



Διάλεξη 17: Επανάληψη για την ενδιάμεση εξέταση

Διδάσκων: Παναγιώτης Ανδρέου

ΑΠΟΡΙΕΣ

Είναι ισοδύναμα;

```
typedef struct node {  
    int data;  
    struct node *next;  
} NODE;
```

A. NODE n;

B. NODE *n;

OXI

Είναι ισοδύναμα;

```
typedef struct node {  
    int      data;  
    struct node *next;  
} NODE;
```

A. NODE n;

B. struct node n;

ΝΑΙ

Τι χρειάζεται να προστεθεί για να είναι ισοδύναμα;

```
typedef struct node {  
    int data;  
    struct node *next;  
} NODE;
```

```
NODE n;
```

```
struct node {  
    int data;  
    struct node *next;  
};
```

???

```
NODE n;
```

A. `enum NODE{node};`

B. `#define NODE node`

➔ C. `typedef node NODE;`

D. Καμία από τις επιλογές!

Ποιο είναι το σωστό;

```
typedef struct student {  
    char*    name;  
    int      id;  
};  
student students[10];
```

A. `students[5]->name="test";`

B. `students[5].name="test";` ←

C. `*(students+5).name="test";`

D. Καμία από τις επιλογές!

Ποιο είναι το σωστό;

```
typedef struct student {  
    char*    name;  
    int      id;  
};  
student *s1;
```

- A. `*s1.name = "test";`
- B. `(*s1).name = "test";`
- C. `s1->name="test";`
- D. Καμία από τις επιλογές! ←

Ποιο είναι το σωστό;

```
typedef struct student {  
    char*    name;  
    int      id;  
};  
student *s1;
```

A. `s1 = malloc(sizeof(student));`

B. `s1 = (student*) malloc(sizeof(student));` ←

C. `s1 = (student*) malloc(sizeof(student*));`

D. Καμία από τις επιλογές!

Ποιο είναι το σωστό;

```
char* str = NULL;  
str = (char*) malloc( sizeof( (char) ) *2 );  
str = "this is a test";  
printf("%s", str);
```

- A. this is a test ←
- B. this
- C. th
- D. Compile error
- E. Segmentation Fault

Ποιο είναι το σωστό;

```
int a[] = {5, 15, 34, 54, 14, 2, 52, 72};  
int *p = &a[0];  
int *q = &a[2];  
  
printf("%d", q-p);
```

A. 29

B. 2 ←

C. 8

D. Compile error

Ποιο είναι το σωστό;

```
typedef struct Student{
    char *name;  int id;
};
int main() {
    Student *s1;
    s1->id = 123456;
}
```

- A. Ο κώδικας θα δημιουργήσει σφάλμα runtime. ←
- B. Ο κώδικας δεν κάνει compile.
- C. Η αρχικοποίηση έπρεπε να ήταν p1.id=123456;
- D. Ο κώδικας είναι σωστός.

Ποιο είναι το σωστό;

```
//θεωρείστε υλοποίηση στοίβας όπως στις διαλέξεις  
STACK s;
```

για να αρχικοποιήσουμε την στοίβα;

A. `MakeEmpty(s);`

B. `MakeEmpty(*s);`

C. `MakeEmpty(&s);` ←

D. Η στοίβα είναι ήδη αρχικοποιημένη

E. Καμία από τις επιλογές!

Ποιο είναι το σωστό;

```
//θεωρείστε υλοποίηση στοίβας όπως στις διαλέξεις  
STACK *s;
```

για να αρχικοποιήσουμε την στοίβα;

- A. MakeEmpty(s);
- B. MakeEmpty(*s);
- C. MakeEmpty(&s);
- D. Η στοίβα είναι ήδη αρχικοποιημένη
- E. Καμία από τις επιλογές! ←

Δεδομένης μίας υλοποίησης στοίβας με ΔΔΜ...

```
typedef struct node {  
    int data;  
    struct node *next;  
} NODE;
```

```
typedef struct stack {  
    NODE *head;  
    int size;  
} STACK;
```

...το πιο κάτω είναι Σωστό ή Λάθος;

```
void Pop(STACK *S) {  
    NODE *p = NULL;  
    p = S->head;  
    S->head = p->next;  
    free(p);  
    (S->size)--;  
}
```

ΛΑΘΟΣ

Δεδομένης μίας υλοποίησης στοίβας με ΔΔΜ...

```
typedef struct node {  
    int data;  
    struct node *next;  
} NODE;
```

```
typedef struct stack {  
    NODE *head;  
    int size;  
} STACK;
```

