



Υπολογιστική Λογική και Λογικός Προγραμματισμός

Ενότητα 6: Γλώσσα Prolog: Ενσωματωμένα Κατηγορήματα, Αριθμητικές Διαδικασίες, Διαδικασίες Εισόδου-Εξόδου, Χειρισμός Συμβολοσειρών

Νίκος Βασιλειάδης, Αναπλ. Καθηγητής
Τμήμα Πληροφορικής



Ευρωπαϊκή Ένωση
Ευρωπαϊκό Κοινωνικό Ταμείο



ΥΠΟΥΡΓΕΙΟ ΠΑΙΔΕΙΑΣ ΚΑΙ ΘΡΗΣΚΕΥΜΑΤΩΝ
ΕΙΔΙΚΗ ΥΠΗΡΕΣΙΑ ΔΙΑΧΕΙΡΙΣΗΣ

Με τη συγχρηματοδότηση της Ελλάδας και της Ευρωπαϊκής Ένωσης



ΕΥΡΩΠΑΪΚΟ ΚΟΙΝΩΝΙΚΟ ΤΑΜΕΙΟ

Άδειες Χρήσης

- Το παρόν εκπαιδευτικό υλικό υπόκειται σε άδειες χρήσης Creative Commons.
- Για εκπαιδευτικό υλικό, όπως εικόνες, που υπόκειται σε άλλου τύπου άδειας χρήσης, η άδεια χρήσης αναφέρεται ρητώς.



Χρηματοδότηση

- Το παρόν εκπαιδευτικό υλικό έχει αναπτυχθεί στα πλαίσια του εκπαιδευτικού έργου του διδάσκοντα.
- Το έργο «Ανοικτά Ακαδημαϊκά Μαθήματα στο Αριστοτέλειο Πανεπιστήμιο Θεσσαλονίκης» 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.





ΑΡΙΣΤΟΤΕΛΕΙΟ
ΠΑΝΕΠΙΣΤΗΜΙΟ
ΘΕΣΣΑΛΟΝΙΚΗΣ

ΑΝΟΙΚΤΑ
ΑΚΑΔΗΜΑΪΚΑ
ΜΑΘΗΜΑΤΑ



Γλώσσα Prolog: Ενσωματωμένα Κατηγορήματα, Αριθμητικές Διαδικασίες, Διαδικασίες Εισόδου-Εξόδου, Χειρισμός Συμβολοσειρών.

Ενσωματωμένα Κατηγορήματα

- Η Prolog, όπως παρουσιάστηκε μέχρι τώρα, είναι απόλυτα συμβατή με τον καθαρό λογικό προγραμματισμό.
 - υλοποίηση σε υπολογιστή ενός διερμηνέα των προτάσεων Horn.
- Όμως η Prolog χρησιμοποιείται και ως πρακτική γλώσσα προγραμματισμού γενικού σκοπού
 - εκτός από ένα εργαλείο απόδειξης θεωρημάτων.
- Είναι απαραίτητη η επέκτασή της με δυνατότητες που βρίσκονται πέρα (**extra-logical**) και πάνω (**meta-logical**) από τη λογική.
- Οι δυνατότητες αυτές παίρνουν τη μορφή των ενσωματωμένων κατηγορημάτων (**built-in predicates**).
 - Παρέχονται από τον εκάστοτε κατασκευαστή της έκδοσης του διερμηνέα της Prolog.



Ενσωματωμένα Κατηγορήματα

- Αφορούν:
 - Μαθηματικές πράξεις και συναρτήσεις.
 - Είσοδος/έξοδος σε αρχεία ή/και συσκευές.
 - Έλεγχος τύπου δεδομένων.
 - Έλεγχος εκτέλεσης προγράμματος.
 - Διαχείριση προγράμματος.
 - Διαχείριση λύσεων.
- Θα παρουσιαστούν ενδεικτικά κάποια από τα πιο συνηθισμένα ενσωματωμένα κατηγορήματα.
 - Περισσότερα στα εγχειρίδια χρήσης.



Ενοποίηση και Σύγκριση Όρων

- Η Prolog κάνει ενοποίηση όρων κατά την προσπάθεια ικανοποίησης ενός στόχου.
- Υπάρχει η δυνατότητα η ενοποίηση όρων να γίνει με σαφή κλήση του ενσωματωμένου κατηγορήματος "=" στο σώμα ενός κανόνα, ή σε μια σύνθετη ερώτηση.
- Το κατηγορήμα αυτό αληθεύει αν οι δύο όροι μπορούν να ταυτοποιηθούν.
 - Αν ναι, στη συνέχεια ταυτοποιούνται.



Παραδείγματα Ενοποίησης

?- $X = 5$.

$X = 5$

?- $X=Y$.

$X = Y = _$

?- $f(a,b) = f(a,b)$.

Yes

?- $f(X,b) = f(a,Y)$.

$X=a, Y=b$

?- $f(a) = g(a)$.

No

?- $X=5, Y=6, X=Y$.

no

?- $X=5, X=Y$.

$X=5, Y=5$

?- $X=Y, X=5$.

$X=5, Y=5$

?- $X=Y, X=5, Y=6$.

no



Αντι-ταυτοποίηση

- Υπάρχει και το αντίθετο κατηγορημα " \neq ", το οποίο αληθεύει αν οι δύο όροι δεν μπορούν να ταυτοποιηθούν.

?- $X \neq 5$.

no

?- $X \neq Y$.

no

?- $f(a,b) \neq f(a,b)$.

no

?- $f(X,b) \neq f(a,Y)$.

no

?- $f(a) \neq g(a)$.

yes



Κατηγορήματα Σύγκρισης Όρων

- Το κατηγορήμα " $==$ " αληθεύει αν οι δύο όροι που συγκρίνει είναι ταυτόσημοι,
 - Έχουν την ίδια δομή και όλοι οι όροι που περιέχουν (αν είναι σύνθετοι) είναι ίδιοι.

?- $2 == 2$.

yes

?- $2 == 3$.

no

?- $f(a) == f(a)$.

yes

?- $f(X) == f(a)$.

no

?- $X == 2$.

no

?- $X == Y$.

no



Παρατηρήσεις

- Μια μεταβλητή δεν είναι ταυτόσημη με μία σταθερά,
 - Η πρώτη αντιπροσωπεύει μία θέση μνήμης, ενώ η δεύτερη είναι ένα σύμβολο.
- Δύο διαφορετικές μεταβλητές δεν είναι ταυτόσημες,
 - Αντιπροσωπεύουν δύο ξεχωριστές "θέσεις μνήμης".
- Αν έχει προηγηθεί ταυτοποίηση πριν από την σύγκριση των όρων, τότε τα παραπάνω ΔΕΝ ισχύουν,
 - Η ταυτοποίηση διαφοροποιεί τη συμπεριφορά των μεταβλητών.

?- $X=2$, $X==2$.

