

Ενώσεις δεδομένων

Απαριθμητές

Ψηφιακοί τελεστές

Αναδρομικές συναρτήσεις

Ενώσεις δεδομένων (union) – τι και γιατί

Συσκευές με μικρή μνήμη => ανάγκη εξοικονόμησης πόρων

Παρατήρηση: αχρησιμοποίητη μνήμη.

Έστω τύπος δεδομένων που απαιτεί 8 bytes, π.χ. double

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

Όσο/όταν δε χρειάζεται μπορεί να αποθηκεύσει οτιδήποτε απαιτεί ≤ 8 bytes (char, int, float, double, struct μέχρι 8 bytes)

Λύση: μία περιοχή μνήμης από κοινού για περισσότερες μεταβλητές

Πρακτικός ορισμός: ένωση δεδομένων = μεταβλητή που μπορεί να αλλάζει τύπους.

```
#include <stdio.h>
#include <string.h>
```

Ενώσεις δεδομένων (union) –πώς

```
typedef union Student {
    int AM;
    char *name;
    char *fname;
    int semester;
    double grade;
} STUDENT;
```

```
int main(int argc, char **argv) {
    STUDENT someone;
```

```
    printf("size of STUDENT is %d\n", sizeof(STUDENT));
    someone.AM = 124;
    printf("someone's AM = %d\n", someone.AM);
    someone.fname="Tadopoulos";
    printf("someone's family name is %s\n", someone.fname);
    someone.grade = 8.5;
    printf("someone's grade = %f\n", someone.grade);
    return 0;
}
```

Θα τυπώσει:

size of STUDENT is 8
someone's AM = 124
someone's family name is Tadopoulos
someone's grade = 8.500000

Αν ήταν struct θα είχε μέγεθος $4 + 4 + 4 + 4 + 8 = 24$

Ενώσεις δεδομένων
Απαριθμητές
Ψηφιακοί τελεστές
Αναδρομικές συναρτήσεις

Τύποι απαρίθμησης (enum)

Επιτρέπουν αντιστοίχιση ακεραίων σταθερών σε συμβολικά ονόματα.

Παράδειγμα 1

```
enum day  
{Sunday, Monday, Tuesday, Wednesday, Thursday, Friday, Saturday};  
typedef enum day DAY;  
...  
DAY today, tomorrow;  
...  
today = Monday;  
tomorrow = today + 1;  
printf("Αύριο θα είναι %d\n", tomorrow); /* θα τυπώσει 2 */
```

Παράδειγμα 2

```
typedef enum spring_months {March=3, April=4, May=5} SPRING;  
SPRING this_montht, next_month;
```

Παράδειγμα 3

```
enum dekades {ena = 1, deka = 10, ekato = 100};  
enum dekades x, y, z;
```

Ενώσεις δεδομένων
Απαριθμητές
Ψηφιακοί τελεστές
Αναδρομικές συναρτήσεις

Χειρισμός δυαδικών δεδομένων: ψηφιακοί τελεστές

Τι είναι: οι ψ. τ. (bitwise operators) “βλέπουν” τα bits μιας μεταβλητής και επιδρούν σε αυτά. Επιτρέπουν χειρισμούς χαμηλού επιπέδου.

Για τι δεδομένα: ακέραια (int και παραλλαγές τους, αλλά και char)

Πώς λειτουργούν:

- α) παίρνουν ένα-ένα τα bits μίας ή δύο μεταβλητών και τα αλλάζουν
- β) μετατοπίζουν τα ψηφία κατά ορισμένες θέσεις

Ποιοι είναι και τι κάνουν:

<u>Σύμβολο</u>	<u>Όνομα</u>	<u>Λειτουργία</u>
&	ψηφιακό AND	$1 \& 1 \rightarrow 1$, αλλιώς $\rightarrow 0$
	ψηφιακό OR	$0 0 \rightarrow 0$, αλλιώς $\rightarrow 1$
^	ψηφιακό XOR	$p \wedge q \rightarrow 1$ για $p == q$, αλλιώς $\rightarrow 0$
~	συμπλήρωμα ως προς 1	$\sim 1 \rightarrow 0$, $\sim 0 \rightarrow 1$
>>	τελεστής ολίσθησης	μετατόπιση ψηφίων δεξιά
<<	τελεστής ολίσθησης	μετατόπιση ψηφίων αριστερά

Επιτρέπονται και σύνθετοι τελεστές: $\&=$, $|=$, $\wedge=$

Χαρακτηριστικά-εφαρμογές: πολύ γρήγοροι, κατάλληλοι για βιβλιοθήκες γραφικών και άλλες εφαρμογές βασισμένες σε ακέραια δεδομένα.

