



U.D. 9.2

Liste

- [Concetti generali - \(Es. matrici sparse, tabelle\)](#)
- Liste - (statiche e dinamiche)
- Un esempio completo (liste dinamiche)

Fonti:

Antola Dispense del Corso
A. Ciampolini – UNI_BO – Lucidi del corso

Liste

Sequenze (*multi-insiemi* finiti e ordinati) di elementi di un determinato tipo.

Notazione: (*parentetica*)

$$L = ['a', 'b', 'c']$$

denota la *lista L dei caratteri 'a', 'b', 'c'*

$$[5,8,5,21,8]$$

denota una *lista di interi*

- E' un *multi-insieme*: ci possono essere **ripetizioni** del medesimo elemento.

Rappresentazione concreta di liste semplici

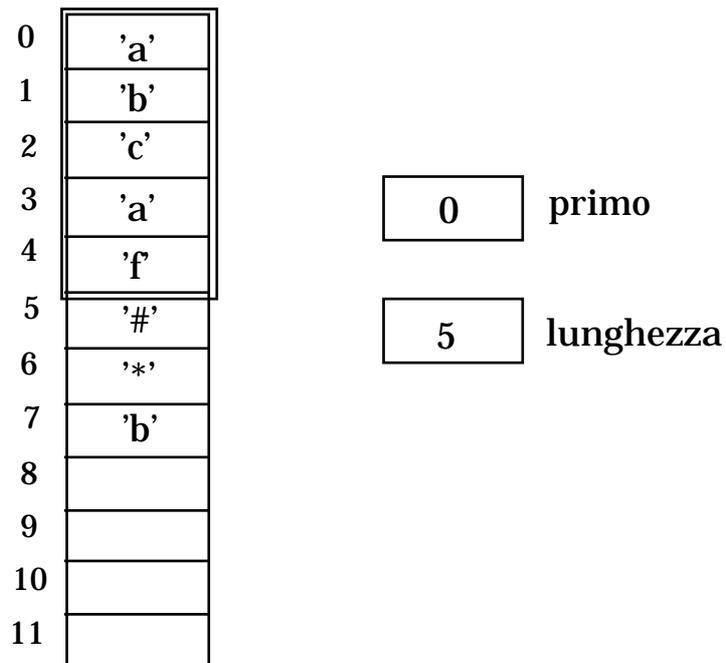
Rappresentazione *statica*:

La piu' "banale" utilizza un **vettore mono-dimensionale** in cui sono inseriti gli elementi della lista in modo sequenziale (*rappresentazione sequenziale*).

- La variabile *primo* memorizza l'indice del vettore in cui e' inserito il primo elemento.
- La variabile *lunghezza* indica da quanti elementi e' composta la lista.

Esempio:

['a','b','c','a','f']



Le componenti del vettore con indice:

$$i \geq (\text{primo} + \text{lunghezza})$$

non sono significative.

Problemi:

- Occupazione della memoria non ottimale.
- Costo elevato di operazioni di inserimento ed estrazione.

Liste: rappresentazione collegata

Si memorizzano gli elementi in locazioni di memoria distinte e non adiacenti associando ad ognuno di essi l'informazione (*riferimento*) che permette di individuare la locazione in cui è inserito l'elemento successivo (**rappresentazione collegata**).

Rappresentazione mediante allocazione statica:

Si memorizzano gli elementi della lista in elementi di un vettore.

- La lista è rappresentata dall'indice del suo primo elemento.
- La sequenzialità degli elementi della lista non comporta l'adiacenza delle locazioni di memoria in cui sono memorizzati.

Esempio: $L=['a', 'b', 'c', 'd', 'e']$

| | | | | | |
|---|---|---|-----|----|--|
| L | 2 | 0 | 'd' | 9 | |
| | | 1 | | | |
| | | 2 | 'a' | 5 | |
| | | 3 | | | |
| | | 4 | | | |
| | | 5 | 'b' | 6 | |
| | | 6 | 'c' | 0 | |
| | | 7 | | | |
| | | 8 | | | |
| | | 9 | 'e' | -1 | |

Problemi:

- Occupazione della memoria non ottimale.

Liste: rappresentazione collegata

Rappresentazione mediante allocazione dinamica:

Si memorizzano gli elementi in variabili dinamiche distinte (nello *heap*) associando ad ognuno di essi l'indirizzo della variabile dinamica in cui è memorizzato l'elemento successivo.

Esempio:

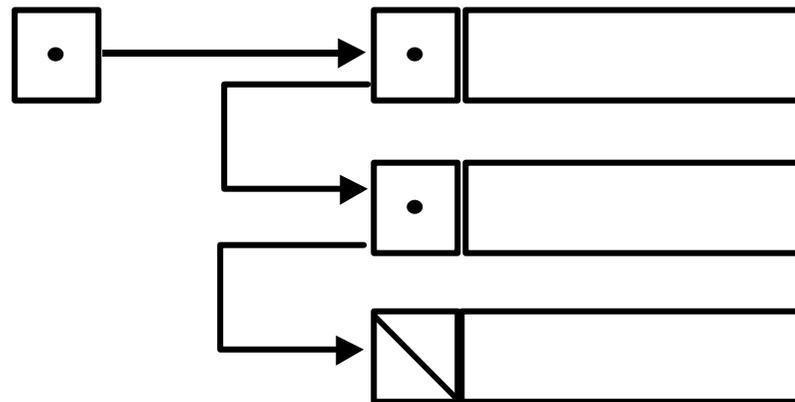
elementi della lista come **nodi** (allocati dinamicamente) e riferimenti come **archi**.

[5, 8, 21]

Linked Lists



Simple Linked List



NULL pointer means end of list

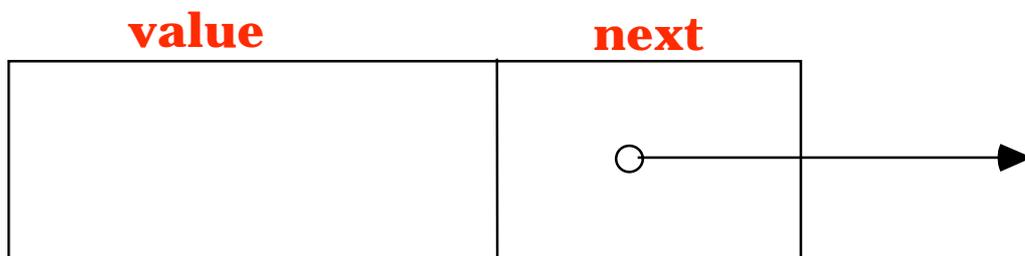
Rappresentazione collegata in memoria dinamica mediante puntatori

In C si utilizzano i *puntatori* per ovviare al limite di dimensione della lista dovuto alla dimensione del vettore: la memoria utilizzata viene gestita dinamicamente ed è esattamente proporzionale al numero degli elementi della lista.