?- $X=Y$, $X==Y$.

$X=2$

$X = Y = _$



Κατηγορήματα Σύγκρισης Όρων

- Το κατηγορήματα " \neq " αληθεύει αν οι δύο όροι που συγκρίνει δεν είναι ταυτόσημοι.

?- $2 \neq 3$.

yes

?- $2 \neq 2$.

no

?- $X \neq 2$.

yes

?- $X \neq Y$.

yes



Μαθηματικές Διαδικασίες και Συναρτήσεις

- Υπάρχει η δυνατότητα χειρισμού αριθμών και εκτέλεσης πράξεων με τη χρήση ενσωματωμένων κατηγορημάτων.
- Το πιο βασικό κατηγορημα είναι το **is**
 - αποτιμώνται αριθμητικές εκφράσεις.
 - η τιμή τους ενοποιείται με κάποια μεταβλητή.
- Το κατηγορημα χρησιμοποιείται με τη μορφή **X is Y**.
 - **X** είναι μια μεταβλητή ή ένας αριθμός.
 - **Y** είναι μια μαθηματική έκφραση η οποία μπορεί να περιέχει πράξεις και συναρτήσεις.
 - Αφού αποτιμηθεί η έκφραση **Y**, γίνεται προσπάθεια ενοποίησης με τον όρο **X**.



Παραδείγματα χρήσης is

?- X is 3 + 4.

X=7

?- 9 is 3 * 3.

yes

?- 18 is 5 - 3.

no

?- X is Y + 1.

ERROR: is/2: Arguments are not sufficiently instantiated

?- Y is 2, X is Y + 1.

Y=2, X=3

Απόδοση τιμής σε κάποια μεταβλητή κάνοντας κάποιον μαθηματικό υπολογισμό.

Έλεγχος αν η τιμή κάποιας μαθηματικής έκφρασης ισούται με κάποιον αριθμό.

Στη μαθηματική έκφραση μπορούν να χρησιμοποιηθούν μεταβλητές μόνο αν έχουν πάρει προηγουμένως κάποια τιμή.



Ενσωματωμένες Συναρτήσεις

- Υπάρχουν και ενσωματωμένες συναρτήσεις (π.χ. ημίτονο, τετραγωνική ρίζα, κλπ) οι οποίες διαφέρουν από έκδοση σε έκδοση της γλώσσας.

?- Y is $\text{sqrt}(9)$.

$Y = 3$

- Άλλες:
 - $\text{cos}(N)$ - $\text{συν}(N)$
 - $\text{sin}(N)$ - $\text{ημ}(N)$
 - $\text{tan}(N)$ - $\text{εφ}(N)$
 - $\text{exp}(N)$ - e^N



Μαθηματικές Ισότητες/Ανισότητες

- Εκτός από το **is** υπάρχουν και τα κατηγορήματα “**:=**” (ισότητα) και “**=\=**” (ανισότητα).
 - Εκτελούν πράξεις και από τις δυο πλευρές της ισότητας/ανισότητας.

?- **1 + 2 := 2 + 1.**

yes

?- **5 - 3 := 2 + 2.**

no

?- **5 - 3 =\= 2 + 2.**

yes

*Ισχύουν τα ίδια που ισχύουν για το **is**, όσον αφορά τις μεταβλητές.*



Παρατηρήσεις (1/2)

- Αριθμητικές πράξεις μπορούμε να κάνουμε μόνο με την χρήση των **is**, **==**, **=\=**
 - Σε οποιαδήποτε άλλη περίπτωση οι αριθμητικές εκφράσεις είναι σύνθετοι όροι.

?- X is 1+2.

X=3

?- X = 1+2.

X=1+2

?- X == 1+2.

no

?- X ::= 1+2.

ERROR: ...



Παρατηρήσεις (2/2)

?- $1+2 ::= 2+1.$

yes

?- $1+2 = 2+1.$

no

?- $1+2 == 2+1.$

no

?- $1+2 ::= 1+2.$

yes

?- $1+2 = 1+2.$

yes

?- $1+2 == 1+2.$

yes

?- $1+A=B+2.$

$A=2, B=1$

?- $1+A ::= B+2.$

ERROR...

?- $1+A == B+2.$

no



Ασκήσεις - Αριθμητικές Διαδικασίες

- Δίνεται μια βάση με γεωγραφικά στοιχεία πληθυσμού (**population**) και έκτασης (**area**) διαφόρων περιοχών.
- Να ορισθεί η σχέση **density** που να επιστρέφει την πυκνότητα του πληθυσμού, δηλαδή τον αριθμό των κατοίκων μιας περιοχής ανά τετραγωνικό χιλιόμετρο.

population(usa,203).

area(usa,3).

population(india,750).

area(india,1).

population(china,1200).

area(china,4).

population(brazil,112).

area(brazil,3).

density(X,Y) :-

population(X,P), area(X,A), Y is P / A.



Κατηγορήματα Σύγκρισης

- Η μοναδική ιδιομορφία της Prolog είναι ότι ο τελεστής "μικρότερο ή ίσο" γράφεται ανάποδα " $=<$ ", για να μη θυμίζει "βέλος".

?- $5 > 3$.

yes

?- $5 =< 3$

no.

?- $X > 3$.

Error...

?- $5+3 > 2+1$.

yes

?- $X \text{ is } 7, X > 3$.

yes

?- $X=7, Y=3, X > Y+1$.

yes

Οι εκφράσεις αριστερά και δεξιά των τελεστών σύγκρισης μπορούν να είναι μαθηματικές εκφράσεις, οι οποίες πρώτα αποτιμώνται και μετά γίνεται η σύγκριση.



Ασκήσεις - Αριθμητικές Διαδικασίες

- Να ορισθεί η σχέση **sign** (πρόσημο) που να επιστρέφει την ένδειξη **positive**, **negative**, **zero**, ανάλογα με την τιμή της παραμέτρου.

sign(X, positive) :- X > 0.

sign(X, zero) :- X == 0.

sign(X, negative) :- X < 0.

?- sign(5,A).

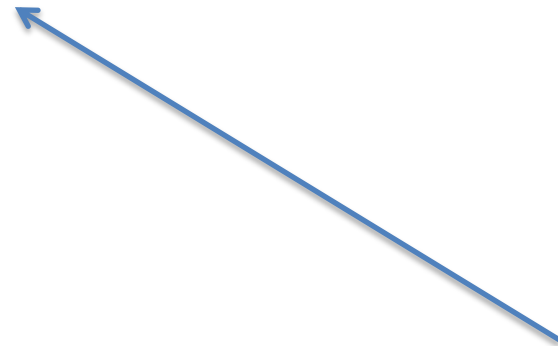
A=positive

?- sign(5-5,A).

A=zero

?- sign(5-7,A).

