

# Μεταγλωττιστές 2023-24

Προσθήκη συναρτήσεων στη γραμματική των  
αριθμητικών εκφράσεων

# Στόχος

- Η υποστήριξη απλών συναρτήσεων από τον συντακτικό αναλυτή και AST interpreter
  - Δηλώνονται στην αρχή του προγράμματος
    - `function func-name (argument-list) { statements }`
  - Καλούνται είτε ως statement είτε ως expression
    - `func-name (expression-list)`
  - Μπορούν να επιστρέφουν μια float τιμή
    - `return expression`
    - Για απλοποίηση, το return θα επιτρέπεται ακόμα και στο «κυρίως πρόγραμμα» που ακολουθεί μετά τις δηλώσεις των συναρτήσεων

# Συντακτική ανάλυση

- Προσθέστε στη γραμματική τους νέους κανόνες
  - Γραμματική για να αρχίσετε με το on-line εργαλείο στο <http://smlweb.cpsc.ucalgary.ca/start.html>

```
Stmt_list -> Stmt Stmt_list | .  
Stmt -> id eq Expr | print Expr  
      | if Expr Block_stmt | while Expr Block_stmt .  
Block_stmt -> Stmt | lbr Stmt_list rbr .  
Expr -> Term Term_tail .  
Term_tail -> Addop Term Term_tail | .  
Term -> Factor Factor_tail .  
Factor_tail -> Multop Factor Factor_tail | .  
Factor -> lpar Expr rpar | id | num .  
Addop -> plus | minus .  
Multop -> mult | div .
```

# Η νέα γραμματική

```
Program → F_declarations Stmt_list
F_declarations → F_declaration F_declarations | ε
F_declaration → function id ( Param_list ) Block_stmt
Param_list → id Param_tail | ε
Param_tail → , id Param_tail | ε
Stmt_list → Stmt Stmt_list | ε
Stmt → id Assign_or_call | print Expr
      | if Expr Block_stmt (else Block_stmt)? | while Expr Block_stmt
      | return Expr
Assign_or_call → = Expr | ( Arg_list )
Arg_list → Expr Arg_tail | ε
Arg_tail → , Expr Arg_tail | ε
Block_stmt → Stmt | { Stmt_list }
Expr → Term (Addop Term)*
Term → Factor (Multop Factor)*
Factor → ( Expr ) | id Id_or_call | number
Id_or_call → ( Arg_list ) | ε
Addop → + | -
Multop → * | /
```

| Μη τερματικό   | Σύνολο FIRST                      | Σύνολο FOLLOW   |
|----------------|-----------------------------------|---|
| Program        | function id print if while return | EOT (end-of-text)   |
| F_declarations | function                          | id print if while return EOT                                      |
| F_declaration  | function                          |   |
| Param_list     | id                                | )   |
| Param_tail     | ,                                 | )   |
| Stmt_list      | id print if while return          | } EOT   |
| Stmt           | id print if while return          |   |
| Assign_or_call | = (                               |   |
| Arg_list       | ( id num                          | )   |
| Arg_tail       | ,                                 | )   |
| Block_stmt     | { id print if while return        |   |
| Expr           | ( id num                          |   |
| Term           | ( id num                          |   |
| Factor         | ( id num                          |   |
| Id_or_call     | (                                 | * / + - { } , ) function id print if while return <b>else</b> EOT |

# Συντακτική ανάλυση (2)

- Δηλώστε τα νέα patterns του tokenizer
  - Keywords και σημεία στίξης
- Υλοποιήστε τις μεθόδους των νέων μη τερματικών συμβόλων
  - Και τροποποιήστε αν χρειαστεί τις υπάρχουσες μεθόδους
    - Αν έχουν αλλάξει τα FIRST/FOLLOW sets

# Συντακτική ανάλυση (3)

- Δοκιμάστε τη λειτουργία του συντακτικού αναλυτή με τη διπλανή δοκιμαστική είσοδο
  - Χωρίς κατασκευή και διερμηνεία AST

```
function um(x)
    return 0-x
function cube(x) {
    return x*x*x
}
a = 2 + 7.55*44
print a
if a-7 {
    b = 3*(a-99.01)
    it = 5
    while it {
        print it+b*0.23
        it = it - 1
    }
}
c = 5-3-2
if it+1 if c print c else print
cube(um(c+28))
```

