



Διάλεξη 10: Λίστες – Υλοποίηση & Εφαρμογές

Στην ενότητα αυτή θα μελετηθούν τα εξής επιμέρους θέματα:

Ευθύγραμμες Απλά Συνδεδεμένες Λίστες (εύρεση, εισαγωγή, διαγραφή)

Σύγκριση Συνδεδεμένων Λιστών με Πίνακες

Ευθύγραμμες Διπλά Συνδεδεμένες Λίστες (εισαγωγή, εύρεση)

Διδάσκων: Δημήτρης Ζεϊναλιπούρ



Λίστες

- Ο ΑΤΔ λίστα ορίζεται ως μια ακολουθία στοιχείων συνοδευόμενη από πράξεις που επιτρέπουν **εισαγωγή και εξαγωγή στοιχείων σε οποιαδήποτε θέση της λίστας.** (εν αντίθεση με τις στοίβες και ουρές όπου πράξεις γίνονται μόνο στα άκρα)
- Κάποιες βασικές πράξεις των λιστών είναι οι πιο κάτω:

Concatenate(L_1, L_2)

δημιουργησε μια νέα λίστα που περιέχει τα στοιχεία της λίστας L_1 ακολουθούμενα από τα στοιχεία της L_2

Access(L, i)

επέστρεψε το i -οστό στοιχείο της L

Sublist (L, i, j)

επέστρεψε τη λίστα που ξεκινά από το i -οστό και τελειώνει στο j -οστό στοιχείο της L .

Insert_After(L, x, i)

εισήγαγε το x μετά από το i -οστό στοιχείο της L .

Delete(L, i)

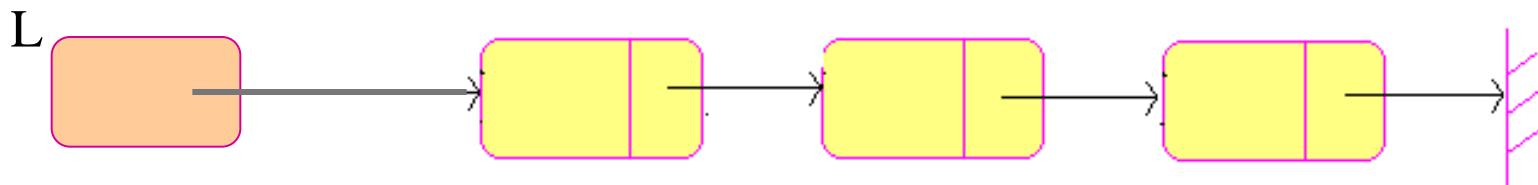
αφαίρεσε το i -οστό στοιχείο της L

- Στη συνέχεια θα μελετήσουμε υλοποιήσεις του ΑΤΔ με δυναμική χορήγηση μνήμης.



Ευθύγραμμες Απλά Συνδεδεμένες Λίστες

- Μία λίστα μπορεί να υλοποιηθεί ως μια συνδεδεμένη λίστα (με παρόμοιο τρόπο όπως μια στοίβα).



- Πιθανές δηλώσεις κόμβων είναι:

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

```
typedef struct {  
    NODE  *head;  
    int size;  
} LIST;
```



Ευθύγραμμες Απλά Συνδεδεμένες Λίστες

- Πιο κάτω ορίζονται κάποιες χρήσιμες πράξεις.
- Eύρεση Κόμβου με συγκεκριμένο στοιχείο:

```
int find(LIST *L, key val) {  
    p = L->head;  
    while (p != NULL) {  
        if (p->data == val)  
            return 0;  
        p = p->next;  
    }  
    return 1;  
}
```

To p είναι ένα αντίγραφο της διεύθυνσης στην οποία δείχνει το L->head



Ευθύγραμμες Απλά Συνδεδεμένες Λίστες

- Με παρόμοιο τρόπο μπορούμε να ορίσουμε διαδικασία findpointer(LIST *L, key val) που επιστρέφει δείκτη προς κόμβο της λίστας που περιέχει το στοιχείο val, αν υπάρχει.

```
NODE *findpointer(LIST *list, int value) {  
  
    NODE *p = list->head;  
  
    while (p != NULL) {  
        if (p->val == value) {  
            return p;  
        }  
        p = p->next;  
    }  
  
    return NULL;  
}
```

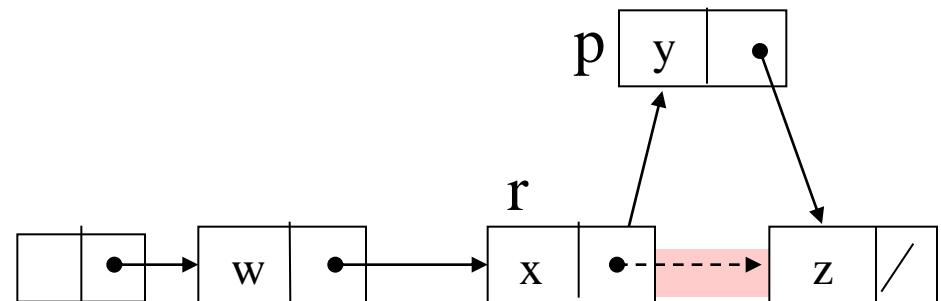
Πως θα το
υλοποιήσετε
αναδρομικά;



