

- 8° Modulo parte 2
 - TAD Tipi Astratti di Dati
 - Liste - (statiche e dinamiche)
 - Un esempio completo (liste dinamiche)

- _____
- _____
- _____




<http://www.elet.polimi.it/upload/martucci/index.html>

Rappresentazione dei Dati

- ◆ I componenti sono i dati semplici
 - `Char`, `int`, `long`, `float`, `double`
- ◆ Si strutturano dati omogenei (array) ed eterogenei (struct, union)
 - Array `[]` moltiplica per N lo spazio di un tipo di dato
 - `struct` aggrega in spazi adiacenti e con nome collettivo dati eterogenei
 - `union` aggrega in sovrapposizione con un nome collettivo dati eterogenei

Composizione dei dati

- ◆ Partendo da dati semplici, si può applicare più volte uno dei tre costruttori ([], struct, union)
- ◆ Per accedere al dato elementare si deve applicare la corretta sequenza di operatori di accesso ([], . , ->)
 - Es. 

Esempio di composizione e accesso



```
typedef struct {
    char    intestatario[50];
    char    data_accensione[9];
    int     cod_filiale;
    double  saldo;
    int     tasso[10];
    double  max_fido;
} ContoCorrente ;

ContoCorrente FILIALE_1 [1000];

int Tasso_applicato , cliente# , classe;

.....
Tasso_applicato = FILIALE_1[cliente#].tasso[classe];
```

Estensione dei dati

- ◆ Array si presta ad organizzare dati anche non sequenziali ... all'interno di uno spazio fisso (liste puntate da indici)
- ◆ `malloc` e puntatori permettono
 - di allocare la memoria solo quando serve
 - creare strutture libere nella memoria centrale

Estensione (anche temporale)

- ◆ `file` è una struttura che estende la
ampiezza di una struttura dati
 - Fuori dallo spazio della memoria centrale
 - Lungo un arco temporale indefinito

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

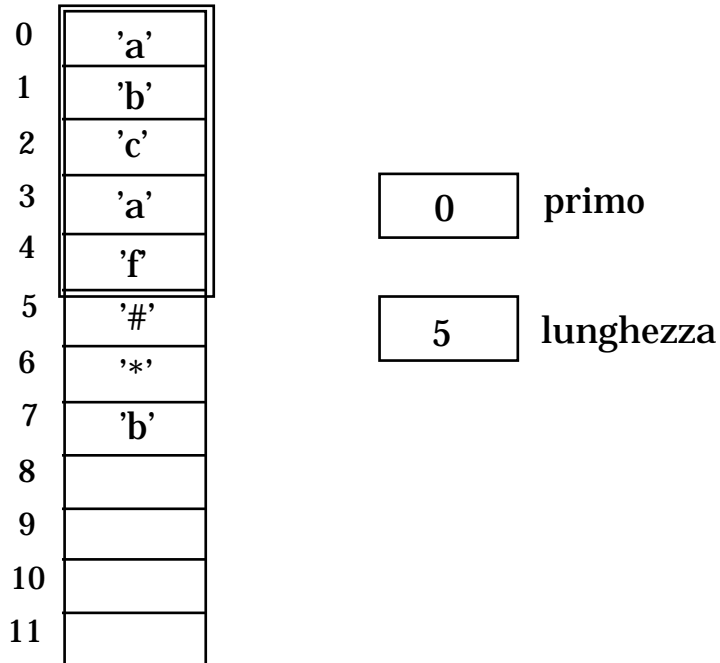
Rappresentazione *statica*:

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.

Tipi Astratti di Dati: operazioni

- ◆ Un TAD deve essere usato SOLO attraverso le operazioni definite
- ◆ Es.
 - ◆ Inserimento
 - ◆ Cancellazione
 - ◆ Appartenenza
 - ◆ Ricerca
 - ◆ Nullità
- ◆ La complessità e la fisicità del dato sono nascoste

Tavole

Spesso sono memorizzate su dispositivi di memoria di massa (*file*).

- In C si utilizzano *file binari* (lettura e scrittura di strutture).

Operazioni tipiche sulle tavole:

- **inserimento** di un elemento <Chiave, Attributi>
inserisci: tavola × chiave × attributi → tavola
- **cancellazione** di un elemento (nota la chiave)
cancella: tavola × chiave → tavola
- verifica di **appartenenza** di un elemento
esiste: tavola × chiave → boolean
- **ricerca** di un elemento nella tavola
ricerca: tavola × chiave → attributi

L'operazione di *ricerca* è la più importante.