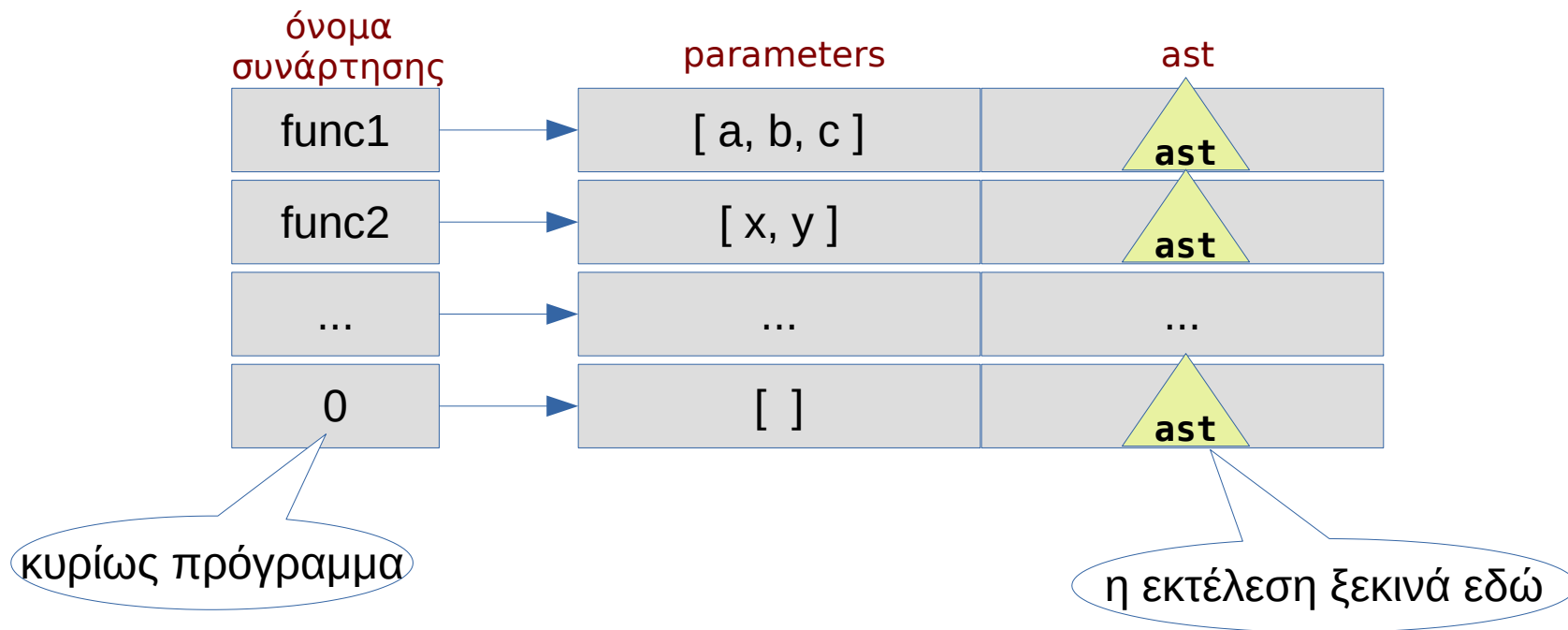
# Δηλώσεις συναρτήσεων

- Η δήλωση μιας συνάρτησης δημιουργεί ένα νέο AST εκτέλεσης
  - Θα πρέπει να αποθηκευτεί μαζί με τα AST των υπόλοιπων συναρτήσεων
  - Και το AST του κυρίως προγράμματος
  - Ο interpreter θα πρέπει να έχει πρόσβαση σε όλα τα AST εκτέλεσης
- Η πληροφορία κάθε συνάρτησης περιέχει επίσης μια λίστα με τα ονόματα των παραμέτρων της
- Ο συνακτικός αναλυτής θα πρέπει να προειδοποιεί μέσω σφάλματος για πολλαπλές δηλώσεις της ίδιας συνάρτησης



# Πίνακας συναρτήσεων

- Ένα python dict με την πληροφορία για κάθε συνάρτηση
  - Το κυρίως πρόγραμμα αποθηκεύεται ως συνάρτηση "0"



# Κλήσεις συναρτήσεων

- Ο έλεγχος ύπαρξης της καλούμενης συνάρτησης και του σωστού αριθμού ορισμάτων **μετατίθεται για τη φάση της εκτέλεσης** (στον interpreter)
  - Δεν υποστηρίζονται “forward declarations”
  - Κατά τη συντακτική ανάλυση μιας κλήσης συνάρτησης είναι πιθανό η καλούμενη συνάρτηση να μην έχει δηλωθεί ακόμα

# “Procedure” ή “Function”;

- Στις πρώτες γλώσσες προγραμματισμού η διάκριση ήταν σαφής:
  - **Procedure** είναι μια συνάρτηση που καλείται για να εκτελέσει κάποιες εντολές (και δεν επιστρέφει κάτι)
  - **Function** είναι μια συνάρτηση που επιστρέφει κάποια τιμή, η οποία θα χρησιμοποιηθεί στα πλαίσια μιας έκφρασης
- Στις σύγχρονες γλώσσες προγραμματισμού η συνάρτηση καλείται να καλύψει **και τους δύο ρόλους**

