

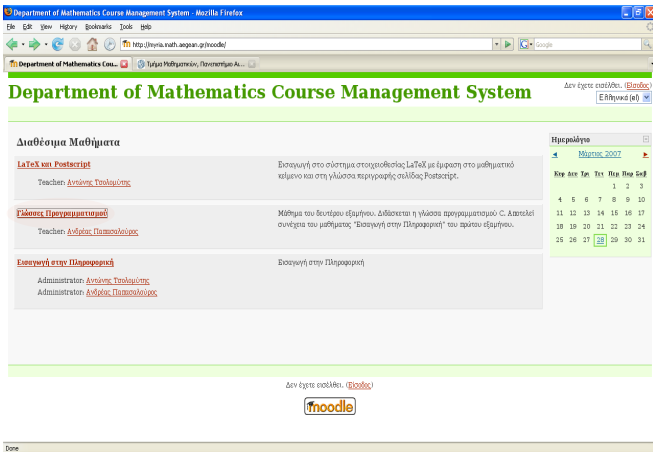
# Γλώσσες Προγραμματισμού

- Διδάσκων: Ανδρέας Παπασαλούρος
- Ιστοσελίδα:  
<http://www.samos.aegean.gr/math/andpapas/courses/pl/default.htm>
- Πλατφόρμα ηλεκτρονικής μάθησης:  
<http://myria.math.aegean.gr/moodle/>

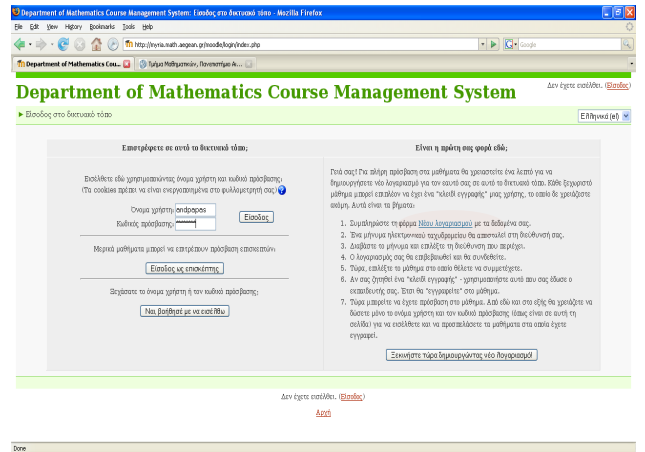
# Πλατφόρμα ηλεκτρονικής μάθησης

- Υλικό του μαθήματος
- Υποβολή εργασιών
- Επικοινωνία
- Συζητήσεις για το μάθημα

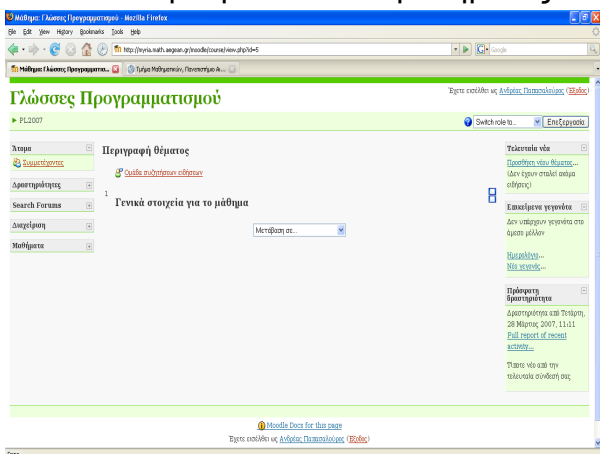
## Η πλατφόρμα ηλεκτρονικής μάθησης moodle



## Εγγραφή στην πλατφόρμα



## Η κεντρική σελίδα του μαθήματος



## Αναλυτικός σχεδιασμός προγραμμάτων

## Αρθρωτή (δομημένη) ανάπτυξη προγραμμάτων

- Ενότητα 5.6 του βιβλίου του Roberts
- Ένα πρόγραμμα υλοποιεί τη λύση ενός (συνήθως σύνθετου) **προβλήματος**.
- Παράδειγμα: Ένα ταξίδι στο Λονδίνο
  - Έκδοση φθηνού αεροπορικού εισιτηρίου
    - Συμβουλή πράκτορα
    - Έκδοση του εισιτηρίου
  - Κλείσιμο ξενοδοχείου
  - Ταξίδι
  - Διαμονή
  - Επιστροφή

## Αναλυτικός σχεδιασμός προγραμμάτων

- Μια **μέθοδος** για την επίλυση σύνθετων προβλημάτων είναι η **ανάlysή** (analysis) ή αποσύνθεση (decomposition) τους σε επιμέρους (“μικρότερα”) **υποπροβλήματα**.
- Κάθε υποπρόβλημα αναλύεται περαιτέρω μέχρι να φτάσουμε σε απλά ή ήδη λυμένα προβλήματα τα οποία επιλύονται άμεσα.
- Η σχεδίαση ενός προγράμματος με την **ανάlysη** ενός προβλήματος από το πιο γενικό στο πιο ειδικό ονομάζεται **αναλυτικός σχεδιασμός** ή **βηματική εκτέλεση**.

## Αναλυτικός σχεδιασμός

- Αναλύουμε ένα πρόβλημα σε υποπροβλήματα
  - Ένα υποπρόβλημα είναι δυνατόν να αναλύεται σε περαιτέρω υποπροβλήματα.
- Ορίζουμε μια κύρια συνάρτηση για την επίλυση του προβλήματος.
- Ορίζουμε μια συνάρτηση ή διαδικασία για κάθε υποπρόβλημα.
- Τα υποπροβλήματα στα οποία αναλύεται ένα πρόβλημα είναι συναρτήσεις που καλούνται από τη συνάρτηση που επιλύει το πρόβλημα

## Παράδειγμα

```
main()
{
    findTickets();
    findHotel();
    travel();
    comeBack();
}

void findTickets() {
    consultAgent();
    bookTickets();
}

...
```

## Πίνακες στην C

- Δήλωση πίνακα
  - #define SIZE 20
  - int values[SIZE];
- Προσπέλαση στοιχείου πίνακα
- int v;
- v = values[10];

## Πίνακες στην C

## Πίνακες στην C (συνέχ.)

- Προσπέλαση όλων των στοιχείων ενός πίνακα  

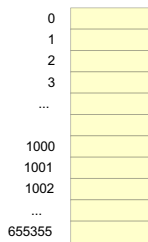
```
int i;  
for (i = 0; i < SIZE; i++) {  
    printf("size[%d] = %d", i, values[i]);  
}
```

## Εσωτερική αναπαράσταση δεδομένων

- Κάθε τιμή δεδομένων αποθηκεύεται εσωτερικά με έναν αριθμό bits.
- Η μικρότερη μονάδα αποθήκευσης είναι το byte
  - 1 byte = 8 bits
  - 1 word = 2 bytes
- Η χωρητικότητα της μνήμης ενός υπολογιστή μετρείται σε bytes
  - 1 KB =  $2^{10}$  bytes = 1024 bytes
  - 1 MB =  $2^{20}$  bytes = 1.048.576 bytes

## Διευθύνσεις μνήμης

- Κάθε byte μνήμης προσδιορίζεται από μια **αριθμητική διεύθυνση**
- Κάθε byte μνήμης μπορεί να αποθηκεύσει ένα χαρακτήρα πληροφορίας
- Κατά τη δήλωση μιας μεταβλητής δεσμεύεται κατάλληλος χώρος στη μνήμη.

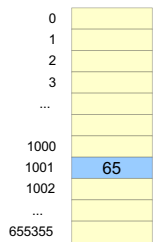


## Διευθύνσεις μνήμης (2)

- Η δήλωση  

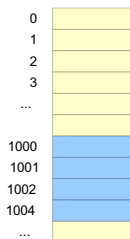
```
char ch = 'A';
```

δεσμεύει **ένα** byte σε μια συγκεκριμένη διεύθυνση της μνήμης και αποθηκεύει σε αυτή τον κωδικό **ASCII** του χαρακτήρα A (65).



## Διευθύνσεις μνήμης (3)

- Άλλες τιμές δεδομένων διαφορετικών τύπων απαιτούν διαφορετικό αριθμό bytes για την αποθήκευσή τους.
- Για παράδειγμα, ένας ακαίρεος (τύπος int) δεσμεύει 2 ή ακόμη και byte της μνήμης, ανάλογα με την υλοποίηση.
- Ένας αριθμός τύπου double δεσμεύει 8 bytes μνήμης.



## Ο τελεστής sizeof

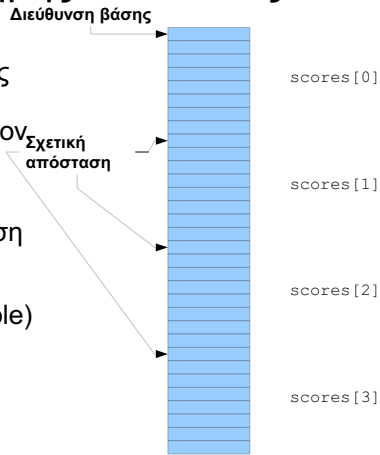
- Ο τελεστής **sizeof** της C επιστρέφει τον αριθμό των bytes που δεσμεύει μια μεταβλητή, σταθερά ή τύπος δεδομένων.

- Παράδειγμα

```
#include <stdio.h>  
  
main()  
{  
    char c = 'b';  
  
    printf("%d\n", sizeof(c)); /* 1 */  
    printf("%d\n", sizeof(12)); /* 2 */  
    printf("%d\n", sizeof(double)); /* 8 */  
    printf("%d\n", sizeof(12.5)); /* 8 */  
}
```

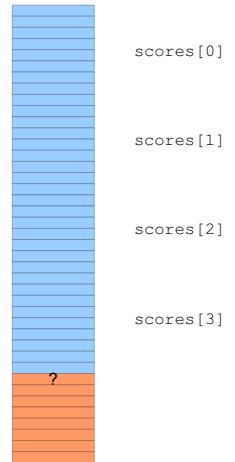
## Κατανομή μνήμης σε πίνακες

- Κατά την δήλωση ενός πίνακα δεσμεύεται χώρος στη μνήμη ίσος με το μέγεθος του πίνακα επί τον χώρο που δεσμεύει ο τύπος του πίνακα.
- Για παράδειγμα, η δήλωση `double scores[4];` δεσμεύει  $4 \times \text{sizeof}(\text{double}) = 4 \times 8 = 32$  bytes
- Το όνομα του πίνακα περιέχει τη διεύθυνση βάσης του πίνακα.