- ➔ Spesso la rappresentazione concreta viene scelta in modo da ottimizzare questa operazione.

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:

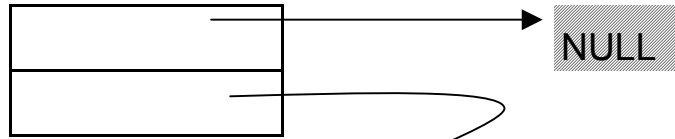
- Occupazione della memoria non ottimale.

Caratteristiche della lista collegata su un vettore

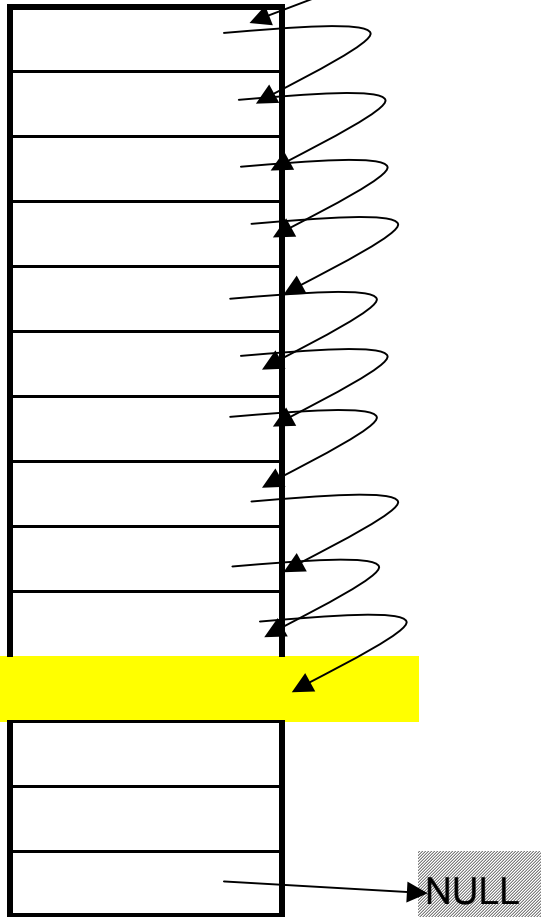
- ◆ Occupazione di spazio "max"
- ◆ Necessità di mantenere due liste: una reale e una dei vuoti
- ◆ Cancellazione migliore, si deve aggiungere l'elemento ad una lista vuota
- ◆ Inserimento migliore, si inserisce l'elemento in un elemento della lista vuota
- ◆ Scansione totale per cercare

