



ΠΑΝΕΠΙΣΤΗΜΙΟ
ΠΑΤΡΩΝ
UNIVERSITY OF PATRAS

ΑΝΟΙΚΤΑ ακαδημαϊκά
μαθήματα ΠΠ

Τεχνητή Νοημοσύνη Ι

Διαφάνειες Εργαστηρίου

Σγάρμπας Κυριάκος

Πολυτεχνική Σχολή

Τμήμα Ηλεκτρολόγων Μηχανικών και Τεχνολογίας
Υπολογιστών

Σκοποί ενότητας

Εργαστήριο Μαθήματος Τεχνητής Νοημοσύνης I
(Prolog)




Περιεχόμενα ενότητας

Εργαστήριο Μαθήματος Τεχνητής Νοημοσύνης I
(Prolog)



SWI-Prolog(Free Compiler) SWI-Prolog Editor




SWI-Prolog 6.3.2

Search

SWI-Prolog's home

SWI-Prolog offers a comprehensive [Free Software](#) Prolog environment, licensed under the Lesser GNU Public License. Together with its graphics toolkit [XPCE](#), its development started in 1987 and has been driven by the needs for **real-world applications**. These days SWI-Prolog is widely used in research and education as well as for commercial applications. See our [download statistics](#).

Open Directory  Cool Site

Home
[Download](#)
[Browse GIT](#)
[Contrib](#)
[Packs](#)

HOWTO
[FAQ](#)
[Manual](#)
[Mailinglist](#)
[Support](#)
[Links](#)
[Contact](#)

SWI-Prolog's most important features are

- Kernel licensed under the [LGPL](#). Prolog libraries are distributed under the [GPL](#) with an additional statement that allows for use in proprietary applications. Details can be found on the [license](#) page.
- **fast** compilation. E.g., loads 140,000 lines of code spread over 500 source-files in 2.3 seconds on an AMD 5400+ system.

:: Hessen :: HKM :: Impressum :: Hilfe

Bildungsserver Hessen

Lernen :: Arbeiten :: Kommunizieren :: Kooperieren (LAKK-online)

Suche ...

Start ▾ Unterricht ▾ Lehrerbildung ▾ Medienbildung ▾ Schule ▾ Region ▾ Plattform ▾ mehr ▾ Login

> bildungsserver > plattform > netzwerke > fächer > netzwerk informatik > swiprolog

SWI-Prolog-Editor [English-Version]

 With the SWI-Prolog-Editor ([Download Version 4.14](#) from 2012.06.07) a Windows-programming-environment for the work with SWI-Prolog which is suitable for schools has become available. The current version of the SWI-Prolog-Editor is tested for in lessons. In the documentation you find the most important information for work with the SWI-Prolog-Editor.

Languages

By means of language files the SWI-Prolog-Editor can be used with different languages. At present are available:

-  Bulgarian (by Mikhail Balabanov, update from 2008.06.27)
-  Chinese simplified (by Lin Jian)

BILDUNGSLAND Hessen 



Εκμάθηση Prolog

SWI-Prolog for MS-Windows

Jan Wielemaker
SWI,
University of Amsterdam
The Netherlands
E-mail: jan@wi-prolog.org

Abstract

This document should get you started using SWI Prolog on MS Windows. It also describes the components and issues that are specific to MS Windows. This by no means a manual or Prolog tutorial. The reference manual is available online or can be downloaded in HTML and PDF format from the [SWI-Prolog website](http://www.swi-prolog.org), which also provides links to books, online tutorials and other Prolog related material.

Table of Contents

- 1 Using SWI Prolog
 - 1.1 Starting Prolog and loading a program
 - 1.2 Executing a query
 - 1.3 Menu commands
 - 1.4 Editing Prolog programs
 - 1.5 Some useful commands
- 2 Using SWI-Prolog with CVC 4
 - 2.1 Using DevStudio
 - 2.2 Using pld.exe

Η ΓΛΩΣΣΑ
ΠΡΟΓΡΑΜΜΑΤΙΣΜΟΥ
PROLOG

(ΜΕΘΟΔΟΣ ΤΑΧΕΙΑΣ ΕΚΜΑΘΗΣΗΣ
ΒΑΣΕΙ ΠΑΡΑΔΕΙΓΜΑΤΩΝ)

Έκδοση 2.0

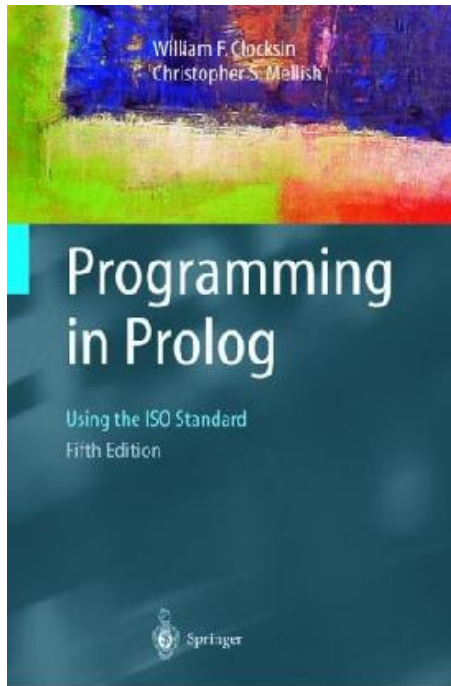
Κυριάκος Σγάμμας, Επίκ. Καθηγητής
Εργαστήριο Ενσώματης Τηλεπικοινωνίας, Τμήμα Ηλεκτρολόγων Μηχανικών & Τεχνολογίας Υπολογιστών, Πανεπιστήμιο Πατρών

ΤΙΤΛΟΣ ΕΝΤΥΧΟΥ: Η Γλώσσα Προγραμματισμού Prolog
ΕΙΔΟΣ ΕΝΤΥΧΟΥ: Εμπειρικές Μαθήματα
ΠΕΡΙΕΧΟΜΕΝΟ:
ΟΝΟΜΑ ΑΡΧΕΙΟΥ: PROLOG.PDF
ΕΚΔΟΣΗ ΕΝΤΥΧΟΥ: 2.0
ΗΜΕΡΟΜΗΝΙΑ: 21/8/2006
ΣΥΓΓΡΑΦΕΑΣ: Κ. Σγάμμας
ΦΟΡΕΑΣ: Εργαστήριο Ενσώματης Τηλεπικοινωνίας (EET) - Τμήμα Ηλεκτρολόγων Μηχανικών & Τεχνολογίας Υπολογιστών Πανεπιστημίου Πατρών
ΣΗΜΕΙΩΣΕΙΣ: Έκδοση 2.0: ISO-based, μετατροπή παραδειγμάτων σε SWI-Prolog.
Έκδοσεις 1.x: Edinburgh-based.

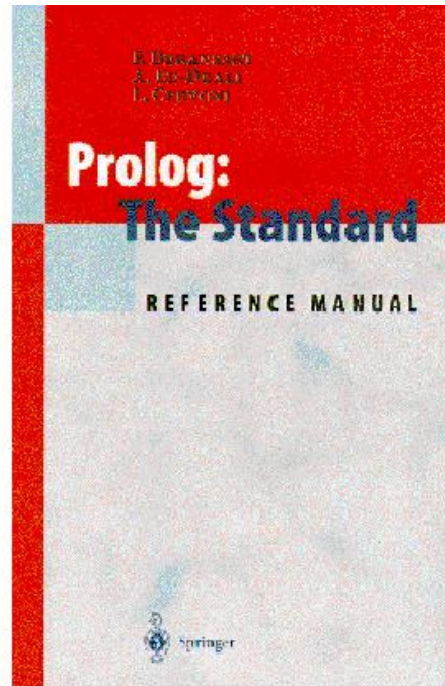
- 1 -



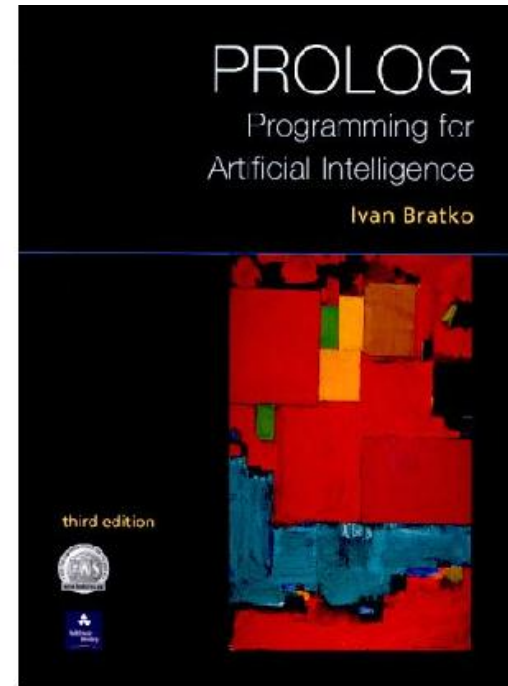
Προτεινόμενα βιβλία



"Programming in Prolog"
W.F. Clocksin and C.S. Mellish
5th edition, Springer Verlag, 2003



"Prolog: The Standard - Reference Manual"
P. Deransart, A. Ed-Dbali, L. Cervoni
Springer-Verlag, 1996



"Prolog Programming for Artificial Intelligence"
Ivan Bratko
3rd edition, Addison-Wesley, 2000



Free Prolog Books & Tutorials

- <http://www.freeprogrammingresources.com/prologbook.html>
- http://www.amzi.com/articles/prolog_books_tutorials.htm



Prolog

- Γλώσσα λογικού προγραμματισμού (Prolog = Programming in Logic)
- Δεν προγραμματίζουμε τη διαδικασία επίλυσης. Αντίθετα, ορίζουμε το πρόβλημα και η γλώσσα προσπαθεί να το λύσει μόνη της!
- Διαθέτει:
- έναν μηχανισμό αναζήτησης εις βάθος (depth-first search)
- έναν μηχανισμό ταιριάσματος (matching)
- μια βάση γνώσης (knowledge base) στην οποία επεμβαίνουμε στατικά ή δυναμικά
- Μοιάζει σαν βάση δεδομένων, μόνο που εκτός από γεγονότα διαχειρίζεται και κανόνες (βάση γνώσης).



Αναλογία με κατηγορηματική λογική

**Clausal
Form**

$g(x) \leftarrow$ **γεγονός** $g(X).$

$a(x), b(x) \leftarrow c(x), d(x)$ **κανόνας** $a(X) :- c(X), d(X), \setminus + b(X).$

$\leftarrow f(x)$ $:- f(X).$

**άρνηση γεγονότος,
έλεγχος υπόθεσης**

άμεση εκτέλεση

**Horn
Clauses**



Γεγονότα & Ερωτήσεις

man (peter) .
man (jimmy) .
woman (helen) .

