

# Η γλώσσα ML σε βάθος



Joan Miró, *El Carnaval del Arlequín*, 1925

Κωστής Σαγώνας <[kostis@cs.ntua.gr](mailto:kostis@cs.ntua.gr)>  
Νίκος Παπασπύρου <[nickie@softlab.ntua.gr](mailto:nickie@softlab.ntua.gr)>

## Τι σημαίνουν οι τύποι συναρτήσεων στην ML

- $f : A \rightarrow B$  σημαίνει:

- Για κάθε  $x \in A$ ,

$$f(x) = \begin{cases} \text{για κάποιο στοιχείο } y = f(x) \in B \\ \text{ατέρμονη εκτέλεση} \\ \text{η εκτέλεση τερματίζει εγείροντας κάποια εξαίρεση} \end{cases}$$

- Με λόγια:

“εάν η αποτίμηση  $f(x)$  τερματίσει κανονικά, τότε  $f(x) \in B$ ”

- Δηλαδή, η πρόσθεση δε θα εκτελεστεί σε μια έκφραση της μορφής  $f(x) + 3$  εάν η  $f(x)$  εγείρει κάποια εξαίρεση

Η γλώσσα ML σε βάθος

2

## Επισημειώσεις τύπων (type annotations)

```
- fun prod (a,b) = a*b;
val prod = fn : int * int -> int
```

- Γιατί **int** και όχι **real**;
- Διότι ο προεπιλεγμένος τύπος (default type) του αριθμητικού τελεστή \* (όπως και των +, -) είναι  
 $\text{int} * \text{int} \rightarrow \text{int}$
- Αν θέλουμε να χρησιμοποιήσουμε τη συνάρτηση με ορίσματα τύπου **real** μπορούμε να βάλουμε μια υποσημείωση τύπου στα συγκεκριμένα ορίσματα

## Παράδειγμα επισημειώσεων τύπων στην ML

```
- fun prod (a:real,b:real):real = a*b;
val prod = fn : real * real -> real
```

- Οι επισημειώσεις τύπων αποτελούνται από μια άνω κάτω τελεία και έναν τύπο και μπορούν να μπουν παντού
- Όλοι τα παρακάτω ορισμοί είναι ισοδύναμοι:

```
fun prod (a,b):real = a * b;
fun prod (a:real,b) = a * b;
fun prod (a,b:real) = a * b;
fun prod (a,b) = (a:real) * b;
fun prod (a,b) = a * b:real;
fun prod (a,b) = (a*b):real;
fun prod ((a,b):real * real) = a*b;
```

Η γλώσσα ML σε βάθος

4

Η γλώσσα ML σε βάθος

3

## Συναρτήσεις μετατροπής τύπων

```
- real 123;
val it = 123.0 : real
- floor 3.6;
val it = 3 : int
- str #"a";
val it = "a" : string
```

Ενσωματωμένες συναρτήσεις μετατροπής τύπων:

- `real (int → real)`,
- `floor (real → int)`, `ceil (real → int)`,
- `round (real → int)`, `trunc (real → int)`,
- `ord (char → int)`,
- `chr (int → char)`,
- `str (char → string)`

Η γλώσσα ML σε βάθος

5

## Σύνταξη ταιριάσματος

- Ένας **κανόνας** έχει την παρακάτω σύνταξη στην ML:  
$$<\text{rule}> ::= <\text{pattern}> \Rightarrow <\text{expression}>$$
- Ένα **ταίριασμα** αποτελείται από έναν ή περισσότερους κανόνες που διαχωρίζονται μεταξύ τους από ‘|’:  
$$<\text{match}> ::= <\text{rule}> \mid <\text{rule}> \mid \dots \mid <\text{match}>$$
- Σε ένα ταίριασμα κάθε κανόνας πρέπει να έχει τον ίδιο τύπο με την έκφραση (*expression*) στο δεξί μέρος του κανόνα
- Ένα ταίριασμα δεν είναι έκφραση από μόνο του, αλλά αποτελεί μέρος διαφόρων εκφράσεων της ML

Η γλώσσα ML σε βάθος

6

## Εκφράσεις case

```
- case 1+1 of
=     3 => "three" |
=     2 => "two" |
=     _ => "hmmmm...";
val it = "two" : string
```

- Έχουν τη σύνταξη:

$$<\text{case-expr}> ::= \text{case } <\text{expression}> \text{ of } <\text{match}>$$