Ευθύγραμμες Απλά Συνδεδεμένες Λίστες

- Εισαγωγή Κόμβου "x" μετά από συγκεκριμένο κόμβο "y"

```
int insert(LIST *L, value x, value y) {  
    NODE *r = findpointer(L,x);  
    if r == NULL return 1;  
    else {  
        p = (NODE *)malloc(sizeof(NODE));  
        p->data = y;  
        p->next = r->next;  
        r->next = p;  
    }  
    return 0;  
}
```

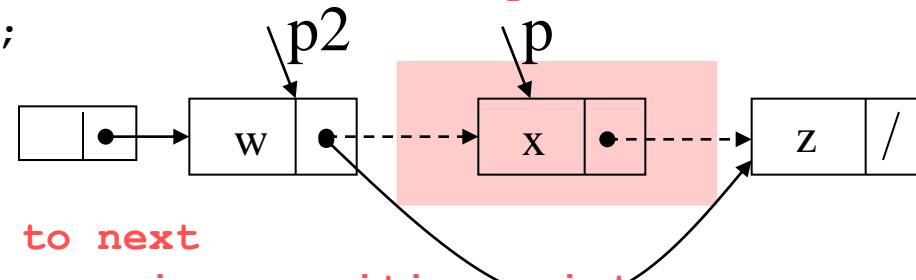




Ευθύγραμμες Απλά Συνδεδεμένες Λίστες

- Εξαγωγή Κόμβου με συγκεκριμένη πληροφορία “x”

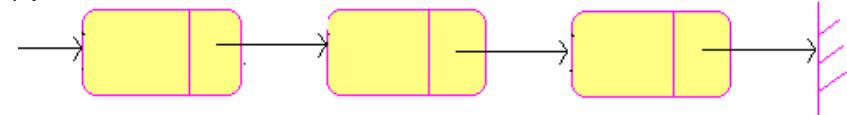
```
int delete(LIST *L, key x) {  
    NODE *p = NULL, *p2 = NULL;  
    p = list->head;  
    if (p == NULL) return 1;  
  
    if (p->val == value) // the head is treated separately  
        list->head = p->next; list->size--; free(p); return 0;  
    }  
    else {  
        while (p != NULL) // find x and delete it  
            if (p->val == x) // value found => delete p  
                p2->next = p->next;  
                free(p);  
                list->size--;  
                return 0;  
            } // x not found - move to next  
            p2 = p; // use p2 as the previous position pointer  
            p = p->next;  
    }  
    return 1;  
}  
typedef struct {  
    type val;  
    struct node *next;  
} NODE;  
typedef struct list {  
    NODE *head;  
    int size;  
} LIST;
```





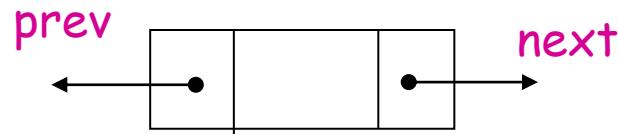
Πίνακες vs. Συνδεδεμένες Λίστες

- Όταν υλοποιούμε λίστες με πίνακες χρειάζεται να γνωρίζουμε το μέγιστο μέγεθος της λίστας εκ των προτέρων.
- **Χρήση Χώρου**
 - **Πίνακας:** καταλαμβάνεται ο ίδιος χώρος άσχετα με τον αριθμό των στοιχείων που είναι αποθηκευμένα.
 - **Συνδεδεμένη Λίστα:** μέγεθος της λίστας \times (χώρος ενός στοιχείου + χώρος ενός δείκτη)
- **Χρόνος εισαγωγής / εξαγωγής** στην αρχή
 - **Πίνακας:** Ίσως χρειαστεί να μετακινήσουμε όλα τα στοιχεία
 - **Συνδεδεμένη Λίστα:** Δεν μετακινείται τίποτε
- **Χρόνος εύρεσης k-οστού** στοιχείου
 - **Πίνακας:** Κατευθείαν
 - **Συνδεδεμένη Λίστα:** Χρειάζεται να περάσουμε από K άλλους κόμβους