**Πρόγραμμα
(Βάση Γνώσης)**

?- **man (peter) .**
Yes

?- **woman (helen) .**
Yes

?- **man (helen) .**
No

?- **woman (jimmy) .**
No

?- **woman (jenny) .**
No

Yes = True

No = False



Ερωτήσεις με λογικούς τελεστές

```
man(peter) .  
man(jimmy) .  
woman(helen) .
```

ΣΤΟΝ ΚΩΔΙΚΑ
ΔΕΝ ΕΠΙΤΡΕΠΟΝΤΑΙ:

```
\+ man(helen) .  
man(peter) ; man(jimmy) .
```

```
?- \+ man(peter) .
```

No

```
?- \+ woman(peter) .
```

Yes

```
?- \+ woman(jenny) .
```

Yes

```
?- \+ man(jenny) .
```

Yes

```
?- man(peter) , man(jimmy) .
```

Yes

```
?- man(peter) , \+ man(jimmy) .
```

No

```
?- man(peter) ; \+ man(jimmy) .
```

Yes



Ερωτήσεις με μεταβλητές

```
?- man (X) .  
X = peter ;  
X = jimmy ;  
No
```

```
man (peter) .  
man (jimmy) .  
woman (helen) .
```

```
?- man (X) ; woman (X) .  
X = peter ;  
X = jimmy ;  
X = helen ;  
No
```

```
?- man (X) .  
X = peter □  
Yes
```

```
?- woman (X) ; man (X) .  
X = helen ;  
X = peter ;  
X = jimmy ;  
No
```

```
?- man (X) .  
X = peter ;  
X = jimmy □  
Yes
```

```
?- man (X) , \+ woman (X) .  
X = peter ;  
X = jimmy ;  
No
```

```
?- man (X) .  
X = peter ;  
X = jimmy ;  
No
```

```
?- \+ woman (X) , man (X) .  
No
```



Γεννήτριες και ελεγκτές

```
man(peter) .  
man(jimmy) .  
woman(helen) .
```

```
?- \+ woman(X) .
```

No

```
?- man(X) , \+ woman(X) .
```

X = peter ;

X = jimmy ;

No

```
?- \+ woman(X) , man(X) .
```

No

```
?- \+ woman(X) ; man(X) .
```

X = peter ;

X = jimmy ;

No

```
?- \+ \+ woman(helen) .
```

Yes

```
?- woman(X) .
```

X = helen ;

No



Γεγονότα με περισσότερα ορίσματα

```
mother_of(helen,peter) .  
mother_of(helen,jimmy) .  
mother_of(jenny,george) .
```

```
?- mother_of(helen,peter) .  
Yes
```

```
?- mother_of(helen,X) .  
X = peter ;  
X = jimmy ;  
No
```

```
?- mother_of(X,peter) .  
X = helen ;  
No
```

```
?- mother_of(X,Y) .  
X = helen  
Y = peter ;  
X = helen  
Y = jimmy ;  
X = jenny  
Y = george ;  
No
```

```
?- mother_of(X,X) .  
No
```

```
?- mother_of(X,_) .  
X = helen ;  
X = helen ;  
X = jenny ;  
No
```

```
?- mother_of(_,_) .  
Yes
```



Σύνθετες ερωτήσεις

?- **mother_of(X,Y1) , mother_of(X,Y2) .**

X = helen

Y1 = peter

Y2 = peter ;

X = helen

Y1 = peter

Y2 = jimmy ;

X = helen

Y1 = jimmy

Y2 = peter ;

X = helen

Y1 = jimmy

Y2 = jimmy ;

X = jenny

Y1 = george

Y2 = george ;

No

```
mother_of(helen,peter) .  
mother_of(helen,jimmy) .  
mother_of(jenny,george) .
```



...με έλεγχο τιμών

```
?- mother_of(X,Y1), mother_of(X,Y2), \+ Y1==Y2.  
X = helen  
Y1 = peter  
Y2 = jimmy ;  
  
X = helen  
Y1 = jimmy  
Y2 = peter ;  
No
```

```
mother_of(helen,peter).  
mother_of(helen,jimmy).  
mother_of(jenny,george).
```



Ανώνυμη Μεταβλητή

?- **mother_of**(_,Y1), **mother_of**(_,Y2), \+ Y1==Y2.

Y1 = peter

Y2 = jimmy ;

Y1 = peter

Y2 = george ;

Y1 = jimmy

Y2 = peter ;

Y1 = jimmy

Y2 = george ;

Y1 = george

Y2 = peter ;

Y1 = george

Y2 = jimmy ;

No

```
mother_of(helen,peter) .  
mother_of(helen,jimmy) .  
mother_of(jenny,george) .
```

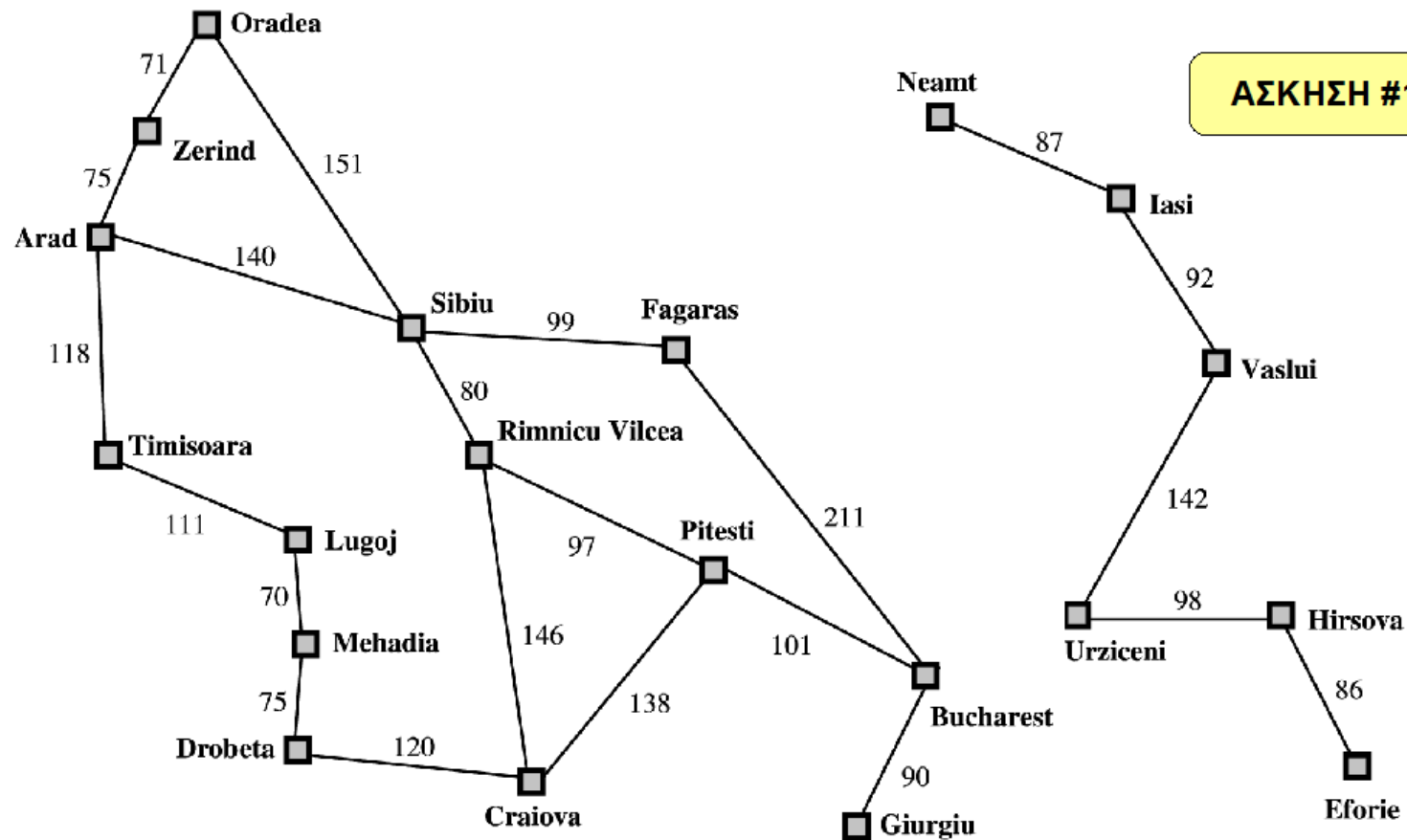


Objects (Αντικείμενα) στην Prolog

- Constants (Σταθερές):
 - Atoms: `john JOHN 'JOHN' b019 tell_mE 'c d'` (σε αντίθεση με: `18ab John _alpha tell-me`)
 - Integers: `0, 1, 2, -41, 6221`
- Variables (Μεταβλητές):
`Answer Tell_me WHAT _get _ _45E8`
- Compound Objects (Σύνθετα Αντικείμενα)
`date(wednesday,16,8,2006)`
`now(date(wednesday,16,8,2006),time(23,15,20))`
- Lists (Λίστες): `[1,2,f(3,h),go]`



Άσκηση 1



1. Εκφράστε τις συνδέσεις μεταξύ των πόλεων ως γεγονότα στην Prolog. Πχ.:

```
link(d,c,120).
```

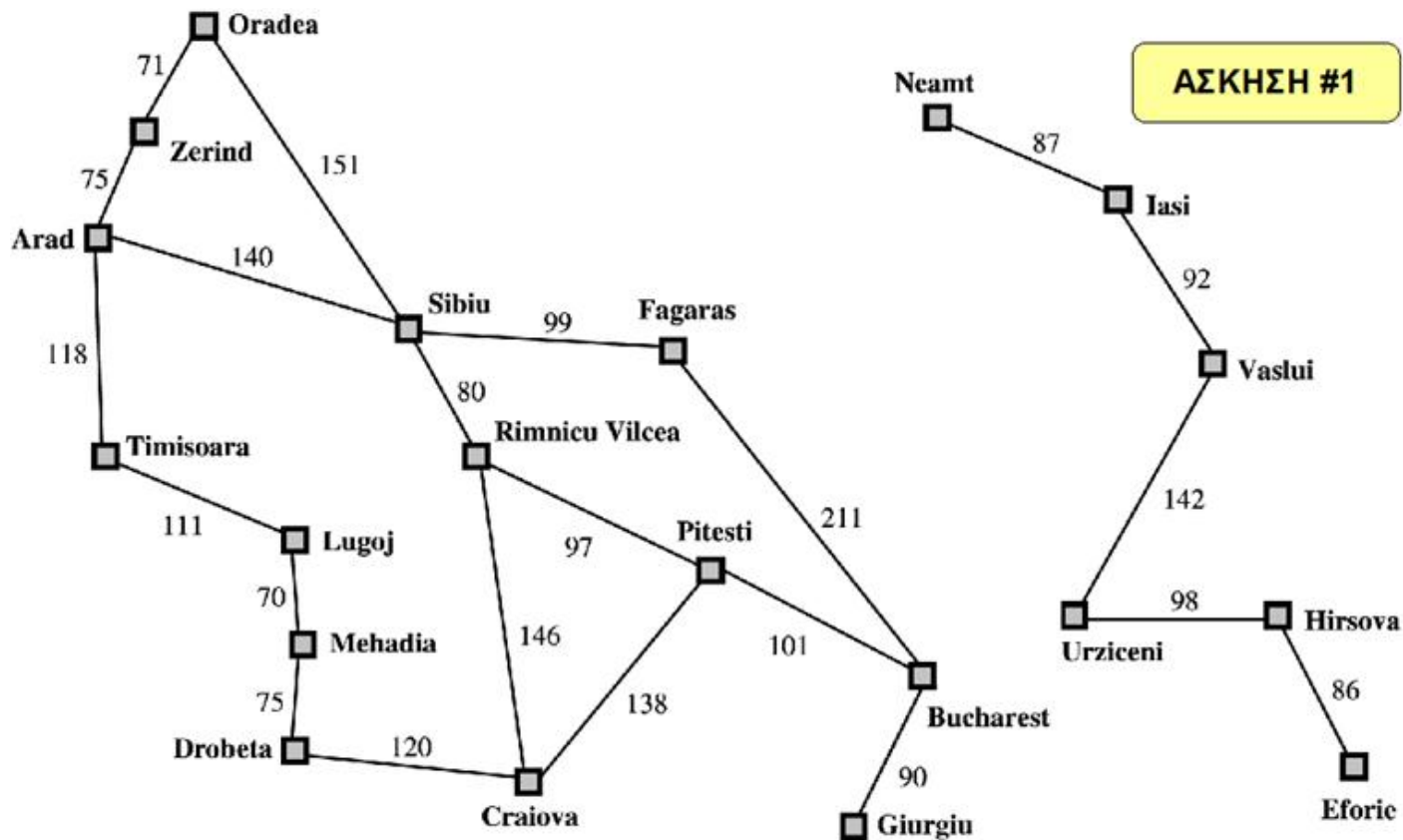
```
link(s,f,99).
```

```
...
```

```
link(h,e,86).
```