...το πιο κάτω είναι Σωστό ή Λάθος;

```
int IsEmpty(STACK *S) {  
    return (S->size == 0);  
}
```

ΣΩΣΤΟ

Δεδομένης μίας υλοποίησης στοίβας με ΔΔΜ...

```
typedef struct node {  
    int data;  
    struct node *next;  
} NODE;
```

```
typedef struct stack {  
    NODE *head;  
    int size;  
} STACK;
```

...το πιο κάτω είναι Σωστό ή Λάθος;

```
void Push(STACK *S, int x){  
    NODE *p = NULL;  
    p->data = x;  
    p->next = S->head;  
    S->head = p;  
    (S->size) ++;  
}
```

ΛΑΘΟΣ

Μαθηματική Επαγωγή

Να αποδείξετε ότι $1 + 3 + 5 + \dots + (2n - 1) = n^2$ για $n > 0$.

Απόδειξη:

- Επαληθεύουμε την $\Pi(1)$ ως εξής: $1 = 1^2$
- Υποθέτουμε ότι ισχύει η $\Pi(k)$, δηλαδή ότι

$$1 + 3 + 5 + \dots + (2k - 1) = k^2$$

- Και θα αποδείξουμε ότι ισχύει η $\Pi(k+1)$:

$$1 + 3 + 5 + \dots + (2(k + 1) - 1) = (k + 1)^2$$

$$\begin{aligned} & 1 + 3 + 5 + \dots + (2k - 1) + (2(k + 1) - 1) \\ &= [1 + 3 + 5 + \dots + (2k - 1)] + (2k + 1) \\ &= k^2 + 2k + 1 \quad [\text{Επαγωγική υπόθεση}] \\ &= (k + 1)^2 \quad [\text{Το οποίο είναι το ζητούμενο}] \end{aligned}$$

Επανάληψη Χρήσιμων Μαθηματικών Ορισμών

Ορισμός 1: $\log_x a = b$ iff $x^b = a$

Χρήσιμοι νόμοι λογάριθμων:

$$\log ab = \log a + \log b$$

$$\log a^b = b \cdot \log a$$

$$\log a \div b = \log a - \log b$$

$$\log_a b = (\log_c b) \div (\log_c a)$$

$$b^{\log_b x} = x$$

$$\log a = 1$$

$$\log^2 n = (\log n)^2 = \log n * \log n$$

$$\log n^2 = \log n + \log n = 2x \log n$$

\log_{10} (common), \log_e (ln - natural), **\log_2 (lg - binary)**

π.χ., $\log_2 2 = 1$ $\log_2 1 = 0$

$\log_2 0$ δεν ορίζεται

Ορισμός 2: $\lfloor x \rfloor = \max\{a \mid a \leq x, \text{int}(a)\}$ (floor)

π.χ., $\lceil x \rceil = \min\{a \mid a \geq x, \text{int}(a)\}$ (ceiling)

$$\left\lceil \frac{63}{11} \right\rceil = \lceil 5.72 \rceil = 6, \quad \lfloor 5.1634 \rfloor = 5$$

Ακολουθίες και Αθροίσματα

$$\sum_{i=0}^n i = \frac{n \cdot (n + 1)}{2}$$

$$\sum_{i=0}^n i^2 = \frac{n \cdot (n + 1)(2n + 1)}{6}$$

$$\sum_{i=0}^n 2^i = 2^{n+1} - 1$$

$$\sum_{i=0}^n a^i = \frac{a^{n+1} - 1}{a - 1}$$

Άθροισμα Γεωμετρικής
Προόδου

$$\sum_{i=0}^{\log_2 n} 2^i = n + n/2 + n/4 + \dots + 2 + 1 = 2n - 1$$

Το οποίο προκύπτει αλλιώς ως: $\sum_{i=0}^{\log_2 n} 2^i = \frac{2^{\log_2 n + 1} - 1}{2 - 1} = 2^{\log_2 n + 1} - 1 = 2n - 1$

Παράδειγμα: Ανάλυση Χρόνου Εκτέλεσης

```
void mystery1(){  
    ...  
    for (i=0; i<lg n; i++){  
        for (j=0; j<i2; j++){  
            sum++;  
        }  
    }  
}
```