## Αναφορά σε στοιχεία έξω από τα όρια πίνακα

- Η αναφορά σε στοιχεία έξω από τα όρια ενός πίνακα αποτελεί **σφάλμα** που δεν ανιχνεύεται από μεταγλωττιστές.
- Για παράδειγμα η αναφορά `scores[4]` βρίσκεται έξω από τα όρια του πίνακα `scores` (μεγέθους 4) και η τιμή της είναι απροσδιόριστη.



## Πέρασμα πίνακα ως παραμέτρου σε συνάρτηση

- Ένας πίνακας είναι δυνατόν να αποτελεί όρισμα μιας συνάρτησης.
- Η μορφή του πρωτοτύπου μιας συνάρτησης με όρισμα έναν μονοδιάστατο πίνακα είναι η εξής:  

```
int f(int a[], int n);
```

Ενώ η κλήση της συνάρτησης γίνεται ως εξής:  

```
int myArray[10];  
f(myArray, 10);
```
- Στην πραγματικότητα, περνιέται ως παράμετρος η **διεύθυνση βάσης** του πίνακα.

## Πέρασμα πίνακα ως παραμέτρου σε συνάρτηση (2)

- Προσοχή: οι πίνακες περνιούνται ως παράμετροι **με αναφορά**, δηλαδή είναι δυνατή η αλλαγή των στοιχείων του πίνακα που αποτελεί όρισμα στην κλήση μιας συνάρτησης.

## Αρχειοποίηση πίνακα κατά τη δήλωσή του

Κατά τη δήλωση του παρακάτω πίνακα `digits` δίνονται αρχικές τιμές στα στοιχεία του.

```
int digits[10] =  
    {1,2,3,4,5,6,7,8,9,10};
```

ή

```
int digits[] =  
    {1,2,3,4,5,6,7,8,9,10};
```

## Παράδειγμα (Εν. 11.3)

- Αντιστροφή Πίνακα

Ζητείται η κατασκευή ενός προγράμματος το οποίο

- Διαβάζει μια λίστα ακεραίων μέχρι ο χρήστης να καταχωρήσει την **τιμή-φρουρό** (**sentinel**) 0.
- Αντιστρέφει τα στοιχεία της λίστας
- Εμφανίζει την αντεστραμμένη λίστα .

## Αναλυτική σχεδίαση του προγράμματος

- Το πρόγραμμα αυτό αναφέρεται σε ένα “πρόβλημα” το οποίο αναλύεται στα εξής υποπροβλήματα:

1. Ανάγνωση των στοιχείων της λίστας
2. Αντιστροφή της λίστας
3. Εκτύπωση των στοιχείων της λίστας.

Για κάθε υποπρόβλημα ορίζουμε μια αντίστοιχη διαδικασία ή συνάρτηση και προκύπτει ο ακόλουθος σκελετός προγράμματος:

## Ένας σκελετός προγράμματος (μπορεί να αλλάξει)

```
main()
{
    int list[NElements];

    GetIntegerArray(list);
    ReverseIntegerArray(list);
    PrintIntegerArray(list);
}
```

## Συναρτήσεις με ορίσματα πίνακες

- Έστω η διαδικασία

```
void PrintIntegerArray(int list[]);
```

- Η παραπάνω διαδικασία δεν είναι δυνατόν να χρησιμοποιηθεί για πίνακα του οποίου ο αριθμός των στοιχείων δεν είναι γνωστός.
- Μια πιο γενική μορφή της είναι η παρακάτω:  

```
void PrintIntegerArray(int list[], int n);
```
- Το δεύτερο όρισμα, n, ορίζει τον αριθμό των στοιχείων του πίνακα που θα χρησιμοποιηθούν (**τρέχον μέγεθος** του πίνακα).
- Το τρέχον μέγεθος πρέπει να είναι μικρότερο από το μέγεθος που καθορίζεται στη δήλωσή του (**κατανεμημένο μέγεθος**)

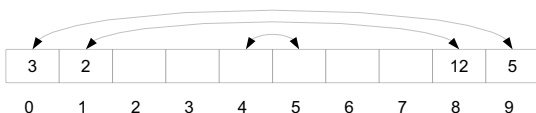
- Τα παραπάνω ισχύουν και για την συνάρτηση `ReverseIntegerArray`, της οποίας το πρωτότυπο γράφεται

```
void ReverseIntegerArray(int list[],
                          int n);
```

- Αντίθετα, η συνάρτηση `GetIntegerArray` δεν ακολουθεί τον παραπάνω “κανόνα”, γιατί όταν καλείται δεν είναι γνωστό το τρέχον μέγεθος του πίνακα. Έτσι, γράφεται

```
int GetIntegerArray(int array[], int
                    max, int sentinel);
```

## Η συνάρτηση αντιστροφής



```
static void ReverseIntegerArray(int array[],
                                int n)
{
    int i;

    for (i = 0; i < n / 2; i++) {
        SwapIntegerElements(array, i, n - i - 1);
    }
}
```

## Το πλήρες πρόγραμμα αντιστροφής

- Η συνάρτηση `SwapIntegerElements`

```
static void SwapIntegerElements(int
                                array[], int p1, int p2)
{
    int tmp;

    tmp = array[p1];
    array[p1] = array[p2];
    array[p2] = tmp;
}
```

- Το **πλήρες πρόγραμμα** αντιστροφής πίνακα.

## Παράδειγμα μέτρησης γραμμάτων

- Το πρόγραμμα countlet.c.
- Για το χειρισμό χαρακτήρων και συμβολοσειρών βλ. κεφ. 9.

```
main()
{
    int letterCounts[NLetters];

    printf("This program counts letter frequencies.\n");
    printf("Enter a blank line to signal end of
input.\n");
    ClearIntegerArray(letterCounts, NLetters);
    CountLetters(letterCounts);
    DisplayLetterCounts(letterCounts);
}
```

### Η συνάρτηση CountLetters

```
static void CountLetters(int letterCounts[])
{
    string line;

    while (TRUE) {
        line = GetLine();
        if (StringLength(line) == 0) break;
        CountLettersInString(line,
letterCounts);
    }
}
```

## Λύση του προβλήματος

- Μέτρηση των γραμμάτων σε γραμμές.
  - Ανάγνωση γραμμής
  - Καταγραφή των γραμμάτων της γραμμής
- Εμφάνιση της συχνότητας εμφάνισης των γραμμάτων

### Η συνάρτηση ClearIntegerArray

```
void ClearIntegerArray(int array[], int n)
{
    int i;

    for (i = 0; i < n; i++) {
        array[i] = 0;
    }
}
```

### Η συνάρτηση CountLettersInString

```
static void CountLettersInString(string str,
int letterCounts[])
{
    int i;

    for (i = 0; i < StringLength(str); i++) {
        RecordLetter(IthChar(str, i),
letterCounts);
    }
}
```

## Η συνάρτηση RecordLetter

```
void RecordLetter(char ch, int
letterCounts[])
{
    int index;

    index = LetterIndex(ch);
    if (index != -1) letterCounts[index]++;
}
```

## Η συνάρτηση LetterIndex

```
int LetterIndex(char ch)
{
    if (isalpha(ch)) {
        return (toupper(ch) - 'A');
    } else {
        return (-1);
    }
}
```

## Γλώσσες Προγραμματισμού

Πολυδιάστατοι πίνακες  
Στατικές μεταβλητές  
Στατική ανάθεση τιμών σε πίνακες

19/4/2007

## Πολυδιάστατοι πίνακες

			5	2		4	8
	8		7	4	9		
	3	2		8			5
8	9			3		5	1
2	7	5		1		8	3
	2			1	5		
1			4	5			3
5	4		3			2	6

- Παράδειγμα: Sudoku
- Πώς αναπαριστάται η διπλανή εικόνα από έναν πίνακα;
- Η λύση είναι η χρήση ενός **δισδιάστατου πίνακα**

## Πολυδιάστατοι πίνακες

- Είναι *πίνακες πινάκων*.
- Συνηθέστερη περίπτωση αποτελούν οι δισδιάστατοι πίνακες
  - Ονομάζονται μήτρες (matrices, εν. matrix).
- Στη C επιτρέπονται πίνακες με 3 ή περισσότερες διαστάσεις.

## Τρίλιζα (συνέχ).

X	O	O
	X	
		X

- Ο πίνακας της τρίλιζας μπορεί να αναπαρασταθεί από έναν δισδιάστατο πίνακα
- Δήλωση του δισδιάστατου πίνακα

```
char board[3][3];
int matrix[5][10];
```

## Παράδειγμα

- Τα στοιχεία του πίνακα board είναι χαρακτήρες
- Η κατανομή στοιχείων στις “θέσεις” του πίνακα είναι η ακόλουθη

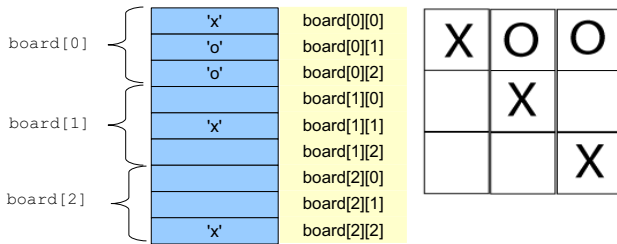
```
board[0][0] board[0][1] board[0][2]
board[1][0] board[1][1] board[1][2]
board[2][0] board[2][1] board[2][2]
```

- Αρχικοποίηση πίνακα κατά τη δήλωσή του

```
char board[][3] = {
    {'x', 'o', 'o'},
    {' ', 'o', ' '},
    {' ', ' ', 'x'}
};
```

X	O	O
	X	
		X

## Εσωτερική αναπαράσταση πολυδιάστατων πινάκων



- Οι πολυδιάστατοι πίνακες αναπαριστώνται εσωτερικά ως μονοδιάστατοι πίνακες
- Στο παραπάνω παράδειγμα: Ο αριστερός αριθμοδείκτης παριστάνει αριθμό γραμμής ενώ ο δεξιός παριστάνει αριθμό στήλης. Αυτό αποτελεί σύμβαση.
- Η τιμή του πρώτου αριθμοδείκτη μεταβάλλεται πιο γρήγορα από αυτή του δεύτερου.