Lista	-1	NULL
Lista vuota	0	

NMAX 100



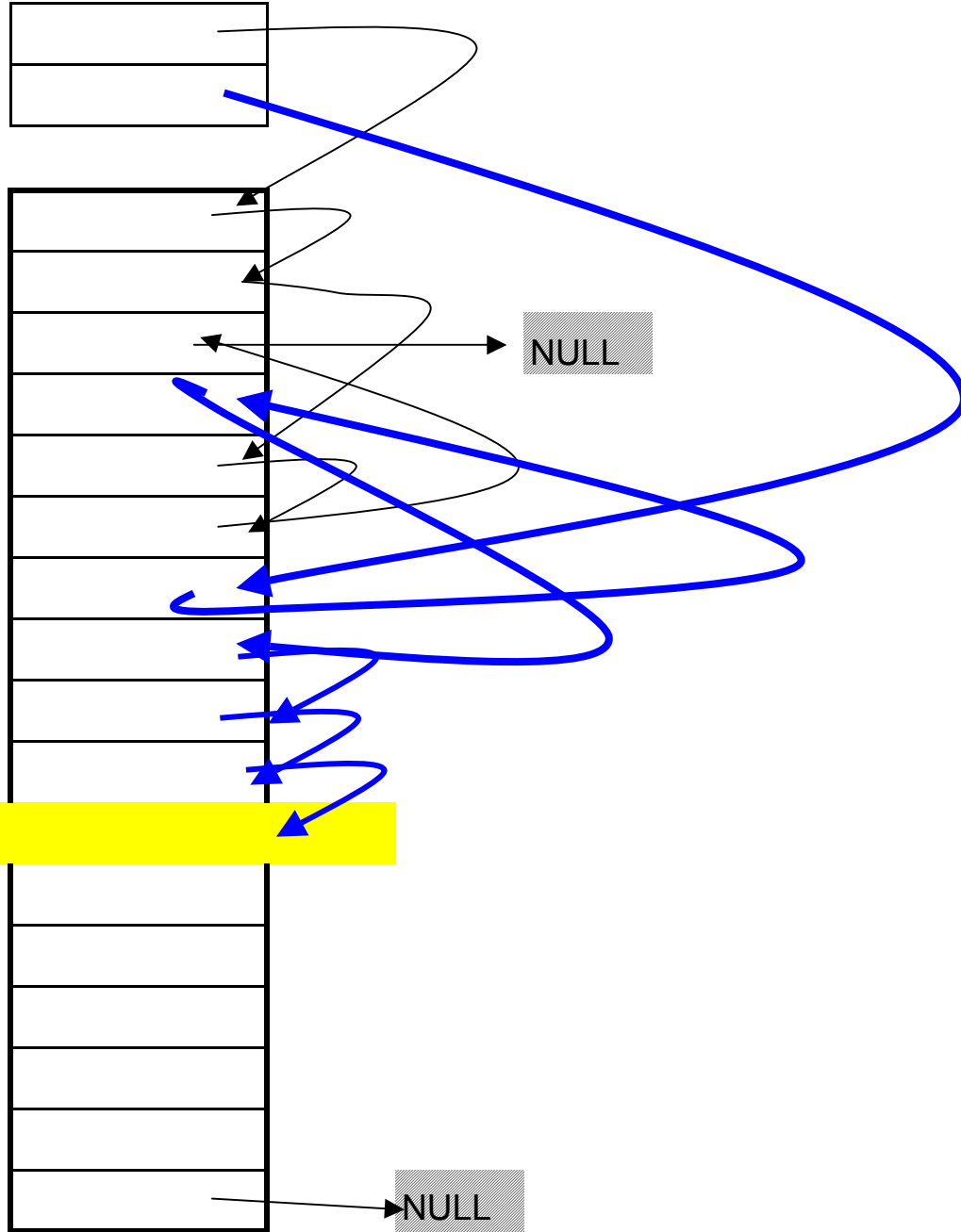
0	1
1	2
2	3
3	4
4	5
5	6
6	7
7	8
99	-1



Lista	0
Lista vuota	6

NMAX 100

0	1
1	4
2	-1 NULL
3	7
4	5
5	2
6	3
7	8
8	9
99	-1



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:

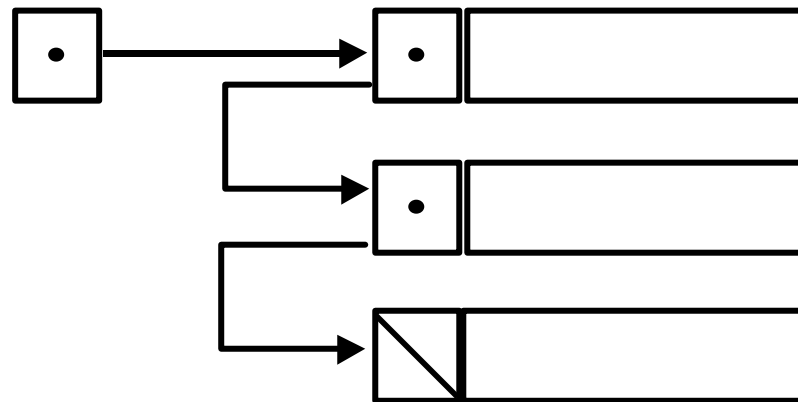
elementi della lista come **nodi** (allocati dinamicamente) e riferimenti come **archi**.

[5, 8, 21]

Linked Lists



Simple Linked List



NULL pointer means end of list

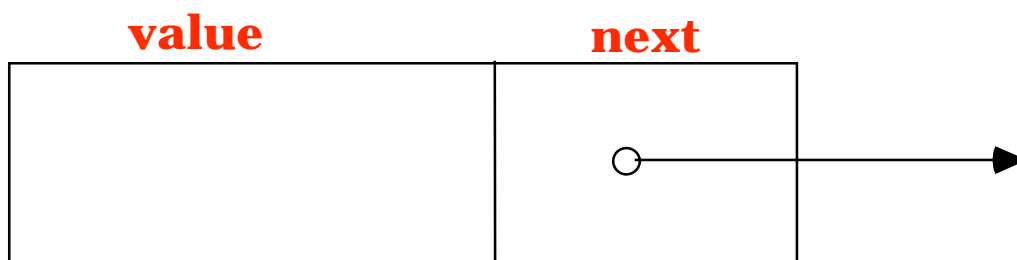
Rappresentazione collegata in memoria dinamica mediante puntatori