Ciascun elemento della lista è un record di due campi:

- un campo rappresenta il **valore** dell'elemento
- un campo è di tipo *puntatore* e punta all'**elemento successivo** nella lista (NULL, nel caso dell'ultimo elemento).

```
typedef struct list_element
{int      value;
 struct list_element *next;
} item;
```



Liste: Rappresentazione collegata

```
typedef struct list_element
{int      value;
  struct list_element *next;
} item;

typedef item* list;
```

- Nella definizione del tipo **struct** *list_element* si fa precedere l'identificatore del tipo l'identificatore alla collezione dei campi: in questo modo e` possibile dichiarare in tale collezione un campo (*next*) di tipo puntatore a **struct** *list_element*.
- Inoltre, il tipo **struct** *list_element* viene rinominato come *item*.
- Infine il tipo *list* e` un puntatore al tipo *item*.

In modo equivalente:

```
struct EL    {    int      value;
              struct EL   *next; };
typedef struct EL    item;
typedef item      *list;
```

Esempio:

```
#include <stdlib.h>
typedef struct list_element
{int    value;
  struct list_element *next;
} item;
```

```
typedef    item *list;
```

```
void main(void)
{list    root=NULL, L;
```

Area Statica

root

| |
|------|
| NULL |
|------|

L

| |
|--|
| |
|--|

Heap

```
root = (list) malloc(sizeof(item));
root->value = 1;
root->next = NULL;
L = root;
```

Area Statica

root

| |
|--|
| |
|--|

L

| |
|--|
| |
|--|

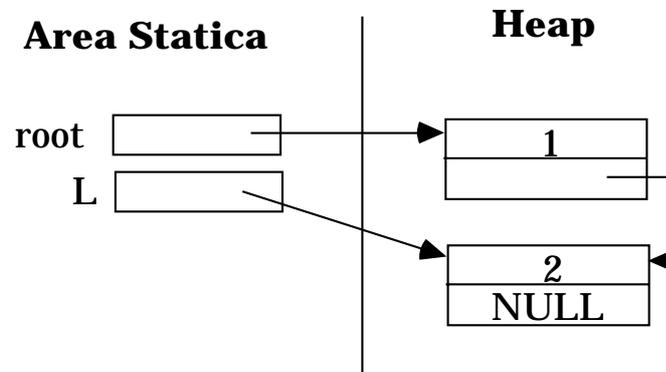
Heap

| |
|------|
| 1 |
| NULL |

```

L = (list) malloc(sizeof(item));
L->value = 2;
L->next = NULL;
root->next=L;

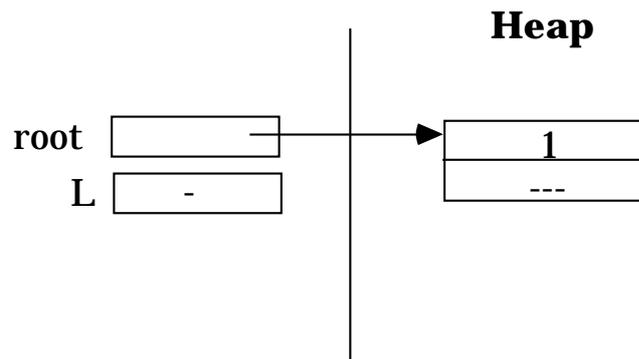
```



```

free(L);

```



```

}

```

OPERAZIONI SU UNA LISTA

Per utilizzare una lista è necessario definire le operazioni che agiscono sulla lista.

Queste operazioni rappresentano gli «operatori elementari» che agiscono su variabili di tipo lista (Abstract Data Type). Le operazioni sono dei sottoprogrammi (funzioni o procedure, a seconda dell'operazione).

Operazioni tipiche sulle liste

- | | |
|----------------------------------|------------------------------|
| • Inizializzazione | modifica la lista |
| • Inserimento in testa | modifica la lista |
| • Inserimento in coda | modifica la lista |
| • Inserimento all'interno | modifica la lista |
| • Elimina un elemento | modifica la lista |
| • Verifica se lista vuota | <i>non</i> modifica la lista |
| • Ricerca elemento | <i>non</i> modifica la lista |

DICHIARAZIONE DI UNA LISTA IN C

1. Dichiarazione del tipo dell'elemento

Il tipo dell'elemento di una lista può essere costruito come segue:

```
struct EL {
    TipoInfo      Info;
    struct EL     * Next;
};
```

TipoInfo: può essere di qualsiasi tipo semplice o strutturato, built-in o user-defined.

Con la **ridefinizione** di tipo

```
typedef struct EL {
    TipoInfo      Info;
    struct EL     * Next;
}ElemLista;
```

si definisce un nuovo identificatore di tipo (**ElemLista**) che rappresenta il tipo di un elemento della lista.

Ad esempio:

```
typedef struct EL {
    int           Info;
    struct EL     * Next;
}ElemLista;
```

definisce un tipo di elemento il cui campo **Info** è di tipo intero.

2. Dichiarazione della lista

Una lista è rappresentata dalla sua **Testa_di_Lista**, cioè da un puntatore ad un tipo **ElemLista**.

```
ElemLista      *Lista;
```

FUNZIONI CHE REALIZZANO LE OPERAZIONI SULLE LISTE

Alcune operazioni modificano la lista: è quindi necessario che l'effetto del sottoprogramma modifichi lo stato di esecuzione del chiamante:

- la lista è dichiarata come **variabile globale** e quindi visibile sia al chiamante che al chiamato, oppure
- la lista è **passata per indirizzo** al chiamato

INIZIALIZZAZIONE

USO DI VARIABILE GLOBALE

```
/* nella parte dichiarativa globale */  
  
typedef struct EL {  
    TipoInfo      Info;  
    struct EL     * Next;  
}ElemLista;  
  
ElemLista      *Lista;
```

Chiamata

```
Inizializza( );
```

Definizione della funzione:

```
void Inizializza (void)  
{  
    Lista=NULL;  
}
```

INIZIALIZZAZIONE PASSAGGIO PER INDIRIZZO

```
/* nella parte dichiarativa globale */

typedef struct EL {
    TipoInfo      Info;
    struct EL     * Next;
}ElemLista;

/* nella parte dichiarativa locale del chiamante*/

ElemLista      *Lista1, *Lista2;
```

Chiamata

```
Inizializza(&Lista1);
Inizializza(&Lista2);
```

Definizione della funzione:

```
void Inizializza (ElemLista **Lista)
{
    *Lista=NULL;
}
```

INSERISCI IN TESTA UN ELEMENTO

Lista non vuota

crea un nuovo elemento

```
PNuovo=malloc(sizeof(ElemLista);
```

assegna al campo Info del nuovo elemento il valore

```
PNuovo→ Info=Elem;
```

assegna al campo Next del nuovo elemento il valore della testa della lista

```
PNuovo→ Next=valore testa_lista;
```

assegna alla testa della lista l'indirizzo del nuovo elemento

```
testa_lista=Pnuovo;
```

Lista vuota

INSERISCI IN TESTA UN ELEMENTO: PASSAGGIO PER INDIRIZZO

```
/* nella parte dichiarativa globale */

typedef struct EL {
    TipoInfo      Info;
    struct EL     * Next;
}ElemLista;

typedef ..... TipoInfo;

/* nella parte dichiarativa locale del chiamante*/

ElemLista      *Lista1(, *Lista2);
TipoInfo       Datol(, Dato2);
.....
scanf(«...», &Datol);
.....
```