A=negative



% Οφείλεται στη χρήση του ==

% Οφείλεται στη χρήση του <



Κατηγορημα `sorted/1`

- Επιτυγχάνει εάν η λίστα που δέχεται σαν όρισμα εισόδου είναι ταξινομημένη σε αύξουσα σειρά, αλλιώς αποτυγχάνει.
- α) εάν η λίστα έχει 1 ή κανένα στοιχείο, τότε είναι ταξινομημένη.
- β) εάν η λίστα έχει 2 ή περισσότερα στοιχεία τότε πρέπει:
 - β1) το πρώτο στοιχείο της λίστας να είναι μικρότερο ή ίσο από το δεύτερο.
 - β2) η ουρά της λίστας να είναι ταξινομημένη.

`sorted([]).`

?- sorted([1,2,5,9]).

`sorted([_]).`

yes

`sorted([X,Y | List]) :-`

?- sorted([2,1,5,9]).

`X=<Y, sorted([Y | List]) .`

no

?- sorted([1,5,2,9]).

no



Μέγιστο Στοιχείο Λίστας

- α) εάν η λίστα έχει ένα στοιχείο, τότε αυτό είναι το μέγιστο.
- β) εάν η λίστα έχει δύο ή περισσότερα στοιχεία τότε:
 - β1) βρίσκει το μέγιστο στοιχείο της ουράς της.
 - β2) συγκρίνει το μέγιστο στοιχείο της ουράς με την κεφαλή της λίστας και επιστρέφει τη μέγιστη από τις δύο τιμές.
- Χρησιμοποιείται το κατηγορήμα **max/3**.
 - Δέχεται 2 τιμές σαν είσοδο στα 2 πρώτα ορίσματα και επιστρέφει στο 3^ο όρισμα την μεγαλύτερη από τις 2.

list_max([X],X).

list_max([X|Tail],M) :-

list_max(Tail,M1),

max(X,M1,M).

max(X,Y,X) :- X>Y.

max(X,Y,Y) :- X=<Y.



Παράδειγμα εκτέλεσης

?- list_max([2,3,7,1,5],A).

A=7

?- list_max([2,3,7,1,5],7).

yes

?- list_max([2,3,7,1,5],5).

no

list_max([X],X).

list_max([X|Tail],M) :-
list_max(Tail,M1),
max(X,M1,M).

max(X,Y,X) :- X>Y.

max(X,Y,Y) :- X=<Y.



Μέγιστος Κοινός Διαιρέτης

- εάν οι 2 αριθμοί είναι ίσοι, τότε ο ΜΚΔ είναι οι ίδιοι οι αριθμοί.
- εάν οι 2 αριθμοί δεν είναι ίσοι, αφάιρεσε από τον μεγαλύτερο τον μικρότερο και υπολόγισε τον ΜΚΔ του υπόλοιπου και του αφαιρετέου.
 - Αυτός είναι ο ΜΚΔ και των 2 αρχικών αριθμών.

$\text{gcd}(X,X,X).$

$\text{gcd}(X,Y,D) :-$

$X < Y,$

$Y1 \text{ is } Y - X,$

$\text{gcd}(X,Y1,D).$

$\text{gcd}(X,Y,D) :-$

$X1 \text{ is } X - Y,$

$\text{gcd}(X1,Y,D).$

?- $\text{gcd}(4,12,D).$

$D=4$

?- $\text{gcd}(4,12,D).$



?- $\text{gcd}(4,8,D).$



?- $\text{gcd}(4,4,D).$



Άθροισμα Στοιχείων Λίστας (1/2)

- Να γραφεί διαδικασία, η οποία να υπολογίζει το άθροισμα των στοιχείων μιας λίστας.
- Εάν η λίστα είναι κενή, το άθροισμα των στοιχείων της είναι μηδέν.
- Εάν η λίστα δεν είναι κενή, τότε
 - υπολόγισε το άθροισμα των στοιχείων της ουράς της,
 - πρόσθεσε στο αποτέλεσμα την τιμή της κεφαλής της
 - και επέστρεψε το τελευταίο αποτέλεσμα.



Άθροισμα Στοιχείων Λίστας (2/2)

- Καθαρά αναδρομικός ορισμός.

`sum_list([],0).`

`sum_list([H|T], Sum) :-`

`sum_list(T, TempSum),`

`Sum is H + TempSum.`

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

`X=15`

*Η άθροιση πρέπει να γίνει **META** την αναδρομή, γιατί αλλιώς η μεταβλητή TempSum δεν θα έχει τιμή και θα προκληθεί λάθος.*



Εκτέλεση

```
sum_list([],0).
sum_list([H|T], Sum) :-
    sum_list(T, TempSum),
    Sum is H + TempSum.
```

↑ 15
?- sum_list([1,2,3,4,5],X).
X is 1+Sum ↓ ↑ 14
?- sum_list([2,3,4,5],Sum).
Sum is 2+Sum' ↓ ↑ 12
?- sum_list([3,4,5], Sum').
Sum' is 3+Sum'' ↓ ↑ 9
?- sum_list([4,5], Sum'').
Sum'' is 4+Sum''' ↓ ↑ 5
?- sum_list([5], Sum''').
Sum''' is 5+Sum'''' ↓ ↑ 0
?- sum_list([], Sum''').



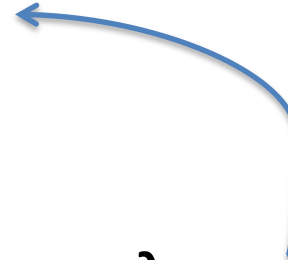
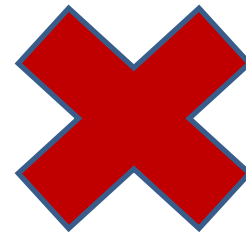
Λάθη που γίνονται συχνά (1/3)

`sum_list([],0).`

`sum_list([H|T], Sum) :-`

Sum is H + TempSum,

`sum_list(T, TempSum).`



- Η πράξη δεν μπορεί να εκτελεστεί γιατί το **TempSum** την στιγμή της κλήσης **δεν έχει τιμή**.



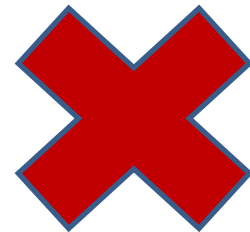
Λάθη που γίνονται συχνά (2/3)

`sum_list([],0).`

`sum_list([H|T], Sum) :-`

`sum_list(T, TempSum),`

`TempSum is Sum - H.`



- Η πράξη αυτή δεν μπορεί να εκτελεστεί γιατί το **Sum** την στιγμή της κλήσης **δεν έχει τιμή**.
 - Έξοδος της διαδικασίας θεωρείται το **Sum**, επομένως αυτό πρέπει να υπολογιστεί στο αριστερό μέρος της **is**.