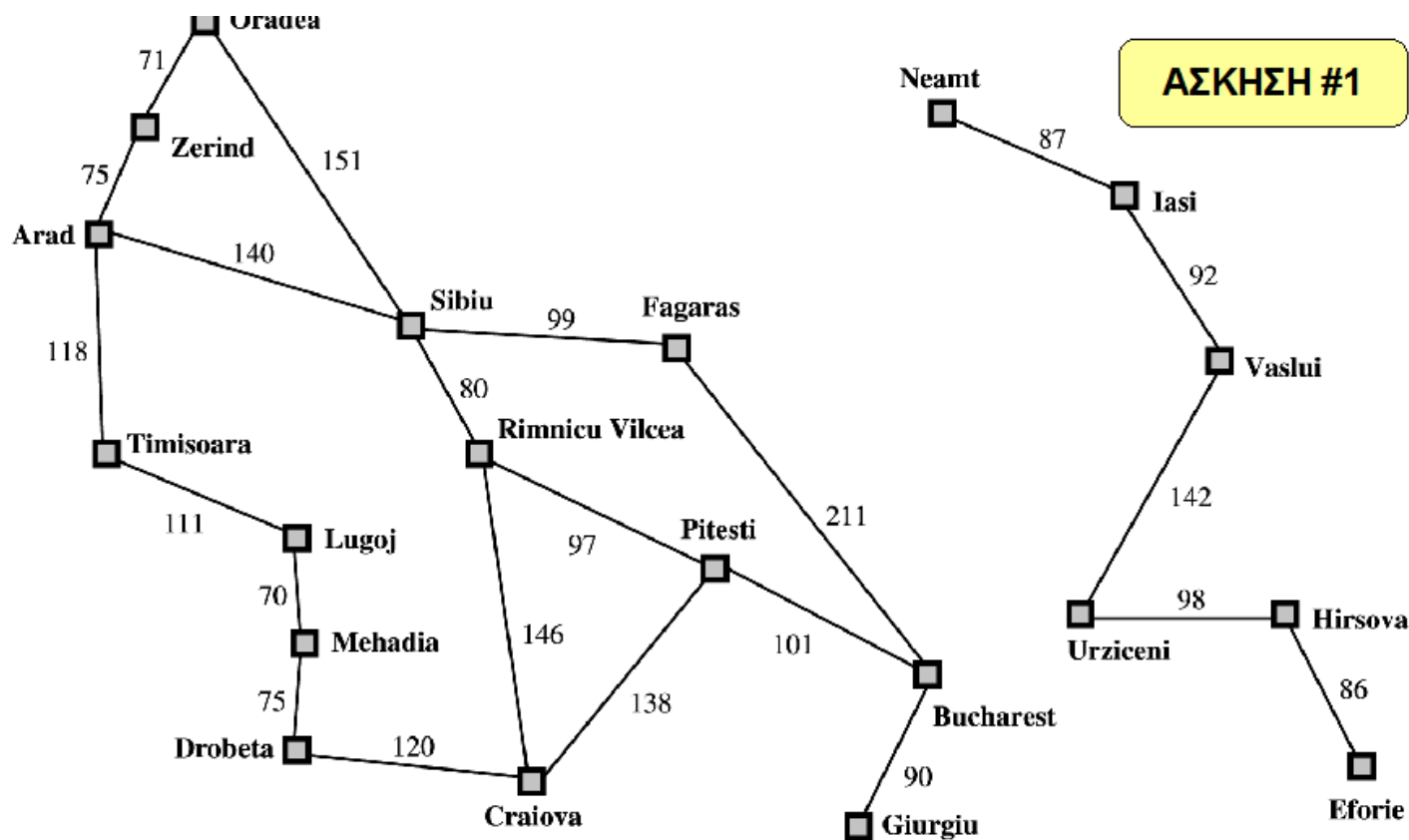
Άσκηση 1



2. Κάντε κατάλληλη ερώτηση στην Prolog ώστε να βρείτε:
- (a) όλες τις πόλεις που συνδέονται απευθείας με το Sibiu.
 - (b) όλες τις πόλεις που συνδέονται απευθείας με το Sibiu και απέχουν λιγότερο από 100 χιλιόμετρα από αυτό.



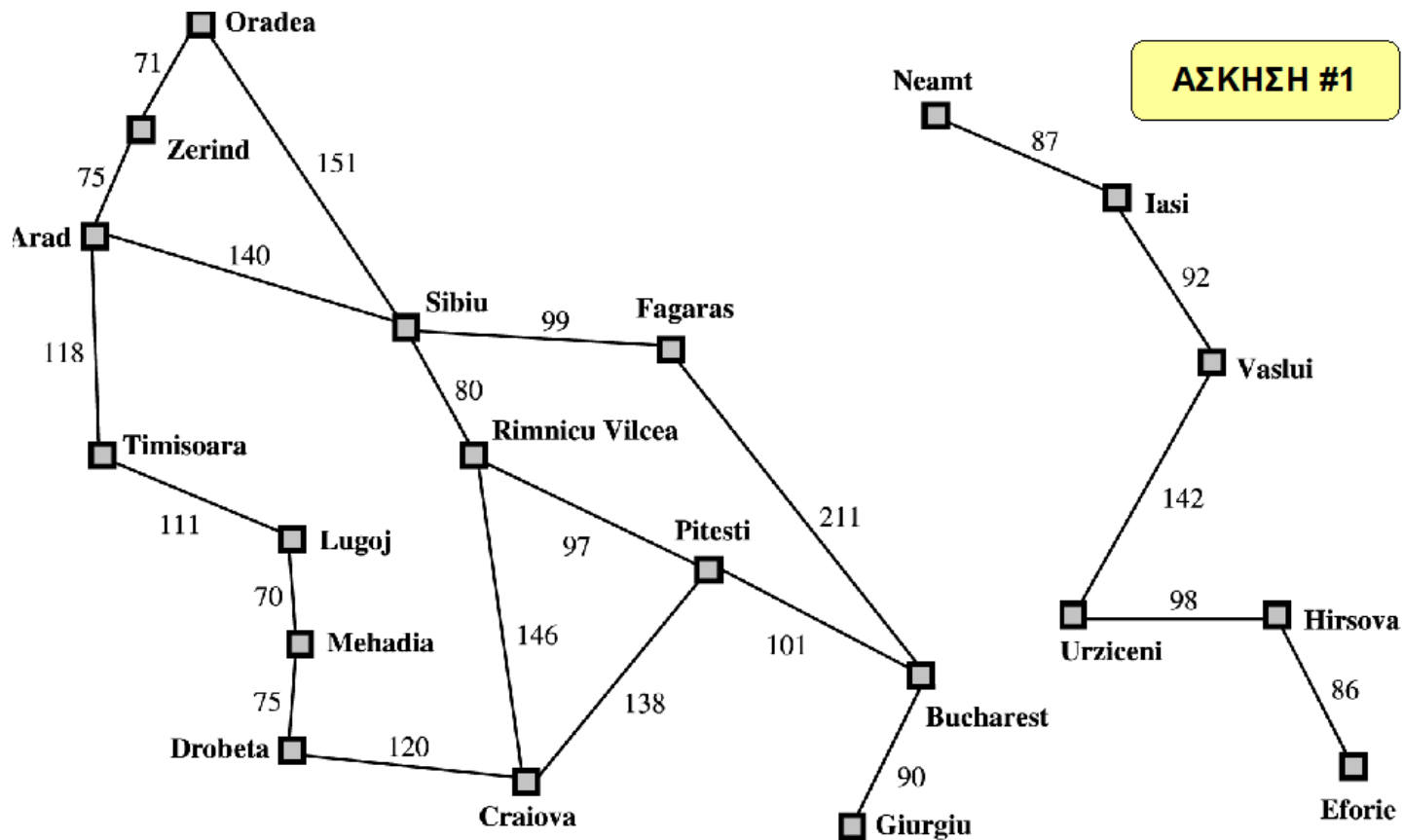
Άσκηση 1



- (c) όλες τις πόλεις που συνδέονται απευθείας:
- και με το Arad και με την Oradea (AND).
 - με το Arad ή με την Oradea (OR).
 - ή με το Arad ή με την Oradea (XOR).



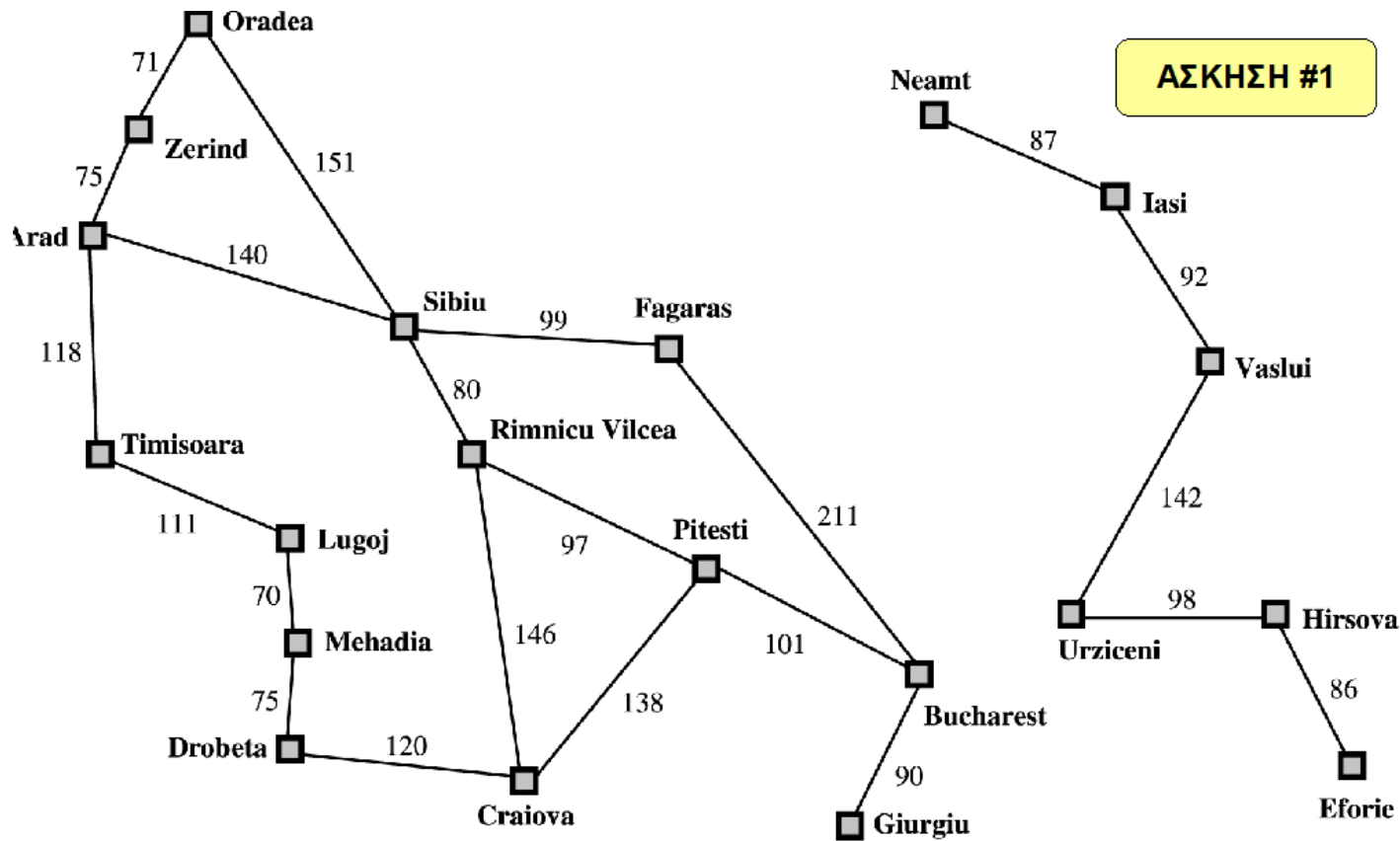
Άσκηση 1



- (d) σε ποιές πόλεις μπορείτε να ταξιδέψετε από το Pitesti:
- κάνοντας ακριβώς έναν ενδιάμεσο σταθμό,
 - ..., χωρίς όμως να καταλήξετε στο Pitesti,
 - ..., ούτε σε πόλεις οι οποίες συνδέονται απευθείας με αυτό.