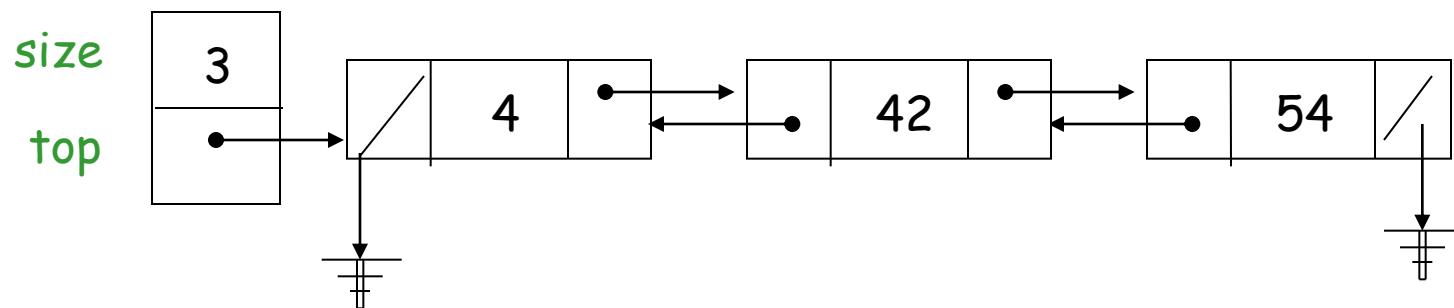


Ευθύγραμμες Διπλά Συνδεδεμένες Λίστες

- **Διπλά συνδεδεμένη λίστα (doubly-linked list)** ονομάζεται μια λίστα κάθε κόμβος της οποίας κρατά πληροφορίες και για τον επόμενο και για τον προηγούμενο κόμβο:



- Με αυτό τον τρόπο δίνεται η ευχέρεια μετακίνησης μέσα στη λίστα και προς τις δύο κατευθύνσεις.
- Παράδειγμα Λίστας:





Διπλά Συνδεδεμένες Λίστες

- Ποιες δομές χρειάζονται για υλοποίηση μιας διπλά συνδεδεμένης λίστας;
- Ένας κόμβος ορίζεται από το πιο κάτω structure:

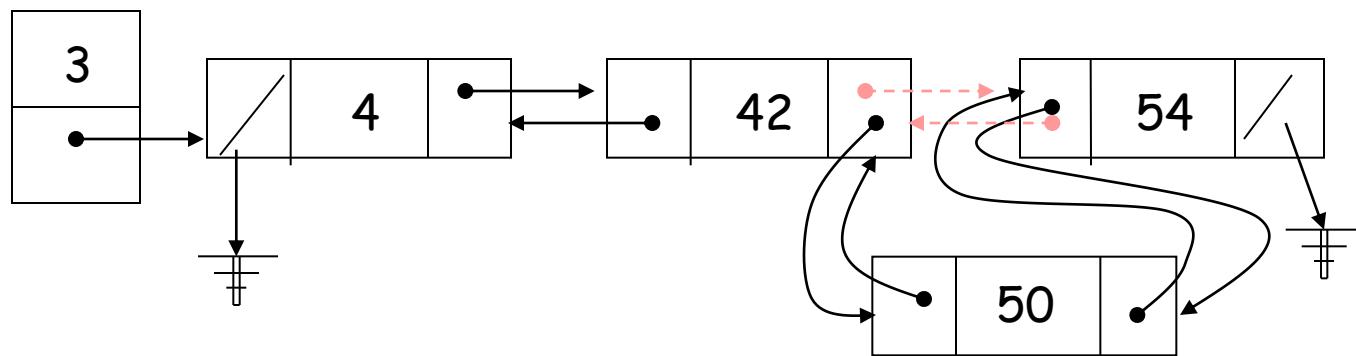
```
typedef struct dlnode {  
    int             data;  
    struct dlnode *prev;  
    struct dlnode *next;  
} DLNODE;
```

- Ο κόμβος που ορίζει τη διπλά συνδεδεμένη λίστα είναι ο ίδιος με αυτό που ορίζει μια στοίβα:

```
typedef struct {  
    DLNODE *head;  
    ...  
} DLLIST;
```

Διπλά Συνδεδεμένες Λίστες

- Προφανώς η εισαγωγή στοιχείου σε κάποιο σημείο μιας διπλά συνδεδεμένης λίστας περιέχει κάποια **επιπλέον πολυπλοκότητα** από την εισαγωγή σε μια απλά συνδεδεμένη λίστα.
- Αυτό γιατί κάθε νέος κόμβος πρέπει να συνδεθεί και **με τον επόμενο** και **με τον προηγούμενο κόμβο στη λίστα**. Παρόμοια, κατά τις εξαγωγές στοιχείων.
- Παράδειγμα εισαγωγής του στοιχείου 50 μετά το 42 στη λίστα της διαφάνειας 8:





Η συνάρτηση put

- Να ορίσετε συνάρτηση `put(l, x, y)` η οποία τοποθετεί το **στοιχείο x** μετά από το **στοιχείο y** μέσα στη **λίστα l**.

```
put(DLLIST *l, int x, int y) {  
    if (l->head == NULL)  
        printf("The list is empty, no insertion was made\n");  
    else {  
        putnode(l->head, x, y);  
    }  
}
```



Η συνάρτηση puttnode

```

// Τοποθέτηση x μετά το y ξεκινώντας από τον δείκτη p
void putnode(DLNODE *p, int x, int y){
    DLNODE *q;
    if (p == NULL) // reached end of list (and did not find y)
        printf("Element %d does not exist,
                no insertion was made\n", y);
    else if (p->data == y) { // position found - do insertion
        q = (DLNODE *)malloc(sizeof(DLNODE));
        q->data = x;
        q->next = p->next;
        q->prev = p;
        (p->next)->prev = q;
        p->next = q;
    }
    else // position not found - search next
        putnode(p->next, x, y);
}

```