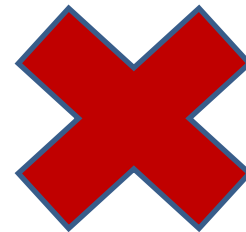
Λάθη που γίνονται συχνά (3/3)

`sum_list([],0).`

`sum_list([H|T], Sum) :-`

`sum_list(T, Sum),`

Sum is Sum + H.



- Η πράξη αυτή **αποτυγχάνει** γιατί το **Sum** δεν μπορεί να αλλάξει τιμή από την στιγμή που έχει πάρει κάποια.
 - Στην Prolog οι μεταβλητές είναι λογικές/μαθηματικές και όχι προγραμματιστικές (θέσεις μνήμης).



Άθροισμα Στοιχείων Λίστας – Επαναληπτικός ορισμός

- Με τη χρήση βοηθητικού κατηγορήματος
 - Ονομάζεται έτσι γιατί διαδικαστικά θυμίζει την επανάληψη των κλασικών γλωσσών προγραμματισμού.

sum_list(List,Sum) :-

sum_list_aux(List,0,Sum).

sum_list_aux([],Sum,Sum).

sum_list_aux([H|T],Temp,Sum) :-

Next is Temp + H,

sum_list_aux(T,Next,Sum).

Θέτουμε μία αρχική τιμή.

Σε κάθε επανάληψη υπολογίζουμε την επόμενη προσωρινή τιμή με βάση την προηγούμενη προσωρινή τιμή (ξεκινώντας από την αρχική).

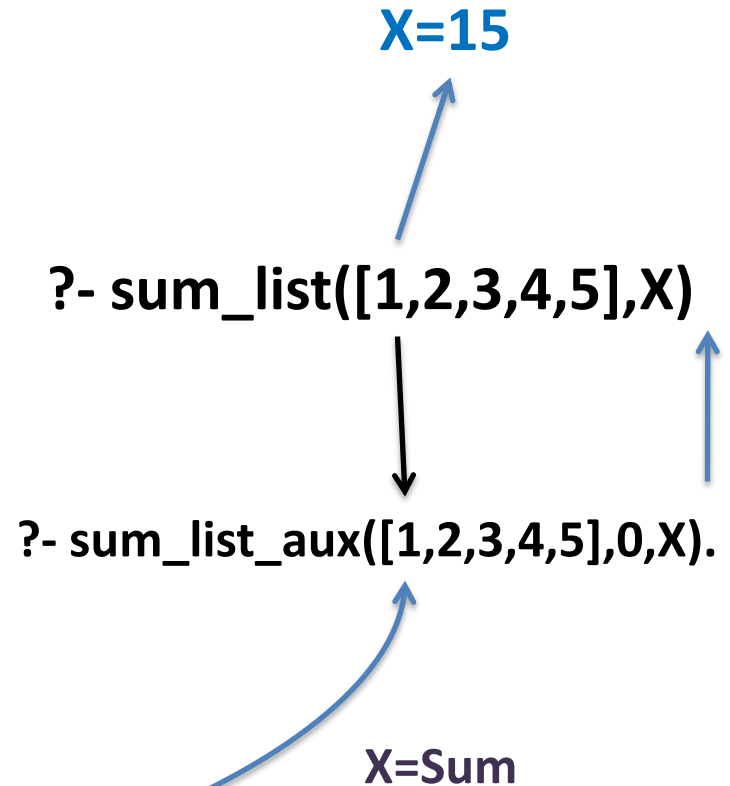
Όταν αληθεύει η συνθήκη τερματισμού, τότε η προσωρινή τιμή είναι και το τελικό αποτέλεσμα.



Εκτέλεση

[H T]	Temp	Next
[1,2,3,4,5]	0	0+1=1
[2,3,4,5]	1	1+2=3
[3,4,5]	3	3+3=6
[4,5]	6	6+4=10
[5]	10	10+5=15
[]	15	

Sum



Επανάληψη vs. Αναδρομή

- Οι επαναληπτικές διαδικασίες υλοποιούνται με κανονική αναδρομή της Prolog.
- Δεν εισάγεται καμία καινούργια έννοια, απλά αλλάζει λίγο ο τρόπος σκέψης και προγραμματισμού.
- Χρησιμοποιούμε βοηθητικό κατηγορημα και βοηθητικές παραμέτρους, οι οποίες κρατάνε τις προσωρινές τιμές.



Επανάληψη vs. Αναδρομή

Πλεονεκτήματα

- Η εκτέλεση της αναδρομής καταναλώνει λιγότερο χώρο στη μνήμη.
 - Βελτιστοποίηση ουραίας κλήσης (**tail-recursion optimization**).
 - Η αναδρομική κλήση είναι τελευταία στον ορισμό του κατηγορήματος, και η Prolog δε χρειάζεται να τοποθετήσει στη στοίβα στοιχεία για τις μεταβλητές καθώς και για τα σημεία επιστροφής και οπισθοδρόμησης.
- Πολλές φορές, προγράμματα που δεν "τρέχουν" λόγω μνήμης, με τέτοιες αλλαγές στον κώδικα είναι σε θέση να τρέξουν.



Επανάληψη vs. Αναδρομή

Μειονεκτήματα

- Ο κώδικας είναι λιγότερο "λογικός" ή "δηλωτικός" και περισσότερο "διαδικαστικός".
 - Δηλαδή η Prolog θυμίζει τις κλασικές γλώσσες προγραμματισμού!
- Χρειάζεται παραπάνω κατηγορήματα και ορίσματα.
- Στις διαδικασίες χειρισμού λιστών, υπάρχει περίπτωση οι λύσεις να επιστρέφονται αντεστραμμένες.
 - Χρειάζεται η χρήση του κατηγορήματος **reverse/2**.



list_max/2 – επαναληπτικός ορισμός

**list_max([H | T],Max) :-
list_max_aux(T,H,Max).**

list_max_aux([],Max,Max).

list_max_aux([H | T],Temp,Max) :-

max(H,Temp,Next),

list_max_aux(T,Next,Max).

- Διαφέρει ως προς την αρχική τιμή.
- Η αρχική τιμή είναι το πρώτο στοιχείο της λίστας.
- Αν η λίστα είναι κενή, θα υπάρξει απευθείας αποτυχία.

max(X,Y,X) :- X>Y.

max(X,Y,Y) :- X=<=Y.



Αριθμητικές Διαδικασίες και Αναδρομή

Να ορισθεί κατηγορημα για τον υπολογισμό παραγοντικού

fact(0,1).