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;    /*    2    liste    */
```

Area Statica

root

NULL

L

--

Heap

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

Area Statica

root

--

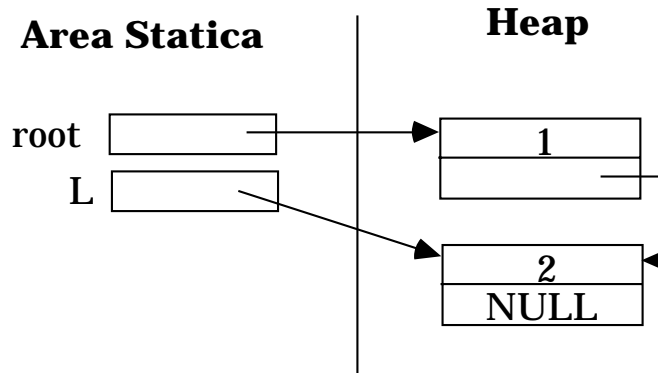
L

--

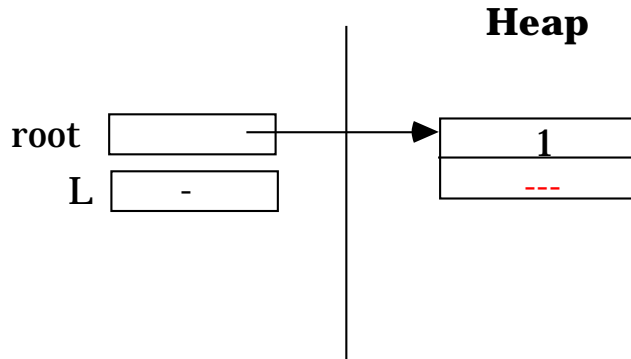
Heap

1
NULL

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



```
free(L); /* !!!!! */
```



```
}
```

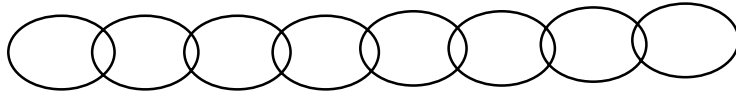
Altri esempi

Creating a Node

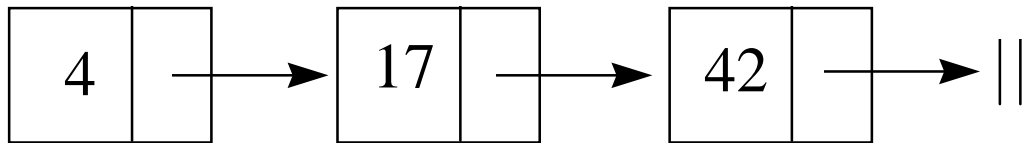
We can create records upon demand,
as many as needed:

```
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

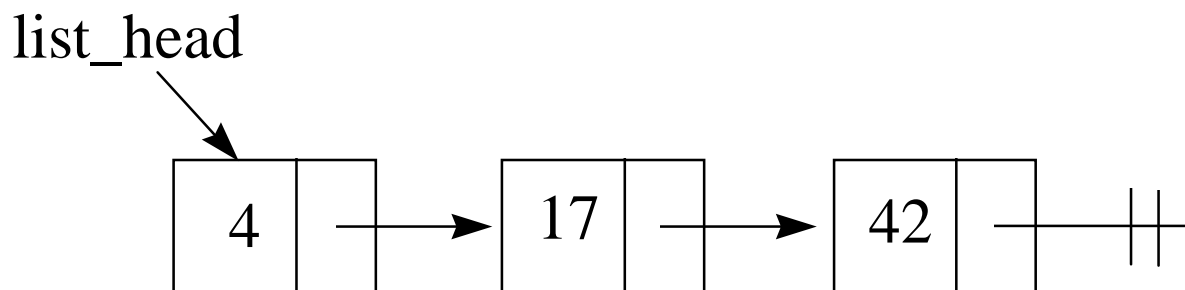
```
struct node *list_head,*temp ;
list_head=(struct node *)
malloc(sizeof(struct node));
list_head->data = 2
list_head->next = NULL
temp = list_head

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

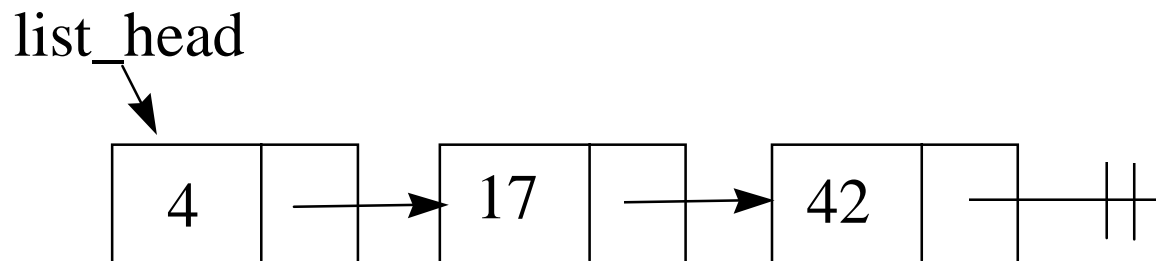
Traversing a Linked List

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

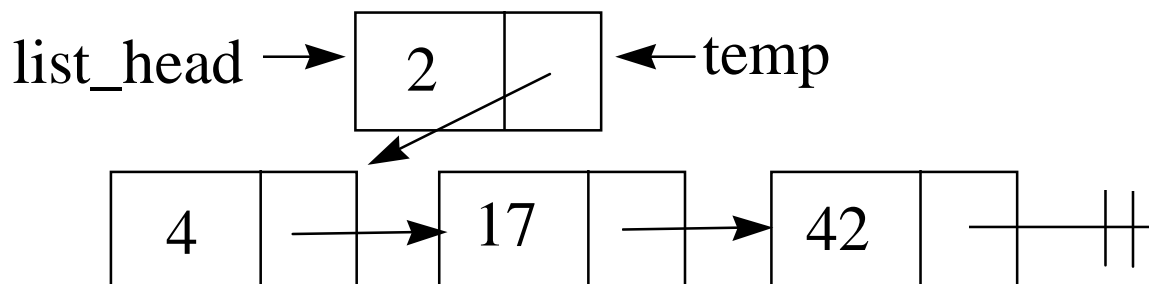


To add to the **FRONT** of the list:

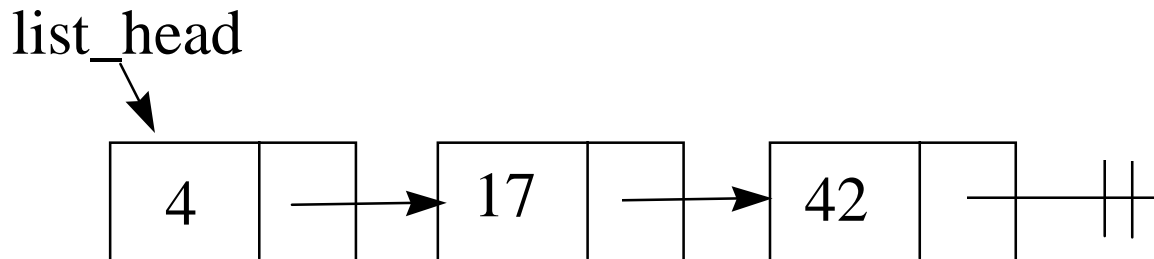
```
struct node *list_head, *temp ;  
temp =(struct node *)  
malloc(sizeof(struct node));
```

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

...



Inserting into a Linked List

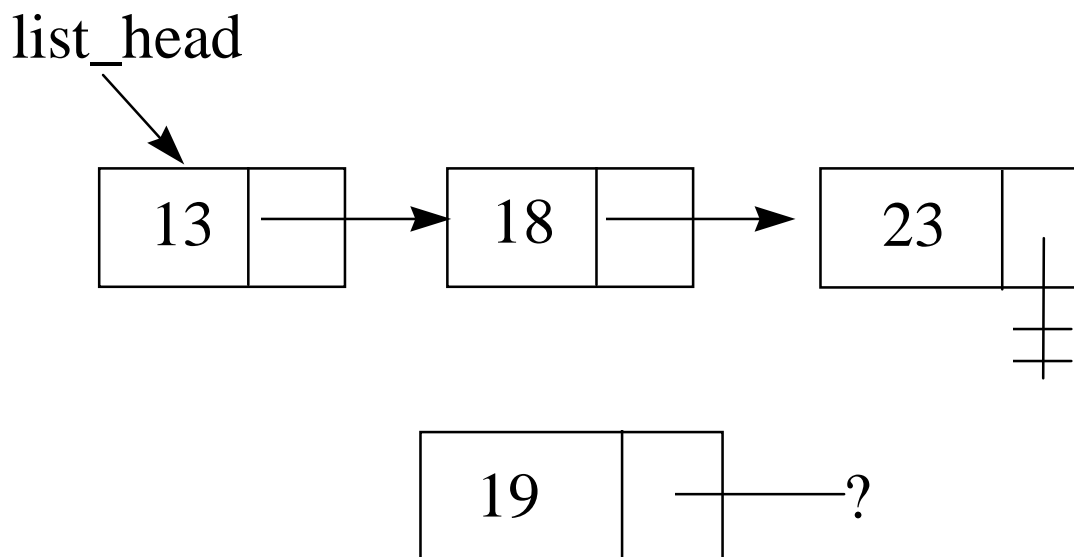


To add to the **END** of a linked list:

```
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)

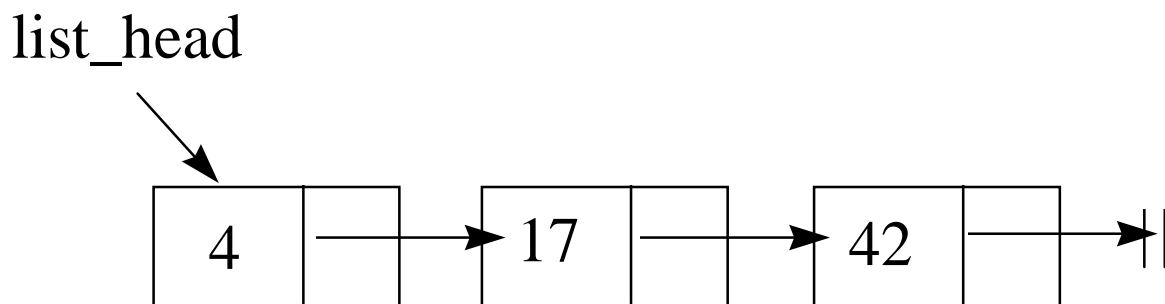
    return head}
/*end of Insert_In_Order
```

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
```

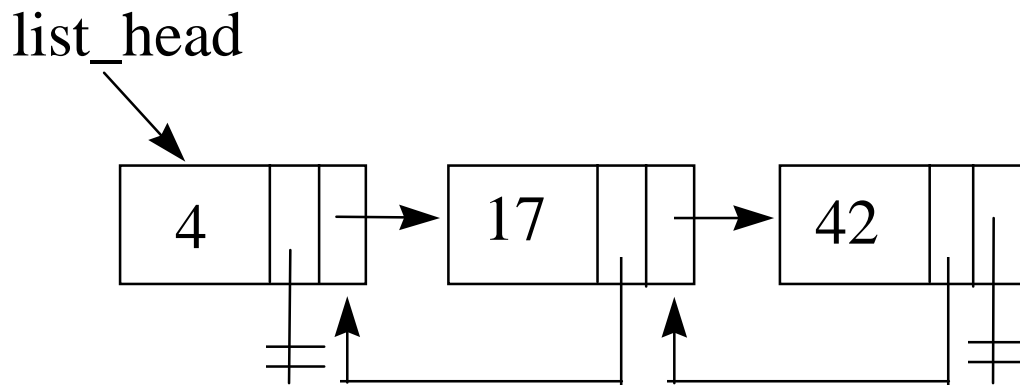
- The pointer is a *in* parameter, cannot change the original *pointer value*.... BUT...
- It is *used* to change the *state of a node*... and that change WILL last....
- Giving access to a list *means* giving ability to make changes to it; cannot protect

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

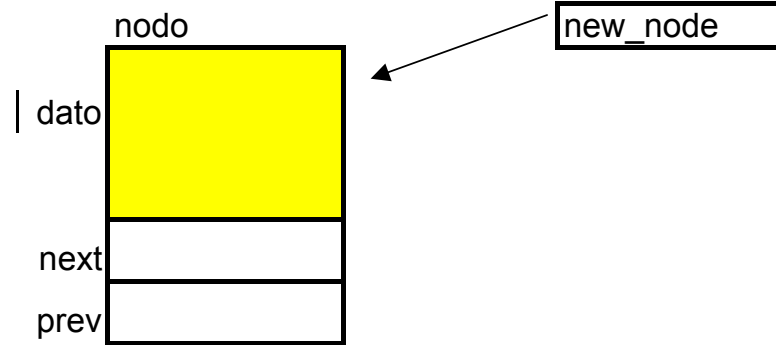
```
struct node {
    int data ;
    struct node *next ;
    struct node *prev ;
}

// 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;
```