## Μεταβίβαση πολυδιάστατων πινάκων ως παραμέτρων σε συναρτήσεις

- Παράδειγμα συνάρτησης με όρισμα πολυδιάστατο πίνακα

```
static void DisplayBoard(char board[3][3])
{
    int row, column;
    for (row = 0; row < 3; row++) {
        if (row != 0) printf("----+----+----\n");
        for (column = 0; column < 3; column++) {
            if (column != 0) printf("|");
            printf(" %c ", board[row][column]);
        }
        printf("\n");
    }
}
```

## Ανάθεση αρχικών τιμών σε πολυδιάστατους πίνακες

- Η δήλωση

```
static double identityMatrix[3][3] = {
    {1.0, 0.0, 0.0},
    {0.0, 1.0, 0.0},
    {0.0, 0.0, 1.0},
};
```

- δηλώνει έναν πίνακα (μήτρα) αριθμών κινητής υποδιαστολής 3x3 (μοναδιαίος πίνακας).

- Η εκτέλεση της συνάρτησης εκτυπώνει τον πίνακα στην παρακάτω μορφή:

```
x | o | x
---+---+---
  | x | o
---+---+---
x |  | o
```

- Η επικεφαλίδα της συνάρτησης DisplayBoard μπορεί να γραφεί ως εξής:

```
static void DisplayBoard(char
board[][3]);
```



## Παράδειγμα

- Να κατασκευαστεί ένα πρόγραμμα το οποίο να γεμίζει με ακέραιες τιμές μεταξύ 0 και M έναν τετραγωνικό (δισδιάστατο) πίνακα NxN. Θεωρείστε ότι τα M και N είναι σταθερές του προγράμματος. Στη συνέχεια το πρόγραμμα να υπολογίζει και να εκτυπώνει τη συχνότητα εμφάνισης κάθε τιμής στον πίνακα r. Θα χρειαστεί ένας δεύτερος μονοδιάστατος πίνακας freq με M +1 στοιχεία.
- [Λύση](#)

## Στατικές μεταβλητές (Επαν.)

- Στατικές και δυναμικές μεταβλητές
- Δυναμικές μεταβλητές: Η ανάθεση τιμής γίνεται κατά την **εκτέλεση** του προγράμματος  

```
int x = 1;
```
- Στατικές μεταβλητές: Η ανάθεση τιμής γίνεται **πριν την εκτέλεση** του προγράμματος  

```
static int x = 1;
```

## Στατική ανάθεση αρχικών τιμών σε πίνακες

- Αν ένας πίνακας δηλωθεί ως **στατική καθολική μεταβλητή** είναι δυνατή η ανάθεση αρχικών τιμών στα στοιχεία του πριν ξεκινήσει η εκτέλεση του προγράμματος.  

```
static int digits[10] = {1,2,3,4,5,6,7,8,9};
```
- Η παραπάνω δήλωση μπορεί να γραφεί  

```
static int digits[] = {1,2,3,4,5,6,7,8,9};
```

## Παράδειγμα 2

- Να γραφεί μια **κατηγορηματική** συνάρτηση η οποία δέχεται ως παράμετρο έναν δισδιάστατο πίνακα a ακέραιων αριθμών μεγέθους NxN και αποφασίζει αν ο πίνακας είναι συμμετρικός, δηλ. αν ισχύει  $a[i][j] == a[j][i]$  για κάθε τιμή των i και j.  

```
#define N 3
bool isSymmetric(array[][N]);
```
- [Λύση](#)

## Καθολικές μεταβλητές (Εν. 10.2)

- Οι μεταβλητές που δηλώνονται στο σώμα μιας συνάρτησης ονομάζονται **τοπικές μεταβλητές**.
- Μεταβλητές που δηλώνονται έξω από τον ορισμό οποιασδήποτε συνάρτησης ονομάζονται **καθολικές μεταβλητές**.
- Οι καθολικές μεταβλητές είναι προσπελάσιμες από όλα τα σημεία ενός προγράμματος.
- Το τμήμα προγράμματος στο οποίο μπορεί να χρησιμοποιηθεί μια μεταβλητή ονομάζεται **εμβέλεια** της μεταβλητής.

- Προσδιορισμός μεγέθους πίνακα στον οποίον έχουν έχουν ανατεθεί αρχικές τιμές.  

```
static string cities[] = {"Athens", "Salonica", "Patras", "Volos"};
```
- Το μέγεθος (αριθμός στοιχείων) του παραπάνω πίνακα δίνεται από την παράσταση  

```
sizeof cities / sizeof cities[0];
```

## Παράδειγμα

```
/*... εντολές include */
static string cities[ ] = {"Athens", "Salonica",
    "Patras", "Volos"};
void printCities();
main()
{
    printCities();
}
void printCities()
{
    int i;
    for (i=0;i<4;i++)
        printf("%s",cities[i]);
}
```

## Αναζήτηση και ταξινόμηση

## Περιεχόμενα

- Αναζήτηση (searching): εύρεση ενός στοιχείου σε έναν πίνακα
- Ταξινόμηση (sorting): αναδιάταξη των στοιχείων ενός πίνακα ώστε να είναι τοποθετημένα με μια καθορισμένη σειρά
- Η αναζήτηση και η ταξινόμηση έχουν ιδιαίτερη σημασία στον προγραμματισμό
  - αποτελούν συχνά χρησιμοποιούμενες προγραμματιστικές τεχνικές
  - αποτελούν καλά παραδείγματα προβλημάτων για τα οποία υπάρχουν αλγόριθμοι με διαφορετική απόδοση

## Παράδειγμα αναζήτησης

- Αναζήτηση του πρώτου φωνήεντος σε ένα αλφαριθμητικό

```
int FindFirstVowel(string word)
{
    int i;
    for (i = 0; i < StringLength(word); i++) {
        if (IsVowel(IthChar(word, i))) return (i);
    }
    return (-1);
}
```
- Για τις επισημασμένες συναρτήσεις δείτε το κεφ. 9.

## Αναζήτηση σε πίνακα ακεραίων

- Η συνάρτηση αναζήτησης

```
int FindIntegerInArray(int key, int array[], int n)
{
    int i;
    for (i = 0; i < n; i++) {
        if (key == array[i]) return (i);
    }
    return (-1);
}
```

## Παράλληλοι πίνακες

coinValues

0	1
1	2
2	5
3	10
4	20

coinNames

0	lepto
1	dilepto
2	pentalepto
3	dekalepto
4	eikosaletpo

- Οι πίνακες στους οποίους χρησιμοποιούνται αντίστοιχοι αριθμοδείκτες θέσης για την αποθήκευση συσχετιζόμενων τιμών ονομάζονται **παράλληλοι πίνακες**.

## Παράδειγμα με χρήση παράλληλων πινάκων

- [findcoin.c](#)
- Το πρόγραμμα δέχεται ως είσοδο την αξία ενός νομίσματος και επιστρέφει το όνομά του.

## Ένα δεύτερο παράδειγμα

- Ένα πρόγραμμα το οποίο
  - διαβάζει τα ονόματα δύο πόλεων
  - επιστρέφει την (απευθείας) απόσταση μεταξύ τους
- Το πρόγραμμα χρησιμοποιεί έναν δισδιάστατο πίνακα με τις αποστάσεις μεταξύ των πόλεων
- Το πρόγραμμα χρησιμοποιεί έναν μονοδιάστατο πίνακα με τα ονόματα των πόλεων

## Ο κώδικας του προγράμματος

- Το πρόγραμμα υπολογισμού αποστάσεων πόλεων

## Γραμμική αναζήτηση

- Αλγόριθμος γραμμικής αναζήτησης
  - Η αναζήτηση ξεκινά από την αρχή του πίνακα και διατρέχονται όλα του τα στοιχεία με τη σειρά, μέχρι να διαπιστωθεί **ταύτιση** ή να **φτάσουμε στο τέλος του πίνακα**.
- Ο αριθμός των βημάτων εκτέλεσης του αλγορίθμου (συγκρίσεων) είναι **ανάλογος** του μεγέθους του πίνακα.

## Διαδική αναζήτηση

- Θεωρούμε ότι ο πίνακας είναι **ταξινομημένος**

0	1
1	12
2	32
3	41
4	42
5	63
6	84
7	96
8	123
9	221
10	228
11	246

Αναζήτηση του 221

## Συνάρτηση που υλοποιεί τη διαδική αναζήτηση

```
static int FindStringInSortedArray(string key,
                                   string array[],
                                   int n)
{
    int lh, rh, mid, cmp;

    lh = 0;
    rh = n - 1;
    while (lh <= rh) {
        mid = (lh + rh) / 2;
        cmp = StringCompare(key, array[mid]);
        if (cmp == 0) return (mid);
        if (cmp < 0) {
            rh = mid - 1;
        } else {
            lh = mid + 1;
        }
    }
    return (-1);
}
```

## Αποδοτικότητα του αλγορίθμου αναζήτησης

- Έστω πίνακας με  $N$  στοιχεία
- Μετά την πρώτη σύγκριση η αναζήτηση θα συνεχιστεί σε  $N/2$  στοιχεία
- Αν  $k$  είναι ο αριθμός των βημάτων μέχρι να τελειώσει η αναζήτηση
  - $N = 2^k$
- Άρα  $k = \log_2 N$

## Σύγκριση γραμμικής και δυαδικής αναζήτησης

$N$	$\log_2 N$
10	3
100	7
1000	10
1.000.000	20
1.000.000.000	30

## Ταξινόμηση

- Η διάταξη μιας λίστας τιμών (συνήθως σε μορφή πίνακα) σε μια καθορισμένη σειρά.
- Παράδειγμα: Ταξινόμηση ακεραίων

12	4	24	1	43	32	11	31	42
0	1	2	3	4	5	6	7	8

1	4	11	12	24	31	32	42	43
0	1	2	3	4	5	6	7	8

## Μια συνάρτηση ταξινόμησης ακεραίων

```
void SortIntegerArray(int array[], int n);
```

- Μετά την εκτέλεση της παραπάνω συνάρτησης τα στοιχεία του πίνακα `array` μεγέθους `n` θα είναι ταξινομημένα

## Αλγόριθμος ταξινόμησης με επιλογή

- Υπάρχει μια ποικιλία αλγορίθμων ταξινόμησης
- Θα παρουσιάσουμε έναν από τους απλούστερους: τον αλγόριθμο **ταξινόμησης με επιλογή (selection sort)**.