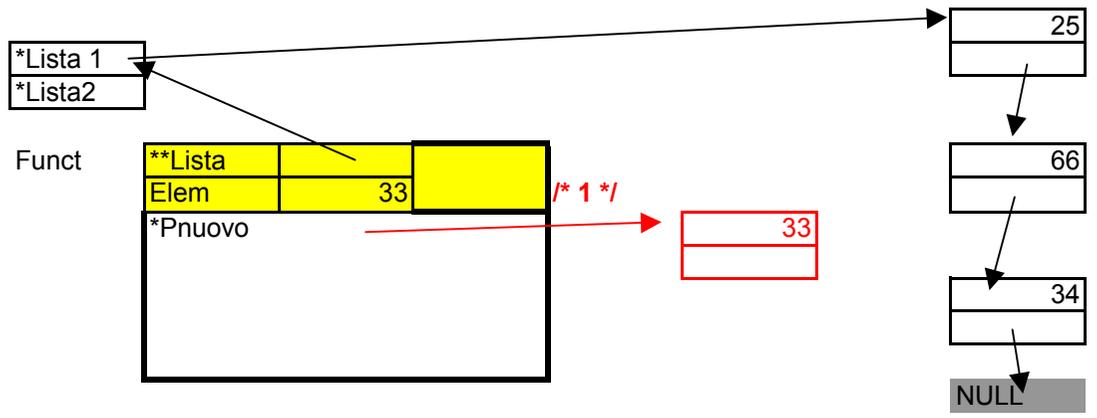
Chiamata

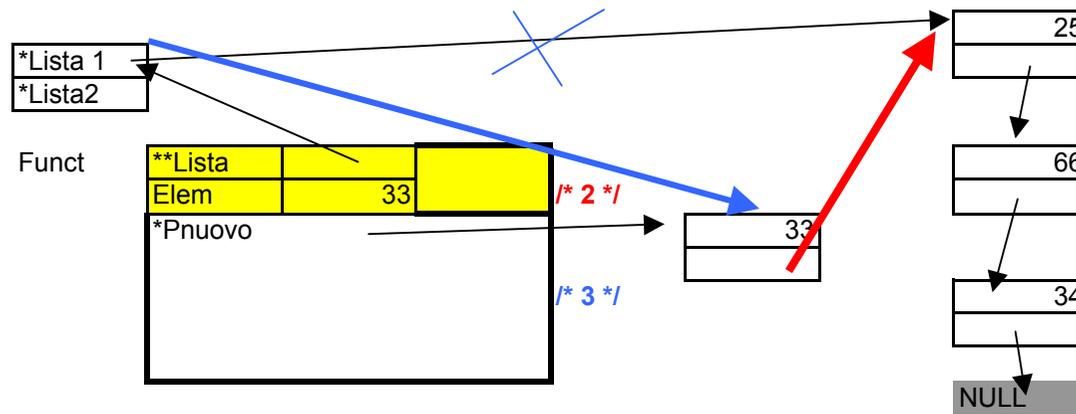
```
Inserisci_in_Testa(&Lista1, Datol);
```

Definizione della funzione:

```
void Inserisci_in_Testa(ElemLista **Lista, TipoInfo
Elem)
{
    ElemLista *Pnuovo;

    PNuovo=malloc(sizeof(ElemLista)); /* 1 */
    PNuovo->Info=Elem;
    PNuovo->Next=*Lista; /* 2 */
    *Lista=Pnuovo; /* 3 */
}
```

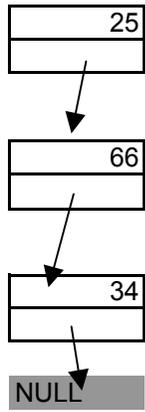
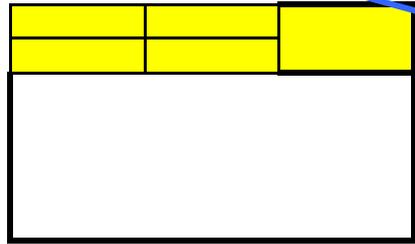




Dopo l'uscita dalla procedura

*Lista 1
*Lista2

Funct



```

#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
typedef struct list_element
    {int value;
      struct list_element *next;
    } item;

typedef item* list;

list insert(int e, list l)
/* inserimento in testa */
{list t;
 t=(list)malloc(sizeof(item));
 t->value=e;
 t->next=l;
 return t ;
}
void main(void)
{list root=NULL, l;
 int i;
 do
    {printf("\n Introdurre valore:\t");
    scanf("%d", &i);
    root = insert(i, root);
    } while (i!=0);
l=root; /* stampa */
while (l!=NULL)
{printf("\nValore estratto:
\t%d", l->value);
 l=l->next;
}
}

```

ELIMINA ELEMENTO CON CAMPO INFO A VALORE PREFISSATO.

Si suppone che la lista contenga al più un elemento con il valore prefissato.

Elemento da eliminare è il primo della lista

Elemento da eliminare può essere in posizione qualsiasi

ELIMINA UN ELEMENTO: PASSAGGIO PER INDIRIZZO

```
/* nella parte dichiarativa globale */

typedef struct EL {
    TipoInfo      Info;
    struct EL     * Next;
}ElemLista;

typedef ..... TipoInfo;

/* nella parte dichiarativa locale del chiamante*/

ElemLista      *Lista1(, *Lista2);
TipoInfo       Dato1(,Dato2);
```

Chiamata

```
Elimina_Elem(&Lista1,Dato1);
```

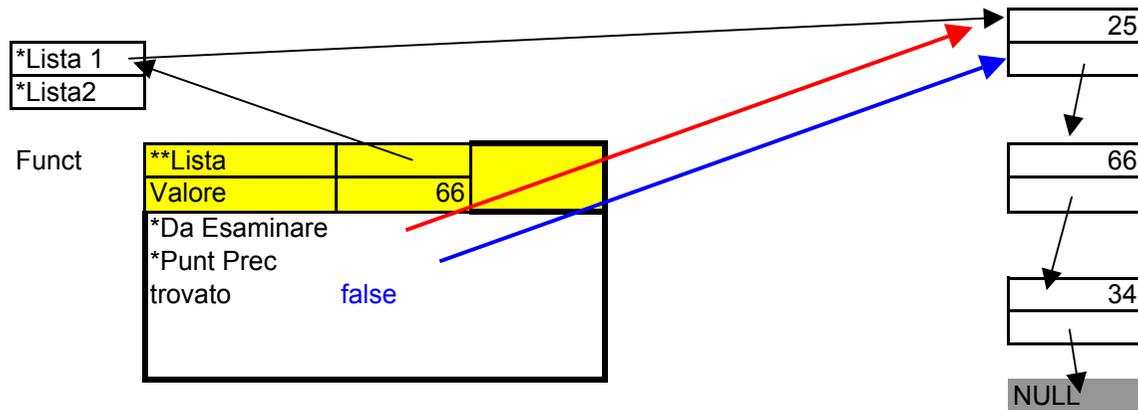
ELIMINA UN ELEMENTO: PASSAGGIO PER INDIRIZZO

Definizione della funzione:

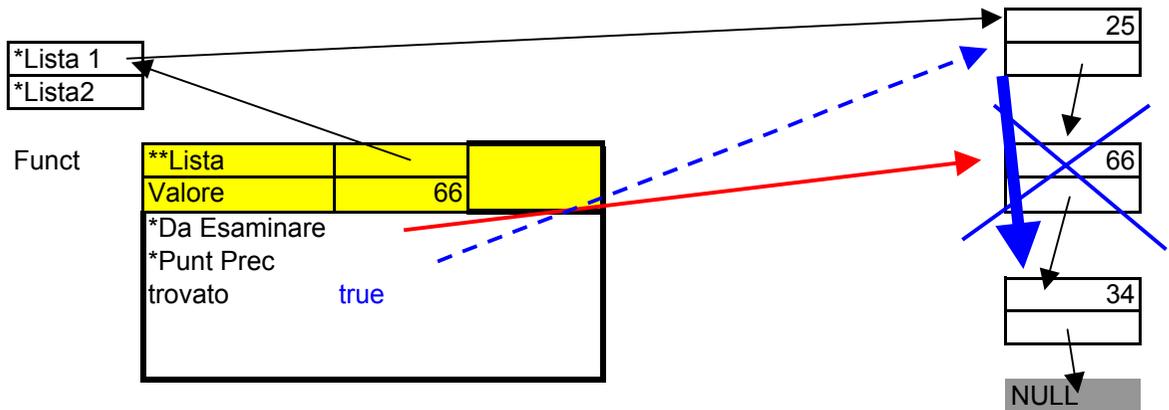
```
void Elimina_Elem(ElemLista **Lista, TipoInfo Valore)
{
    ElemLista  *Da_Esam;
    ElemLista  *PuntPrec;
    int         trovato;

    if((*Lista)!=NULL)
    {
        /* lista non vuota */
        Da_Esam=*Lista; /* 1 */
        if((Da_Esam->Info)==Valore)
        {
            /* e' il primo elemento */
            *Lista=Da_Esam->Next;
            free(Da_Esam);
        }
        else /*l'elemento non e' il primo della lista */
        {
            PuntPrec=*Lista;
            trovato=FALSE; /* 2 */
            while((PuntPrec->Next != NULL) && (!trovato))
            {
                Da_Esam=PuntPrec->Next; /* 3 */
                if((Da_Esam->Info)==Valore)
                {
                    PuntPrec->Next=Da_Esam->Next;
                    free(Da_Esam);
                    trovato = TRUE; /* 4 */
                }
                else /* elemento esaminato non è da eliminare */
                {
                    PuntPrec=Da_Esam;
                } /* fine ciclo while */
            } /* fine ricerca all'interno della lista */
        } /* fine lista non vuota */
    } /* fine procedura */
}
```

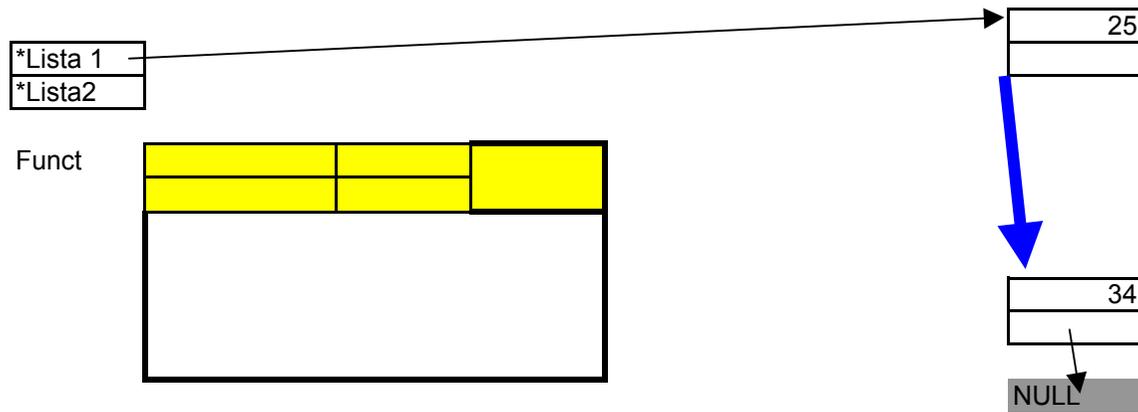
ELIMINA ELEMENTO /* 1 */ /* 2 */



ELIMINA ELEMENTO /* 3 */ /* 4 */



ELIMINA ELEMENTO **uscita della procedura**



Il tipo di dato astratto lista semplice

Una lista semplice è un tipo di dato astratto $\langle S, Op, C \rangle$ dove:

- $S = (\text{list}, \text{elem}, \text{boolean})$
dove **list** è il dominio di interesse, **elem** il dominio degli elementi che formano la lista.
- $Op = (\text{cons}, \text{head}, \text{tail}, \text{empty})$
cons: $\text{elem} \times \text{list} \rightarrow \text{list}$ (*costruttore*)
head: $\text{list} \rightarrow \text{elem}$ (*testa*)
tail: $\text{list} \rightarrow \text{list}$ (*coda*)
empty: $\text{list} \rightarrow \text{boolean}$ (*vuota*)
- $C = (\text{emptylist})$, costante che denota la lista senza elementi (NULL).

Esempio:

Date tre liste:

`[], [52], [6,7,11,21,3,6]`

```
head([6,7,11,21,3,6]) ---> 6
tail([6,7,11,21,3,6]) ---> [7,11,21,3,6]
cons(6,[7,11,21,3,6]) ---> [6,7,11,21,3,6]
empty([6,7,11,21,3,6]) ---> false
empty([]) ---> true
```

Realizzazione del tipo di dato astratto lista

Pochi linguaggi possiedono il tipo concreto lista (LISP, Prolog); per gli altri si costruisce a partire da altre strutture dati.

Ad esempio:

- **puntatori** in C
- **vettori e matrici** in FORTRAN.

Realizzazione:

rappresentazione delle operazioni associate al tipo nel linguaggio scelto.

Operazioni primitive sulle liste

L=['a', 'b', 'c']

- **head** : lista -> elemento.

Restituisce il primo elemento della lista data:

$\text{head}(L) = 'a'$

- **tail** : lista -> lista

Restituisce la **coda** della lista data (il resto della lista, tolto il primo elemento):

$\text{tail}(L) = ['b', 'c']$

- **cons** : elemento, lista -> lista

Restituisce la lista data con in testa l'elemento dato:

$\text{cons}('d', L) = ['d', 'a', 'b', 'c']$

- **empty** : lista -> boolean

Restituisce *true* se la lista data e' vuota, *false* altrimenti:

$\text{empty}(L) = \text{false}$

- **emptylist** : -> lista

Realizza la costante "lista vuota".

Liste

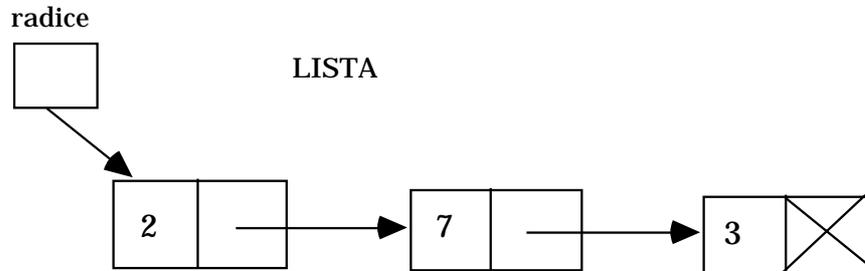
Definizione induttiva del dominio *list*:

Ogni valore del tipo lista semplice o e` una sequenza vuota di elementi oppure e` una sequenza formata da un elemento del dominio *elem*, seguito a sua volta da un valore del tipo lista semplice.