- Η έκφραση `case` της ML είναι μια πολύ ισχυρή δομή—και αντίθετα με τις περισσότερες άλλες γλώσσες, μπορεί να κάνει περισσότερα από απλή σύγκριση με σταθερές

Η γλώσσα ML σε βάθος

7

## Παράδειγμα χρήσης case

```
case list of
  _ :: _ :: c :: _ => c |
  _ :: b :: _ => b |
  a :: _ => a |
  nil => 0
```

- Η τιμή αυτής της έκφρασης είναι:
  - το τρίτο στοιχείο της λίστας `list`, αν η λίστα έχει τουλάχιστον τρία στοιχεία, ή
  - το δεύτερο στοιχείο της λίστας αν η λίστα έχει μόνο δύο στοιχεία
  - το πρώτο στοιχείο της λίστας `list` αν έχει μόνο ένα, ή
  - ο ακέραιος 0 αν η λίστα `list` είναι κενή
- Λόγω του τελευταίου κανόνα, η λίστα πρέπει να είναι μια λίστα ακεραίων

Η γλώσσα ML σε βάθος

8

## Η έκφραση case είναι μια γενίκευση της if

```
if exp1 then exp2 else exp3
```

```
case exp1 of  
  true => exp2 |  
  false => exp3
```

Οι δύο παραπάνω εκφράσεις είναι ισοδύναμες

Με άλλα λόγια, η έκφραση if-then-else είναι ειδική περίπτωση μιας έκφρασης case

Η γλώσσα ML σε βάθος

9

## Αποτίμηση “βραχυκύκλωσης” στην ML

```
- true orelse 1 div 0 = 0;  
val it = true : bool
```

- Οι τελεστές andalso και orelse “βραχυκυκλώνουν” (short-circuit) στην ML:
  - Εάν η έκφραση του πρώτου ορίσματος του orelse αποτιμάται ως αληθής (true), η έκφραση του δεύτερου δεν αποτιμάται
  - Παρόμοια, εάν το πρώτο ορίσμα του andalso είναι ψευδές
- Με βάση το “γράμμα” της θεωρίας, δεν είναι πραγματικοί τελεστές αλλά λέξεις κλειδιά
- Αυτό διότι, σε μια γλώσσα σαν την ML, όλοι οι τελεστές αποτιμούν πλήρως τα ορίσματά τους

Η γλώσσα ML σε βάθος

10

## Πολυμορφικές συναρτήσεις για λίστες

- Αναδρομική συνάρτηση που υπολογίζει το μήκος μιας λίστας (οποιουδήποτε τύπου)

```
- fun length x =  
=   if null x then 0  
=   else 1 + length (tl x);  
val length = fn : 'a list -> int  
- length [true,false,true];  
val it = 3 : int  
- length [4.0,3.0,2.0,1.0];  
val it = 4 : int
```

Σημείωση: η συνάρτηση length είναι μέρος της ML, οπότε ο παραπάνω ορισμός είναι περιττός

Η γλώσσα ML σε βάθος

11

## Πολυμορφισμός για τύπους ισότητας

```
- fun length_eq x =  
=   if x = [] then 0  
=   else 1 + length_eq (tl x);  
val length_eq = fn : ''a list -> int  
- length_eq [true,false,true];  
val it = 3 : int  
- length_eq [4.0,3.0,2.0,1.0];  
Error: operator and operand don't agree  
[equality type required]
```

- Μεταβλητές τύπων που αρχίζουν με δύο αποστρόφους, όπως ο ''a, περιορίζονται σε τύπους ισότητας
- Η ML συμπεραίνει αυτόν τον περιορισμό διότι συγκρίναμε τη μεταβλητή x για ισότητα με την κενή λίστα. Αυτό δε θα συνέβαινε εάν είχαμε χρησιμοποιήσει τη συνθήκη null x αντί για την x=[]

Η γλώσσα ML σε βάθος

12

## Αποδοτικές συναρτήσεις για λίστες

- Αναστροφή μιας λίστας

```
fun reverse nil = nil
  | reverse (x::xs) = (reverse xs) @ [x];
```

- Ερωτήσεις:

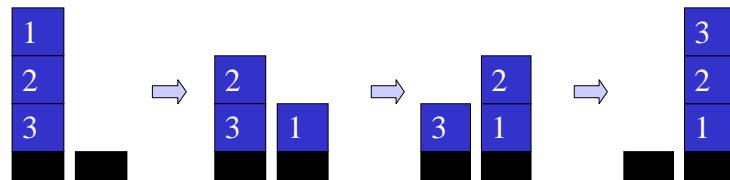
- Πόσο αποδοτική είναι η συνάρτηση `reverse`?
- Μπορούμε να αναστρέψουμε μια λίστα με ένα μόνο πέρασμα;

Η γλώσσα ML σε βάθος

13

## Πιο αποδοτική συνάρτηση `reverse`

```
fun reverse xs =
  let
    fun rev (nil, z) = z
    | rev (y::ys, z) = rev (ys, y::z)
  in
    rev (xs, nil)
  end;
```



Η γλώσσα ML σε βάθος

14

## Συναρτήσεις Υψηλής Τάξης

Η γλώσσα ML σε βάθος

15

## Η λέξη κλειδί `op`

```
- op *;
val it = fn : int * int -> int
- quicksort ([1,4,3,2,5], op <>);
val it = [1,2,3,4,5] : int list
```

- Οι δυαδικοί τελεστές είναι ειδικές συναρτήσεις
- Όμως μερικές φορές θέλουμε να τις χρησιμοποιήσουμε σαν κοινές συναρτήσεις: για παράδειγμα, να περάσουμε τον τελεστή `<` σαν όρισμα τύπου `int * int -> bool`
- Η λέξη κλειδί `op` πριν από κάποιο τελεστή επιστρέφει τη αντίστοιχη συνάρτηση

Η γλώσσα ML σε βάθος

16

## Συναρτήσεις υψηλής τάξης

- Κάθε συνάρτηση έχει μία **τάξη** (order):
  - Μια συνάρτηση που δεν παίρνει άλλες συναρτήσεις ως παραμέτρους και δεν επιστρέφει ως αποτέλεσμα μια άλλη συνάρτηση έχει **τάξη 1**
  - Μια συνάρτηση που παίρνει άλλες συναρτήσεις ως παραμέτρους ή επιστρέφει ως αποτέλεσμα μια άλλη συνάρτηση έχει **τάξη n+1**, όπου **n** είναι η μεγιστηριακή τάξη των παραμέτρων της και του αποτελέσματός της
- Η συνάρτηση **quicksort** που μόλις είδαμε είναι συνάρτηση δεύτερης τάξης

```
- quicksort;  
val it = fn :  
('a list) * ('a * 'a -> bool) -> 'a list
```

Η γλώσσα ML σε βάθος

17

## Πρακτική εξάσκηση

- Τι τάξεως είναι οι συναρτήσεις της ML με τους παρακάτω τύπους;

```
int * int -> bool  
int list * (int * int -> bool) -> int list  
int -> int -> int  
(int -> int) * (int -> int) -> (int -> int)  
int -> bool -> real -> string
```

- Τι μπορούμε να πούμε για την τάξη της συνάρτησης με τον παρακάτω τύπο;

```
('a -> 'b) * ('c -> 'a) -> 'c -> 'b
```

Η γλώσσα ML σε βάθος

18

## Προκαθορισμένες συναρτήσεις υψηλής τάξης

- Τρεις σημαντικές προκαθορισμένες συναρτήσεις υψηλής τάξης:
  - map**
  - foldr**
  - foldl**
- Η **foldr** και η **foldl** είναι παρόμοιες

Η γλώσσα ML σε βάθος

19

## Η συνάρτηση **map**

- Εφαρμόζει μια συνάρτηση σε κάθε στοιχείο μιας λίστας και επιστρέφει τα αποτελέσματα της εφαρμογής σε μια νέα λίστα

```
- map ~ [1,2,3,4];  
val it = [~1,~2,~3,~4] : int list  
- map (fn x => x+1) [1,2,3,4];  
val it = [2,3,4,5] : int list  
- map (fn x => x mod 2 = 0) [1,2,3,4];  
val it = [false,true,false,true] : bool list  
- map (op +) [(1,2),(3,4),(5,6)];  
val it = [3,7,11] : int list  
- val f = map (op +);  
val f = fn : (int * int) list -> int list  
- f [(1,2),(3,4)];  
val it = [3,7] : int list
```

