

Part B

Επιλέχθηκαν οι παρακάτω μέθοδοι εξαγωγής συμπερασμάτων:

1. Εξαγωγή συμπερασμάτων προς τα εμπρός (forward chaining) για προτάσεις Horn (ακριβέστερα, οριστικές προτάσεις) προτασιακής λογικής.
2. Εξαγωγή συμπερασμάτων προς τα εμπρός για προτάσεις Horn (ακριβέστερα, οριστικές προτάσεις) πρωτοβάθμιας κατηγορηματικής λογικής.

Προτασιακή λογική forward chaining.

Βάση προγράμματος

Υλοποιήθηκε το πρόγραμμα βασισμένο στον αλγόριθμο PL_FC_Entails της διάλεξης 9.

function PL-FC-ENTAILS?(*KB*, *q*) **returns** *true* or *false*

local variables: *count*, a table, indexed by clause, initially the number of premises
inferred, a table, indexed by symbol, each entry initially *false*
agenda, a list of symbols, initially the symbols known to be true

while *agenda* is not empty **do**

p ← POP(*agenda*)

unless *inferred*[*p*] **do**

inferred[*p*] ← *true*

for each Horn clause *c* in whose premise *p* appears **do**

decrement *count*[*c*]

if *count*[*c*] = 0 **then do**

if HEAD[*c*] = *q* **then return** *true*

PUSH(HEAD[*c*], *agenda*)

return *false*

Γεγονότα που έχουμε στη ΒΓ χωρίς να έχουμε διερευνήσει τις συνέπειές τους (μέτωπο).

inferred[*p*]: Δείχνει αν έχουμε συμπεράνει το γεγονός *p* ή όχι.

Πυροδότηση κανόνα.

Αρχείο υλοποίησης

Ο αλγόριθμος υλοποιείται στο αρχείο PL_FC_Entails.java

Βοηθητικές κλάσεις

ImplicationForm.java

ReadHornFromTxt.java

Ανάλυση υλοποίησης

Στο παρακάτω τμήμα δημιουργούνται οι συλλογές και αρχικοποιούνται με τις σωστές τιμές.

Μετά την ανάγνωση από το αρχείο, η KB έχει μετατραπεί σε μορφή Implication και λόγω των οριστικών προτάσεων και της απλότητας του συγκεκριμένου προβλήματος χρησιμοποιήθηκαν μόνο String types για premises και conclusions του Implication.

Όσα έχουν currentPremise size >0 (γραμμή 25) θεωρούνται κανόνες αλλιώς γεγονότα (γραμμή 34).

```
13 public static boolean doesPL_FC_Entails(Set<ImplicationForm> KB, String q)
14 {
15     Map<ImplicationForm, Integer> count = new HashMap<>();
16     Map<String, Boolean> inferred = new HashMap<>();
17     Queue<String> agenda = new LinkedList<>();
18
19     // Initialize Collections
20     for (ImplicationForm implication : KB)
21     {
22         List<String> currentPremise = implication.getPremise();
23         String conclusion = implication.getConclusion();
24
25         if (currentPremise.size() > 0)
26         {
27             count.put(implication, currentPremise.size());
28
29             for (String symbol : currentPremise)
30             {
31                 inferred.put(symbol, value:false);
32             }
33         }
34         else // symbols known to be true because of zero premise symbols
35         {
36             agenda.add(conclusion);
37         }
38
39         inferred.put(conclusion, value:false);
40     }
41 }
```

Στο κύριο μέρος εξάγουμε από την συλλογή agenda ένα στοιχείο, το συγκρίνουμε με το δοσμένο στοιχείο και επιστρέφουμε την τιμή true αν είναι ίδιο (γραμμές 46-48).

Αλλιώς συνεχίζει ο κώδικας και ελέγχει την boolean τιμή του συγκεκριμένου στοιχείου (γραμμή 52).

Αν είναι στοιχείο που δεν έχει συμπερανθεί τότε

1. Εισάγει το στοιχείο στη ανάλογη συλλογή (γραμμή 54)
2. Μειώνει το count σε όσους κανόνες περιέχουν το συγκεκριμένο στοιχείο ως premise (γραμμές 61-64)
3. Αν μετά τη μείωση κάποιος κανόνας μηδενίσει τότε το Conclusion του, επειδή είναι νέο γεγονός συγκρίνεται με το δοσμένο στοιχείο q και αν δεν είναι ίδιο, εισάγεται στη συλλογή της ατζέντας .

