνεται δύο προτάσεις p και q
 - Συνεπάγεται η p την q;
 - Είναι οι p, q ισοδύναμες;
- Δίνεται μία γνώση Κ και μία πρόταση ρ
 - Συνεπάγεται η K την p;

Αλγόριθμοι αυτόματης συλλογιστικής



15

Algorithm 1 SAT(p)

Input: Μία πρόταση *p*.

1: $\mathsf{E} := \mathsf{TO}$ σύνολο των ερμηνειών \mathcal{I} της p

2: for all $\mathcal{I} \in E$ do

 $\mathbf{if} \; \mathcal{I} \;$ ικανοποιεί την $p \;$ **then**

4: **return** YES

5: end if

6: end for

7: return NO

Αλγόριθμοι αυτόματης συλλογιστικής



16

Algorithm 2 ENTAIL(K, p)

Input: Μία γνώση \mathcal{K} και μία πρόταση p με $sig(p) \subseteq sig(\mathcal{K})$.

1: $\mathsf{E} := \mathsf{TO}$ σύνολο των ερμηνειών \mathcal{I} της \mathcal{K}

2: for all $\mathcal{I} \in E$ do

3: **if** \mathcal{I} ικανοποιεί την \mathcal{K} και δεν ικανοποιεί την p **then**

4: **return** $\mathcal{K} \nvDash p$

5: end if

6: end for

7: **return** $\mathcal{K} \models p$

Λογική πρώτης τάξης



17

Επέκταση αναφορών στα αντικείμενα του κόσμου με τη χρήση συναρτήσεων

ΑγαπημένοΕστιατόριοΤου(Γιώργος) ΑγαπημένοΕστιατόριοΤου(ΣύζυγοςΤου(Γιώργος))

 Αναπαράσταση γνώσης που συνδέει τα κατηγορήματα (μπορούμε να διατυπώσουμε γνώση που αφορά ταυτόχρονα πολλά αντικείμενα του κόσμου)

Όταν κάποιο εστιατόριο είναι πολυσύχναστο είναι γεμάτο.

$$\forall x . P(x) \Rightarrow F(x) \qquad \forall x \exists y . WK(x) \lor L(x, y) \Rightarrow F(x) \lor M(x, y)$$

Παρατηρήσεις

- Η Λογική Πρώτης Τάξης είναι πολύ εκφραστική
- Δυστυχώς, η Λογική Πρώτης Τάξης είναι πολύ εκφραστική:δεν υπάρχουν αποδοτικοί αλγόριθμοι αυτόματης συλλογιστικής

Λογικός Προγραμματισμός



18

Περιορίζουμε τη σύνταξη της Λογικής Πρώτης Τάξης, ώστε να διατυπώνουμε μόνο γεγονότα και κανόνες (λογικά προγράμματα)

πεινασμένος(Γιώργος)

γεμάτο(ΑγαπημένοΕστιατόριοΤου(Γιώργος))

Μην καθίσεις σε ένα άδειο εστιατόριο που δεν γνωρίζεις.

Παρατηρήσεις

- Υπάρχουν αποδοτικά συστήματα αυτόματης συλλογιστικής, ειδικά όταν η γνώση αφορά ενέργειες που πρέπει να κάνουμε όταν ισχύουν κάποια γεγονότα
- Τα συστήματα συλλογιστικής για λογικά προγράμματα δεν είναι αποδοτικά σε προβλήματα ταξινόμησης
- Ο λογικός προγραμματισμός δεν είναι ιδιαίτερα εκφραστικός για την περιγραφή προβλημάτων ταξινόμησης

Περιγραφικές Λογικές



 Περιορίζουμε τη σύνταξη της Λογικής Πρώτης Τάξης, ώστε να διατυπώνουμε μόνο ταξινομήσεις αντικειμένων σε κατηγορίες ή σχέσεις μεταξύ δύο αντικειμένων ή να δηλώνουμε ότι μία κατηγορία είναι υποκατηγορία κάποιας άλλης

πεινασμένος(Γιώργος)

δεν-έχει-κράτηση(Γιώργος, Σεϋχέλλες)

Τα ακριβά εστιατόρια έχουν χώρους αναμονής για τους πελάτες.

Παρατηρήσεις

- Οι Περιγραφικές Λογικές είναι κατάλληλες για την αναπαράσταση ορολογικής γνώσης (ορολογίες, θησαυρούς, λεξικά, ταξονομίες κλπ), όχι για την περιγραφή ενεργειών.
- Τα συστήματα συλλογιστικής για Περιγραφικές Λογικές είναι πολύ αποδοτικά στην πράξη.