Η γλώσσα ML σε βάθος

20

## Η συνάρτηση foldr

- Συνδυάζει, μέσω μιας συνάρτησης, όλα τα στοιχεία μιας λίστας
- Παίρνει ως ορίσματα μια συνάρτηση  $f$ , μια αρχική τιμή  $c$ , και μια λίστα  $x = [x_1, \dots, x_n]$  και υπολογίζει την τιμή:

$$f(x_1, f(x_2, \dots, f(x_{n-1}, f(x_n, c)) \dots ))$$

- Για παράδειγμα η κλήση:

```
foldr (op +) 0 [1,2,3,4]
```

αποτιμάται σε  $1+(2+(3+(4+0)))=10$

Η γλώσσα ML σε βάθος

21

## Παραδείγματα χρήσης foldr

```
- foldr (op +) 0 [1,2,3,4];
val it = 10 : int
- foldr (op *) 1 [1,2,3,4];
val it = 24 : int
- foldr (op ^) "" ["abc","def","ghi"];
val it = "abcdefghi" : string
- foldr (op ::) [5] [1,2,3,4];
val it = [1,2,3,4,5] : int list
- foldr,
val it = fn : ('a * 'b -> 'b) -> 'b -> 'a list -> 'b
- foldr (op +);
val it = fn : int -> int list -> int
- foldr (op +) 0;
val it = fn : int list -> int
- val addup = foldr (op +) 0;
val addup = fn : int list -> int
- addup [1,2,3,4,5];
val it = 15 : int
```

Η γλώσσα ML σε βάθος

22

## Η συνάρτηση foldl

- Συνδυάζει, μέσω μιας συνάρτησης, όλα τα στοιχεία μιας λίστας (όπως η foldr)
- Παίρνει ως ορίσματα μια συνάρτηση  $f$ , μια αρχική τιμή  $c$ , και μια λίστα  $x = [x_1, \dots, x_n]$  και υπολογίζει την τιμή:

$$f(x_n, f(x_{n-1}, \dots, f(x_2, f(x_1, c)) \dots ))$$

- Για παράδειγμα η κλήση:

```
foldl (op +) 0 [1,2,3,4]
```

αποτιμάται σε  $4+(3+(2+(1+0)))=10$

Σημείωση: Η foldr αποτιμήθηκε ως  $1+(2+(3+(4+0)))=10$

Η γλώσσα ML σε βάθος

23

## Παραδείγματα χρήσης foldl

- Η foldl αρχίζει από αριστερά, η foldr από τα δεξιά
- Φυσικά, δεν υπάρχει κάποια διαφορά όταν η συνάρτηση είναι αντιμεταθετική και προσεταιριστική, όπως οι  $+$  και  $*$
- Για άλλες συναρτήσεις όμως υπάρχει διαφορά

```
- foldr (op ^) "" ["abc","def","ghi"];
val it = "abcdefghi" : string
- foldl (op ^) "" ["abc","def","ghi"];
val it = "ghidefabc" : string
- foldr (op -) 0 [1,2,3,4];
val it = ~2 : int
- foldl (op -) 0 [1,2,3,4];
val it = 2 : int
```

Η γλώσσα ML σε βάθος

24

## Ορισμοί τύπων δεδομένων

- Προκαθορισμένος τύπος, αλλά όχι πρωτόγονος στην ML

```
datatype bool = true | false;
```

### Δηλώσεις Τύπων Δεδομένων

Η γλώσσα ML σε βάθος

25

- Παραμετρικός κατασκευαστής τύπου (parametric type constructor) για λίστες:

```
datatype 'e list = nil
               | :: of 'e * 'e list
```

- Ορίζεται για την ML στην ML!

Η γλώσσα ML σε βάθος

26

## Ορισμοί τύπων δεδομένων

- Έχουν τη γενική μορφή

```
datatype <name> = <clause> | ... | <clause>
<clause> ::= <constructor> | <constructor> of <type>
```

- Παραδείγματα:

- datatype color = Red | Yellow | Blue
  - στοιχεία: Red, Yellow, και Blue
- datatype atom = Atm of string | Nmbr of int
  - στοιχεία: Atm("a"), Atm("b"), ..., Nmbr(0), Nmbr(1), ...
- datatype list = Nil | Cons of atom \* list
  - στοιχεία: Nil, Cons(Atm("a"),Nil), ...  
Cons(Nmbr(2),Cons(Atm("ugh"),Nil)), ...