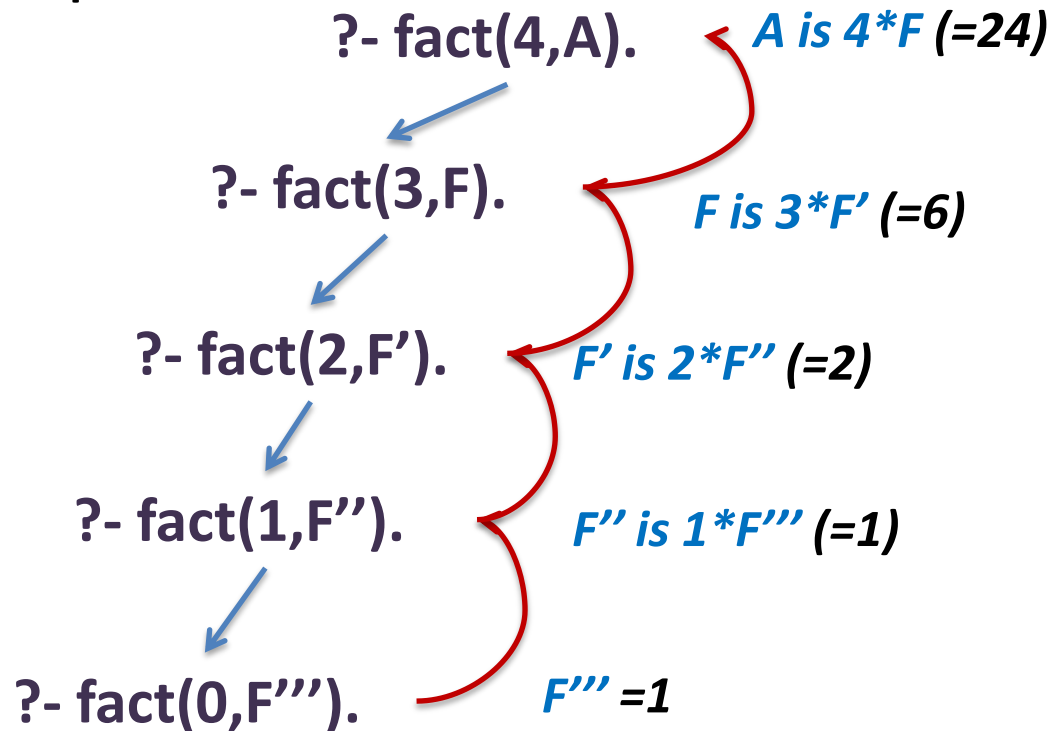
fact(N,F) :-

N > 0,

N1 is N - 1,

fact(N1,F1),

F is N * F1.



Αριθμητικές Διαδικασίες και Αναδρομή

- Να ορισθεί η διαδικασία **between(N1,N2,X)**, η οποία να παράγει όλους τους ακεραίους στο διάστημα **[N1,N2]**.

between(N,N,[N]).

between(N1,N2,[N1|T]) :-

N1 < N2,

NewN1 is N1 + 1,

between(NewN1,N2,T).

?- **between(1,4,L).**

L=[1,2,3,4]



Βήματα εκτέλεσης και σχηματισμού λύσης

?- between(1,4,L).

↓ $L=[1|...]$

?- between(2,4,L).

↓ $L=[1,2|...]$

?- between(3,4,L).

↓ $L=[1,2,3|...]$

?- between(3,4,L).

↓ $L=[1,2,3|[4]]$

?- between(3,4,L).



Αριθμητικές Διαδικασίες και Λίστες (1/3)

- Να ορισθεί η σχέση **length** που να επιστρέφει το μήκος μιας λίστας στοιχείων.
 - Μοιάζει με την **sum_list/2**, μόνο που προσθέτει **1** κάθε φορά αντί της κεφαλής της λίστας.

length([],0).

?- length([a,b,c,d],A).

A=4

length([H|T],X) :-

length(T,X1),

X is X1 + 1.

```
sum_list([],0).
sum_list([H|T], X) :-
    sum_list(T, X1),
    X is X1 + H.
```



Αριθμητικές Διαδικασίες και Λίστες (2/3)

- Να ορισθεί διαδικασία για το εσωτερικό γινόμενο 2 διανυσμάτων.
 - Το διάνυσμα n -διαστάσεων αναπαρίσταται με λίστα n -στοιχείων.
 - Οι λίστες-διανύσματα θεωρούνται **ισομήκεις**.

list_prod([],[],0).

list_prod([X1|T1],[X2|T2], P) :-

list_prod(T1, T2, P2),

P is X1*X2+ P2.



Αριθμητικές Διαδικασίες και Λίστες (3/3)

- Να γραφεί πρόγραμμα που να υπολογίζει το διανυσματικό άθροισμα 2 διανυσμάτων.

addlist([],[],[]).

addlist([X|T1],[Y|T2],[Z|T3]) :-

Z is X + Y,

addlist(T1,T2,T3).



N-οστο μέλος λίστας

- Κατηγορήμα που να επιστρέφει το n -οστό μέλος λίστας.

$\text{nth_member}(1, E, [E | _])$.

$\text{nth_member}(N, E, [H | T]) :-$

$N > 1,$

$N1 \text{ is } N - 1,$

$\text{nth_member}(N1, E, T)$.



Ορθή χρήση

- Παράδειγμα:

?- nth_member(3,A,[a,b,c,d,e,c]).

A = c

?- nth_member(3,c,[a,b,c,d,e,c]).

yes

?- nth_member(3,b,[a,b,c,d,e,c]).

no

?- nth_member(7,g,[a,b,c,d,e,c]).

no



Λάθος Χρήση

- Βρες τη θέση κάποιου στοιχείου στη λίστα:

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

! -----

! Error 22 : Instantiation Error

! Goal : _309496 is _301876

Aborted



Λάθος Χρήση - Εξήγηση

$\text{nth_member}(N, E, [H | T]) :-$

$N > 1,$

$N1$ is $N - 1,$

$\text{nth_member}(N1, E, T).$

- Οι ελεύθερες μεταβλητές δεν μπορούν να συμμετέχουν σε συγκρίσεις ούτε σε αριθμητικές εκφράσεις.



Εύρεση θέσης στοιχείου

- Κατηγορήμα που να επιστρέφει τη θέση (με αριθμό) ενός στοιχείου σε μια λίστα.

$\text{nth_member}(1, E, [E | _])$.

$\text{nth_member}(N, E, [H | T]) :-$

$\text{nth_member}(N1, E, T)$.

N is $N1 + 1$.

Αν το βρω στην κεφαλή, τότε είναι στη θέση 1

Αν όχι, τότε το ψάχνω στη ουρά.
Αν το βρω στην ουρά στη θέση $N1$, τότε βρίσκεται στη θέση $N=N1+1$ της αρχικής λίστας



Σωστή Χρήση

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

X = 3 ;

X = 6 ;

no

?- nth_member(X,g,[a,b,c,d,e,c]).

no

?- nth_member(3,c,[a,b,c,d,e,c]).

yes



Χρήση για εύρεση n -οστού στοιχείου

?- `nth_member(3,A,[a,b,c,d,e,c]).`

`A = c`

- Φαίνεται να καλύπτει τις απαιτήσεις και των 2 τρόπων χρήσης!