## Ταξινόμηση με επιλογή: περιγραφή του αλγορίθμου

1. Βρίσκουμε το μικρότερο στοιχείο του πίνακα
2. μετακινούμε το στοιχείο αυτό στην αριστερότερη θέση του πίνακα
3. επαναλαμβάνουμε τα βήματα 1 και 2 για τα **υπόλοιπα** στοιχεία του πίνακα

## Ταξινόμηση με επιλογή: Παράδειγμα εκτέλεσης

12	4	24	1	43	32	11	31	42
0	1	2	3	4	5	6	7	8
1	4	24	12	43	32	11	31	42
1	4	24	12	43	32	11	31	42
1	4	11	12	43	32	24	31	42
...								
1	4	11	12	24	31	32	42	43

## Η παραπάνω διεργασία περιγράφεται από τον ψευδοκώδικα

```
for (κάθε αριθμοδείκτη θέσης lh του πίνακα) {  
    Αποθήκευσε στην rh τον αριθμοδείκτη της μικρότερης  
    τιμής μεταξύ lh και του τέλους της λίστας  
    Αντιμετάθεσε τα στοιχεία με αριθμοδείκτες θέσης lh  
    και rh  
}
```

## Υποπροβλήματα

- Η παραπάνω διαδικασία εισάγει δύο υποπροβλήματα:
  - Την εύρεση της θέσης του μικρότερου στοιχείου ενός πίνακα μεταξύ δυο προκαθορισμένων θέσεων  
`int FindSmallestInteger(int array[], int low, int high);`
  - Την αντιμετάθεση δύο στοιχείων του πίνακα  
`void SwapIntegerElements(int array[], int low, int high);`  
(Γνωστή από το κεφ. 11).

## Η συνάρτηση FindSmallestInteger

```
static int FindSmallestInteger(int array[], int low, int high)  
{  
    int i, spos;  
    spos = low;  
    for (i = low; i <= high; i++) {  
        if (array[i] < array[spos]) spos = i;  
    }  
    return (spos);  
}
```

## Η συνάρτηση SwapIntegerElements

```
static void SwapIntegerElements(int array[],  
int p1, int p2)  
{  
    int tmp;  
    tmp = array[p1];  
    array[p1] = array[p2];  
    array[p2] = tmp;  
}
```

## Η συνάρτηση ταξινόμησης

```
void SortIntegerArray(int array[], int n)  
{  
    int lh, rh;  
    for (lh = 0; lh < n; lh++) {  
        rh = FindSmallestInteger(array, lh, n-1);  
        SwapIntegerElements(array, lh, rh);  
    }  
}
```

## Ανάλυση του αλγορίθμου ταξινόμησης με επιλογή

- Έστω ταξινόμηση πίνακα μεγέθους N
- Κατά την ταξινόμηση με επιλογή απαιτούνται
- $N + (N-1) + \dots + 1$  βήματα
- Ισχύει

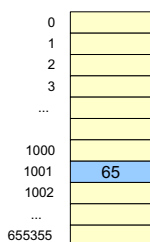
$$N + N - 1 + N - 2 + \dots + 3 + 2 + 1 = \sum_{i=0}^{N-1} (N - i) = \frac{N^2 + N}{2}$$

- Αλγόριθμοι που εκτελούνται με τέτοιο αριθμό βημάτων ονομάζονται **τετραγωνικοί** και δεν είναι αποδοτικοί για μεγάλες τιμές του N

## Δείκτες

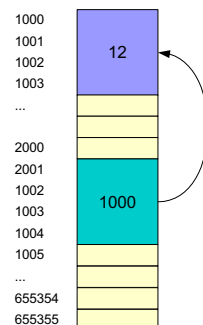
### Μεταβλητές

- Έστω η μεταβλητή  
`char ch = 'A';`
- Η παραπάνω δήλωση δεσμεύει χώρο στη μνήμη για τη μεταβλητή **ch**.
- Η τιμή της ch αντιστοιχεί στο **περιεχόμενο** μιας θέσης μνήμης, π.χ. της 1001.



### Δείκτες

- Στη C επιτρέπονται μεταβλητές που περιέχουν τη **διεύθυνση** μιας άλλης μεταβλητής.  
`int i = 12;`
- Η δήλωση ενός δείκτη γίνεται ως εξής στη θέση μνήμης της μεταβλητής i γίνεται ως εξής:  
`int *p;`  
`p = &i;`



### Δήλωση δεικτών

*τύπος\_βάσης \* μεταβλητή\_δείκτη;*

όπου

*τύπος\_βάσης* ο τύπος της μεταβλητής που δείχνει ο δείκτης

*μεταβλητή\_δείκτη* είναι το όνομα της μεταβλητής που δηλώνεται

```
int *p;
char *cptr;
```

### Τελεστές για το χειρισμό δεικτών

& διεύθυνση

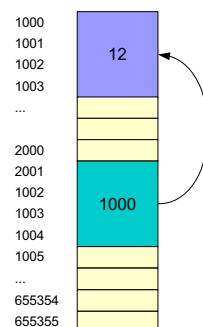
\* τιμή στην οποία δείχνει

Παράδειγμα

```
int *p;
p = &i;
```

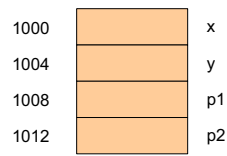
Η p έχει την τιμή 1000

Η \*p " " " 12



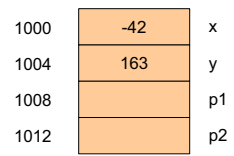
## Ένα ακόμη παράδειγμα

```
int x,y;  
int *p1, *p2;
```



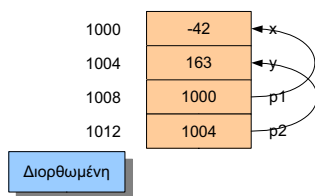
## Ένα ακόμη παράδειγμα

```
x = -42;  
y = 163;
```



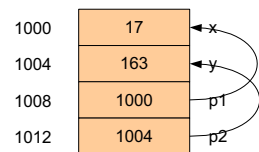
## Ένα ακόμη παράδειγμα

```
p1 = &x;  
p2 = &y;
```



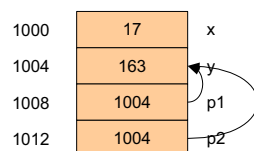
## Ένα ακόμη παράδειγμα

```
*p1 = 17;
```



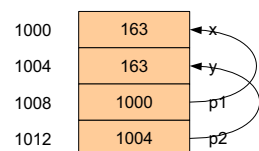
## Ένα ακόμη παράδειγμα

```
p1 = p2;
```



## Εναλλακτικά

```
*p1 = *p2;
```



## Ο ειδικός δείκτης NULL

Ειδική τιμή που δηλώνει ότι ένας δείκτης “δείχνει” σε μια μη έγκυρη διεύθυνση.

Δεν επιτρέπεται η πρόσβαση στην τιμή ενός δείκτη που έχει τιμή NULL. Μια τέτοια κλήση έχει ως αποτέλεσμα, συνήθως, την κατάρρευση του προγράμματος.

```
p = NULL;
```

```
*p = 1; /* Το πρόγραμμα θα καταρρεύσει */
```

- Η κλήση

```
int x=10;
```

```
SetToZero(x);
```

```
/* το x εξακολουθεί να έχει την τιμή  
10... */
```

- δεν έχει κανένα αποτέλεσμα

## Κλήση με αναφορά (2)

```
int x = 10;
```

```
SetToZero(&x);
```

```
/* Τώρα είναι x = 0 */
```

## Μεταβίβαση παραμέτρων με αναφορά

- Η κλήση μιας συνάρτησης στη C δεν αλλάζει τις τιμές των παραμέτρων της συνάρτησης (κλήση με τιμή)

- Παράδειγμα

```
void SetToZero(int var)
```

```
{  
    var = 0;  
}
```

- Η κλήση της παραπάνω συνάρτησης δεν έχει κανένα αποτέλεσμα πάνω στο όρισμά της

## Κλήση με αναφορά

- Για την επίλυση του παραπάνω προβλήματος περνάμε ως παράμετρο όχι τη μεταβλητή αλλά τη διεύθυνσή της.

```
void SetToZero(int *ip)
```

```
{  
    *ip=0;  
}
```

Στην περίπτωση αυτή η κλήση της συνάρτησης αλλάζει την τιμή της παραμέτρου

- ΠΡΟΣΟΧΗ στον τρόπο περάσματος της διεύθυνσης της μεταβλητής.