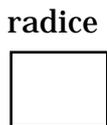
| |
|--|
| natura ricorsiva del tipo <i>list</i> : |
|--|

➔ Questa definizione e` utile per esprimere semplici algoritmi ricorsivi su strutture a lista (*operazioni derivate*).

Liste semplici



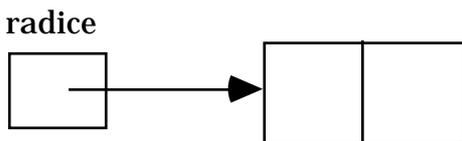
list radice;



radice= NULL;

Inizializzazione lista vuota (*emptylist*).

radice = (list) malloc(sizeof(item));



radice*

variabile puntata

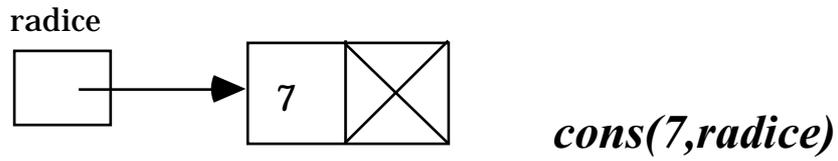
radice->value

componente *value* della variabile puntata (testa della lista)

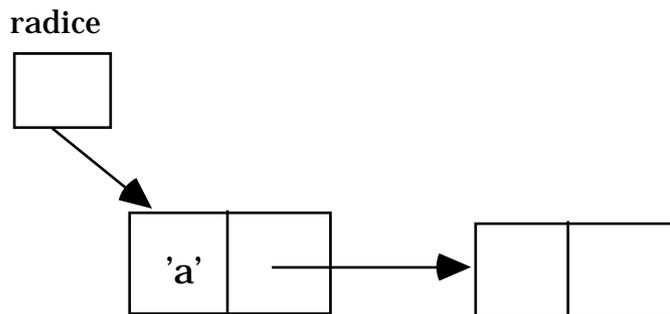
radice->next

puntatore all'elemento successivo (coda o resto della lista)

```
radice->value=7;  
radice->next=NULL;
```



```
radice->next=(list)malloc(sizeof(item));
```



Aggiunge un elemento in seconda posizione.

Realizzazione modulare di Liste

Suddivido la realizzazione del tipo di dato astratto lista nei “moduli” **list** e **el**, rappresentati dai seguenti file:

Modulo **list**:

realizza genericamente la lista (indipendentemente del tipo dell'elemento):

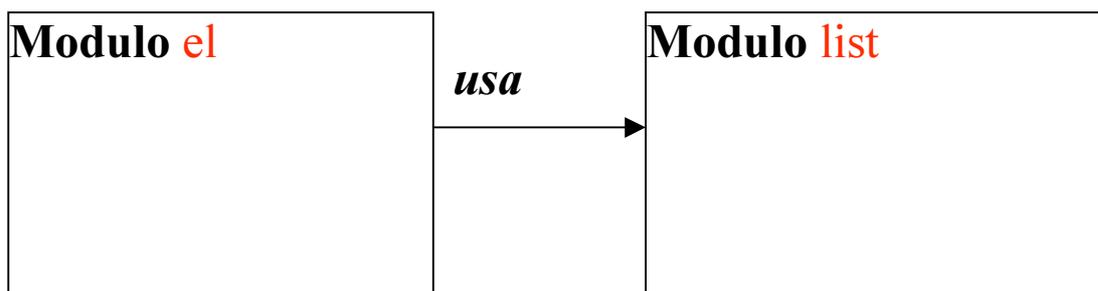
| |
|---|
| list.c realizzazione del tipo di dato astratto lista list.h interfaccia del modulo |
|---|

Modulo **el**:

realizza l'elemento:

| |
|---|
| el.c funzioni di utilita` dipendenti dalla rappresentazione dell'elemento (definizione) el.h interfaccia del modulo (rappresentazione dell'elemento) |
|---|

Relazioni:



Modulo list: interfaccia

File list.h:

```
/* LIST INTERFACE - file list.h*/
#include "el.h"

typedef struct list_element
    { element_type value;
      struct list_element *next;
    } item;

typedef item* list;

/* PROTOTIPI DI FUNZIONE (extern) */
list emptylist();
int empty(list);
element_type head(list);
list tail(list);
list cons(element_type, list);
void showlist(list);
```

Modulo list: implementazione

File list.c:

```
/* LIST IMPLEMENTATION - file list.c */
#include "list.h"
#include <stdlib.h>

list emptylist()
{ return NULL; }

int empty(list l)
{ return (l==NULL); }

element_type head(list l)
{
    if (empty(l)) { abort(); }
    else return(l->value); }

list tail(list l)
{
    if (empty(l)) { return emptylist(); }
    else          { return (l->next); }
}

list cons(element_type e, list l)
{
    list t;
    t=(list)malloc(sizeof(item));
    t->value=e;
    t->next=l;
    return(t);
}
```

```
void showlist(list l)
{
while (!empty(l))
    { showel(l->value);
      l=tail(l);
    }
}
```

- ➔ Il modulo **list** necessita della dichiarazione del tipo **element_type** (che caratterizza il campo **value** dell'elemento della lista) e di alcune funzioni (ed es. **showel**) dipendenti dal tipo **element_type**. Queste entita' sono importate dal modulo **el**.

Modulo el

Interfaccia: File el.h (ad esempio, per liste di interi)

```
/* LIST ELEMENT TYPE - file el.h*/
typedef int element_type;

int isequal(element_type, element_type);
int isless(element_type, element_type);
void showel (element_type);
```

Implementazione: File el.c (ad esempio, per liste di interi)

```
/* LIST ELEMENT TYPE - file el.c*/
#include "el.h"
#include <string.h>

int isequal(element_type e1, element_type
e2)
{
return (e1==e2); }

int isless(element_type e1, element_type
e2)
{return (e1<e2);}

void showel (element_type e)
{ printf("%d\n",e);}
```

Esempio:

Un esempio di programma che utilizza questo modulo (file separato, ad esempio prova.c):

```
#include <stdio.h>
#include "list.h"
/* importa il tipo list e le operazioni*/
void main(void)
{list root; /* dich. dato */
  int i;
  root=emptylist();
  do
  {printf("\n Introdurre valore:\t");
   scanf("%d", &i);
   root = cons(i, root);
  }
  while (i!=0);
  showlist(root);          /* stampa */
}
```

Altri esempi

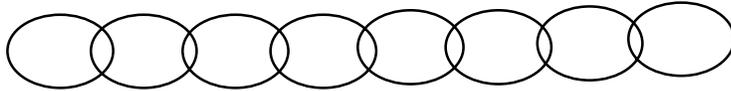
Le slides che seguono sono approfondimenti
ed argomento di esercitazione