Εσωτερικός Βρόγχος

Εξωτερικός Βρόγχος

Ανάλυση

- **Εσωτερικός Βρόγχος:**

$$IL = \sum_{j=0}^{i^2} 1 = i^2$$

- **Εξωτερικός Βρόγχος:**

$$OL = \sum_{i=0}^{\lg n} IL = \sum_{i=0}^{\lg n} i^2 = \frac{\lg n (\lg n + 1)(2 \lg n + 1)}{6} \in \Theta(\lg^3 n)$$



Παράδειγμα: Ανάλυση Χρόνου Εκτέλεσης

```
void mystery2(){  
    ...  
    for (i=0; i<n; i++){  
        for (j=0; j<n*i; j++){  
            sum++;  
        }  
    }  
}
```

Εσωτερικός Βρόγχος

Εξωτερικός Βρόγχος

Ανάλυση

- **Εσωτερικός Βρόγχος:**

$$IL = \sum_{j=1}^{n*i} 1 = n \times i$$

- **Εξωτερικός Βρόγχος:**

$$OL = \sum_{i=0}^n IL = \sum_{i=0}^n n \times i = n \sum_{i=0}^n i = n \frac{n(n+1)}{2} \in \Theta(n^3)$$



Παράδειγμα: Ανάλυση Χρόνου Εκτέλεσης

```
void mystery3(){  
    ...  
    for (i=0; i<n; i++){  
        for (j=n*i; j>0; j--){  
            sum++;  
        }  
    }  
}
```

Εσωτερικός Βρόγχος

Εξωτερικός Βρόγχος

Ανάλυση

- **Εσωτερικός Βρόγχος:**

$$IL = \sum_{j=1}^{n*i} 1 = n \times i$$

- **Εξωτερικός Βρόγχος:**

$$OL = \sum_{i=0}^n IL = \sum_{i=0}^n n \times i = n \sum_{i=0}^n i = n \frac{n(n+1)}{2} \in \Theta(n^3)$$



Παράδειγμα: Αντικατάσταση

```
void mystery4(int n){  
    ...  
    for (i=0; i<n; i++){ sum++; }  
    if(n>1) return mystery4(n/2) +  
              mystery4(n/2);  
    else    return 1;  
}
```

Μορφή

$$T(n) = n + 2xT(n/2)$$



Παράδειγμα: Αντικατάσταση

Έχουμε την αναδρομική εξίσωση

$$T(n) = 2 \cdot T(n/2) + n, \quad \text{για κάθε } n > 1$$
$$T(1) = 1$$

Τότε, αντικαθιστώντας το $T(n/2)$ με την τιμή του παίρνουμε

$$\begin{aligned} T(n) &= 2 \cdot T(n/2) + n && // \text{ Εκτέλεση 1} \\ &= 2(2 \cdot T(n/4) + n/2) + n && // \text{ Εκτέλεση 2} \\ &= 2^2 \cdot T(n/4) + n + n && // \text{ Πράξεις} \\ &= 2^3 \cdot T(n/8) + n + n + n && // \text{ Εκτέλεση 3} \\ &= 2^k \cdot T(n/2^k) + k \cdot n && // k = \log_2 n \rightarrow 2^k = n \\ &= 2^k \cdot T(1) + k \cdot n && // n = 2^k, T(n/2^k) = T(1) = 1 \\ &= 2^{\log_2 n} + \log_2 n \cdot n && // \text{ Πράξεις} \\ &= n + n \log_2 n && // n = 2^k, T(n/2^k) = T(1) = 1 \end{aligned}$$

$\in \Theta(n \log_2 n)$

Παράδειγμα: Αντικατάσταση

$$T(n) = 2xT(n/2) + n$$

Master Theorem: Έστω ότι η f είναι μία αύξουσα που ικανοποιεί τη λειτουργία της επανάληψης:

$$f(n) = af(n/b) + cn^d$$

όταν το $n = b^k$, όπου k είναι ένας θετικός ακέραιος, $a \geq 1$, $b > 1$, και c, d είναι πραγματικοί αριθμοί, $c \geq 0, d \geq 0$. Τότε ισχύει:

$$f(n) \text{ is } \begin{cases} O(n^d) & \text{if } a < b^d \\ O(n^d \log(n)) & \text{if } a = b^d \\ O(n^{\log_b(a)}) & \text{if } a > b^d \end{cases}$$

$$a=2, b=2, c=1, d=1 \quad b^d=2^1=2 \rightarrow a=b^d$$

$$f(n) \text{ is } \left. \begin{array}{l} O(n^d \log(n)) \\ \end{array} \right\} \text{ if } a = b^d$$

$$T(n) \in O(n^1 \log(n)) \rightarrow T(n) \in O(n \log(n))$$