## Νέα συνάρτηση ανταλλαγής ακεραίων

```
void SwapInteger(int *p1, int *p2)
```

```
{  
    int tmp;  
    tmp = *p1;  
    *p1 = *p2;  
    *p2 = tmp;  
}
```



## Μια συνάρτηση που επιστρέφει πολλές τιμές

- Είσοδος: Ένα χρονικό διάστημα σε λεπτά της ώρας
- Έξοδος: το χρονικό διάστημα σε ώρες και λεπτά
- Η επικεφαλίδα της αντίστοιχης συνάρτησης:  
`void ConvertTimeToHM(int time, int *pHours, int *pMinutes);`

## Παράδειγμα

```
#define MinutesPerHour 60

/* Function prototypes */

static void ConvertTimeToHM(int time, int *pHours, int *pMinutes);

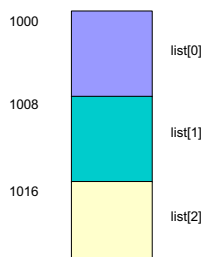
main()
{
    int time, hours, minutes;

    printf("Test program to convert time values\n");
    printf("Enter a time duration in minutes: ");
    time = GetInteger();
    ConvertTimeToHM(time, &hours, &minutes);
    printf("HH:MM format: %d:%02d\n", hours, minutes);
}

static void ConvertTimeToHM(int time, int *pHours, int *pMinutes)
{
    *pHours = time / MinutesPerHour;
    *pMinutes = time % MinutesPerHour;
}
```

## Δείκτες και πίνακες

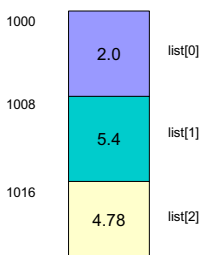
- Η παράσταση `double list[3];` ορίζει έναν πίνακα 3 στοιχείων
- Το `&list[0]` είναι η διεύθυνση του πρώτου στοιχείου του πίνακα
- Η έκφραση `&list[0]` είναι ισοδύναμη με την `list`.



## Πίνακες ως ορίσματα συναρτήσεων

- Η δήλωση `void f(int a[]);`
- είναι ισοδύναμη με την `void f(int *a);`

## Πίνακες ως δείκτες



- Η διεύθυνση του στοιχείου `list[1]` είναι η `list + 1 * sizeof (double)`
- Η παράσταση `list + 1` αντιστοιχεί στην παραπάνω διεύθυνση (ο υπολογισμός γίνεται αυτόματα)  
`*(list + 1) = 5.4;`

## Αριθμητική δεικτών

- Η έκφραση  $p + n$
- όπου `p` δείκτης και `n` ένας ακέραιος
- εννοεί τη διεύθυνση του `n`-οστού αντικειμένου μετά από αυτό που δείχνει ο `p`.
- Έχουν νόημα οι εξής παραστάσεις
- `p - k`
- `p1 - p2`

## Οι τελεστές ++ και --

- Μεταθεματική μορφή  
i++  
Αποτιμάται η έκφραση και μετά αυξάνει κατά 1  
i--
- Προθεματική μορφή  
++i  
Πρώτα αυξάνει κατά 1 και μετά αποτιμάται η έκφραση  
--i

## Αύξηση και μείωση δεικτών

- Η έκφραση
- \*p++
- ισοδυναμεί με την
- \*(p++)
- 
- Η έκφραση
- p++;
- για ένα δείκτη σε ακαίρεο αυξάνει τον δείκτη ώστε να δείχνει στον επόμενο ακέραιο.

Αλφαριθμητικά, πίνακες και δείκτες

## Παραδείγματα

```
int x,y;  
x = 5;  
y = ++x;
```

**Αλλά**

```
int x,y;  
x = 5;  
y = x++;
```

## Δυναμική κατανομή μνήμης: malloc και free

- Η συνάρτηση malloc  
int \*p = (int \*) malloc(sizeof int);
- Δυναμικοί πίνακες  
char \*cp = (char \*) malloc( 10 \* sizeof (char));
- Η συνάρτηση  
– free(void \* p);
- αποδεσμεύει την περιοχή μνήμης στην οποία δείχνει ο p και η οποία είχε προηγουμένως δεσμευτεί.

## Τα αλφαριθμητικά ως πίνακες

- Ένα αλφαριθμητικό (string) αναπαρίσταται εσωτερικά ως ένας πίνακας χαρακτήρων που τερματίζεται από τον ειδικό χαρακτήρα NULL ('\0')

1000	H
1001	e
1002	l
1003	l
1004	o
1005	\0

"Hello"

## Τα αλφαριθμητικά ως πίνακες (συνέχ.).

- Το παραπάνω δημιουργείται με τις εξής εντολές:

```
char carray[6];

carray[0] = 'H';
carray[1] = 'e';
carray[2] = 'l';
carray[3] = 'l';
carray[4] = 'o';
carray[5] = '\0';
```

## Τα αλφαριθμητικά ως πίνακες (συνέχ.).

- Το ίδιο αποτέλεσμα έχουν και οι εντολές

```
char carray[] = "Hello";

char carray[6] = "Hello";

char carray[] = {'H','e','l','l','o','\0'};

char carray[6] = {'H','e','l','l','o','\0'};
```

## Τα αλφαριθμητικά ως πίνακες (συνέχ.).

- Για την προσπέλαση κάθε χαρακτήρα ενός αλφαριθμητικού:

```
int i;
char s[] = "Hello, John";
for (i=0; s[i] != '\0'; i++)
{
    κάνε κάτι με το στοιχείο s[i]
}
```

## Παράδειγμα: Η συνάρτηση FindFirstVowel

- Με χρήση αφηρημένων αλφαριθμητικών (βιβλιοθήκη strlib)

```
int FindFirstVowel(string word)
{
    int i;
    for (i=0; i<StringLength(word); i++) {
        if (IsVowel(IthChar(word,i)) return (i);
    }
    return (-1);
}
```

## Παράδειγμα: Η συνάρτηση FindFirstVowel

- Με χρήση πινάκων

```
int FindFirstVowel(char word[])
{
    int i;
    for (i=0; word[i] != '\0'; i++) {
        if (IsVowel(word[i])) return (i);
    }
    return (-1);
}
```

## Παράδειγμα: Η συνάρτηση FindFirstVowel

- Με χρήση δεικτών

```
int FindFirstVowel(char * word)
{
    char *cp;
    for (cp = word; *cp != '\0' ; cp++) {
        if (IsVowel(*cp) return (cp - word);
    }
    return (-1);
}
```

## Τα αλφαριθμητικά ως αφηρημένος τύπος

Η δήλωση

```
char *s;
```

είναι ισοδύναμη με την

```
string s;
```

Στη βιβλιοθήκη `genlib.h` υπάρχει ο ακόλουθος ορισμός

```
typedef char *string;
```

## Δείκτες και μεταβλητές πίνακα για αλφαριθμητικά

- Το παρακάτω τμήμα κώδικα είναι έγκυρο  

```
char *carray;  
carray = "A fool on the hill";
```
- Το παρακάτω τμήμα κώδικα δεν θα μεταγλωττιστεί  

```
char carray[32];  
carray = "Another Green World";
```
- Θα προκύψει ένα μήνυμα σφάλματος στη μεταγλώττιση της μορφής "Lvalue required..."

## Η βιβλιοθήκη `strlib.h` (ANSI C)

- `strcpy(dst, src)`
- `strncpy(dst, src, n)`
- `strcat(dist, src)`
- `strncat(dist, src, n)`
- `strlen(s)`
- `strcmp(s1, s2)`
- `strchr(s, ch)`
- `strrchr(s, ch)`
- `strstr(strpattern, string)`

## Η συνάρτηση `strcpy`

```
strcpy(char dst[], char src[])
```

Αντιγράφει τη συμβολοσειρά `src` στην συμβολοσειρά `dst`.

Παράδειγμα

```
char buffer[128];  
strcpy(buffer, "Eleanor Rigby");
```

## Μια υλοποίηση της `strcpy`

```
void strcpy(char dst[], char src[])  
{  
    int i;  
    for (i = 0; src[i] != '\0'; i++) {  
        dst[i] = src[i];  
    }  
    dst[i] = '\0';  
}
```

## Μια "παραδοσιακή" υλοποίηση της `strcpy`

```
void strcpy(char *dst, char *src)  
{  
    while (*dst++ = *src++);  
}
```

## Υπερχείλιση

- Με τη χρήση της strcpy είναι δυνατόν να συμβεί υπερχείλιση περιοχής προσωρινής αποθήκευσης (buffer overflow)

```
char carray[6];  
strcpy(carray, "This is a long string");
```

## Η συνάρτηση strcat

```
strcat (char dest[], char src[])
```

Αντιγράφει τη συμβολοσειρά dest στο τέλος της συμβολοσειράς src

Παράδειγμα

```
char name[128];  
strcpy(name, "John");  
strcat(name, " ");  
strcat(name, "Lennon");
```

## Η συνάρτηση strncat

```
strncat (char dest[], char src[], int n)
```

Αντιγράφει **n το πολύ χαρακτήρες** της συμβολοσειράς dest στο τέλος της συμβολοσειράς src

Παράδειγμα

```
char name[128];  
strcpy(name, "John");  
strcat(name, " ");  
strncat(name, "Lennon", 3); /* "John Len" */
```

## Συναρτήσεις αναζήτησης

```
char * strchr(char s[], char ch)
```

Επιστρέφει έναν δείκτη προς τη θέση σε ένα αλφαριθμητικό όπου βρέθηκε ο χαρακτήρας ch

```
char * strchr(char s[], char ch)
```

Ίδια λειτουργία με την strchr ξεκινώντας από το τέλος του αλφαριθμητικού

```
char * strrchr(char s1, char s2[])
```

Αναζητά την πρώτη εμφάνιση της συμβολοσειράς s2 στην s1.

## Εφαρμογή 1

- Να φτιαχτεί συνάρτηση η οποία δέχεται ως είσοδο μια συμβολοσειρά και επιστρέφει τη **θέση του μεγαλύτερου στη σειρά χαρακτήρα** της συμβολοσειράς, σύμφωνα με τη διάταξη των χαρακτήρων

```
'a', 'b', ..., 'x', 'y', 'z', 'A', 'B', ..., 'X', 'Y', 'Z', ...
```

Παράδειγμα

για τη συμβολοσειρά "another" επιστρέφεται το 3, η θέση του 't'.

## Εφαρμογή 2

- (Άσκηση 1 σελ 600). Να φτιαχτεί μια συνάρτηση η οποία δέχεται ως όρισμα ένα αλφαριθμητικό ως πίνακα χαρακτήρων και επιστρέφει το μέγεθος του αλφαριθμητικού. Πρόκειται για εναλλακτική υλοποίηση της **strlen**.