Ο κώδικας τερματίζει αν αδειάσει η ατζέντα και δεν έχει επιστραφεί true σε κάποια σύγκριση των γραμμών 47-48, 69-72.

```
42 // main part
43 while (!agenda.isEmpty())
44 {
45
46     String p = agenda.remove();
47     if (p.equals(q))
48         return true;
49
50     Boolean isPIInferred = inferred.get(p);
51
52     if (!isPIInferred)
53     {
54         inferred.put(p, value:true);
55
56         for (Map.Entry<ImplicationForm, Integer> countElement : count.entrySet())
57         {
58             int numberOfPremises = countElement.getValue();
59
60             // if the symbol is in the premise of current implication
61             if (countElement.getKey().getPremise().contains(p))
62             {
63                 count.put(countElement.getKey(), numberOfPremises - 1);
64             }
65
66             if (countElement.getValue().equals(0))
67             {
68                 String conclusion = countElement.getKey().getConclusion();
69                 if (conclusion.equals(q))
70                 {
71                     return true;
72                 }
73                 agenda.add(conclusion);
74             }
75         }
76     }
77 }
78 return false;
```

Αποτελέσματα με δοσμένη ΒΓ διαφανειών

ΒΓ

($\neg PVQ$)

($\neg LV \neg MVP$)

($\neg BV \neg LVM$)

($\neg AV \neg PVL$)

($\neg AV \neg BVL$)

(A)

(B)

Δοσμένες ερωτήσεις και αποτελέσματα

```
Enter the Symbol (accepted format:e.g Q):  
A  
True
```

```
Enter the Symbol (accepted format:e.g Q):  
B  
True
```

```
Enter the Symbol (accepted format:e.g Q):  
Q  
True
```

```
Enter the Symbol (accepted format:e.g Q):  
C  
False
```

ForwardChaining_FirstOrder

Βάση προγράμματος

Υλοποιήθηκε το πρόγραμμα βασισμένο στον αλγόριθμο fol-fc-ask της διάλεξης 12.

συνάρτηση fol-fc-ask($B\Gamma$, α) **επιστρέφει** ενοποιητή ή αποτυχία

είσοδοι: $B\Gamma$: η βάση γνώσης, σύνολο από **οριστικές προτάσεις ΠΚΛ**

α : η ερώτηση, ατομικός τύπος ΠΚΛ

βρόχος

$\text{νέο} \leftarrow \{\}$

για κάθε τύπο $\tau \in B\Gamma$ με μορφή

Κάθε φορά νέες μεταβλητές. Π.χ. $(\text{Missile}(x_1) \Rightarrow \text{Weapon}(x_1)), (\text{Missile}(x_2) \Rightarrow \text{Weapon}(x_2)), \dots$

$((\alpha_1 \wedge \alpha_2 \wedge \dots \wedge \alpha_n) \Rightarrow \beta) \leftarrow \text{new-vars}(\tau)$

για κάθε θ με $\text{unify}(\alpha_1 \wedge \alpha_2 \wedge \dots \wedge \alpha_n, \alpha_1' \wedge \alpha_2' \wedge \dots \wedge \alpha_n') = \theta \neq \text{αποτυχία}$

όπου $\alpha_1', \alpha_2', \dots, \alpha_n' \in B\Gamma$

Αλλάζουμε και στα α_i' μεταβλητές.

$\beta' \leftarrow \text{subst}(\theta, \beta)$

αν το β' δεν είναι «αντίγραφο» τύπου της $B\Gamma$ ή του νέο **τότε**

$\text{νέο} \leftarrow \text{νέο} \cup \{\beta'\}$

$\theta' \leftarrow \text{unify}(\beta', \alpha)$

Π.χ. το $\text{Likes}(x, \text{Mary})$ είναι «αντίγραφο» του $\text{Likes}(y, \text{Mary})$: σε όλους αρέσει η Μαρία.

αν το θ' δεν είναι αποτυχία **τότε** **επίστρεψε** θ'

$B\Gamma \leftarrow B\Gamma \cup \text{νέο}$

μέχρι το νέο να είναι κενό

επίστρεψε αποτυχία

Αν ενοποιείται με το στόχο, τελειώσαμε.

Αρχεία υλοποίησης

Ο αλγόριθμος υλοποιείται στο αρχείο FOL.java

Βοηθητικές κλάσεις:

FOLLoader.java :

Implication.java

Predicate.java

Standarize.java

Term.java

Unifier.java

Ανάλυση υλοποίησης

Σε κάθε While loop το counter που αλλάζει τα ονόματα από x σε x1, x2 κλπ. μηδενίζει ώστε να μην έχουμε μεγάλους αριθμούς (γραμμή 17).

Σημείωση: τα facts είναι implications με μέγεθος λίστας premisePredicates.