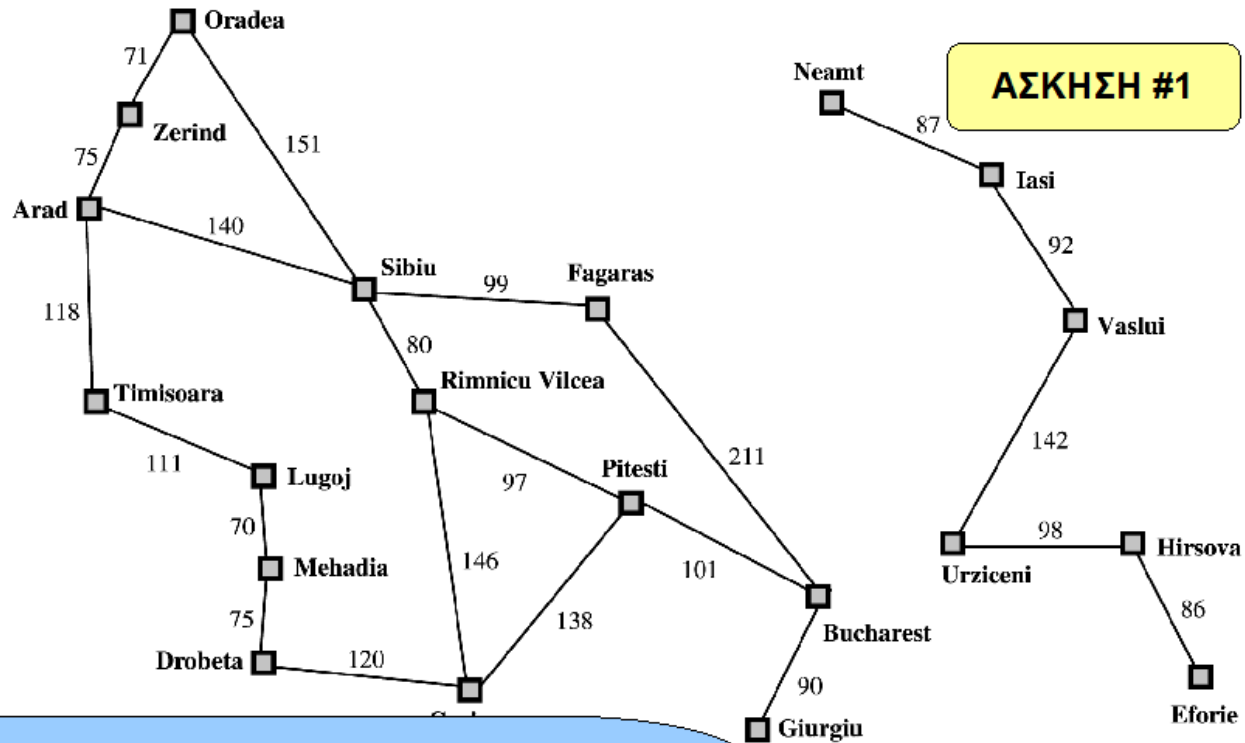
Άσκηση 1



(ε) όλες τις πόλεις που συνδέονται απευθείας με τουλάχιστον τρεις άλλες πόλεις.



Άσκηση 1



Παρατηρήστε πόσο περιπλέκονται οι απευθείας ερωτήσεις. Και ότι δεν μπορούμε να βάλουμε συνθήκες μεταξύ διαφορετικών επιστροφών. Τα πράγματα διευκολύνονται αν ορίσουμε βοηθητικές συναρτήσεις.

- (α) ... το Arad ή με την Oradea (OR).
- (β) ... το Arad ή με την Oradea (XOR).
- (γ) ... λεις μπορείτε να ταξιδέψετε από το Pitesti:
- (δ) ... τας ακριβώς έναν ενδιάμεσο σταθμό,
- ii. ..., τής όμως να καταλήξετε στο Pitesti,
- iii. ..., ούτα σε πόλεις οι οποίες συνδέονται απευθείας με αυτό.
- (ε) όλες τις πόλεις που συνδέονται απευθείας με τουλάχιστον τρεις άλλες πόλεις.



Κανόνες

```
fact.  
fact :- true.
```

Head :- Body.

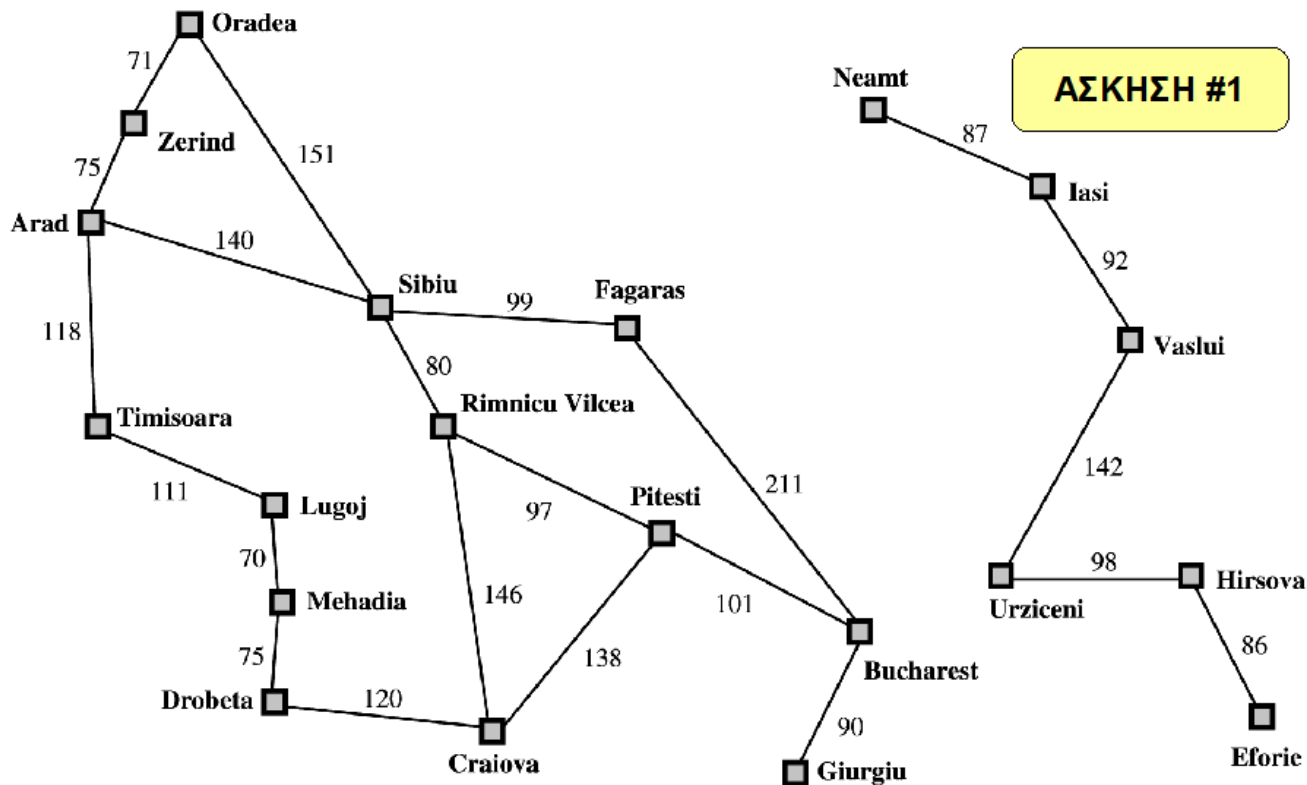
neck



```
mother_of(helen,peter) .  
mother_of(helen,jimmy) .  
mother_of(jenny,george) .  
brothers(X,Y) :- mother_of(Z,X) , mother_of(Z,Y) , \+ X==Y.  
brothers2 :- brothers(X,Y) .  
brothers3 :- brothers(X,Y) , write(X) , nl , write(Y) , nl.  
brothers4 :- brothers3.
```



Άσκηση 1



3. Φτιάξτε μια συνάρτηση Prolog με όνομα `neighbours/2` η οποία θα δέχεται τα ονόματα δυο πόλεων και θα επαληθεύεται μόνο όταν υπάρχει απευθείας σύνδεση μεταξύ τους.

```
?- neighbours(mehadia, lugoj).
```

```
true
```

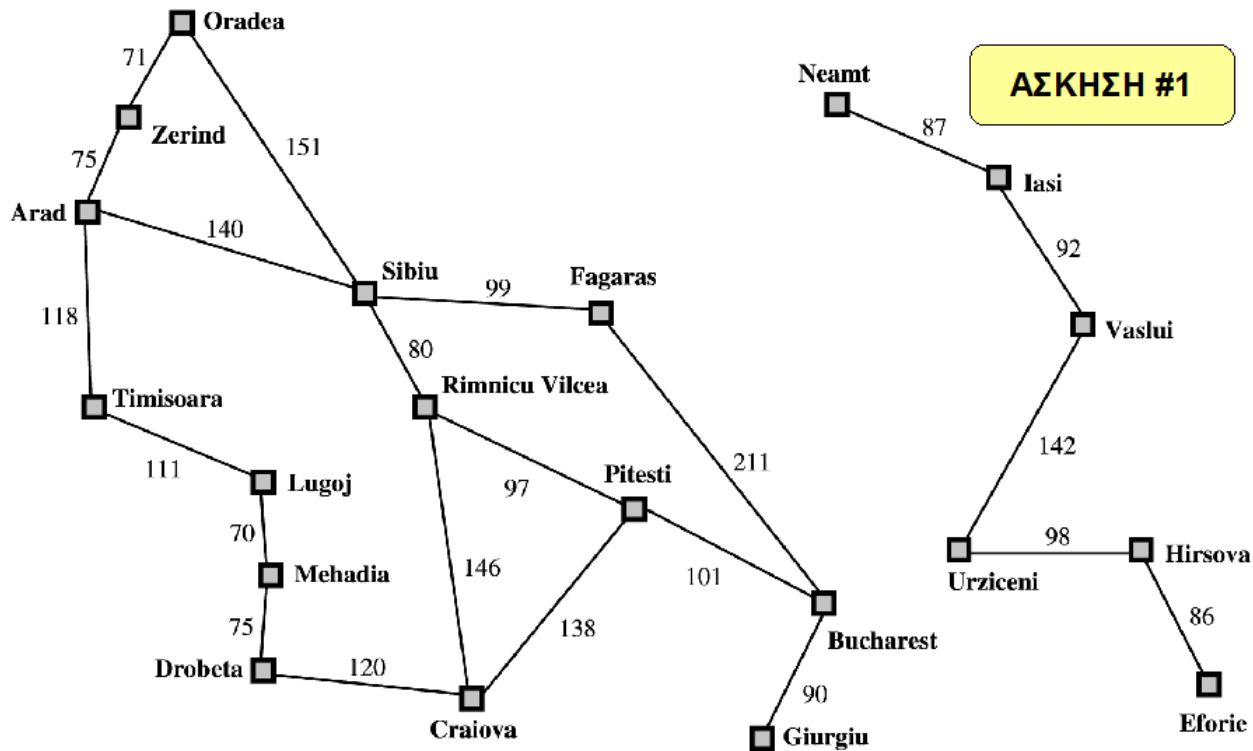
```
? - neighbours(arad, pitesti).
```

```
false
```

Σημείωση: Υπάρχουν 2 τρόποι να την ορίσετε.