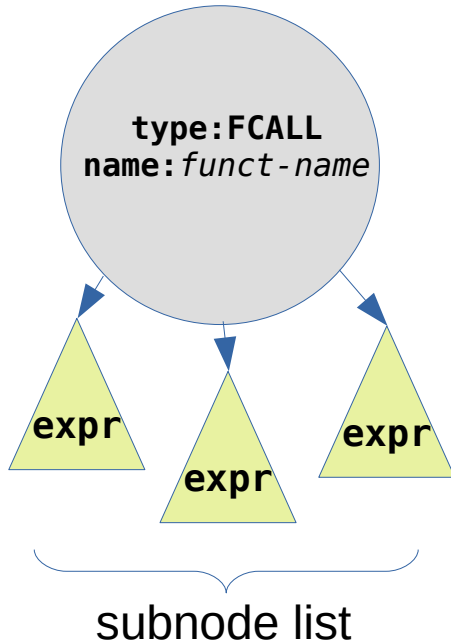
# “Procedure” ή “Function”; (2)

- Ρόλοι στη γλώσσα μας:
  - Όταν η κλήση της συνάρτησης έχει δημιουργηθεί από το **Stmt** → ... τότε η συνάρτηση χρησιμοποιείται ως **procedure**
    - Δεν αναμένεται να επιστρέψει κάτι (και αν επιστρέψει, αυτό δεν χρησιμοποιείται)
  - Όταν η κλήση της συνάρτησης έχει δημιουργηθεί από το **Factor** → ... τότε η συνάρτηση χρησιμοποιείται ως **function**
    - Αναμένεται να επιστρέψει μια float τιμή

# “Procedure” ή “Function”; (3)

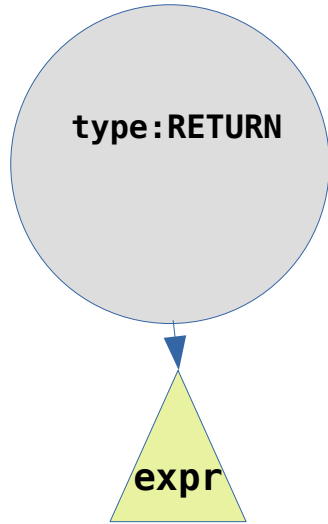
- Στη γλώσσα μας δεν υπάρχει δήλωση του τύπου της επιστρεφόμενης τιμής μιας συνάρτησης
  - Επίσης, δεν είναι υποχρεωτικό μια συνάρτηση να επιστρέφει τιμή **από όλα τα σημεία επιστροφής**
    - Αν εκτελεστεί return τότε επιστρέφεται μια τιμή
    - Αν η επιστροφή γίνει όταν απλά τελειώσει το block statement της συνάρτησης, δεν υπάρχει επιστρεφόμενη τιμή
- Συνεπώς ο έλεγχος αυτός **θα πρέπει να μετατεθεί για τη στιγμή της εκτέλεσης**
  - Εάν η κλήση γίνεται κατά την εκτέλεση εντολής (statement) → δεν απαιτείται επιστρεφόμενη τιμή
  - Εάν η κλήση γίνεται κατά τον υπολογισμό έκφρασης → απαιτείται επιστρεφόμενη τιμή

# Κόμβος AST για την κλήση συνάρτησης



- Ο τύπος του κόμβου είναι FCALL
- Το attribute “name” περιέχει το όνομα της καλούμενης συνάρτησης
- Τα παιδιά (subnodes) του κόμβου είναι μια σειρά από υποδέντρα αριθμητικής έκφρασης, ένα για κάθε όρισμα κλήσης
  - με τη σειρά που αντιστοιχούν στις δηλωμένες παραμέτρους της συνάρτησης

# Κόμβος AST για το return



- Ο τύπος του κόμβου είναι RETURN
- Υπάρχει μοναδικό παιδί (subnode) με ένα υποδέντρο αριθμητικής έκφρασης
  - Υπολογίζει την επιστρεφόμενη τιμή

# AST Interpreter

- Προσθήκη λειτουργικότητας για την κλήση συναρτήσεων (κόμβοι FCALL)
  - ως εκτέλεση εντολής
    - δεν απαιτείται επιστρεφόμενη τιμή
  - ως υπολογισμός μέρους έκφρασης
    - απαιτείται επιστρεφόμενη τιμή
- Προσθήκη λειτουργικότητας για την επιστροφή τιμών από συναρτήσεις (κόμβοι RETURN)
  - Και έλεγχος της ροής εκτέλεσης
    - Μετά από return δεν πρέπει να εκτελεστούν οι επόμενες εντολές