Αλλά!!

10000 στοιχεία!

?- `nth_member(10000,A,[a,...,c]).`

Error 2, Local Stack Full, Trying is/2

Aborted



Μη-αποδοτικός ορισμός

- Ενώ ξέρω εκ των προτέρων πόσες φορές το πολύ θα επαναληφθεί η αναδρομή, δεν το εκμεταλλεύομαι.
- Ουσιαστικά η Prolog δοκιμάζει όλα τα στοιχεία της λίστας μέχρι η θέση του στοιχείου να συμπέσει με τον αριθμό N που έδωσε ο χρήστης.
- Είναι πολύ χρονοβόρα και μνημοβόρα διαδικασία!



Συνδυασμός των 2 ορισμών

`nth_member(1,E,[E|_]).`

`nth_member(N,E,[H|T]) :-`

`nonvar(N),`

`N > 1,`

`N1 is N - 1,`

`nth_member(N1,E,T).`

`nth_member(N,E,[H|T]) :-`

`var(N),`

`nth_member(N1,E,T),`

`N is N1 + 1.`

- Ελέγχει αν το N είναι σταθερά at-run-time
- Χρησιμοποιείται όταν δίνεται η θέση του στοιχείου της λίστας

- Ελέγχει αν το N είναι μεταβλητή at-run-time
- Χρησιμοποιείται όταν ζητείται η θέση του στοιχείου της λίστας



Διαδικασίες Εισόδου-Εξόδου

- Στην Prolog, η επικοινωνία μεταξύ χρήστη και προγράμματος γίνεται συνήθως με τη μορφή ερωτήσεων από την πλευρά του χρήστη και απαντήσεων από την πλευρά του συστήματος.
 - Σε πολλές περιπτώσεις απαιτείται μεγαλύτερη διαλογικότητα μεταξύ χρήστη και προγράμματος.
- Αυτό μπορεί να επιτευχθεί με ενσωματωμένα κατηγορήματα τα οποία
 - διαβάζουν όρους ή χαρακτήρες από το προκαθορισμένο κανάλι εισόδου (πληκτρολόγιο ή αρχείο) και
 - επιστρέφουν το αποτέλεσμα στο προκαθορισμένο κανάλι εξόδου (οθόνη ή αρχείο).



Είσοδος Όρων από το Πληκτρολόγιο

- Υπάρχει το κατηγορημα **read(X)**, το οποίο διαβάζει τον επόμενο όρο που εισάγεται από το πληκτρολόγιο.

Ο συνδυασμός χαρακτήρων |: εμφανίζεται από το σύστημα για να υποδηλώσει ότι περιμένει την πληκτρολόγηση κάποιο όρου.

?← **read(X).**

- Το άτομο **prolog** και η τελεία "." πληκτρολογούνται από τον χρήστη.*
- Η τελεία είναι απαραίτητη για να δηλώσει το τέλος του όρου.*

|: **prolog.**

X = prolog

*Η μεταβλητή **X** που υπάρχει στην αρχική κλήση ενοποιείται με τον όρο που πληκτρολογήθηκε.*



Είσοδος Χαρακτήρων

- Κατηγορία **get(X)**, το οποίο διαβάζει έναν χαρακτήρα και επιστρέφει τον ASCII κωδικό του.
 - Επιστρέφει μόνο «εκτυπώσιμους» χαρακτήρες (όχι space, κλπ).

?- get(X).

|: a

X = 97

Πρέπει να πατηθεί enter.

- Κατηγορία **get0(X)**, το οποίο διαβάζει έναν οποιονδήποτε χαρακτήρα και επιστρέφει τον ASCII κωδικό του.

?- get0(X).

|: (space)

X = 32



Έξοδος Όρων στην Οθόνη

- Χρησιμοποιείται το κατηγορημα **write(X)**, το οποίο τυπώνει τον όρο X στην οθόνη.

?- **write(prolog), write(lisp).**

prologlisp
yes

- Για να αλλάξει η γραμμή εκτύπωσης χρησιμοποιείται το κατηγορημα **nl**.

?- **write(prolog), nl, write(lisp), nl.**

prolog

lisp

yes



Έξοδος Χαρακτήρων

- **put(X)** - εκτυπώνει έναν χαρακτήρα στην οθόνη.
 - X είναι ο ASCII κωδικός του.

?- **put(65).**

A

- Εκτυπώνει και μη «εκτυπώσιμους» χαρακτήρες.

?- **put(65), put(32), put(65).**

A A

- Αν δεν ξέρουμε τον ASCII κωδικό μπορούμε να χρησιμοποιήσουμε τον χαρακτήρα με quotes.

?- **put('A').**

A

?- **put("A").**

A



Ασκήσεις - Είσοδος/Εξοδος (1/3)

Να γραφεί πρόγραμμα το οποίο να τυπώνει τα στοιχεία μιας λίστας σε διαφορετικές σειρές.

writelist([]).

writelist([X | L]) :-

write(X), nl,

writelist(L).

?- **writelist([hello,prolog,world]).**

hello

prolog

world

yes



Ασκήσεις - Είσοδος/Εξοδος (2/3)

- Να γραφεί πρόγραμμα που να τυπώνει τις υπολίσστες μιας λίστας σε διαφορετικές σειρές.

```
writelist2([]).
```

```
writelist2([X|T]) :-
```

```
    writeline(X), nl,
```

```
    writelist2(T).
```

```
writeline([]).
```

```
writeline([X|T]) :-
```

```
    write(X), put(32),
```

```
    writeline(T).
```

Τυπώνει τα στοιχεία μιας λίστας σε μια σειρά.

```
?- writelist2([[hello,prolog,world],  
               [how,are,you]]).
```

```
hello prolog world
```

```
how are you
```

```
yes
```



Είσοδος/Εξοδος Όρων σε Αρχεία

- Χρησιμοποιούνται τα ίδια κατηγορήματα αφού **ανακατευθυνθούν** πρώτα τα κανάλια εισόδου/εξόδου σε αρχεία ή/και συσκευές (π.χ. εκτυπωτής).
- **see(Όνομα_Αρχείου)**: Ορίζει το κανάλι εισόδου.
 - Μετά την εκτέλεση του κατηγορήματος αυτού, όλες οι εντολές εισόδου αναφέρονται στο **Όνομα_Αρχείου** (κανάλι).
- **seen**: Ακυρώνει το κανάλι επικοινωνίας που ορίστηκε με την διαδικασία **see** και κλείνει όλα τα αρχεία εισόδου.
- **tell(Όνομα_Αρχείου)**: Ορίζει το κανάλι εξόδου.
 - Μετά την εκτέλεση του κατηγορήματος αυτού, όλες οι εντολές εξόδου αναφέρονται στο **Όνομα_Αρχείου**.
- **told**: Ακυρώνει το κανάλι επικοινωνίας που ορίστηκε με την διαδικασία **tell** και κλείνει όλα τα αρχεία εξόδου.