Άσκηση 1



4. Φτιάξτε μια συνάρτηση Prolog με όνομα `next/2` η οποία θα δέχεται το όνομα μιας πόλης και θα επιστρέφει όλες τις πόλεις με τις οποίες η πρώτη έχει απευθείας σύνδεση.

```
?- next(arad,X).  
X = zerind ;  
X = sibiu ;  
X = timisoara ;  
false
```

Σχολιάστε την συμμετρία της και την σχέση της με την `neighbours/2`.



Παραδείγματα

?- **brothers (X, Y) .**

X = peter
Y = jimmy ;

X = jimmy
Y = peter ;
No

```
mother_of(helen,peter) .  
mother_of(helen,jimmy) .  
mother_of(jenny,george) .  
brothers(X,Y):- mother_of(Z,X) , mother_of(Z,Y) , \+ X==Y.  
brothers2:- brothers(X,Y) .  
brothers3:- brothers(X,Y) , write(X) , nl , write(Y) , nl.  
brothers4:- brothers3.
```

?- **mother_of(Z,X) , mother_of(Z,Y) , \+ X==Y.**

Z = helen
X = peter
Y = jimmy ;

Z = helen
X = jimmy
Y = peter ;
No

?- **brothers3.**

peter
jimmy
Yes

?- **brothers2.**

Yes

?- **brothers4.**

peter
jimmy
Yes

?- **brothers2 (X, Y) .**

no



Αν η Βάση Γνώσης περιέχει γεγονότα του τύπου...

man(peter).

man(jimmy).

:

:

woman(helen).

woman(jenny).

:

:

parent_of(peter,jenny).

parent_of(helen,peter).

:

:



...ορίζουμε κανόνες (σχέσεις) συγγένειας

```
father_of(X,Y):- parent_of(X,Y), man(X).  
mother_of(X,Y):- parent_of(X,Y), woman(X).
```

```
son_of(X,Y):- parent_of(Y,X), man(X).  
daughter_of(X,Y):- parent_of(Y,X), woman(X).
```

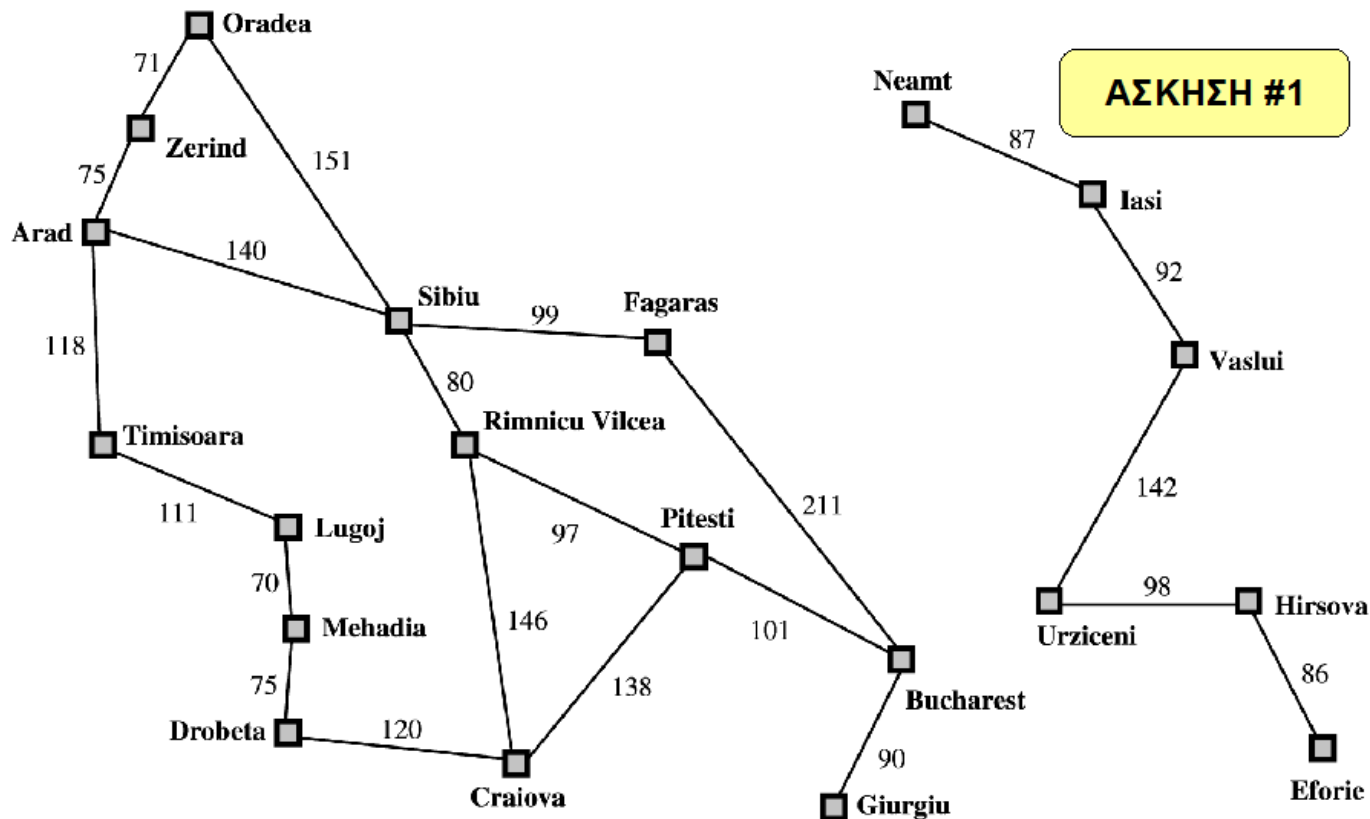
```
grandfather_of(X,Y):- parent_of(X,Z), parent_of(Z,Y), man(X).  
grandmother_of(X,Y):- mother_of(X,Z), parent_of(Z,Y).
```

```
brother_of(X,Y):- parent_of(Z,X), parent_of(Z,Y),  
                  \+ X==Y, man(X).  
sister_of(X,Y):- daughter_of(X,Z), parent_of(Z,Y),  
                  \+ X==Y.
```

```
uncle_of(X,Y):- parent_of(Z,Y), brother_of(X,Z).  
aunt_of(X,Y):- sister_of(X,Z),  
               (father_of(Z,Y); mother_of(Z,Y)).
```



Άσκηση 1



4. Φτιάξτε μια συνάρτηση Prolog με όνομα `next/2` η οποία θα δέχεται το όνομα μιας πόλης και θα επιστρέφει όλες τις πόλεις με τις οποίες η πρώτη έχει απευθείας σύνδεση.

```
?- next(arad,X).  
X = zerind ;  
X = sibiu ;  
X = timisoara ;  
false
```

Σχολιάστε την συμμετρία της και την σχέση της με την `neighbours/2`.



Backtracking (Οπισθοδρόμηση)

```
man(peter) . man(jimmy) . man(george) .  
woman(helen) . woman(jenny) . woman(mary) .  
goal0:- man(X) .  
goal1:- man(X) , write(X) , nl .  
goal2:- man(X) , write(X) , nl , fail .  
goal3:- man(X) , write(X) , nl , woman(X) .  
goal4:- man(X) , woman(X) , write(X) , nl .
```

```
?- man(X) .  
X = peter ;  
X = jimmy ;  
X = george  
No
```

```
?- goal0 .  
Yes
```

```
?- goal1 .  
peter  
Yes
```

```
?- goal2 .  
peter  
jimmy  
george  
No
```

```
?- goal3 .  
peter  
jimmy  
george  
No
```

```
?- goal4 .  
No
```



Matching (Ταίριασμα)

```
now(date(wednesday,16,august,2006),time(23,15,20)).
```

```
?- now(X,time(Y,15,20)).  
    X                                     =  
date(wednesday,16,august,2006)  
    Y = 23 ;  
No
```

```
?- now(date(X,16,_,2006),_).  
    X = wednesday ;  
No
```

```
?- now(date(X,16,_,2006),_,_).  
No
```

```
?- now(date(X,9,_,_),_).  
No
```

```
?- now(gate(X,16,_,_),_).  
No
```



Παραδείγματα

sum(5) .

?- **sum(5) .**
Yes

?- **sum(2+3) .**
No

sum(2+3) .

?- **sum(5) .**
No

?- **sum(X) .**
X = 2+3 ;
No

?- **sum(2+X) .**
X = 3 ;
No

?- **sum(3+X) .**
No



Είδη Ισότητας

=	Κάνει σύγκριση και καταχώρηση με <code>matching</code> . Χειρίζεται τα μέλη ως μη αριθμητικά, γιαυτό και δεν κάνει πράξεις.
is	Μόνο για αριθμητικές παραστάσεις. Υπολογίζει το δεξί μέλος και κάνει καταχώρηση ή σύγκριση.
==	Μόνο για αριθμητικές παραστάσεις. Υπολογίζει και τα δυο μέλη. Κάνει σύγκριση αλλά όχι καταχώρηση.
===	Χειρίζεται τα μέλη ως μη αριθμητικά (δεν εκτελεί υπολογισμούς). Δεν κάνει καταχώρηση, μόνο έλεγχο.



Παραδείγματα

?- **5=5.**

Yes

?- **hello = hello.**

Yes

?- **X = hello.**

X = hello ;

No

?- **X=5.**

X = 5 ;

No

?- **5=X.**

X = 5 ;

No

?- **X=4+1.**

X = 4+1

No

?- **X is 4+1.**

X = 5 ;

No

?- **4+1 is X.**

No

?- **5 is 5.**

Yes

?- **hello is hello.**

No

?- **X is 5, X is 6.**

No

?- **X=5, X=6.**

No



Παραδείγματα

?- **4+5 ::= 3*3.**
Yes

?- **X ::= 4+5.**
ERROR: ::=/2:
Arguments are
not sufficiently
instantiated

?- **hello ::= hello.**
No

?- **5 == 5.**
Yes

?- **hello == hello.**
Yes

?- **5 == 4+1.**
No

?- **X == 5.**
No

?- **X=5, X == 5.**
X = 5 ;
No

?- **X == X.**
X = _G224 ;
No

?- **X == Y.**
No

?- **X = Y.**
X = _G206
Y = _G206 ;



Recursion (Αναδρομικότητα)

```
parent(alex,bill) .  
parent(bill,charlie) .  
parent(charlie,don) .  
:  
:  
:   % (n γεγονότα)  
:  
:
```

```
parent(simon,timothy) .
```

```
ancestor(X,Y):- parent(X,Y) ;  
                ( parent(X,Z) , parent(Z,Y) ) ;  
                ( parent(X,Z) , parent(Z,W) ,  
parent(W,Y) ) ;  
:  
:  
:   % (n όροι)
```



Recursion (Αναδρομικότητα)

```
ancestor(X,Y) :- parent(X,Y) .  
ancestor(X,Y) :- parent(X,Z) , parent(Z,Y) .  
ancestor(X,Y) :- parent(X,Z) , parent(Z,W) , parent(W,Y) .  
:  
:  
: % (n κανόνες)
```

τερματική
σχέση

```
ancestor(X,Y) :- parent(X,Y) .  
ancestor(X,Y) :- parent(X,Z) , ancestor(Z,Y) .
```