•

- Να γίνει με for και με while

## Η βιβλιοθήκη ctype (επιλογή)

- **isalnum, isalpha** Ελέγχει αν ένας χαρακτήρας είναι αλφαριθμητικός (A-Z, a-z, 0-9). *Επιστρέφει 1 σε περίπτωση αν ο χαρακτήρας είναι αλφαριθμητικός και 0 αλλιώς*
- **isdigit** Ελέγχει αν ένας χαρακτήρας είναι ψηφίο (0-9)
- **islower** Ελέγχει αν ένας χαρακτήρας είναι μικρό (λατινικό) γράμμα (a-z).
- **isupper** Ελέγχει αν ένας χαρακτήρας είναι κεφαλαίο (λατινικό) γράμμα (A-Z).

## Η συνάρτηση scanf

Ανάγνωση συμβολοσειρών με την  
scanf

```
#define MaxWord 32

char word[MaxWord];
scanf("%s", word);
```

## Ένα σύνθετο παράδειγμα

- Πρόγραμμα invert.c σελ. 594.
- Πρόγραμμα αντιστροφής ενός ονόματος.
- Παράδειγματα:
  - Δίνοντας το όνομα "Andreas F. Papasalouros" παίρνουμε το "Papasalouros, Andreas F."
  - Δίνοντας "Steve Miller" παίρνουμε "Miller, Steve"

## Περιγραφή

- Συνάρτηση για **είσοδο** δεδομένων
- Αντίστοιχη με την printf
- Μορφή της scanf

scanf(*αλφαριθμητικό ελέγχου, όρισμα1, όρισμα2, ...*);

Το αλφαριθμητικό ελέγχου περιέχει περιέχει έναν ή περισσότερους κωδικούς μορφοποίησης: %d, %f, %c, %s, κ.λπ.

Ανάγνωση ακεραίων με τη scanf

```
int x;
printf("Δώστε έναν ακέραιο: ");
scanf("%d", &x);
```

## Ανάγνωση πραγματικών με τη scanf

```
double x;
printf("Δώστε έναν πραγματικό
αριθμό: ");
scanf("%f", &x);
```

## Ανάγνωση χαρακτήρων με τη scanf

```
char ch;
printf("Δώστε έναν πραγματικό
αριθμό: ");
scanf("%c", &ch);
```

## Μορφοποιημένη είσοδος

- Κάθε ένα από τα ορίσματα της scanf μετά τη *συμβολοσειρά ελέγχου* είναι μια *διεύθυνση* της μεταβλητής στην οποία θα αποθηκευτεί η αντίστοιχη τιμή.
- Η scanf χρησιμοποιείται για τη "μορφοποιημένη είσοδο" περισσότερων από μιας τιμών σε μια κλήση της

## Παράδειγμα 1

```
#include <stdio.h>

main()
{
    char name[32];
    int age = 0;

    while (1) /* Η while (TRUE) */
    {
        scanf("%s %d", name, &age);
        if (age < 0) break;
        printf("Name: %s age: %d\n", name, age);
    }
}
```

## Ανάγνωση των στοιχείων ενός πίνακα με τη scanf

```
#include <stdio.h>
#define N 5
main()
{
    int i;
    int array[N];

    for (i = 0; i < N; i++) {
        printf("array[%d] = ? ", i);
        scanf("%d", &array[i]);
    }

    for (i = 0; i < N; i++)
        printf("%d ", array[i]);
}
```

## Άσκηση 1

Να γραφεί μια συνάρτηση

```
int bin2dec(char s[])
```

η οποία δέχεται ως όρισμα ένα αλφαριθμητικό που παριστάνει έναν δυαδικό αριθμό και επιστρέφει την αριθμητική τιμή που αντιστοιχεί στο αλφαριθμητικό. συνάρτηση επιστρέφει -1 αν το όρισμα s δεν είναι έγκυρο.

## Λύση

```
int bin2dec(char s[])
{
    int i;
    int value = 0;
    for (i = 0; s[i] != '\0'; i++) {
        value = value * 2;
        if (s[i] == '1')
            value ++;
        else if (s[i] == '0')
            continue;
        else return -1;
    }
    return value;
}
```

## Λύση

```
int atoi2(char s[])
{
    int i;
    int value = 0;

    for (i=0; s[i] != '\0'; i++)
    {
        value = value * 10;
        if (s[i] > '9' || s[i] < '0') return -1;
        value = value + (s[i] - '0');
    }
    return value;
}
```

## Παράδειγμα: Υπολογισμός του παραγοντικού

- Ορισμός του  $n!$   
 $n! = n \times (n - 1) \times \dots \times 2 \times 1$
- Ο παραπάνω ορισμός μπορεί να γραφεί ως

$$n! = \begin{cases} 1 & \text{αν } n = 0 \\ n \times (n-1)! & \text{αλλιώς} \end{cases}$$

## Άσκηση 2

Να γραφεί μια συνάρτηση

```
int atoi2(char s[])
```

η οποία μετατρέπει μια συμβολοσειρά  $s$  που παριστάνει έναν ακέραιο στην αντίστοιχη ακέραια τιμή. Η συνάρτηση επιστρέφει  $-1$  αν το όρισμα  $s$  δεν είναι έγκυρο.

## Αναδρομή – Ανάλυση Αλγορίθμων

## Παράδειγμα (συνέχ).

- Στον εναλλακτικό ορισμό, ο υπολογισμός του  $n!$  (σύνθετο πρόβλημα) ανάγεται στον υπολογισμό του  $(n-1)!$  (απλούστερο πρόβλημα).



# Αναδρομή

- Στρατηγική επίλυσης προβλημάτων
- Τεχνική προγραμματισμού σύμφωνα με την οποία ένα σύνθετο πρόβλημα ανάγεται σε ένα απλούστερο της **ίδιας μορφής**.
- Είναι μια *παράξενη*, μη *διαισθητική τεχνική* η οποία στην αρχή δυσκολεύει τους προγραμματιστές
- Σε κάθε περίπτωση όπου χρησιμοποιείται αναδρομή, είναι δυνατόν, εναλλακτικά, να χρησιμοποιηθεί επανάληψη
- Η χρήση της αναδρομής προσφέρει, σε κάποιες περιπτώσεις, απλούστερες λύσεις.

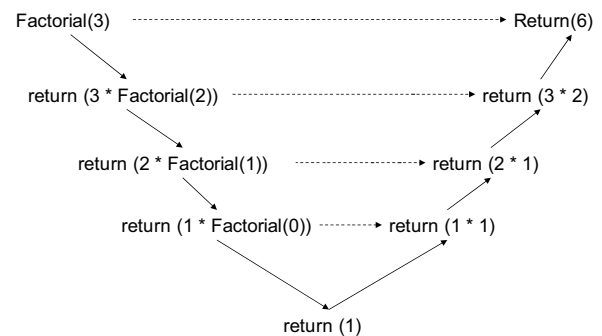
# Η αναδρομή στη C

- Η αναδρομή στη C πραγματοποιείται ορίζοντας συναρτήσεις που καλούν **τον εαυτό τους** (άμεση αναδρομή).
- Υποστηρίζεται και η **έμμεση** αναδρομή

## Παράδειγμα: Η συνάρτηση Factorial

```
int Factorial(int n)
{
    if (n == 0)
        return 1;
    return (n * Factorial(n-1));
}
```

## Παράδειγμα κλήσης της Factorial



## Επαναληπτική υλοποίηση

```
int Factorial(int n)
{
    int i, result;
    result = 1;
    for (i = 2; i <= n; i++)
    {
        result = result * i;
    }
    return result;
}
```

## Βασική δομή αναδρομικής συνάρτησης

```
συνάρτηση()
{
    if (έλεγχος απλής περίπτωσης) {
        return (απλή λύση χωρίς τη χρήση αναδρομής);
    } else {
        return (αναδρομική κλήση που απαιτεί την κλήση της ίδιας συνάρτησης);
    }
}
```

## Ένα παράδειγμα: Συνάρτηση ύψωσης στη δύναμη

```
static int RaiseIntToPower(int n, int k)
{
    /* Έλεγχος απλής περίπτωσης */
    if (k == 0) {
        return (1);
    } else {
        /* Αναδρομική κλήση της ίδιας συνάρτησης */
        return (n * RaiseIntToPower(n, k-1));
    }
}
```

## Κατά τη χρήση της αναδρομής

- Βρίσκουμε τη λύση για την απλή περίπτωση.
- «Φανταζόμαστε» ότι έχουμε βρει τη λύση για μια (ή περισσότερες) απλούστερες περιπτώσεις
- Με βάση τις παραπάνω απλούστερες περιπτώσεις, συνθέτουμε τη λύση για τη γενικότερη περίπτωση

## Τι θα συμβεί αν λείπει ο έλεγχος της απλής περίπτωσης;

- Τι κάνει το παρακάτω πρόγραμμα;
- ```
main() { inc(1); }
```

```
int inc(int k)
{
    k++;
    inc(k);
}
```

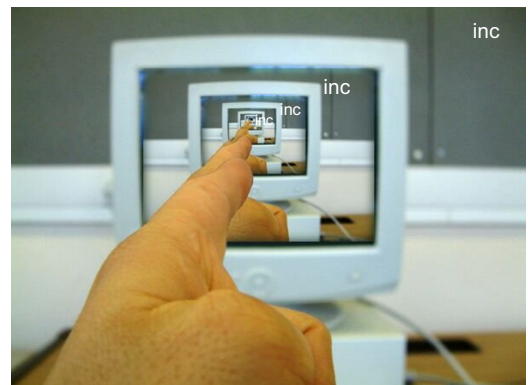
## Περίπτωση «ατέρμονος» αναδρομής

- Θεωρητικά, η προηγούμενη συνάρτηση, `inc`, όταν κληθεί, καλεί επ' άπειρον τον εαυτό της
  - Το πρόγραμμα μπαίνει σε μια ατέρμονα επανάληψη («κολλάει»)
- Πρακτικά, μετά από κάποιο χρόνο το πρόγραμμα τερματίζει εμφανίζοντας ένα μήνυμα σφάλματος.
  - π.χ. `Stack overflow` ή
  - `Segmentation Fault`

## Γιατί συμβαίνει αυτό;

- Σε κάθε κλήση συνάρτησης (αναδρομική ή όχι) δεδομένα εγγράφονται σε μια περιοχή της μνήμης που ονομάζεται **Στοιίβα (Stack)**.
- Τέτοια δεδομένα είναι:
  - Οι τιμές των πραγματικών παραμέτρων
  - Η διεύθυνση επιστροφής
  - Τοπικές μεταβλητές
- Μετά από ένα μεγάλο αριθμό αναδρομικών κλήσεων η στοιίβα υπερχειλίζει (`overflow`) και το πρόγραμμα τερματίζει με την εμφάνιση κατάλληλου μηνύματος.