ψ. τ. - παραδείγματα

AND: εφαρμογή “μάσκας” για το μηδενισμό συγκεκριμένων ψηφίων.

Π.χ. $n = (65)_{10} = (01000001)_2$ (κωδικός ascii για 'A')

Εφαρμογή της μάσκας $(11011111)_2 = (223)_{10}$ αντιστρέφει το έκτο από δεξιά ψηφίο:

$n1 = n \& 223$ δίνει $n1 = (01100001)_2 = (97)_{10}$ (κωδικός ascii για 'a').

Δηλ. η μάσκα $(223)_{10}$ μετατοπίζει κατά $(32)_{10}$ και κάνει τα κεφαλαία μικρά.

Ανάλογες εφαρμογές και για OR, XOR και συμπλήρωμα ως προς 1.

Τελεστές ολίσθησης: στο δυαδικό, μετατόπιση αριστερά = διπλασιασμός,
μετατόπιση δεξιά = υποδιπλασιασμός.

Χρήση: $X \gg n$ (διαίρεση διά 2^n), $X \ll n$ (πολλαπλασιασμός επί 2^n)

Εξήγηση: έστω $x = 41$.

$X \gg 3 \quad \Leftrightarrow \quad 00101001 \rightarrow 00000101 = 41 / 8 = 5$

$X \ll 2 \quad \Leftrightarrow \quad 00101001 \rightarrow 10100100 = 41 * 4 = 164$

Ενώσεις δεδομένων
Απαριθμητές
Ψηφιακοί τελεστές
Αναδρομικές συναρτήσεις

Αναδρομικές συναρτήσεις

Τι είναι: συναρτήσεις που καλούν τον εαυτό τους.

Παρατήρηση 1: η αναδρομική κλήση ΔΕΝ συμμορφώνεται με το στυλ του Δομημένου Προγραμματισμού (διαδοχή, επιλογή, επανάληψη).

Παρατήρηση 2: κάθε αναδρομικός αλγόριθμος μπορεί να μετασχηματιστεί σε μη αναδρομικό (θεώρημα!).

Χρειάζεται;;;

Πλεονέκτημα: Επιτρέπει πιο συμπαγή, εύκολο στη γραφή και κατανοητό κώδικα.

Παράδειγμα: βλ. υλοποίηση της ταχείας ταξινόμησης (ασκήσεις 10ης εβδομάδας).

Μειονέκτημα: κάθε κλήση => νέα αντίγραφα τοπικών μεταβλητών => περισσότερη μνήμη (κίνδυνος εξάντλησης στοίβας).

Παραδείγματα αναδρομής

```
int fact(int n) {  
    int p = 1;  
    if(n > 0) p = n * fact(n-1);  
    return p;  
}
```

Υπολογισμός παραγοντικού:

$$N! = 1 \cdot 2 \cdot 3 \cdot \dots \cdot N$$

άρα,

$$N! = (N-1)! \cdot N$$

```
double dpow(double x, int n) {  
    if( x == 0)  
        y = 0.0;  
    else if( n == 0 )  
        y = 1.0;  
    if (n > 0)  
        y = dpow(x, n-1) * x;  
    else if (n < 0)  
        y = dpow(x, n+1) / x;  
    return y;  
}
```

Υπολογισμός δύναμης:

$$x^n = x \cdot x \cdot x \cdot \dots \cdot x = x^{n-1} \cdot x$$

Παρόμοια,

$$x^{-n} = x^{-(n-1)} / x$$