αναδρομική
σχέση



Παραδείγματα

```
% Υπολογισμός Παραγοντικού  
paragontiko(1,1).  
paragontiko(X,Y):- X2 is X-1,
```

```
paragontiko(X2,Y2),  
Y is Y2*X.
```

```
?- paragontiko(4,X).  
X = 24 []  
Yes
```

```
% Ένα ατέρμονο loop στην Prolog  
loop:- loop.
```



Μετρητές

```
% Ένας μερτητής  
count(X) :- write(X), nl,  
             NewX is X+1,  
             count(NewX).
```

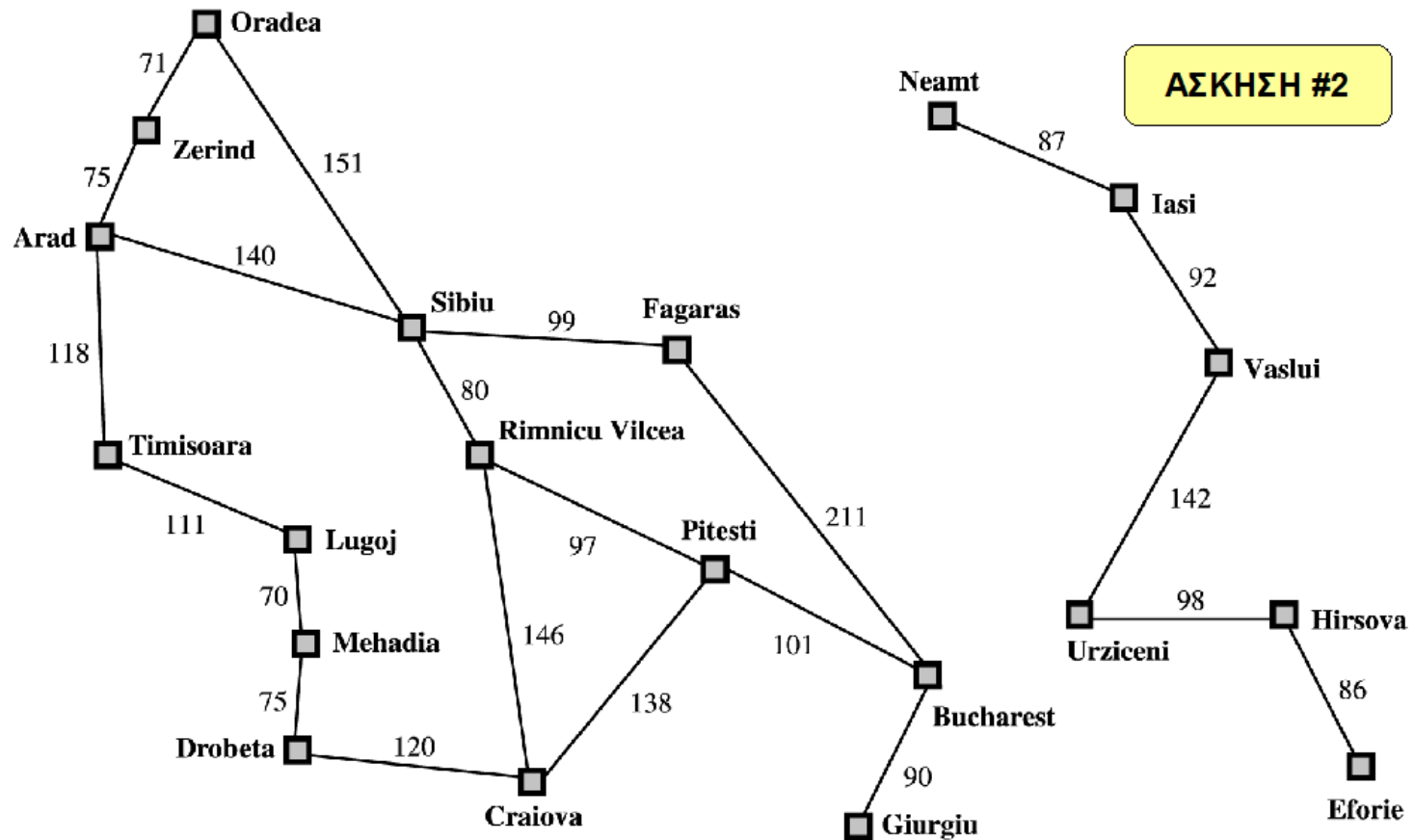
```
% Ένας "κακός" μερτητής  
badcount1(X) :- write(X), nl,  
               NewX is X+1,  
               badcount1(NewX),  
               nl.
```

```
% Άλλος ένας "κακός" μερτητής  
badcount2(X) :- write(X), nl,  
               NewX is X+1,  
               badcount2(NewX).  
badcount2(X) :- X<0,  
               write('X is  
negative'),  
               nl.
```

```
% Ένας εξίσου "κακός" μερτητής  
badcount3(X) :- write(X), nl,  
               NewX is X+1,  
               check(NewX),  
               badcount3(NewX).  
check(Z) :- Z>0.  
check(Z) :- Z<0,  
           write('X is negative'),  
           nl.
```



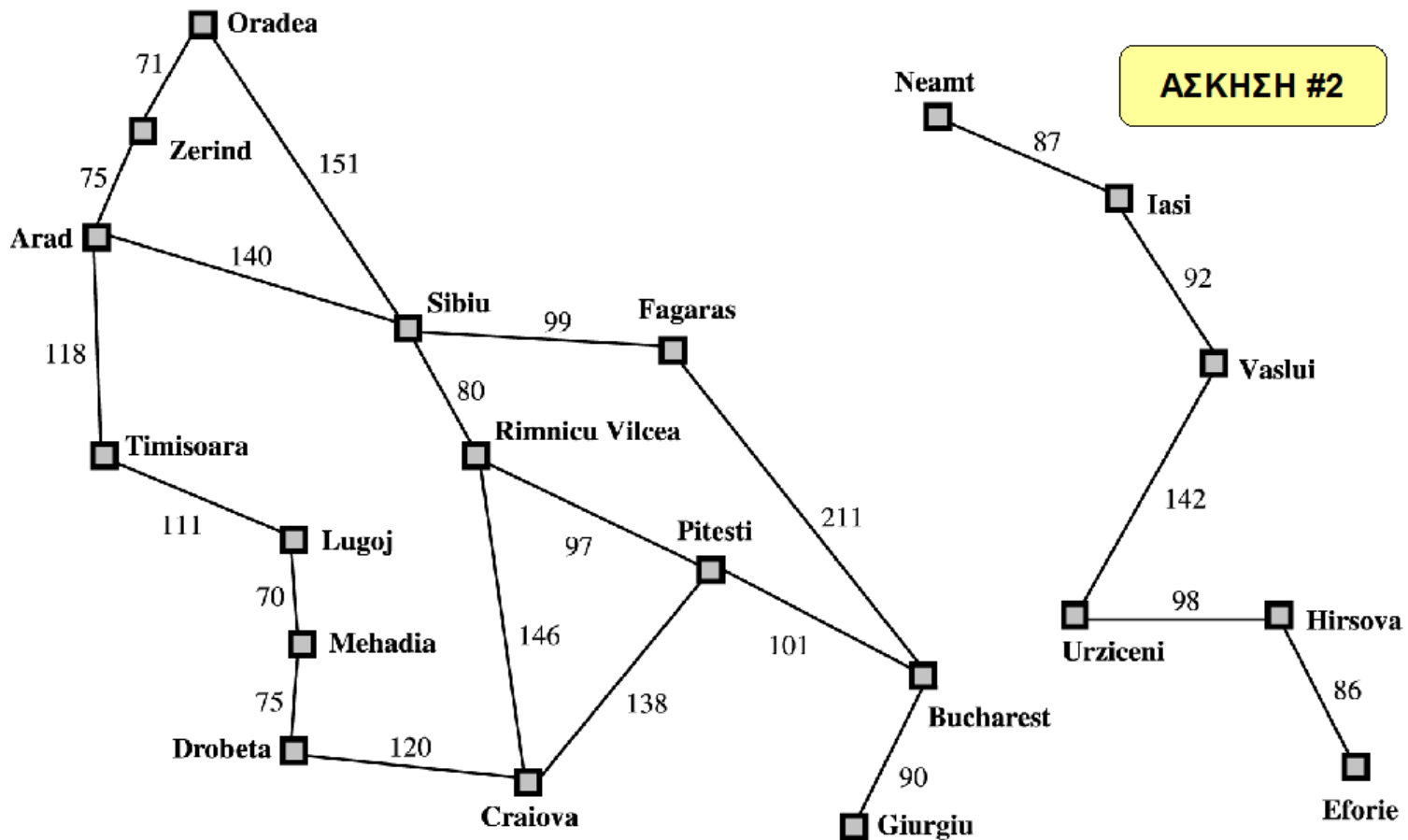
Άσκηση 2



5. Ορίστε μια συνάρτηση **Prolog reach(?City1, ?City2, +Link_Distance)** που θα δέχεται δυο πόλεις και ένα όριο απόστασης (μετρημένο σε πλήθος links) και θα ικανοποιείται αν μπορούμε να ταξιδέψουμε από τη μία πόλη στην άλλη με ακριβώς Link_Distance μεταβάσεις (ή Link_Distance-2 σταθμούς).



Άσκηση 2



6. Ορίστε μια συνάρτηση Prolog `reach2(?City1, ?City2, ?Link_Distance)` που θα λειτουργεί όπως η `reach/3`, με τη διαφορά ότι θα μπορεί να δίνει και ως έξοδο το `Link_Distance`.
Υπόδειξη: Θεωρήστε ότι το `Link_Distance` δεν θα ξεπερνά το 9.



Cut (!)

```
man(peter).      man(jimmy).      man(george).
a:- man(X), write(X), nl, fail.
b:- man(X), !, write(X), nl, fail.
c:- man(X), write(X), nl, !, fail.
d:- !, man(X), write(X), nl, fail.
e:- man(X), write(X), nl, fail, !.
```

```
?- a.
   peter
   jimmy
   george
   No
```

```
?- b.
   peter
   No
```

```
?- c.
   peter
   No
```

```
?- d.
   peter
   jimmy
   george
   No
```

```
?- e.
   peter
   jimmy
   george
   No
```



Το Cut στο body ενός κανόνα...