Η γλώσσα ML σε βάθος

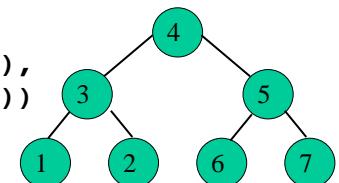
27

## Ορισμοί αναδρομικών τύπων δεδομένων

```
datatype 'd tree = Leaf of 'd
                  | Node of 'd * 'd tree * 'd tree;
```

- Παράδειγμα στιγμιότυπου δένδρου

```
Node(4, Node(3,Leaf(1),Leaf(2)),
      Node(5,Leaf(6),Leaf(7)))
```



- Αναδρομική συνάρτηση χρήσης του τύπου δεδομένων

```
fun sum (Leaf n) = n
    | sum (Node (n,t1,t2)) = n + sum(t1) + sum(t2);
```

Η γλώσσα ML σε βάθος

28

## Αυστηρό σύστημα τύπων

```
- datatype flip = Heads | Tails;
datatype flip = Heads | Tails
- fun isHeads x = (x = Heads);
val isHeads = fn : flip -> bool
- isHeads Tails;
val it = false : bool
- isHeads Mon;
Error: operator and operand don't agree [tycon mismatch]
  operator domain: flip
  operand:        day
```

- Η ML είναι αυστηρή σε σχέση με τους νέους τύπους, ακριβώς όπως θα περιμέναμε
- Σε αντίθεση π.χ. με τις `enum` δηλώσεις της C, οι λεπτομέρειες της υλοποίησης δεν είναι εμφανείς στον προγραμματιστή

Η γλώσσα ML σε βάθος

29

## Κατασκευαστές έναντι συναρτήσεων

```
- datatype exint = Value of int | PlusInf | MinusInf;
datatype exint = MinusInf | PlusInf | Value of int
- PlusInf;
val it = PlusInf : exint
- MinusInf;
val it = MinusInf : exint
- Value;
val it = fn : int -> exint
- Value 3;
val it = Value 3 : exint
```

- Ο `Value` είναι ένας κατασκευαστής δεδομένων με μία παράμετρο: την τιμή του ακέραιου `int` που αποθηκεύει
- Δείχνει σα συνάρτηση που παίρνει έναν ακέραιο (`int`) και επιστρέφει έναν `exint` που περιέχει τον ακέραιο

Η γλώσσα ML σε βάθος

30

## Όμως ένας `Value` δεν είναι `int`

```
- val x = Value 5;
val x = Value 5 : exint
- x + x;
Error: overloaded variable not defined at type symbol: +
type: exint
```

- Ένας `Value` 5 είναι ένας `exint`, όχι ένας ακέραιος (`int`), παρότι εμπεριέχει έναν
- Μπορούμε να ανακτήσουμε τις παραμέτρους ενός κατασκευαστή χρησιμοποιώντας ταίριασμα προτύπων
- Κατά συνέπεια, ο κατασκευαστής `Value` δεν είναι συνάρτηση: οι κανονικές συναρτήσεις δε μπορούν να χρησιμοποιηθούν με αυτόν τον τρόπο ως πρότυπα

Η γλώσσα ML σε βάθος

31

## Κατασκευαστές και ταίριασμα προτύπων

```
- fun square PlusInf = PlusInf
= | square MinusInf = PlusInf
= | square (Value x) = Value (x*x);
val square = fn : exint -> exint
- square MinusInf;
val it = PlusInf : exint
- square (Value 3);
val it = Value 9 : exint
```

- Διαχειριζόμαστε νέους τύπους δεδομένων με συναρτήσεις σαν την παραπάνω που ορίζονται μέσω ταιριάσματος προτύπων
- Επειδή ένας `exint` είναι είτε `PlusInf`, ή `MinusInf`, ή `Value`, η παραπάνω συνάρτηση είναι εξαντλητική ως προς το ταίριασμα προτύπων

Η γλώσσα ML σε βάθος

32

## Χειρισμός εξαιρέσεων στην ML

- Μέσω ταιριάσματος προτύπων μπορούμε επίσης να χειριστούμε εξαιρέσεις

```
- fun square PlusInf = PlusInf
=   | square MinusInf = PlusInf
=   | square (Value x) = Value (x*x)
=       handle Overflow => PlusInf;
val square = fn : exint -> exint
- square (Value 10000);
val it = Value 100000000 : exint
- square (Value 100000);
val it = PlusInf : exint
```