Γραμμές 23-47: για κάθε κανόνα της KB βρίσκει μέσω της βοηθητικής μεθόδου *findImplicationMatch* αντικαταστάσεις (substitutions) για όλα τα premises συγκρίνοντάς τα με τα facts της KB. Αν υπάρχει αντικατάσταση για όλο το premise, τότε νέο implication ως fact.

```
12 public Map<String, String> fc_Ask(Set<Implication> KB, Implication a)
13 {
14     while (true)
15     {
16         // resetCounter
17         standarize.resetCounter();
18
19         Set<Implication> newSentences = new HashSet<>();
20
21         for (Implication currentImplication : KB)
22         {
23             standarize.newVars(currentImplication);
24
25             Map<String, String> substitutions = findImplicationMatch(currentImplication, KB);
26
27             // there is an available substitution for current implication
28             if (substitutions.size() > 0)
29             {
30                 Predicate newFact = new Predicate(currentImplication.getConclusionPredicate());
31
32                 // replace variables in conclusion
33                 List<Term> conclusionTerms = newFact.getTerms();
34                 for (Map.Entry<String, String> entry : substitutions.entrySet())
35                 {
36                     for (Term term : conclusionTerms)
37                     {
38
39                         if (term.name.equals(entry.getKey()))
40                         {
41                             term.isVariable = false;
42                             term.name = entry.getValue();
43                         }
44                     }
45                 }
46
47                 Implication newSentence = new Implication(newFact);
```

Στη συνέχεια ελέγχεται μέσω της μεθόδου *findPredicateMatch* αν το νέο fact δεν μπορεί να ενοποιηθεί ούτε με κάποιο υπάρχον στοιχείο στη KB, ούτε στο newSentences .

Στην περίπτωση αυτή, προστίθεται στη συλλογή newSentences και ελέγχεται αν μπορεί να ενοποιηθεί με την πρόταση που έχει εισάγει ο χρήστης, επιστρέφοντας την αντικατάσταση των μεταβλητών στην περίπτωση που ενοποιείται.

Ο κώδικας τερματίζει όταν έχει ελεγχθεί όλη η KB και δεν έχει δημιουργηθεί καμία νέα πρόταση.

```
48         if (!findPredicateMatch(newFact, KB) && !findPredicateMatch(newFact, newSentences))
49         {
50             newSentences.add(newSentence);
51
52             // if currentConclusion matches input from user
53             if (newFact.getName().equals(a.getConclusionPredicate().getName()))
54             {
55
56                 // check if their terms can be unified
57                 List<Term> inputTerms = a.getConclusionPredicate().getTerms();
58
59                 Unifier unifier = new Unifier();
60                 boolean canUnify = true;
61
62                 for (int i = 0; i < conclusionTerms.size(); i++)
63                 {
64                     Term currentTerm = conclusionTerms.get(i);
65                     Term otherTerm = inputTerms.get(i);
66
67                     if (!unifier.unify(currentTerm, otherTerm))
68                     {
69                         canUnify = false;
70                         System.out.println(x:"cant unify");
71                         break;
72                     }
73                 }
74
75                 if (canUnify)
76                 {
77                     return unifier.substitutions;
78                 }
79             }
80         }
81     }
82 }
83
84 if (newSentences.isEmpty())
85 {
86     return null;
87 }
88
89 KB.addAll(newSentences);
```

Αποτελέσματα με δοσμένη ΒΓ διαφανειών

ΒΓ

NOTAmerican(x) OR NOTWeapon(y) OR NOTSells(x, y, z) OR NOTHostile(z) OR Criminal(x)

NOTMissile(x) OR NOTOwns(Nono, x) OR Sells(West, x, Nono)

NOTMissile(x) OR Weapon(x)

NOTEnemy(x, America) OR Hostile(x)

American(West)

Enemy(Nono, America)

Missile(M1)

Owns(Nono, M1)

Δοσμένες ερωτήσεις και αποτελέσματα

```
Enter the sentence(accepted format:e.g Criminal(x) ) :  
Criminal(West)  
True answer: {}
```

```
Enter the sentence(accepted format:e.g Criminal(x) ) :  
Criminal(x)  
True answer: {x=West}
```

```
Enter the sentence(accepted format:e.g Criminal(x) ) :  
Sells(West, x, Nono)  
True answer: {x=M1}
```

```
Enter the sentence(accepted format:e.g Criminal(x) ) :  
Weapon(M1)  
True answer: {}
```

```
Enter the sentence(accepted format:e.g Criminal(x) ) :  
Hostile(Nono)  
True answer: {}
```



```
Enter the sentence(accepted format:e.g Criminal(x) ) :  
Criminal(John)  
cant unify  
False
```