- απαγορεύει το backtracking προς τα αριστερά του
- ακυρώνει τους επόμενους εναλλακτικούς κανόνες με το ίδιο head

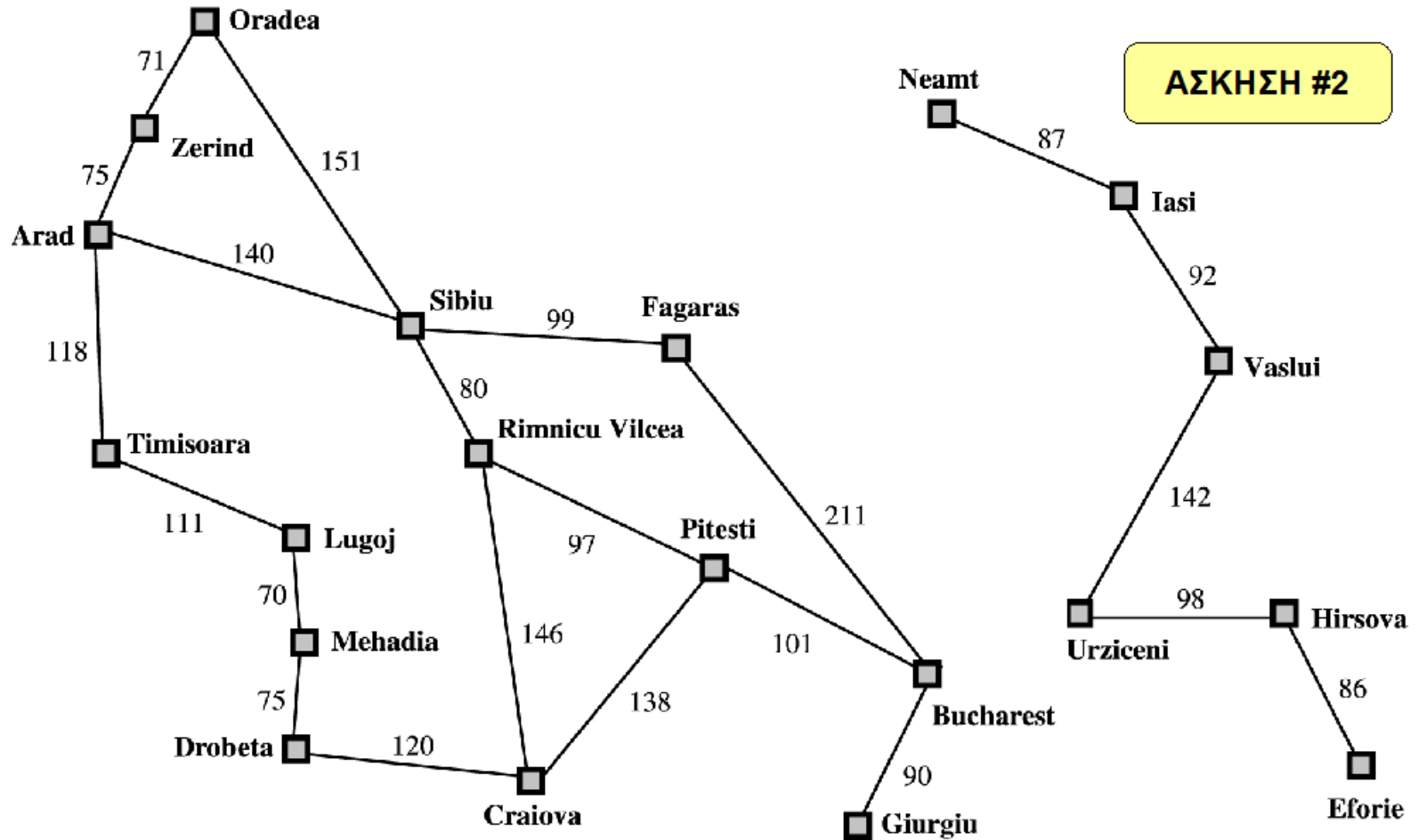
```
logicnot(X) :- X, !,  
fail.  
logicnot(_).
```

```
?- logicnot(1==2).  
Yes
```

```
?- logicnot1(2==2).  
No
```



Άσκηση 2



7. Ορίστε μια συνάρτηση Prolog `min_link_dist(?City1, ?City2, ?Link_Distance)` που θα λειτουργεί όπως η `reach2/3`, με τη διαφορά ότι θα επιστρέφει το ελάχιστο `Link_Distance` μεταξύ δύο πόλεων.
Υπόδειξη: Μετρήστε πρώτα την διάμετρο του χώρου καταστάσεων.



Άσκηση 2

ΑΣΚΗΣΗ #2

8. Έστω η συνάρτηση **find_link_dist/3** που ορίζεται ως εξής:

```
find_link_dist(X,X,0):- !.  
find_link_dist(X,Y,1):- next(X,Y), !.  
find_link_dist(X,Y,CD):- next(X,Z), find_link_dist(Z,Y,CDn), CD is CDn+1.
```

Ελέγξτε αν μπορεί να αντικαταστήσει επαρκώς την **min_link_dist/3**.
Τί προβλήματα μπορεί να προκαλέσει; Κάτω από ποιές συνθήκες;



Άσκηση 2

ΑΣΚΗΣΗ #2

9. Έστω η συνάρτηση **find_link_dist2/3** που ορίζεται ως εξής:

```
find_link_dist2(X,X,0,_):- !.  
find_link_dist2(X,Y,1,_):- next(X,Y), !.  
find_link_dist2(X,Y,CD,Pass_prev_X):- next(X,Z), \+(Z==Pass_prev_X),  
                                       find_link_dist2(Z,Y,CDn,X),  
                                       CD is CDn+1.
```

Ελέγξτε πώς λειτουργεί και εξηγήστε τί κάνει. Μπορεί να προκαλέσει προβλήματα; Κάτω από ποιές συνθήκες;



Λίστες

```
[1, 2, 3]
```

```
[abc, 'JOHN', 4711, date(10, june, 2006)]
```

```
[4, [yet, f(2, a(1, 4))], [4, 3, f, 2, [0]], end]
```

```
[bill] ≠ bill
```

```
[]
```



Chop

```
chop(LIST,HEAD,TAIL):- LIST = [HEAD|TAIL].
```

```
?- chop([1,2,3],H,T).
```

```
H = 1
```

```
T = [2,3] ;
```

```
No
```

```
?- chop([2,3],H,T).
```

```
H = 2
```

```
T = [3] ;
```

```
No
```

```
?- chop([3],H,T).
```

```
H = 3
```

```
T = [] ;
```

```
No
```

```
?- chop([],H,T).
```

```
No
```



Συμμετρικότητα

```
?- chop([[1,2,3],4,5],H,T) .  
H = [1,2,3]  
T = [4,5] ;  
No
```

```
?- chop(L,5,[10,20]) .  
L = [5,10,20] ;  
No
```

ισοδύναμοι ορισμοί

```
chop(LIST,HEAD,TAIL) :- LIST = [HEAD|TAIL] .
```

```
chop([H|T],H,T) .
```



Συνάρτηση member/2

```
member (X, [X|_]) .
```

```
member (X, [_|T]) :- member (X, T) .
```

```
?- member (2, [1, 2, 3, 4]) .
```

Yes

```
?- member (5, [1, 2, 3, 4]) .
```

No

```
?- member (X, [1, 2, 3, 4]) .
```

X = 1 ;

X = 2 ;

X = 3 ;

X = 4 ;

No



Συνάρτηση append/3

```
append([],L,L) .  
append([H|T],L1,[H|L2]):-  
append(T,L1,L2) .
```

?- **append([a,b,c],[d,e],X) .**

X = [a,b,c,d,e] ;

No

?- **append(X,[d,e],[a,b,c,d,e]) .**

X = [a,b,c] ;

No

?- **append([a,b,c],X,[a,b,c,d,e]) .**

X = [d,e] ;

No



Παράδειγμα χρήσης των συμμετριών της append/3

```
take(L,X,L2) :- append(B,[X|A],L),  
                append(B,A,L2).
```

```
?- take([a,b,c,d,e],c,L).  
L = [a,b,d,e] ;  
No
```



Άσκηση 3

ΑΣΚΗΣΗ #3

10. Προσθήκη μνήμης:

Ερώτημα 10.a

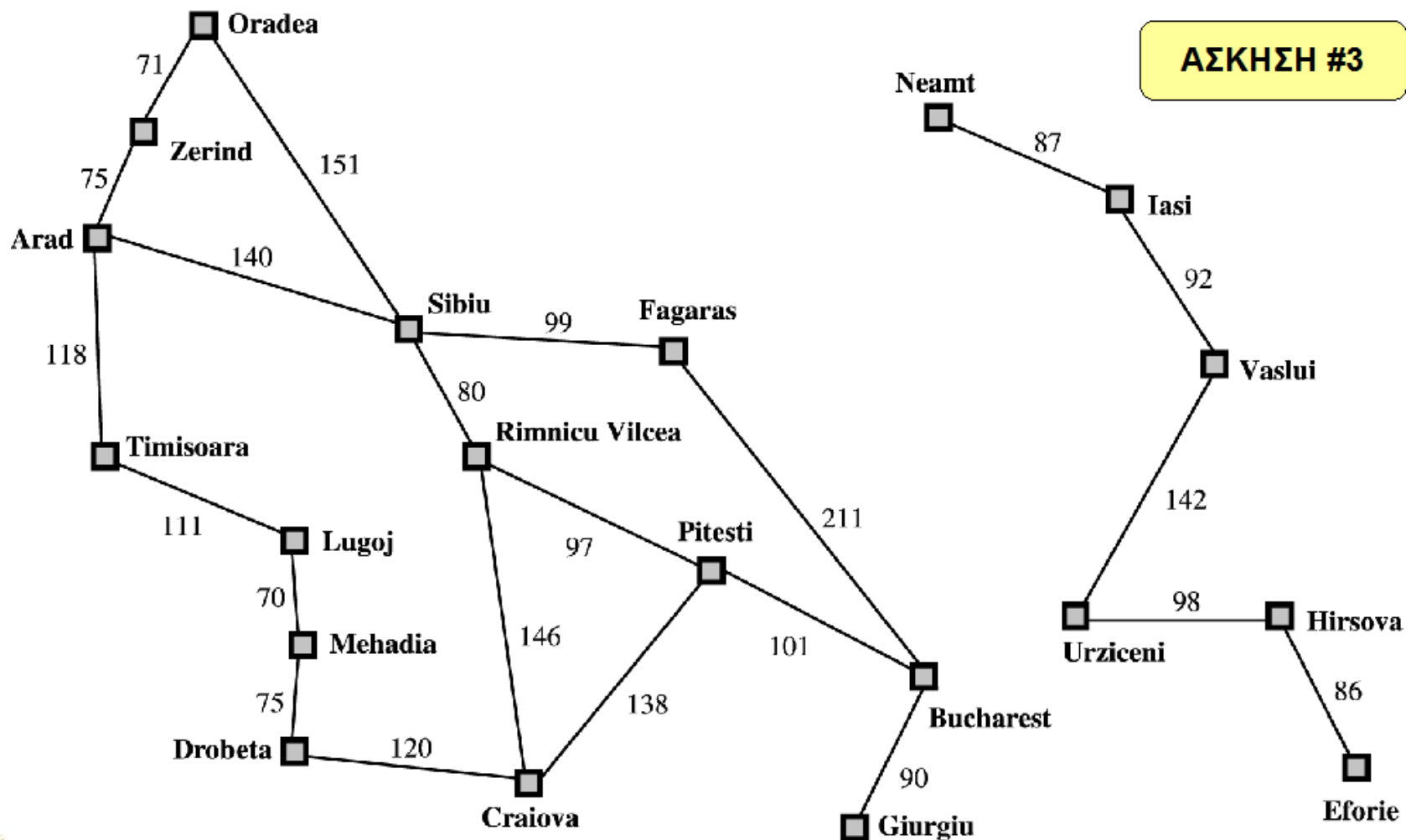
Ορίστε μια συνάρτηση **smart_find_link_dist(+City1, +City2, ? Link_Distance, +Memory)** που θα λειτουργεί όπως η reach2/3, αλλά θα αποφεύγει τους κύκλους με τη χρήση της λίστας Memory που θα θυμάται τις πόλεις που έχει συναντήσει.

Υπόδειξη: Κατά την κλήση η Memory ξεκινά με αρχική τιμή [].
(Τί χρησιμότητα θα είχε μια διαφορετική αρχική τιμή για τη λίστα Memory;)



Άσκηση 3

ΑΣΚΗΣΗ #3



findall/3, sort/2, msort/2

```
woman(helen) . woman(jenny) . woman(mary) .  
?- findall(X,woman(X),L) .  
X = _G320  
L = [helen, jenny, mary]
```

```
?- X1=[4,1,2,5,4], sort(X1,X2) .  
X1 = [4, 1, 2, 5, 4]  
X2 = [1, 2, 4, 5]
```

```
?- X1=[4,1,2,5,4], msort(X1,X2) .  
X1 = [4, 1, 2, 5, 4]  
X2 = [1, 2, 4, 4, 5]
```



Άσκηση 3

ΑΣΚΗΣΗ #3

Ερώτημα 10.b

Ορίστε μια συνάρτηση **min_link_dist2/3** που θα λειτουργεί όπως η `min_link_dist/3`, χωρίς όμως να λαμβάνει υπ'όψιν τη διάμετρο του χώρου καταστάσεων.