Doubly Linked Lists

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

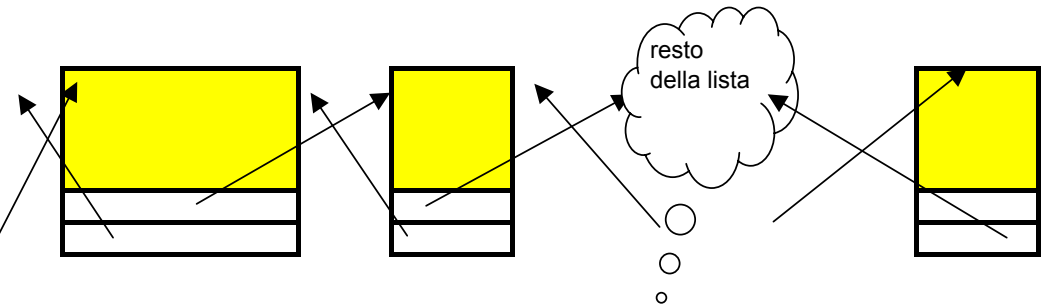


`new_node = (...) malloc (....)`

```
// 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;
```

`current_node`



Queues

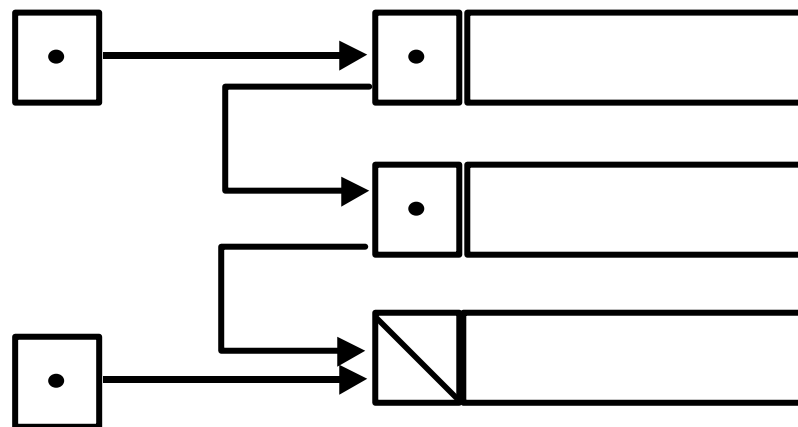


- ❑ Specialized linked list
- ❑ Nodes added only at bottom, or *tail*
- ❑ Nodes removed only from top, or *head*
- ❑ FIFO data structure (First-in Last-out)
- ❑ Nodes added via Enqueue
- ❑ Nodes deleted via Dequeue
- ❑ Requires two pointers, one for each end

Queues



Queue - Nodes removed at Top



Nodes added at Bottom

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

Stacks

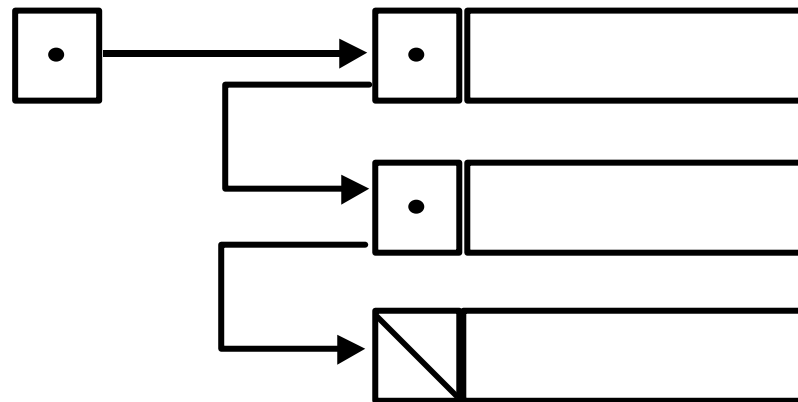


- ❑ Specialized linked list
- ❑ Nodes added/deleted only from top
- ❑ LIFO data structure (Last-in First-out)
- ❑ Nodes added via Push operation
- ❑ Nodes deleted via Pop operation
- ❑ Referenced via pointer to top of stack