Παράδειγμα Εξόδου σε Αρχείο

- Το κατηγορημα **out/2** δέχεται σαν είσοδο μια λίστα και το όνομα ενός αρχείου.
 - Γράφει τα στοιχεία της λίστας στο αρχείο.
 1. Το **tell** ανακατευθύνει την έξοδο στο αρχείο.
 2. Το **writelist** τυπώνει τα στοιχεία της λίστας.
 3. Το **told** καθιστά και πάλι κανάλι εξόδου την οθόνη.

out(L,F):-

tell(F),

writelist(L),

told.

?- out([hello,prolog,world], 'myfile.txt').

yes



Παράδειγμα (βιβλίου)

- Να γραφεί διαδικασία που να γράφει τα στοιχεία μιας λίστας κυκλικά στα αρχεία **test1**, **test2** και στην οθόνη.

```
out(X) :- send(X,test1).
```

```
send([],_) :- told.
```

```
send([X|T],F) :-
```

```
    tell(F),
```

```
    write(X),
```

```
    next_out(F,F1),
```

```
    send(T,F1).
```

Κυκλική Εναλλαγή

```
next_out(test1,test2).
```

```
next_out(test2,user).
```

```
next_out(user,test1).
```

```
?- out([1,2,3,4,5,6]).
```

- Θα δούμε στην οθόνη το **3** και το **6** και τα υπόλοιπα στα αρχεία **test1** και **test2** (ASCII files).



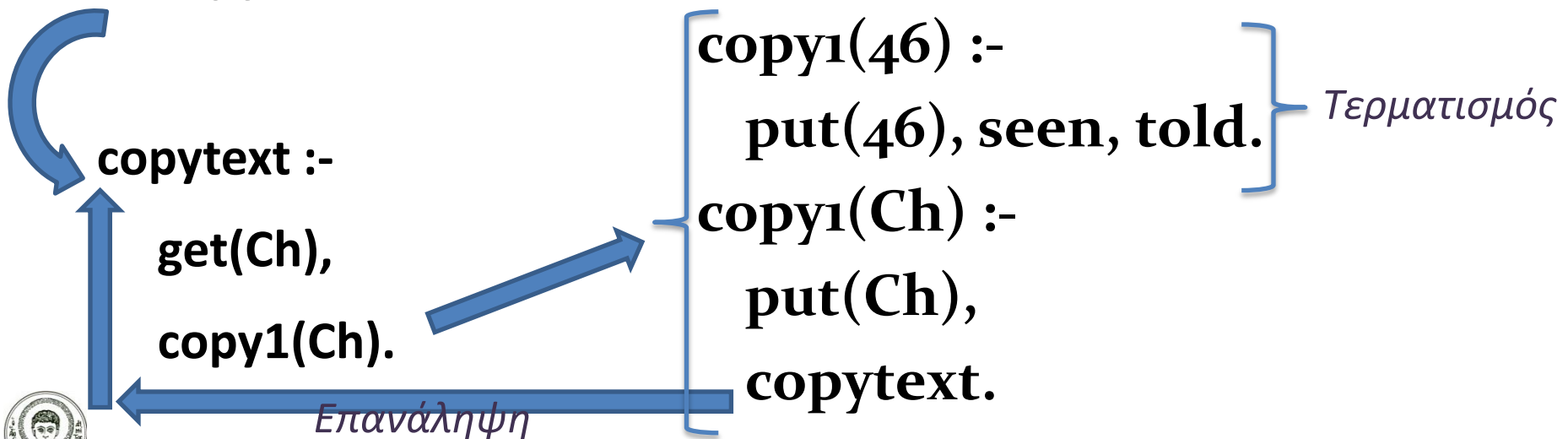
Ασκήσεις - Είσοδος/Εξοδος (3/3)

- Να γραφεί πρόγραμμα που να διαβάζει ένα κείμενο από ένα αρχείο και να το γράφει σ' ένα άλλο αρχείο.

```
file_copy(F1, F2) :-  
    see(F1), tell(F2),  
    copytext.
```

?- **file_copy(test1,test2).**

- *Πρόβλημα: αγνοεί τα κενά.*



Χειρισμός Συμβολοσειρών (1/2)

- Στην Prolog, η τακτική που ακολουθείται για τον χειρισμό των συμβολοσειρών (strings) είναι η μετατροπή τους σε λίστες και η χρήση κατηγορημάτων επεξεργασίας λιστών.
- Η Prolog θεωρεί πως οποιαδήποτε συμβολοσειρά βρίσκεται μέσα σε διπλά εισαγωγικά ισοδυναμεί με λίστα ASCII κωδικών.
 - Οπουδήποτε απαιτείται λίστα ASCII κωδικών μπορούμε να βάζουμε συμβολοσειρά σε διπλά εισαγωγικά.

?- X="prolog".

X = [112,114,111,108,111,103]



Χειρισμός Συμβολοσειρών (2/2)

- Υπάρχει το κατηγορημα **name**, το οποίο μετατρέπει ένα άτομο σε λίστα ASCII κωδικών και αντίστροφα:

?- name(prolog,X).

X = [112,114,111,108,111,103]

?- name(X,[112,114,111,108,111,103]).

X = prolog

?- name(X,"prolog").

X = prolog

?- name('Prolog','Prolog').

Επειδή το άτομο ξεκινάει από κεφαλαίο χαρακτήρα πρέπει να μπει σε απλά quotes.

yes



Παράδειγμα με name/2

- Συνένωση 2 strings.

`sconc(N1, N2, N) :-`
`name(N1, Str1),`
`name(N2, Str2),`
`append(Str1, Str2, Str),`
`name(N, Str).`

?- `sconc(prolog, isgood, X).`

`X= prologisgood`

- Δεν χρειάζονται εισαγωγικά.



Ασκήσεις Χειρισμού Συμβολοσειρών (1/4)

- Να ορισθεί η σχέση **starts(Atom,Char)**, η οποία θα ελέγχει αν το **Atom** αρχίζει με τον χαρακτήρα **Char**.

starts(Atom,Char) :-

name(Atom,[X|_]),

name(Char,[X]).

?- starts(star,s).

yes

?- starts(star,A).

A = s



Ασκήσεις Χειρισμού Συμβολοσειρών

(2a/4)

- Να ορισθεί η σχέση **plural** που να μετατρέπει ονόματα στον πληθυντικό.

?- **plural (table, X).**

X= tables

plural(N,Ns) :-

name(N,List),

name(s,CodeS),

append(List,CodeS,NewList),

name(Ns,NewList).

Μετατρέπει το χαρακτήρα s σε λίστα με έναν ASCII κωδικό.



Ασκήσεις Χειρισμού Συμβολοσειρών

(2b/4)

- Να ορισθεί η σχέση **plural** που να μετατρέπει ονόματα στον πληθυντικό.