Υπόδειξη: Χρησιμοποιήστε την `findall/3`, την `smart_find_link_dist/4` και την `sort/2`.



Άσκηση 3

ΑΣΚΗΣΗ #3

11. Προσθήκη διαδρομής:

(a)

Ορίστε μια συνάρτηση **smart_find_link_path/5** που θα λειτουργεί όπως η `smart_find_link_dist/4`, αλλά θα επιστρέφει και μια λίστα με το μονοπάτι της διαδρομής.

(b)

Ορίστε μια συνάρτηση **min_link_path/4** που θα λειτουργεί όπως η `min_link_dist/3`, αλλά θα επιστρέφει και μια λίστα με το μονοπάτι της διαδρομής. Αν δύο ή περισσότερες διαδρομές έχουν το ίδιο μήκος, να τις επιστρέφει όλες (μη ντετερμινιστικά).



Άσκηση 3

12. Υπολογισμός πραγματικής απόστασης:

ΑΣΚΗΣΗ #3

(a)

Ορίστε μια συνάρτηση **smart_find_distance/4** που θα λειτουργεί όπως η `smart_find_link_dist/4` αλλά η απόσταση που θα μετράει δεν θα είναι σε πλήθος links αλλά σε χιλιόμετρα.

(b)

Ορίστε μια συνάρτηση **min_distance/3** που θα λειτουργεί όπως η `min_link_dist2/3` αλλά η απόσταση που θα μετράει δεν θα είναι σε πλήθος links αλλά σε χιλιόμετρα.

(c)

Ορίστε μια συνάρτηση **smart_find_dist_path/5** που θα λειτουργεί όπως η `smart_find_link_path/5`, αλλά θα μετράει την απόσταση σε χιλιόμετρα.

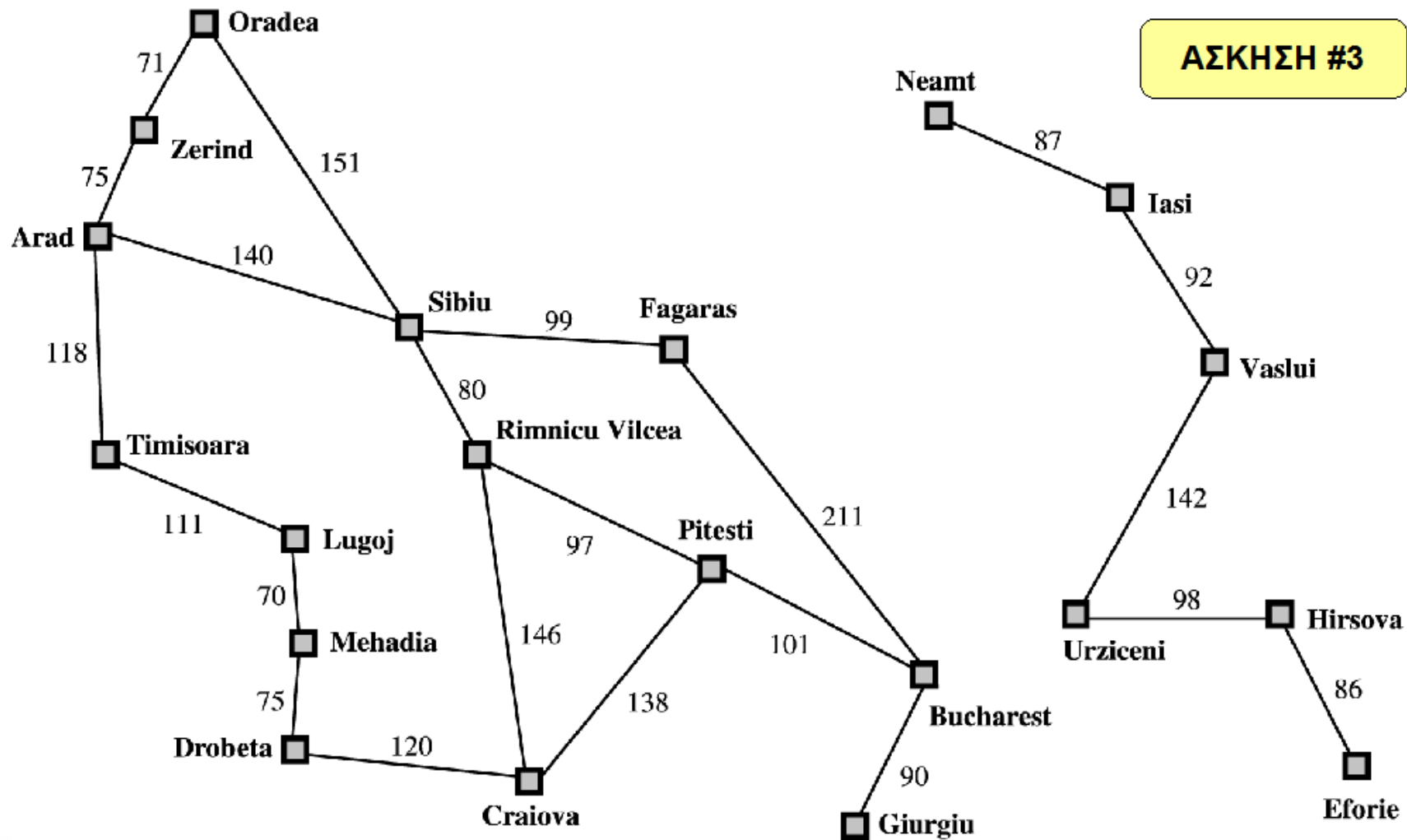
(d)

Ορίστε μια συνάρτηση **min_dist_path/4** που θα λειτουργεί όπως η `min_link_path/4`, αλλά θα μετράει την απόσταση σε χιλιόμετρα.



Άσκηση 3

ΑΣΚΗΣΗ #3



Auto-executable Goals

```
:- write('NOW LOADING PROGRAM'), nl.  
  :  
  :  
  : (Πρόγραμμα: γεγονότα, κανόνες, κλπ.)  
  :  
  :  
:- write('Ready to answer your questions'), nl.
```

Εκτελούνται την ώρα του consult, χωρίς να περιμένουν από τον χρήστη να γράψει κάτι στο prompt.

Μια τέτοια εντολή στο τέλος του αρχείου το κάνει εκτελέσιμο.



assert/retract

```
:- dynamic paragontiko/2.  
paragontiko(1,1):- !.  
paragontiko(X,Y):- X2 is X-1,  
                    paragontiko(X2,Y2) ,  
                    Y is Y2*X,
```

```
asserta(paragontiko(X,Y):- !) .
```

```
?- paragontiko(4,X) .  
X = 24 ;  
No
```

```
?- listing.
```

```
paragontiko(4,24):- !.  
paragontiko(3,6):- !.  
paragontiko(2,2):- !.  
paragontiko(1,1):- !.  
paragontiko(A,B):-  
    C is A-1,  
    paragontiko(C,D) ,  
    B is D*A,  
    asserta((paragontiko(A,B):-!)) .
```

```
Yes
```



Παράδειγμα

```
:- dynamic link/3.
```

```
link(a, z, 75) .
```

```
link(a, s, 140) .
```

```
link(a, t, 118) .
```

```
:- link(X, Y, Z) , \+link(Y, X, Z) ,  
   assert(link(Y, X, Z)) , fail.
```

```
?- listing.
```

```
link(a, z, 75) .
```

```
link(a, s, 140) .
```

```
link(a, t, 118) .
```

```
link(z, a, 75) .
```

```
link(s, a, 140) .
```

```
link(t, a, 118) .
```



Τελεστές

```
father (alex, bill) .  
father (bill, charlie) .  
father (charlie, don) .
```

```
alex is_father_of bill.  
bill          is_father_of  
charlie.  
charlie is_father_of don.  
          :- op(700, xfx, is_father_of) .  
  
X is_father_of Y :- father(X, Y) .
```

'Όλοι οι τελεστές που είναι ορισμένοι:
?- current_op(X, Y, Z) .



Τέλος Ενότητας

Χρηματοδότηση

- Το παρόν εκπαιδευτικό υλικό έχει αναπτυχθεί στο πλαίσιο του εκπαιδευτικού έργου του διδάσκοντα.
- Το έργο «**Ανοικτά Ακαδημαϊκά Μαθήματα στο Πανεπιστήμιο Αθηνών**» έχει χρηματοδοτήσει μόνο την αναδιαμόρφωση του εκπαιδευτικού υλικού.
- Το έργο υλοποιείται στο πλαίσιο του Επιχειρησιακού Προγράμματος «Εκπαίδευση και Δια Βίου Μάθηση» και συγχρηματοδοτείται από την Ευρωπαϊκή Ένωση (Ευρωπαϊκό Κοινωνικό Ταμείο) και από εθνικούς πόρους.



Σημειώματα

Σημείωμα Ιστορικού Εκδόσεων Έργου

Το παρόν έργο αποτελεί την έκδοση **1.0**.

Έχουν προηγηθεί οι κάτωθι εκδόσεις:

- Έκδοση **1.0** διαθέσιμη [εδώ](#).



Σημείωμα Αναφοράς

Copyright Πανεπιστήμιο Πατρών, **Σγάρμπας Κυριάκος**. «**Τεχνητή Νοημοσύνη I, Εργαστήριο**». Έκδοση: **1.0**. Πάτρα **2014**. Διαθέσιμο από τη δικτυακή διεύθυνση:

https://eclass.upatras.gr/modules/course_metadata/opencourses.php?fc=15



Σημείωμα Αδειοδότησης

Το παρόν υλικό διατίθεται με τους όρους της άδειας χρήσης Creative Commons Αναφορά, Μη Εμπορική Χρήση Παρόμοια Διανομή 4.0 [1] ή μεταγενέστερη, Διεθνής Έκδοση. Εξαιρούνται τα αυτοτελή έργα τρίτων π.χ. φωτογραφίες, διαγράμματα κ.λ.π., τα οποία εμπεριέχονται σε αυτό και τα οποία αναφέρονται μαζί με τους όρους χρήσης τους στο «Σημείωμα Χρήσης Έργων Τρίτων».



[1] <http://creativecommons.org/licenses/by-nc-sa/4.0/>

Ως **Μη Εμπορική** ορίζεται η χρήση:

- που δεν περιλαμβάνει άμεσο ή έμμεσο οικονομικό όφελος από την χρήση του έργου, για το διανομέα του έργου και αδειοδόχο
- που δεν περιλαμβάνει οικονομική συναλλαγή ως προϋπόθεση για τη χρήση ή πρόσβαση στο έργο
- που δεν προσπορίζει στο διανομέα του έργου και αδειοδόχο έμμεσο οικονομικό όφελος (π.χ. διαφημίσεις) από την προβολή του έργου σε διαδικτυακό τόπο

Ο δικαιούχος μπορεί να παρέχει στον αδειοδόχο ξεχωριστή άδεια να χρησιμοποιεί το έργο για εμπορική χρήση, εφόσον αυτό του ζητηθεί.

Διατήρηση Σημειωμάτων

Οποιαδήποτε αναπαραγωγή ή διασκευή του υλικού θα πρέπει να συμπεριλαμβάνει:

- το Σημείωμα Αναφοράς
- το Σημείωμα Αδειοδότησης
- τη δήλωση Διατήρησης Σημειωμάτων
- το Σημείωμα Χρήσης Έργων Τρίτων (εφόσον υπάρχει)

μαζί με τους συνοδευόμενους υπερσυνδέσμους.



Σημείωμα Χρήσης Έργων Τρίτων

Το Έργο αυτό κάνει χρήση των ακόλουθων έργων:

Εικόνες/Σχήματα/Διαγράμματα/Φωτογραφίες

Διαφάνεια 4, 5: Εικόνες από τον editor Swi-Prolog