Creating a Node

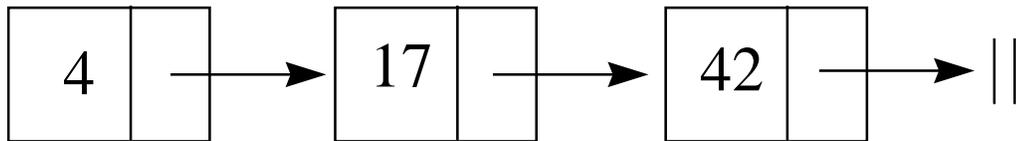
We can create records upon demand,
as many as needed:

```
Pnew = (struct node *)  
malloc(sizeof(struct node));
```

Linked Lists



With pointers, we can form a “chain” of data structures:



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

Creating a Linked List

```
struct node *list_head,*temp ;
list_head=(struct node *)
malloc(sizeof(struct node));
list_head->data = 2
list_head->next = NULL
temp = list_head

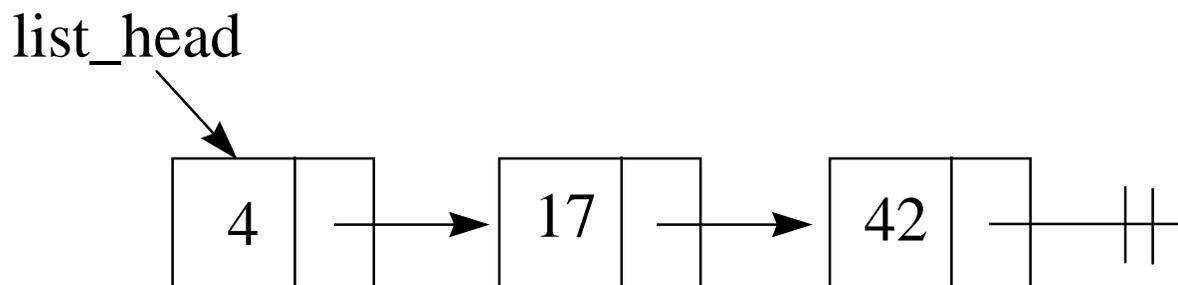
list_head = ...malloc ....
list_head->data = 4
list_head->next = temp
. . .
.....
```

Traversing a Linked List

All of the nodes in a linked list can be visited recursively:

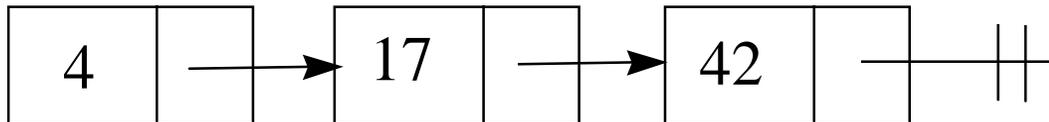
```
void Print_List(struct node *node_ptr)
{
    /*prints out all data in list */
    if (node_ptr != NULL) {
        print(node_ptr->data)
        Print_List(node_ptr->next) }

    }/*Print_List
```



Inserting into a Linked List

list_head

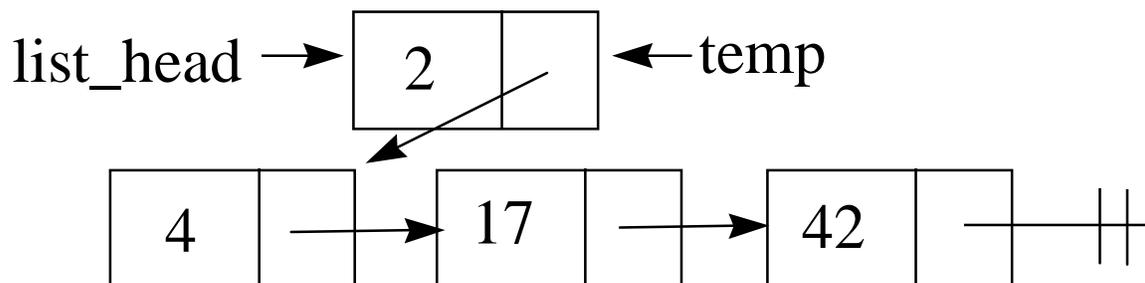


To add to the FRONT of the list:

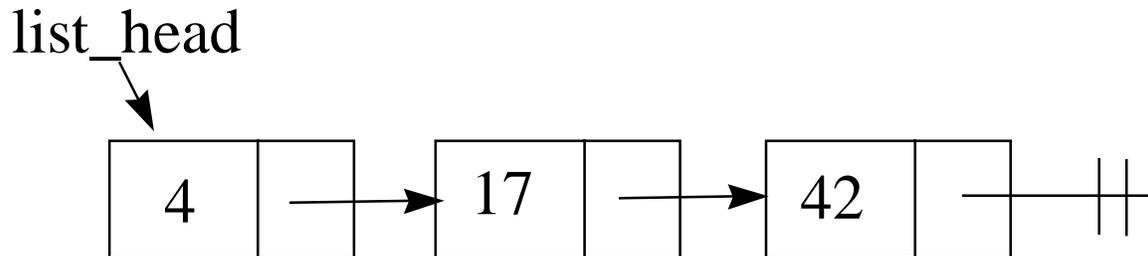
```
struct node *list_head, *temp ;  
temp =(struct node *)  
malloc(sizeof(struct node));
```

```
temp->data = 2  
temp->next = list_head  
list_head = temp
```

...



Inserting into a Linked List

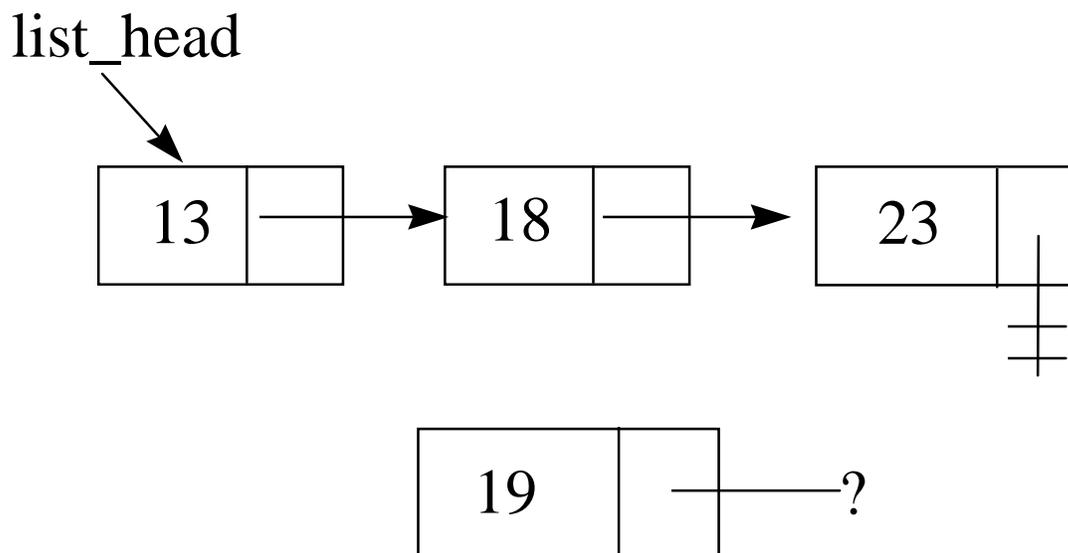


To add to the END of a linked list:

```
struct node * Add_To_End(  
struct node *head, int new_data )  
  
/* Add new node to end of list  
/* Precond: head points to front of  
/* NULL-terminated list  
/* Postcond: new list has one more  
/* element than old list  
{ if( head == NULL ) {  
    head = ...malloc ....;  
    head->data = new_data;  
    head->next = NULL; }  
else  
head=Add_To_End( head->next, new_data );  
return head; }
```