# Εμβέλεια μεταβλητών

- Στη γλώσσα μας για λόγους απλότητας θα υπάρχουν μόνο τοπικές μεταβλητές
  - Κάθε συνάρτηση θα έχει τις δικές της μεταβλητές
    - Για την ακρίβεια: **κάθε κλήση** μιας συνάρτησης θα έχει τις δικές της μεταβλητές
  - Η μόνη επικοινωνία μεταξύ συναρτήσεων και του κυρίως προγράμματος θα γίνεται μέσω παραμέτρων και επιστρεφόμενων τιμών
  - Δεν θα υποστηρίζονται global μεταβλητές

# Χώρος αποθήκευσης τοπικών μεταβλητών

- Όλες οι «δομημένες» γλώσσες προγραμματισμού χρησιμοποιούν μια στοίβα στη μνήμη (runtime stack) για την αποθήκευση των τοπικών μεταβλητών τους
- Στη στοίβα δεσμεύεται χώρος για τις τοπικές μεταβλητές σε κάθε κλήση συνάρτησης (call frame ή activation record)
  - Η στοίβα μεγαλώνει
- Στη επιστροφή από μια κλήση συνάρτησης το τρέχον call frame αποδεσμεύεται
  - Η στοίβα επιστρέφει στην κατάσταση πριν την τελευταία κλήση
- Στα call frames αποθηκεύονται επίσης οι παράμετροι εισόδου στη συνάρτηση και η επιστρεφόμενη τιμή
  - Σημείωση: οι μοντέρνοι μεταγλωττιστές προσπαθούν μέσω βελτιστοποιήσεων να κρατούν μεγάλο μέρος από τα παραπάνω σε καταχωρητές αντί της στοίβας (κύρια μνήμη)

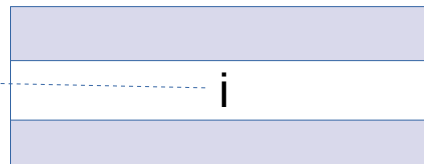
# Παράδειγμα

```
f() {  
  int i;  
  ...  
  g();  
}
```

```
g() {  
  int i;  
  ...  
  h();  
}
```

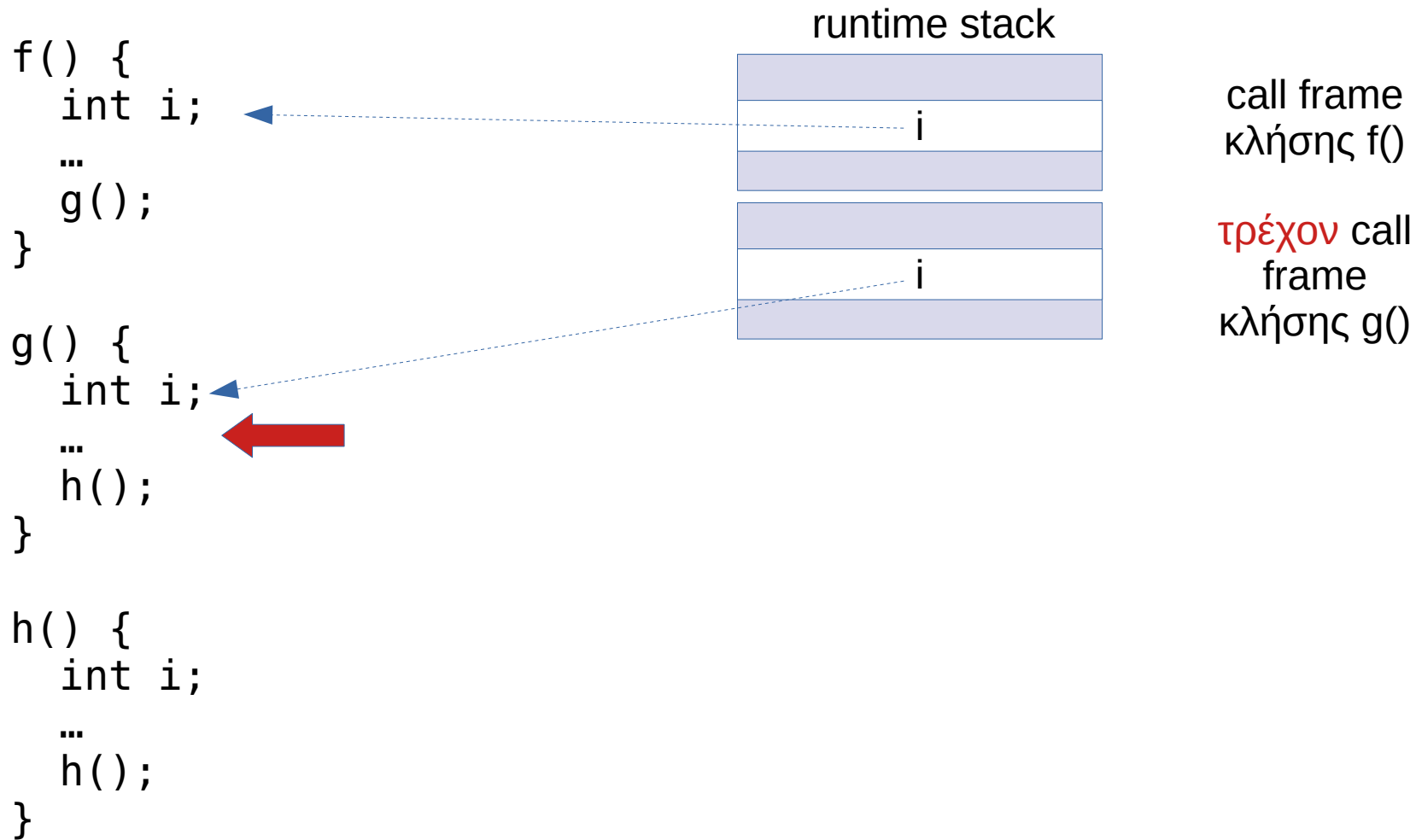
```
h() {  
  int i;  
  ...  
  h();  
}
```