- Θα δούμε περισσότερα για τις εξαιρέσεις στη Java

Η γλώσσα ML σε βάθος

33

```
datatype 'x bunch =
  One of 'x |
  Group of 'x list;
```

- 'Eva 'x bunch είναι είτε ένα πράγμα τύπου 'x, είτε μια λίστα από πράγματα τύπου 'x
- Όπως συνήθως, η ML συμπεραίνει τύπους αυτόματα:

```
- One 1.0;
val it = One 1.0 : real bunch
- Group [true,false];
val it = Group [true,false] : bool bunch
```

Η γλώσσα ML σε βάθος

34

## Παράδειγμα: Πολυμορφικός συμπερασμός

- Η ML μπορεί να συμπεράνει πολυμορφικούς bunch τύπους, αλλά δεν χρειάζεται πάντα να τους επιλύσει πλήρως, όπως για παράδειγμα συμβαίνει όταν σε αυτούς περιλαμβάνονται λίστες

```
- fun size (One _) = 1
=   | size (Group x) = length x;
val size = fn : 'a bunch -> int
- size (One 1.0);
val it = 1 : int
- size (Group [true,false]);
val it = 2 : int
```

## Παράδειγμα: Μη πολυμορφικός συμπερασμός

```
- fun sum (One x) = x
=   | sum (Group xlist) = foldr op + 0 xlist;
val sum = fn : int bunch -> int
- sum (One 5);
val it = 5 : int
- sum (Group [1,2,3]);
val it = 6 : int
```

- Χρησιμοποιήσαμε τον τελεστή + (ως όρισμα της foldr) στα στοιχεία της λίστας
- Κατά συνέπεια, η ML μπορεί να συμπεράνει ότι ο τύπος της παραμέτρου της συνάρτησης sum είναι int bunch

Η γλώσσα ML σε βάθος

35

Η γλώσσα ML σε βάθος

36

## Αυτή ήταν η ML

- ... ή τουλάχιστον, όλη η ML που θα δούμε στις διαλέξεις
- Φυσικά, υπάρχουν κάποια μέρη ακόμα:
  - Εγγραφές (records) που είναι σαν τις πλειάδες αλλά έχουν πεδία με ονόματα
    - π.χ. `{name="Arnold", age=42} : {name : string, age : int}`
  - Πίνακες (arrays) με στοιχεία που μπορούν να τροποποιηθούν
  - Αναφορές (references) για τιμές που μπορούν να τροποποιηθούν
  - Χειρισμός εξαιρέσεων (exception handling)
  - Υποστήριξη encapsulation και απόκρυψης δεδομένων:
    - structures: συλλογές από τύπους δεδομένων + συναρτήσεων
    - signatures: interfaces για τα structures
    - functors: κάτι σα συναρτήσεις για structures, που όμως επιτρέπουν μεταβλητές τύπων και την ανάθεση τιμών (instantiation) στις παραμέτρους των structures

Η γλώσσα ML σε βάθος

37

## Κάποια άλλα μέρη της ML

- API: the standard basis
  - Προκαθορισμένες συναρτήσεις, τύποι, κ.λπ.
  - Κάποιες από αυτές είναι σε structures: `Int.maxInt`, `Real.Math.sqrt`, `List.nth`, κ.λπ.
- eXene: μια βιβλιοθήκη της ML για εφαρμογές σε γραφικό περιβάλλον X windows
- O Compilation Manager για διαχείριση μεγαλύτερων projects
- Άλλες διάλεκτοι της ML
  - Objective Caml (OCaml)
  - Η επέκταση της ML για ταυτοχρονισμό (Concurrent ML - CML)



Η γλώσσα ML σε βάθος

38

## Συμπερασματικά για τις συναρτησιακές γλώσσες

- Η ML είναι η μόνη γλώσσα που θα εξετάσουμε από τις συναρτησιακές γλώσσες προγραμματισμού
- Σε αυτό το είδος προγραμματισμού, η εκτέλεση γίνεται μέσω αποτίμησης εκφράσεων και ταιριάσματος προτύπων
- Εάν σας αρέσει αυτό το στυλ προγραμματισμού, υπάρχουν και άλλες γλώσσες για εξερεύνηση, όπως η Lisp, η Scheme, η Haskell, η Clean και η Erlang

Η γλώσσα ML σε βάθος

39