Inserting in the Middle of a Linked List

Linked lists can maintain a list of items in sorted order



Inserting in the Middle

```
struct node * Insert_In_Order
    (struct node *head, int  new_data )
    {
/* Inserts a Num into a list in order
/* Precond: head points to a list in
/*     increasing order
/* Postcond: List contains one new
/*     element in right spot
    struct node *temp;

    if ((head == NULL) ||
        (head->data > new_data)) {
        /*get new node, store data in it
        temp = ...malloc ....;
        temp->data = new_data;

        /*connect new node in the list
        temp->next =head
        head = temp}
    else
head= Insert_In_Order(head->next,
                        new_data)

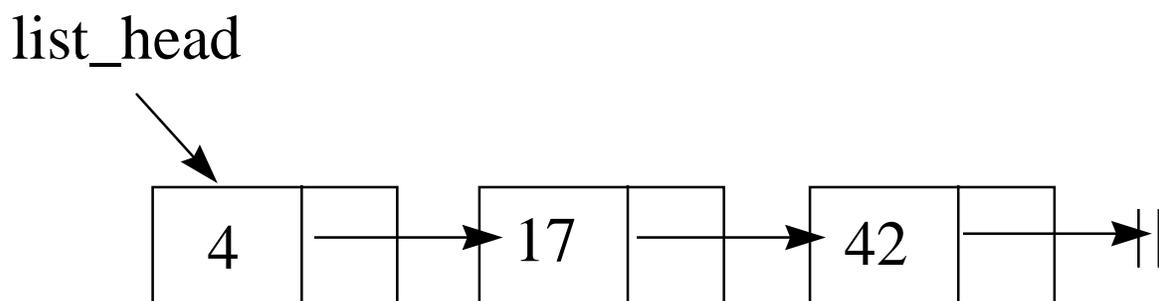
    return head}
/*end of Insert_In_Order
```

Deleting from a Linked List

To remove a Record from the list:

```
{ Remove the first element }  
list_head = list_head->next
```

```
{ Remove the second element }  
list_head->next = list_head->next->next
```



Scope of Linked data

The nodes of a linked structure are not limited in scope

```
void Do_Stuff(struct node *node_ptr)
{
    /*Assign value to first element
    node_ptr->data = 42;
    } /*Do_Stuff
```

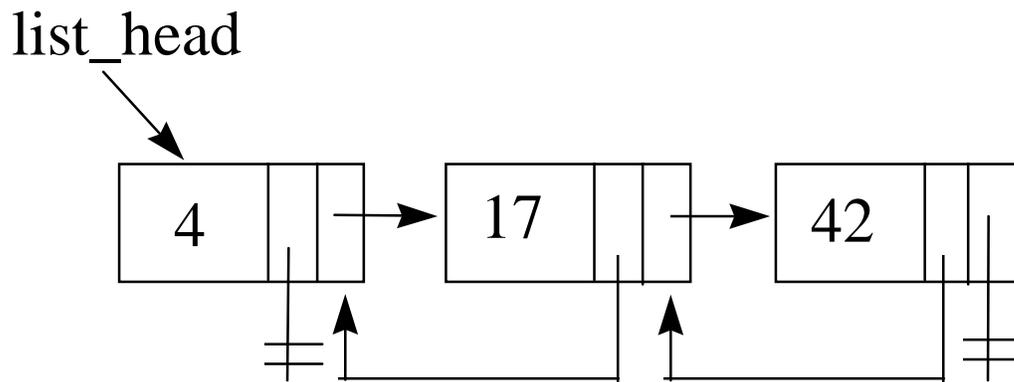
- The pointer is a *in* parameter, cannot change the original *pointer value*.... BUT...
- It is *used* to change the *state of a node*... and that change WILL last....
- Giving access to a list *means* giving ability to make changes to it; cannot protect

Altri Esempi di strutture semplici

Le slides che seguono sono approfondimenti
utili per la preparazione

Doubly Linked Lists

Doubly linked lists allow us to traverse in either direction:



Doubly Linked Lists

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

// insert the new_node in the list
// AFTER current_ptr

new_node->next = current_ptr->next;
new_node->prev = current_ptr;
current_ptr->next = new_node;
new_node->next->prev = new_node;
```

Stacks

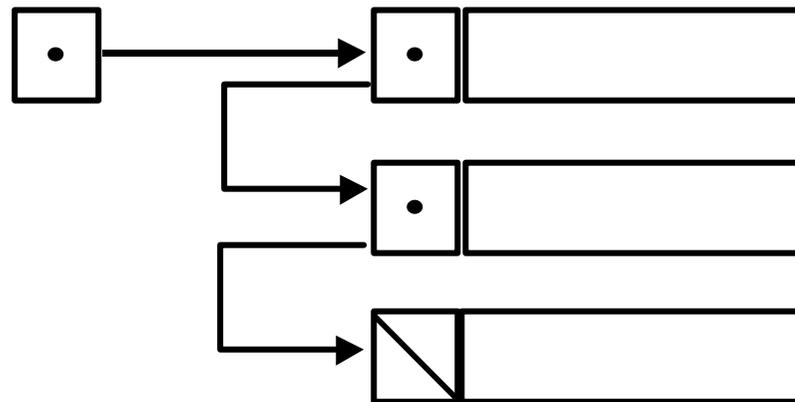


- ❑ Specialized linked list
- ❑ Nodes added/deleted only from top
- ❑ LIFO data structure (Last-in First-out)
- ❑ Nodes added via Push operation
- ❑ Nodes deleted via Pop operation
- ❑ Referenced via pointer to top of stack

Stacks



Stack - New Nodes added at Top



NULL pointer means end of list

Queues

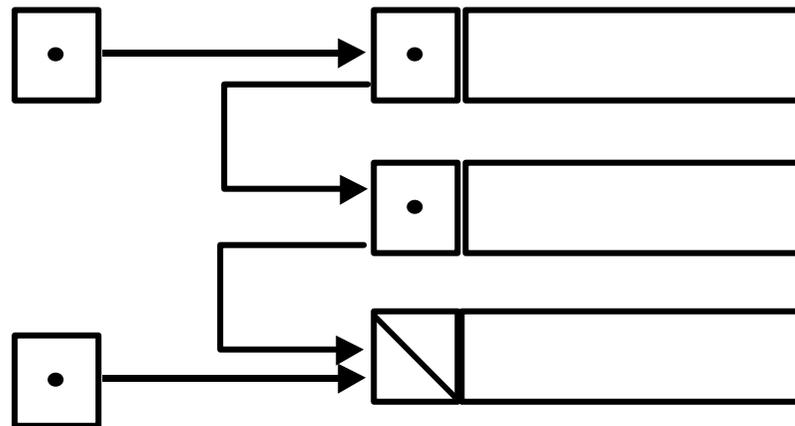


- ❑ Specialized linked list
- ❑ Nodes added only at bottom, or *tail*
- ❑ Nodes removed only from top, or *head*
- ❑ FIFO data structure (First-in Last-out)
- ❑ Nodes added via Enqueue
- ❑ Nodes deleted via Dequeue
- ❑ Requires two pointers, one for each end

Queues



Queue - Nodes removed at Top

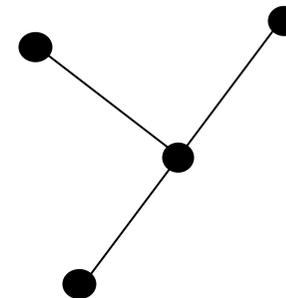
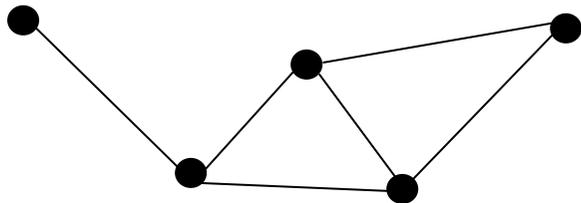


Nodes added at Bottom

NULL pointer means end of list; could also compare to Bottom pointer

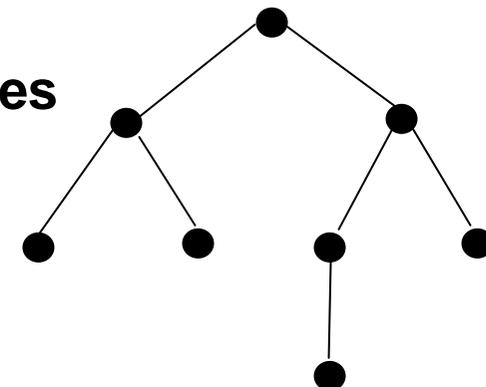
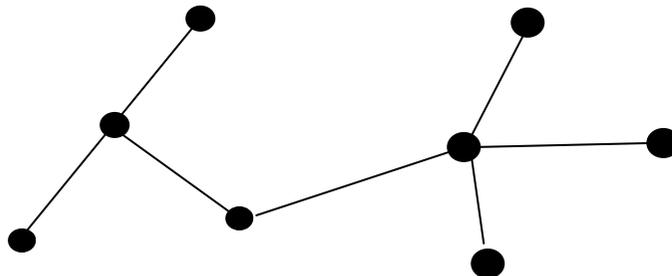
Graphs

- ❑ Nonlinear data structure
- ❑ Set of nodes and edges, or paths
- ❑ Each edge associated with a pair of nodes
- ❑ 1 edge for each pair of nodes
- ❑ Edge is incident on the paths; nodes are adjacent
- ❑ Path is sum of edges from node A to node B
- ❑ Simple path has no repeated nodes
- ❑ Weighted graph, or network, assigns values to edges
- ❑ Length of path is sum of weights



Graphs and Trees

- A graph is a tree if there is a unique, simple path from any one node to another
- A rooted tree is a tree with a particular node designated as the root; each lower node is a child
- a binary tree is a special kind of rooted tree
 - each node has at most two children; left and right
 - child nodes are siblings
 - a node without a child is a leaf node
- Binary search tree - ordered node values
 - left child < parent < right child
 - new node inserted only as leaf



Binary Tree Traversal



□ Tree Traversal

- to visit each node in the tree
- 3 algorithms: preorder, inorder, postorder
- a.k.a. prefix, infix, postfix

□ Preorder (Prefix) - NLR

- visit NODE, left subtree, right subtree; all preorder

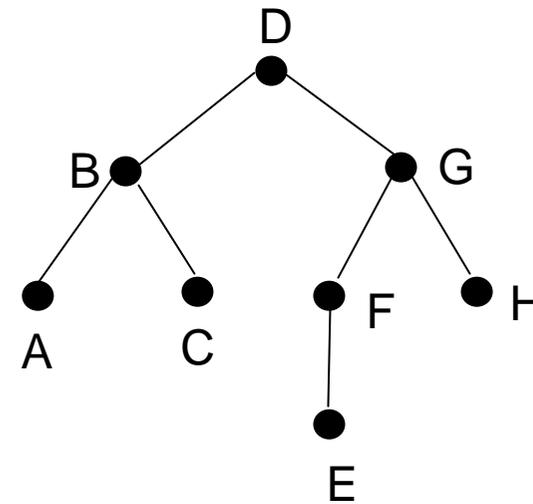
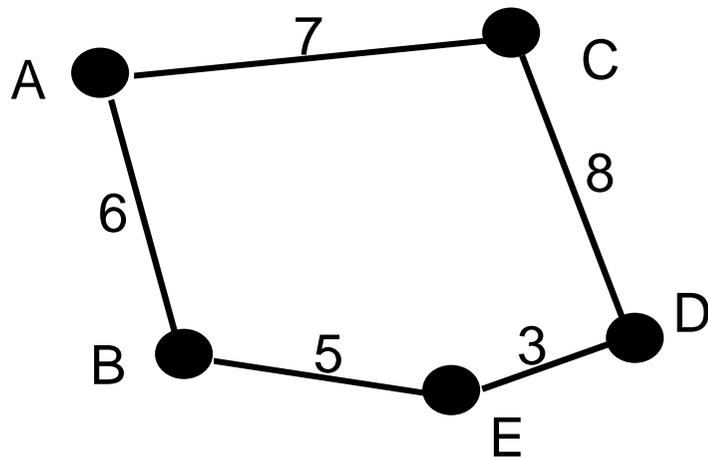
□ Inorder (Infix) - LNR

- visit Left subtree, NODE, Right subtree; all inorder

□ Postorder (Postfix) - LRN

- visit Left subtree, Right subtree, NODE; all postorder

Examples



Prefix (NLR):

Infix (LNR):

Postfix (LRN):

Inserimento e estrazione dalla pila (1)

```
struct EL      /* tipo dichiarato globalmente */
{
    int  info;
    struct EL  *next;
};
```

```
/* PUSH: inserimento in testa. Procedura:
riceve la pila e il dato da inserire*/
```

```
void push (struct EL ** stack, int dato)
{
    struct EL *p;

    p= (struct EL *)malloc(sizeof(struct EL));
    p->info = dato;
    p->next = (*stack);
    *stack = p;
}
```

Inserimento e estrazione dalla pila (2)

```
/* POP: estrazione dalla testa. Funzione:  
riceve la pila, restituisce come parametro il dato  
estratto, restituisce come valore se l'operazione e'  
andata a buon fine (-1 = stack vuoto)*/
```

```
int pop (struct EL ** stack, int *dato)  
{  
    struct EL *p;  
  
    if (*stack == NULL)                /* pila vuota */  
        return -1;  
  
    else                                /* pila non vuota */  
    { *dato = (*stack)->info;  
      p = *stack;  
      *stack = (*stack)->next;  
      free(p);  
      return 0;  
    }  
}
```