runtime stack

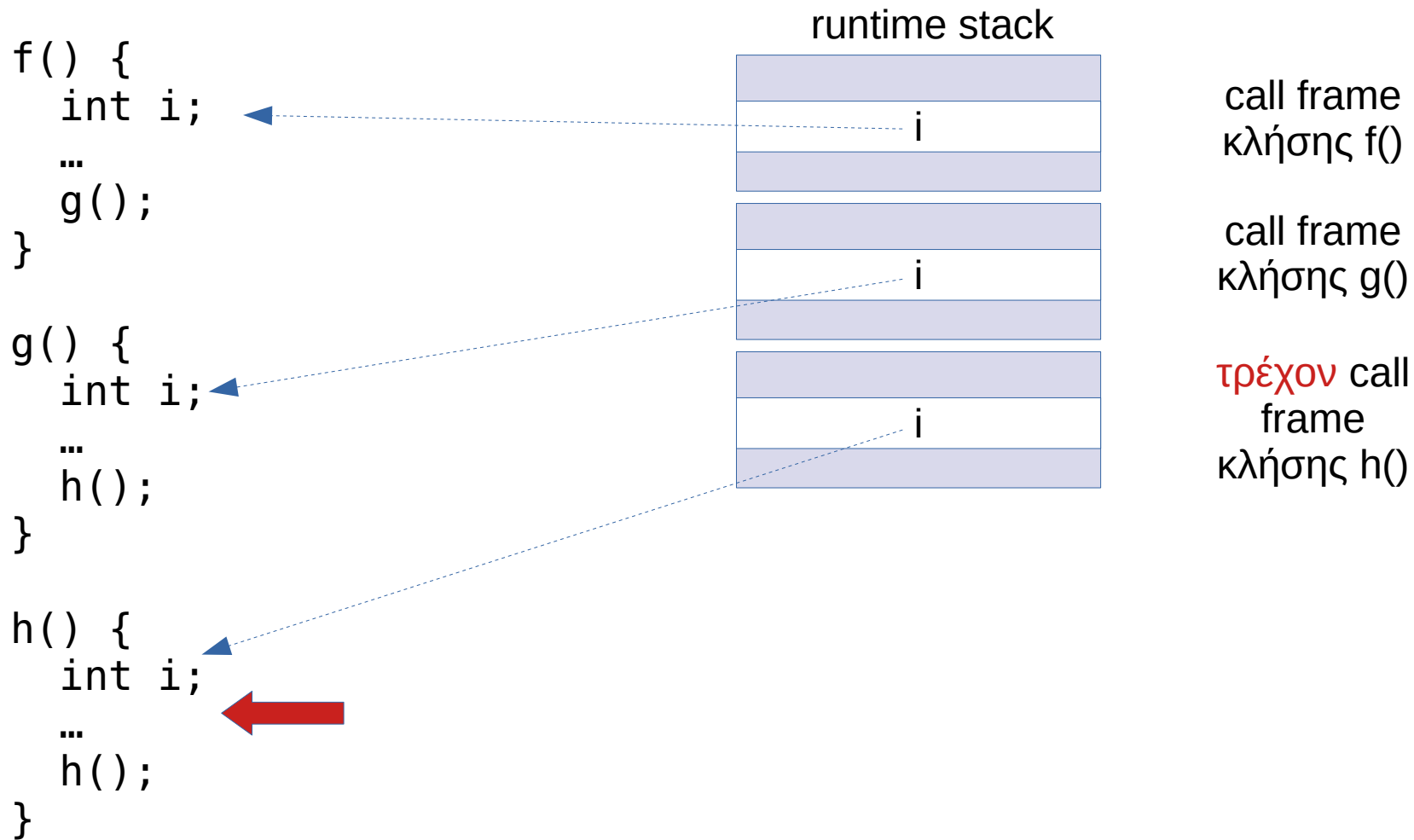


τρέχον call  
frame  
κλήσης f()

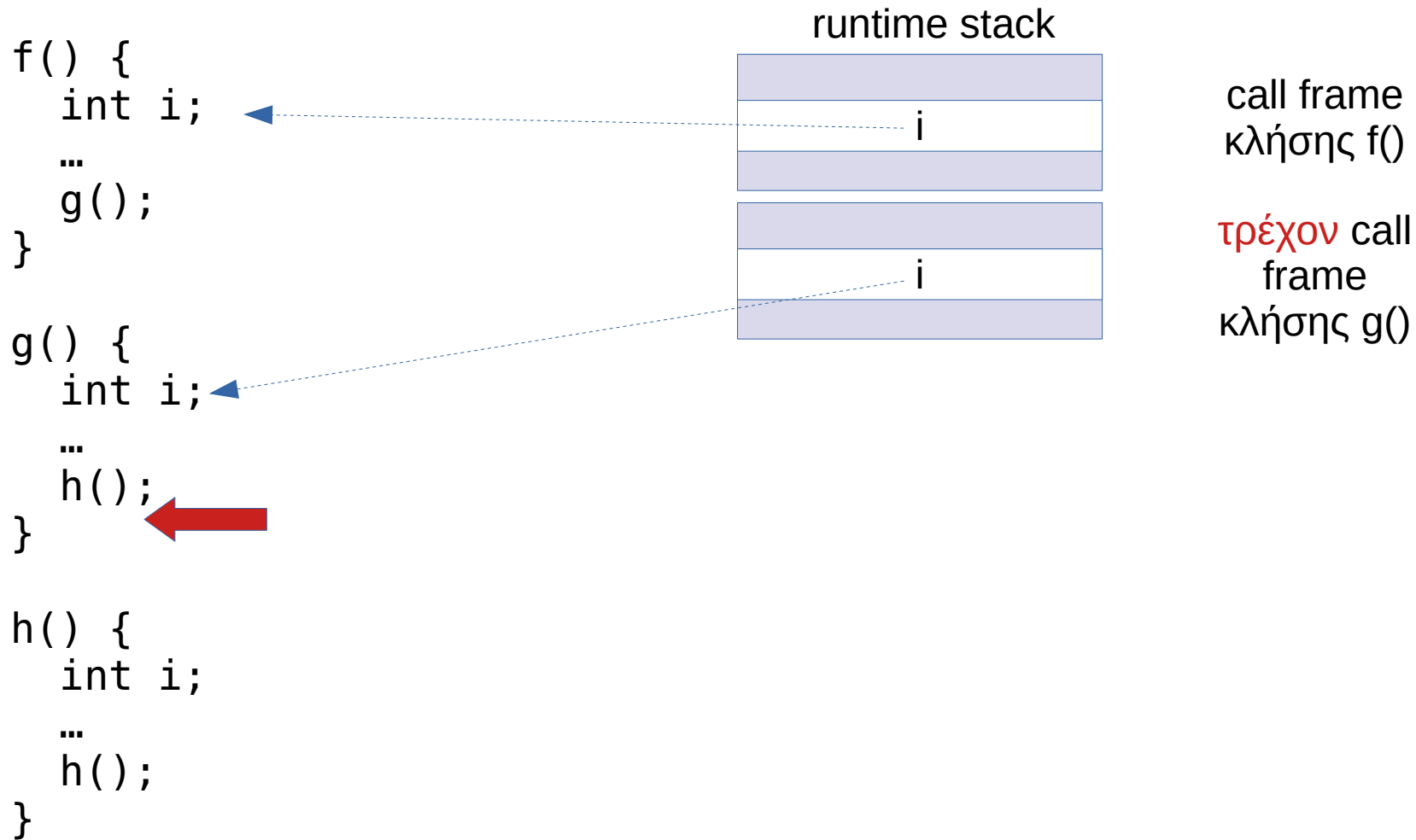
# Παράδειγμα



# Παράδειγμα



# Παράδειγμα



# Παράδειγμα

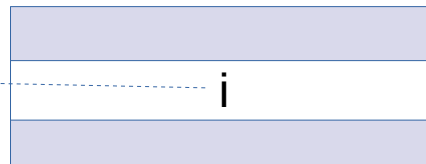
```
f() {  
  int i;  
  ...  
  g();  
}
```



```
g() {  
  int i;  
  ...  
  h();  
}
```

```
h() {  
  int i;  
  ...  
  h();  
}
```

runtime stack



τρέχον call  
frame  
κλήσης f()