?- **plural (table, X).**

X= tables

plural(N,Ns) :-

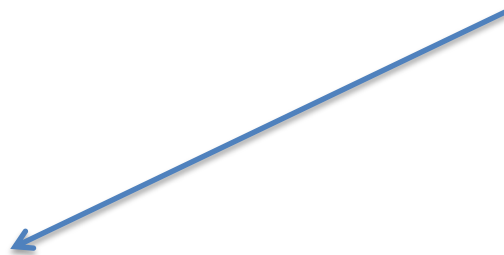
name(N,List),

name(s,CodeS),

append(List,CodeS,NewList),

name(Ns,NewList).

Εναλλακτικά



Ασκήσεις Χειρισμού Συμβολοσειρών

(2c/4)

- Να ορισθεί η σχέση **plural** που να μετατρέπει ονόματα στον πληθυντικό.

?- **plural (table, X).**

X= tables

plural(N,Ns) :-

name(N,List),

append(List,"s",NewList),

name(Ns,NewList).

Εναλλακτικά



Ασκήσεις Χειρισμού Συμβολοσειρών

(3a/4)

- Να ορισθεί μια διαδικασία που να ελέγχει αν ένα string είναι παλινδρομικό.

palindstring(S) :-

name(S,NS),

palindrome(NS).

?- **palindstring(anna).**

yes

- **palindrome/1** είναι το κατηγορημα που ελέγχει αν μία λίστα είναι παλινδρομική:

palindrome(L) :- reverse(L,L).



Ασκήσεις Χειρισμού Συμβολοσειρών

(3b/4)

- Άλλη λύση:

**palindstring(S) :-
 revstring(S,S).**

**revstring(S,RS) :-
 name(S,L),
 reverse(L,RL),
 name(RS,RL).**



Ασκήσεις Χειρισμού Συμβολοσειρών (4/4)

- Να γραφεί κατηγορημα που διαγράφει από μια συμβολοσειρά κάποια συγκεκριμένη ακολουθία χαρακτήρων, όσες φορές εμφανίζεται.

`remove(S1,S,NewS) :-`

`name(S1,S1L),`

`name(S,SL),`

`del_all(S1L,SL,NewSL),`

`name(NewS,NewSL).`

`delstring(X,L,NewL) :-`

Υπάρχει `append(L1,L2,L), % χωρίζει την L σε L1 και L2`

περίπτωση `append(X,L3,L2), % χωρίζει την L2 σε X και L3`

να αποτύχει

`append(L1,L3,NewL). % συνδέει την L1 και L3 (σβήνει το X)`

`?- remove(cd, abcdec dx, X).`

`X = abex`

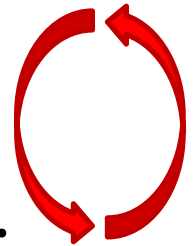
`del_all(X,L,NewL) :-`

`delstring(X,L,SubL),`

`del_all(X,SubL,NewL).`

`del_all(X,L,L). % έξοδος`

επανάληψη



Διόρθωση ορθογραφίας λέξεων

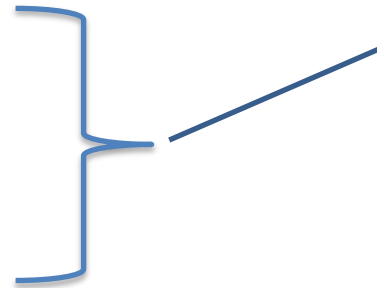
- Έστω ότι έχουμε μία βάση δεδομένων (γεγονότων) με «λέξεις», οι οποίες είναι γραμμένες «ορθά».

– Π.χ.

`word([h,e,l,l,o]).`

`word([m,a,n]).`

`word([w,o,m,a,n]).`



Θεωρούμε ότι κάθε λέξη είναι μια λίστα από γράμματα

- Να φτιαχτεί κατηγορημα που να δέχεται μια λέξη με το ορθογραφικό λάθος «γράμμα παραπάνω» και να το διορθώνει επιστρέφοντας την σωστή λέξη από το λεξικό.



Ορθογραφία: Γράμμα παραπάνω

```
extra_letter(Wrong,Correct) :-  
    word(Correct),  
    append(A,B,Correct),  
    append(A,[X|B],Wrong).
```

?- extra_letter([h,e,l,l,o,w],A).

A = [h,e,l,l,o]

?- extra_letter([w,o,m,a,n],A).

no

?- extra_letter([h,o,u,m,e],A).

No

?- extra_letter([w,u,m,a,n],A).

no

Δεν υπάρχει λάθος

Υπάρχει λάθος, αλλά η σωστή
λέξη δεν είναι στο λεξικό

Υπάρχει λάθος, αλλά όχι το
λάθος «γράμμα παραπάνω»



Σημείωμα Αναφοράς

Copyright Αριστοτέλειο Πανεπιστήμιο Θεσσαλονίκης, Νίκος Βασιλειάδης.
«Υπολογιστική Λογική και Λογικός Προγραμματισμός. Γλώσσα Prolog:
Ενσωματωμένα Κατηγορήματα, Αριθμητικές Διαδικασίες, Διαδικασίες
Εισόδου-Εξόδου, Χειρισμός Συμβολοσειρών». Έκδοση: 1.0. Θεσσαλονίκη
2014. Διαθέσιμο από τη δικτυακή διεύθυνση:
<http://eclass.auth.gr/courses/OCRS163/>



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».



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

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

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





Τέλος ενότητας

Επεξεργασία: Εμμανουήλ Ρήγας
Θεσσαλονίκη, Εαρινό Εξάμηνο 2013-2014



Ευρωπαϊκή Ένωση
Ευρωπαϊκό Κοινωνικό Ταμείο



ΕΠΙΧΕΙΡΗΣΙΑΚΟ ΠΡΟΓΡΑΜΜΑ
ΕΚΠΑΙΔΕΥΣΗ ΚΑΙ ΔΙΑ ΒΙΟΥ ΜΑΘΗΣΗ
επένδυση στην κοινωνία της γνώσης

ΥΠΟΥΡΓΕΙΟ ΠΑΙΔΕΙΑΣ ΚΑΙ ΘΡΗΣΚΕΥΜΑΤΩΝ
ΕΙΔΙΚΗ ΥΠΗΡΕΣΙΑ ΔΙΑΧΕΙΡΙΣΗΣ

Με τη συγχρηματοδότηση της Ελλάδας και της Ευρωπαϊκής Ένωσης



ΕΥΡΩΠΑΪΚΟ ΚΟΙΝΩΝΙΚΟ ΤΑΜΕΙΟ



ΑΡΙΣΤΟΤΕΛΕΙΟ
ΠΑΝΕΠΙΣΤΗΜΙΟ
ΘΕΣΣΑΛΟΝΙΚΗΣ

Σημειώματα

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.