## Περίπτωση άπειρων αναφορών μιας οντότητας στον εαυτό της



## Μαθηματικά

- Η **μαθηματική επαγωγή**, ως μέθοδος απόδειξης, είναι μια περίπτωση αναδρομής

## Η αναδρομή στην Τέχνη



M.C. Escher, *Circle limit IV*

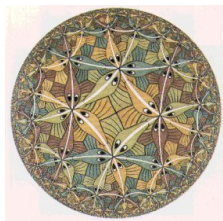


*Regular Division of the Plane VI*

## Η αναδρομή στην Τέχνη

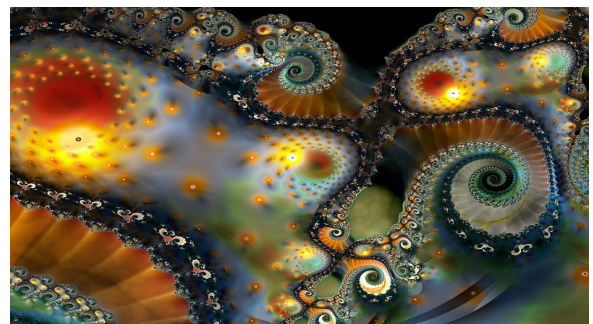


M. C. Escher, *Square Limit*

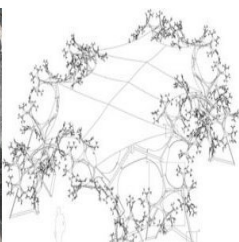


*Circle Limit III*

## Fractals



## Αρχιτεκτονική/Γλυπτική



[http://www.theverymany.net/2006\\_05\\_01\\_archive.html](http://www.theverymany.net/2006_05_01_archive.html)

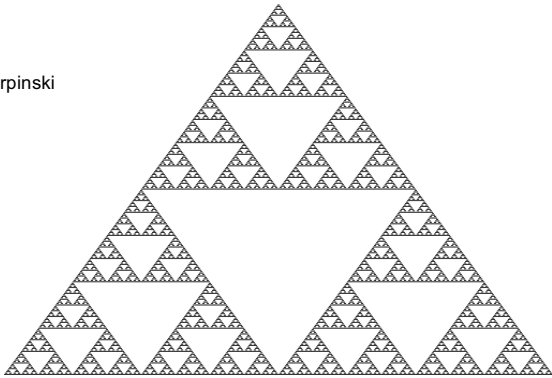
## Αρχιτεκτονική



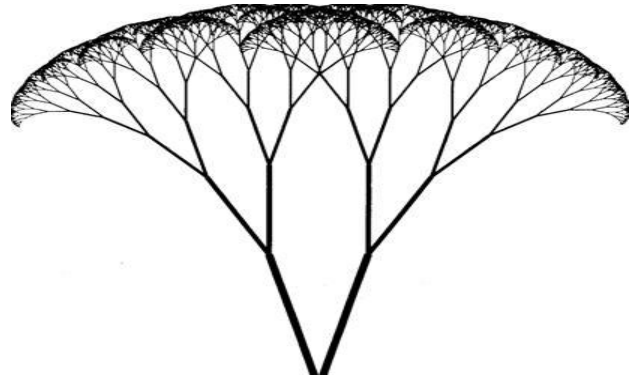
St. Joseph's Church,  
Havre  
Auguste Perret (and  
R. Audigier)  
1953-57

## Fractals (2)

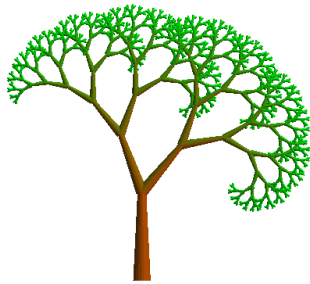
Τρίγωνο Sierpinski



## Δένδρο Fractal (1)



## Δένδρο Fractal (2)



## Αναδρομή ... στη φύση (1)



## Αναδρομή ... στη φύση (2)



## Κούκλες «Μπαμπούσκα»



- Μια κούκλα μέσα σε μια ίδια κούκλα
- Μια συνάρτηση καλείται από μια «ίδια» συνάρτηση

## Άλλα πεδία όπου είναι δυνατόν να προκύψει αναδρομή

- Λογοτεχνία
- Γλώσσα
- Μουσική
- ...

## Παράδειγμα: Αριθμοί Fibonacci

```
int fib(int n)
{
    if (n==0)
        return 0;
    if (n==1)
        return 1;
    return (fib(n-1) + fib(n-2));
}
```

## Πλήρες πρόγραμμα

```
#include <stdio.h>

int fib(int n)
{
    if (n==0)
        return 0;
    if (n==1)
        return 1;
    return (fib(n-1) + fib(n-2));
}

main()
{
    int x;
    while(1){
        scanf("%d", &x);
        if (x<0)
            return;
        printf("%d\n", fib(x));
    }
}
```

## Ανάλυση αλγορίθμων

## Αξιολόγηση της αποδοτικότητας αλγορίθμων

- Πόσο γρήγορα “εκτελείται” ένας αλγόριθμος;
- Η αξιολόγηση της **σχετικής** αποδοτικότητας αλγορίθμων είναι γνωστή ως **ανάλυση αλγορίθμων**
- **Σχετική αποδοτικότητα**
  - Πόσο αποδοτικότερος είναι ένας αλγόριθμος σε σχέση με έναν άλλον

## Σχετική αποδοτικότητα

- Δεν ενδιαφέρει η απόλυτη ταχύτητα εκτέλεσης ενός αλγορίθμου καθώς εξαρτάται από
  - την ταχύτητα του εκάστοτε υπολογιστή στον οποίο εκτελείται
  - τη γλώσσα προγραμματισμού στον οποίο είναι υλοποιημένος
  - άλλους παράγοντες

## Υπολογιστική πολυπλοκότητα

- Πόσο πιο αργή είναι η ταξινόμηση ενός πίνακα 1000 στοιχείων σε σχέση με την ταξινόμηση ενός πίνακα 10000 στοιχείων;
- Το μέγεθος ενός προβλήματος (π.χ. το μέγεθος του πίνακα) παριστάνεται με το  $N$
- “Η σχέση του  $N$  και του χρόνου εκτέλεσης ενός αλγορίθμου, όταν το  $N$  είναι μεγάλο, ονομάζεται **υπολογιστική πολυπλοκότητα** του συγκεκριμένου αλγορίθμου”.

### Παραδείγματα: $O(1)$

- Ένας αλγόριθμος για την εύρεση του **πρώτου** στοιχείου ενός πίνακα **δεν εξαρτάται** από το μέγεθος του πίνακα.
  - Λέμε ότι ο αλγόριθμος εκτελείται σε σταθερό χρόνο
  - Ο σταθερός χρόνος συμβολίζεται ως  **$O(1)$**

### Παραδείγματα: $O(\log N)$

- Αλγόριθμος δυαδικής αναζήτησης ενός στοιχείου σε έναν πίνακα:
- Για έναν πίνακα με  $N$  στοιχεία χρειάζονται (περίπου)  $\log_2 N$  βήματα (συγκρίσεις)
- Ο αλγόριθμος εκτελείται σε **λογαριθμικό χρόνο**.
- Ο γραμμικός χρόνος εκτέλεσης συμβολίζεται ως  $O(\log N)$ .

## Μέτρο πολυπλοκότητας

- Στην επιστήμη των υπολογιστών χρησιμοποιείται ένας ειδικός συμβολισμός που παριστάνει το **μέτρο της πολυπλοκότητας ενός αλγορίθμου**.
- Συμβολισμός του μεγάλου όμικρον  $O$  (από τη λέξη Order (τάξη)).
- Παραδείγματα  $O(1)$ ,  $O(N^2)$ ,  $O(\log N)$ , κ.λπ.

### Παραδείγματα: $O(N)$

- Αλγόριθμος γραμμικής αναζήτησης ενός στοιχείου σε έναν πίνακα:
- Για έναν πίνακα με  $N$  στοιχεία χρειάζονται  $N$  βήματα (συγκρίσεις)
- Ο αλγόριθμος εκτελείται σε **γραμμικό χρόνο**.
- Ο γραμμικός χρόνος εκτέλεσης συμβολίζεται ως  $O(N)$ .

### Παράδειγμα: $O(N^2)$

- Ο αλγόριθμος της ταξινόμησης με επιλογή εκτελείται σε

$$N + N - 1 + N - 2 + \dots + 3 + 2 + 1 = \sum_{i=0}^{N-1} (N - i) = \frac{N^2 + N}{2}$$

- Στον παραπάνω τύπο:
  - Απαλοίφονται οι όροι που δεν είναι σημαντικοί για μεγάλες τιμές του  $N$
  - Απαλοίφονται σταθεροί συντελεστές
- Η επίδοση του αλγορίθμου είναι  $O(N^2)$ . Λέμε ότι ο αλγόριθμος εκτελείται σε **τετραγωνικό χρόνο**.