# Κλάση RuntimeStack

- Θα τη βρείτε στις βιβλιοθήκες του εργαστηρίου
  - Βεβαιωθείτε ότι έχετε την πιο πρόσφατη έκδοση
- Παρέχει ένα απλό API για τη διαχείριση ξεχωριστών χώρων συμβόλων (τοπικών μεταβλητών και των τιμών τους) ανά κλήση συνάρτησης

```
from compilerlabs import RuntimeStack
```



# RuntimeStack API

- Δημιουργία νέου αντικειμένου RuntimeStack  
`rs = RuntimeStack()`
  - Το νέο runtime stack θα αποτελείται από ένα μοναδικό call frame (του “main”)

# RuntimeStack API (2)

- Προσθήκη νέου call frame

```
rs.push_frame(zip(param_list, arg_values))
```

- Το νέο call frame τοποθετείται στην κορυφή του runtime stack (γίνεται το τρέχον frame)
- Το προαιρετικό όρισμα του push\_frame() αρχικοποιεί το νέο frame με τα ονόματα μεταβλητών του param\_list και τις αντίστοιχες τιμές τους (arg\_values)
  - Χρησιμοποιείται για να αρχικοποιήσουμε τις παραμέτρους των συναρτήσεων

# RuntimeStack API (3)

- Διαγραφή τρέχοντος call frame  
`rs.pop_frame()`
- Επιστροφή τιμής μεταβλητής στο τρέχον call frame  
`value = rs.dereference(varname)`
  - Εάν δεν υπάρχει το `varname` επιστρέφεται `None`
- Ανάθεση τιμής μεταβλητής στο τρέχον call frame  
`rs.assign(varname, value)`

# RuntimeStack API (4)

- Ανάθεση return value στο τρέχον call frame

`rs.return_value = value`

- Ανάκτηση return value από το τρέχον call frame

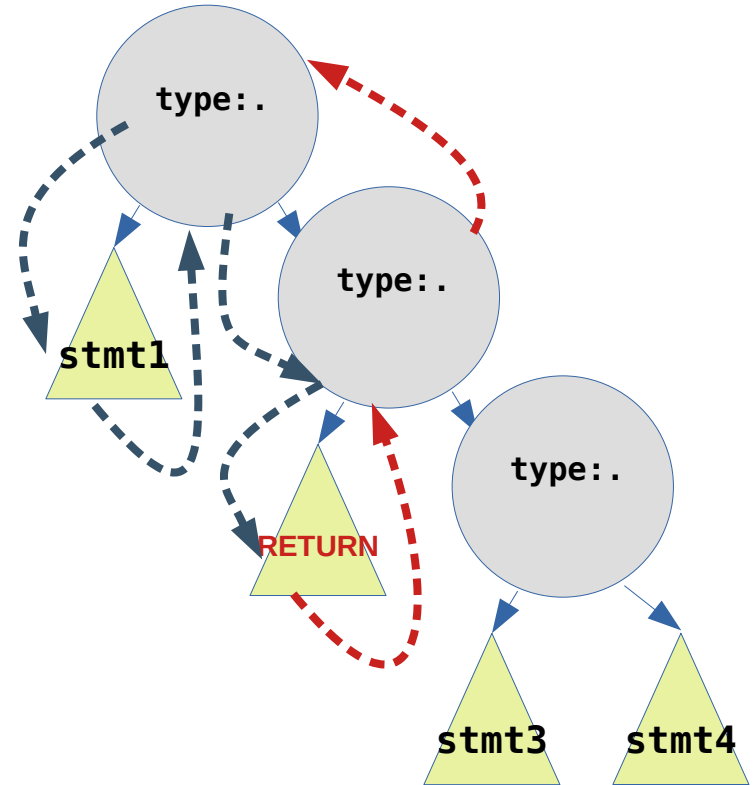
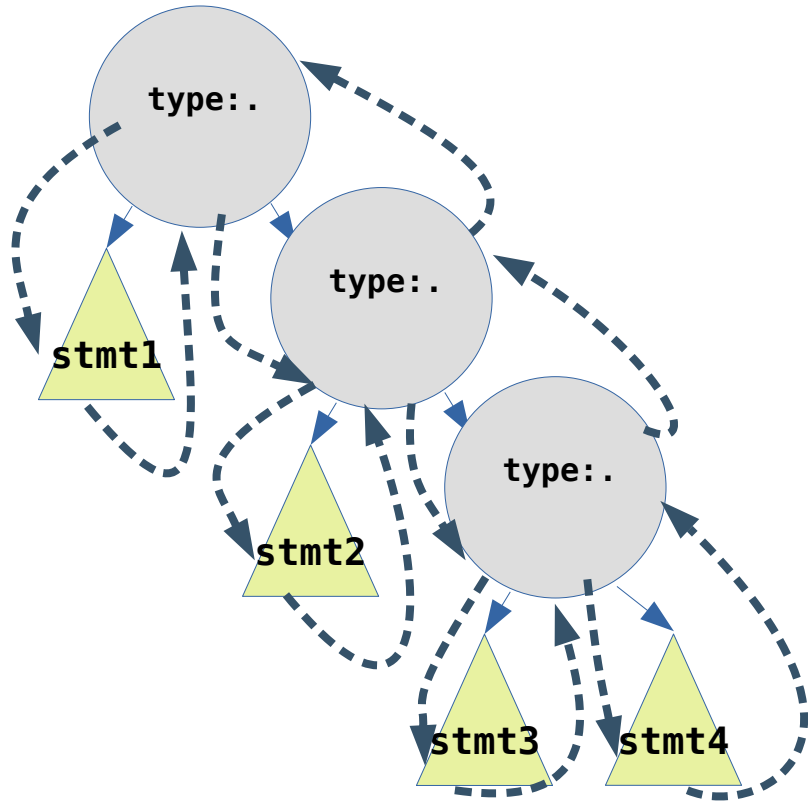
`rv = rs.return_value`