Stacks



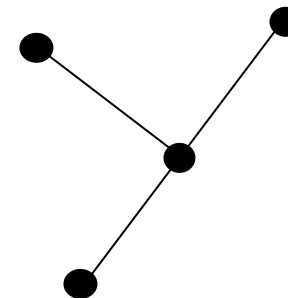
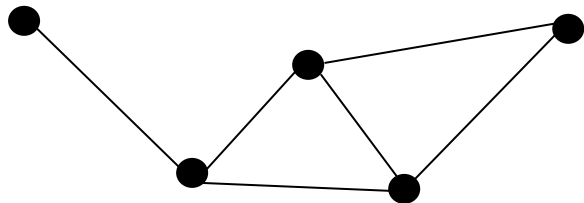
Stack - New Nodes added at Top



NULL pointer means end of list

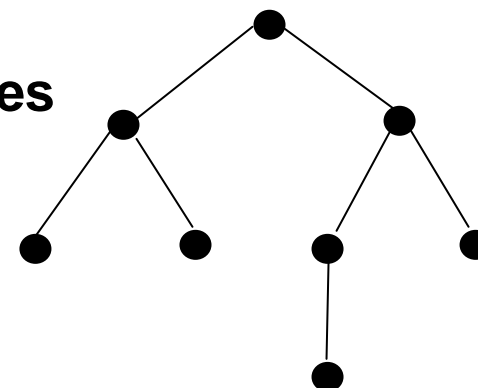
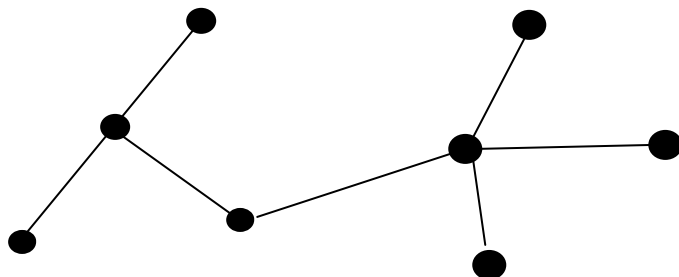
Graphs

- ❑ 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

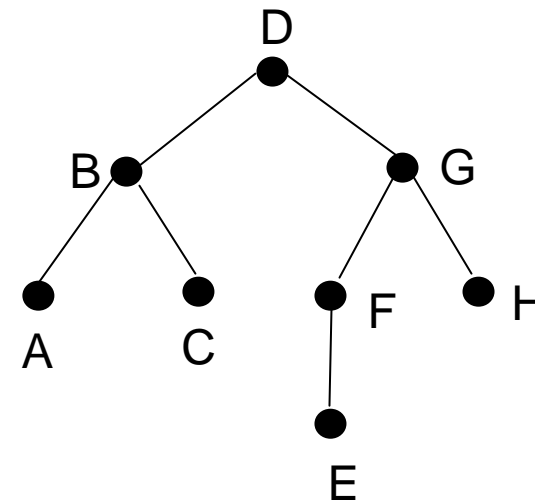
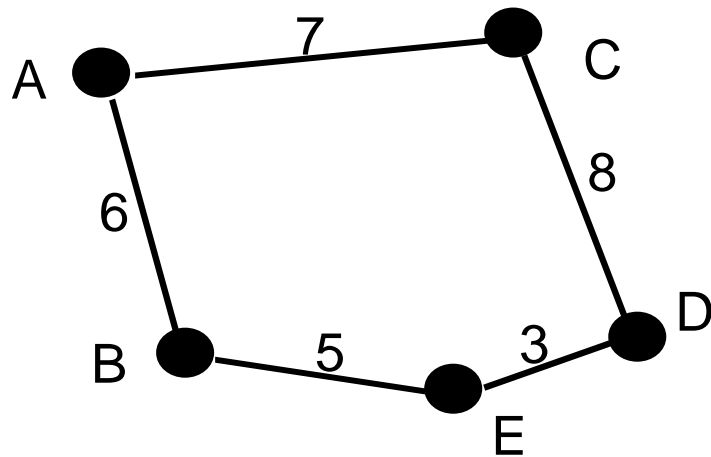


Graphs and Trees

- 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



Examples



Prefix (NLR):

Infix (LNR):

Postfix (LRN):