## Παράδειγμα: $O(N \log N)$

- Ο αλγόριθμος ταξινόμησης με συγχώνευση
  - Ο πίνακας διαιρείται σε δύο υπο-πίνακες μισού μεγέθους από τον αρχικό
  - Αν ο πίνακας δεν έχει κανένα ή έχει μόνο ένα στοιχείο τότε είναι ταξινομημένος
  - Οι δύο υποπίνακες ταξινομούνται (αναδρομικά)
  - Οι δύο ταξινομημένοι υποπίνακες συγχωνεύονται
- Αλγόριθμος “διαίρει και βασίλευε”.
- Ο χρόνος εκτέλεσης του αλγορίθμου είναι  $N \log_2 N$

```
right)
{
    int i, last;
    if (left >= right) return;
    swap(v, left, (left+right)/2);
    last = left;
    for (i = left+1; i <= right; i++)
        if (v[i] < v[left]) {
            last++;
            swap(v, last, i);
        }
    qsort(v, left, last-1);
    qsort(v, last+1, right);
}
```

Εγγραφές και Δομές

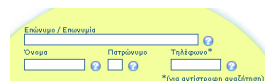
## Ανάλυση του αλγορίθμου

- Απαιτούνται
  - $N$  βήματα στο πρώτο επίπεδο
  - $2 N/2$  βήματα στο δεύτερο επίπεδο
  - $4 N/4$  βήματα στο τρίτο επίπεδο
  - $8 N/8$  βήματα στο τέταρτο επίπεδο
  - ...
- Ο χρόνος εκτέλεσης του αλγορίθμου είναι  $N \log_2 N$

## Μέτρο πολυπλοκότητας (συνέχ.)

- Με τον παραπάνω συμβολισμό ορίζονται κατηγορίες (κλάσεις) αλγορίθμων ανάλογα με τον χρόνο εκτέλεσής τους.
- Έτσι, δύο αλγόριθμοι που εκτελούνται σε γραμμικό χρόνο λέμε ανήκουν στην κλάση  $O(N)$
- Στην περίπτωση αυτή λέμε ότι οι αλγόριθμοι “είναι  $O(N)$ ”

## Εγγραφές δεδομένων



Επίσημο / Επιστολή

Όνομα Πατρωνυμο Τηλέφωνο\*

\*για αντίστοιχη αντιστοίχιση

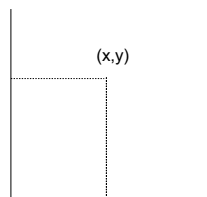
- Τα δεδομένα των προγραμμάτων δεν ανήκουν πάντα σε κάποιο **απλό** τύπο (ακέραιος, πραγματικός, κ.λπ.)
- Αποτελούν ποιο σύνθετες οντότητες που συντίθενται από απλούστερες
- Χρειαζόμαστε τύπους για την αναπαράσταση δεδομένων του πραγματικού κόσμου

- Μια εγγραφή συνίσταται από συστατικά στοιχεία που περιέχουν επιμέρους πληροφορία
- Πεδία ή μέλη
- Παράδειγμα
  - Επώνυμο
  - Όνομα
  - Πατρώνυμο
  - Τηλέφωνο

- Κάθε πεδίο σχετίζεται με έναν τύπο δεδομένων
- Παράδειγμα:
  - Επώνυμο: string
  - Πατρώνυμο: char

## Παραδείγματα εγγραφών

- Ένα σημείο στο επίπεδο καθορίζεται από τις συντεταγμένες του, x και y.



## Εγγραφές στη C

- Στη C οι εγγραφές αναπαρίστανται ως δομές (structs)
- Για τον χειρισμό δεδομένων εγγραφών
  - Ορίζουμε έναν τύπο δομής.
  - Δηλώνουμε μεταβλητές του τύπου της δομής που ορίσαμε.

## Ορισμός τύπου δομής

- Με χρήση της typedef
 

```
typedef struct {
    δηλώσεις_πεδίων
} όνομα_νέου_τύπου;
```

Παράδειγμα

```
typedef struct {
    string lastname;
    string firstname;
    char fathename;
    string phone;
} CatalogEntryT;
```



## Δήλωση μεταβλητών δομών και προσπέλαση μελών

```
CatalogEntryT entry;  
  
entry.lastname = "Παπασαλούρος";  
entry.firstname = "Ανδρέας";  
entry.fathername = 'Φ';  
/*Αλφαριθμητικό*/  
entry.phone = "2273082136";
```

## Δήλωση και αρχικοποίηση μιας μεταβλητής τύπου δομής

```
CatalogEntryT entry = {"Παπασαλούρος",  
"Ανδρέας", 'Φ', "2273082136"};
```

## Χειρισμός δομών από συναρτήσεις

```
typedef struct {  
    double x, y;  
} pointT;
```

- Τιμές τύπου δομής επιστρέφονται από συναρτήσεις

```
pointT CreatePoint(double x, double y)  
{  
    pointT p;  
    p.x = x;  
    p.y = y;  
    return (p);  
}
```

## Χειρισμός μεταβλητών τύπου δομής

- Οι μεταβλητές τύπου δομής είναι "αριστερές τιμές" δηλαδή επιτρέπεται η ανάθεση τιμών σε αυτές.

```
pointT origin;  
origin = CreatePoint(0,0);
```

## Δομές ως παράμετροι συναρτήσεων

```
pointT AddPoint(pointT p1, pointT p2)  
{  
    pointT p;  
  
    p.x = p1.x + p2.x;  
    p.y = p1.y + p2.y;  
  
    return (p);  
}
```

## Δομές ως παράμετροι συναρτήσεων (2)

- Κατά την κλήση μιας συνάρτησης που δέχεται μια εγγραφή (δομή) ως όρισμα, η τιμή της εγγραφής αντιγράφεται στην αντίστοιχη *τυπική* παράμετρο της συνάρτησης.
- Μετά την επιστροφή της συνάρτησης η τιμή της παραμέτρου δεν αλλάζει: Οι εγγραφές περνούν ως παράμετροι *με τιμή (by value)*.

## Πρόσβαση στα στοιχεία ενός πίνακα εγγραφών

- Το πρώτο στοιχείο ενός πίνακα εγγραφών, π.χ. του πίνακα `catalog`, γίνεται ως εξής:
- `CatalogEntryT entry = catalog[0];`
- Το όνομα (`lastname`) του παραπάνω στοιχείου προσπελάζεται ως
  - `entry.lastname`
  - ή
  - `catalog[0].lastname`

## Παράδειγμα

- Να γραφεί ένα πρόγραμμα το οποίο δέχεται ως είσοδο ένα ποσό (σε ευρώ) και τυπώνει μια λίστα με τα νομίσματα (χαρτονομίσματα και κέρματα) που αντιστοιχούν σε αυτό το ποσό ώστε ο αριθμός των νομισμάτων να είναι ελάχιστος.
- [Λύση](#).

## Πίνακες και δομές

- Είναι δυνατή η δήλωση ενός πίνακα με στοιχεία τύπου εγγραφής
- Παραδείγματα
- Τηλεφωνικός κατάλογος με 1000 στοιχεία  
`CatalogEntryT catalog[1000];`
- Παράδειγμα: Μια πολυγωνική γραμμή είναι δυνατόν να αναπαρασταθεί ως ένας πίνακας σημείων
- `pointT polygon[10];`

## Προσπέλαση στα μέλη πολύπλοκων δομών

- Το μέλος (πεδίο) `lastname` ενός μιας δομής `CatalogEntryT` είναι τύπου αλφαριθμητικού (πίνακα χαρακτήρων).
- Το στοιχείο `catalog[10].lastname[3]` είναι ο **τέταρτος** χαρακτήρας του **επωνύμου** της ενδέκατης εγγραφής.

## Άσκηση

- Να γίνει ένα πρόγραμμα διαχείρισης μιας λίστας τηλεφώνων. Σε κάθε εγγραφή της λίστας θα καταχωρούνται το επώνυμο, το όνομα και το τηλέφωνο. Θα είναι δυνατά τα παρακάτω:
- Εισαγωγή μιας καταχώρησης
  - Αναζήτηση ενός τηλεφώνου με βάση το επώνυμο

[Λύση](#)

- <http://www.samos.aegean.gr/math/andpapas/courses/pl/presentations/???>

## Ασκήσεις για επανάληψη

### Άσκηση 1

- Άσκηση 4 Κεφ. 11, σελ. 490 του βιβλίου του Roberts
- Η τυπική απόκλιση ενός συνόλου δεδομένων μιας κατανομής,  $x_1, x_2, \dots, x_n$  δίνεται από τον τύπο

$$\sigma = \sqrt{\frac{\sum_{i=1}^n (\bar{x} - x_i)^2}{n}}$$

### Άσκηση 1 (συνέχ.)

- Να γραφεί μια συνάρτηση `StandardDeviation(array, n)` η οποία να δέχεται έναν πίνακα διμών κινητής υποδιαστολής και το **τρέχον** μέγεθος αυτού του πίνακα και να επιστρέφει την τυπική απόκλιση της κατανομής των δεδομένων τα οποία περιέχει ο πίνακας.
- [Λύση](#)

### Άσκηση 2

- Μαγικά τετράγωνα
- Ένα μαγικό τετράγωνο περιέχει αριθμούς έτσι ώστε το άθροισμα κάθε γραμμής και κάθε στήλης να είναι σταθερό.

### Παραδείγματα

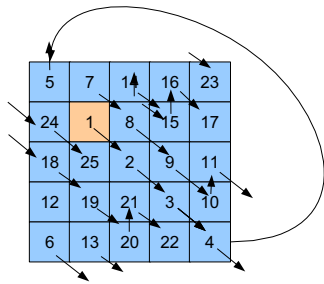
|   |   |   |
|---|---|---|
| 4 | 9 | 2 |
| 3 | 5 | 7 |
| 8 | 1 | 6 |

Τετράγωνο τάξης 3

|    |    |    |    |
|----|----|----|----|
| 16 | 3  | 2  | 13 |
| 5  | 10 | 11 | 8  |
| 9  | 6  | 7  | 12 |
| 4  | 15 | 14 | 1  |

Τετράγωνο τάξης 4

## Δημιουργία μαγικών τετραγώνων περιττής τάξης



Σιαμέζικη μέθοδος ή μέθοδος  
DeLoubner

[http://mathworld.wolfram.com/Magic  
Square.html](http://mathworld.wolfram.com/MagicSquare.html)

## Άσκηση 2

- Να γραφεί πρόγραμμα που δέχεται έναν περιττό ακέραιο από το πληκτρολόγιο και σχηματίζει ένα μαγικό τετράγωνο της τάξης του αριθμού που εισήχθηκε.
- **Λύση**