- Εάν δεν έχει τεθεί ως τώρα, επιστρέφεται None
- Προσοχή: η ανάκτηση του return\_value πρέπει να γίνει **πρίν τη διαγραφή του τρέχοντος call frame**
  - δηλ. **πριν την κλήση** του pop\_frame()

# Διαδικασία κλήσης συνάρτησης

- Έλεγχος: υπάρχει το όνομα της συνάρτησης στον πίνακα συναρτήσεων;
- Έλεγχος: ο αριθμός των παραμέτρων στη δήλωση της συνάρτησης είναι ίσος με τον αριθμό των ορισμάτων κλήσης;
- Υπολογισμός κάθε ορίσματος κλήσης (expression subnodes στο FCALL)
- Προσθήκη (push) ενός νέου call frame, αρχικοποιημένου με τα ονόματα των παραμέτρων και τις αντίστοιχες τιμές των ορισμάτων κλήσης
- Εκτέλεση του AST της καλούμενης συνάρτησης
- Αποθήκευση της επιστρεφόμενης τιμής (return value)
- Αφαίρεση (pop) του call frame
- Επιστροφή του return value

# Έλεγχος ροής εκτέλεσης μετά από return



# ControlFlow enumeration

- Μέχρι τώρα η εκτέλεση των εντολών δεν επέστρεφε κάποια τιμή
- Τώρα θα χρησιμοποιήσουμε την επιστρεφόμενη τιμή για να ελέγξουμε τη ροή εκτέλεσης μετά το return

```
from enum import Enum
```

```
ControlFlow = Enum('ControlFlow', 'NORMAL RETURN')
```

- Τιμές enumeration
  - ControlFlow.NORMAL → η εκτέλεση συνεχίζεται κανονικά
  - ControlFlow.RETURN → η εκτέλεση διακόπτεται, επιστροφή προς τα πίσω

# Εντολές και επιστρεφόμενες τιμές

|                          |   |
|--------------------------|---|
| ASSIGN<br>PRINT<br>FCALL | return ControlFlow.NORMAL   |
| IF                       | if expr return execute_statement(subnode[1])<br>else return ControlFlow.NORMAL  |
| IFELSE                   | if expr return execute_statement(subnode[1])<br>else return execute_statement(subnode[2])                                     |
| WHILE                    | while expr {<br>cf = execute_statement(subnode[1])<br>if (cf==ControlFlow.RETURN) return cf<br>}<br>return ControlFlow.NORMAL |
| RETURN                   | return ControlFlow.RETURN   |
| CONCAT (.)               | cf = execute_statement(subnode[0])<br>if (cf==ControlFlow.RETURN) return cf<br>return execute_statement(subnode[1])           |