

1 Le liste

Cos'è una lista (linked list)?

È una possibile implementazione per la struttura dati astratta, **sequenza**. È costituita da una **sequenza di nodi**, contenenti dati arbitrari e 1/2 puntatori all'elemento successivo e/o precedente.

Contiguità delle liste

È importante specificare che la contiguità degli elementi in una lista **non implica** una loro contiguità nella memoria (*contiguità lista \nRightarrow contiguità in memoria*).

Nelle liste, infatti, i nodi **non sono necessariamente salvati in celle di memoria adiacenti**, come accade invece negli array. Ogni nodo può trovarsi in una posizione qualunque della memoria, e il **collegamento logico** tra di essi è **garantito dai puntatori**, non dalla loro vicinanza fisica.

Esempio: possiamo immaginare che la CPU debba accedere a posizioni di memoria anche molto distanti tra loro per poter percorrere l'intera lista.

Nel contesto delle **linked list**, le operazioni di **inserimento** o **cancellazione**, nota la posizione, hanno **costo costante**, cioè $O(1)$.

Questo perché vengono utilizzati dei **passaggi fissi**, aggiornando un numero limitato di puntatori tra i nodi, indipendentemente dalla lunghezza della lista.

Esempio: immaginiamo la seguente lista $[a] \rightarrow [b] \rightarrow [c]$.

Se volessimo inserire un nuovo nodo x dopo a , sarebbe sufficiente:

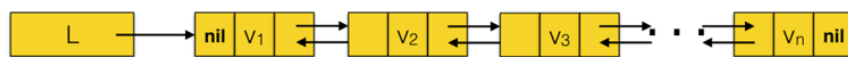
1. creare il nodo x ;
2. impostare $x.\text{next} = b$;
3. impostare $a.\text{next} = x$.

Il numero di operazioni rimane invariato anche se la lista cresce, quindi il costo resta $O(1)$.

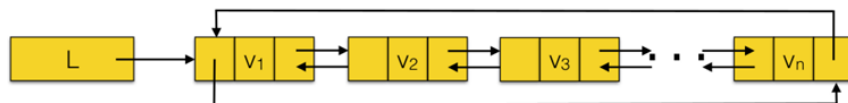
Al contrario, l'accesso a un elemento tramite il suo indice richiede di scorrere la lista dall'inizio fino al nodo desiderato, con un costo $O(n)$.



Monodirezionale



Bidirezionale



Bidirezionale circolare



Monodirezionale con sentinella

Le linked list presentano **diverse possibili implementazioni**:

- Liste **monodirezionali** o **bidirezionali**;
- Liste con **sentinella** e **senza sentinella**;
- Liste **circolari** e **non circolari**.

1.1 Liste concatenate

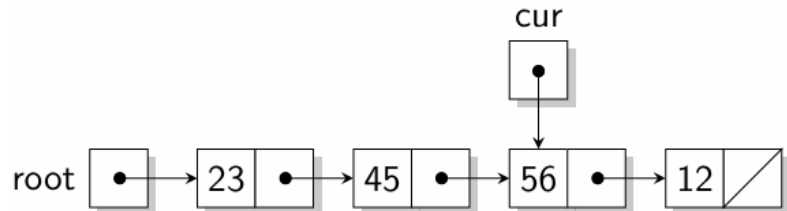
Come sono strutturate?

La **lista singolarmente concatenata** (monodirezionale) è la più semplice struttura dinamica basata su nodi. La lista è definita da un "*root (o head) pointer*" e sfrutta un **puntatore corrente** per la sua gestione.

Le liste concatenate vengono definite nel seguente modo:

```
struct slist {  
    int dato;  
    struct slist *next;  
};
```

```
/* lista vuota */  
struct slist *root = NULL;
```



Come si può vedere, quando viene inizializzato il puntatore root (la testa della lista) a **null**, la lista è vuota.

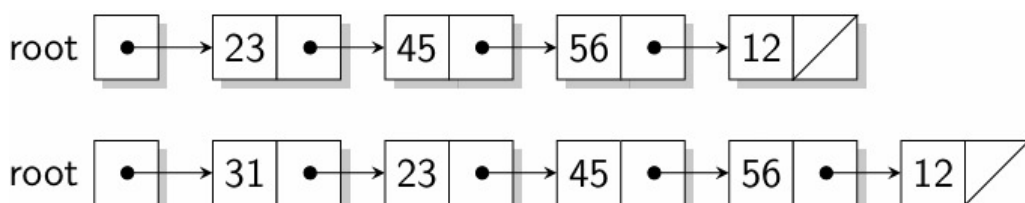
Per manipolare una lista semplicemente concatenata esistono **diverse funzioni**, tra cui:

- Inserimento di un nodo (prima del puntatore corrente);
- Cancellazione di un nodo (indicato dal puntatore corrente);
- Creazione nuova lista;
- Cancellazione lista;
- Attraversamento con esecuzione di funzione;
- Ricerca con esecuzione di funzione;
- Concatenazione;
- Conteggio;
- Inserimento ordinato.

1.1.1 Inserimento in testa

Tramite la seguente funzione è possibile inserire un nuovo elemento in testa alla lista.

```
1 slist *insert(slist *p, int elem) {  
2 slist *q = malloc(sizeof(slist));  
3  
4 if(!q) {  
5     fprintf(stderr, "Allocation error\n");  
6     exit(-1);  
7 }  
8 q->dato = elem;  
9 q->next = p;  
10 return q;  
11 }
```



- **Tipo di ritorno:** La funzione restituisce un puntatore a `slist`. Il puntatore restituito sarà la nuova testa della lista;
- **Parametri:** i parametri definiti nella funzione sono (`slist *p`, `int elem`), rispettivamente il **puntatore corrente** alla testa della lista (che può essere `null` se la lista è vuota) e il **valore da inserire** nel nuovo nodo;
- **Funzionamento del codice:** per poter inserire un nuovo nodo in testa alla lista, supponiamo di possedere una struttura dati come quella definita al capitolo 1.1.
 - *riga 2:* creo un puntatore `*q` al nuovo nodo di grandezza `slist`;
 - *riga 4-7:* eseguo un crontollo su `q` per assicurarmi che la `malloc` sia andata a buon fine;
 - *riga 8:* il campo `dato` del nuovo nodo prende il valore di `elem` passato tramite la funzione;
 - *riga 9:* Collega il nuovo nodo al resto della lista: il campo `next` del nuovo nodo punta all'elemento che era in testa (`p`).
 - **Se la lista è vuota** (`p == null`), la nuova lista contiene solo in nuovo nodo `q`, quindi:
`q -> next = null`;
 - **Se la lista non è vuota**, `q` è inserito prima della vecchia testa: `q -> old_head -> ...`
 - *riga 10:* restituisce il puntatore al nuovo nodo: ora `q` è la testa della lista aggiornata

Esempio di utilizzo

```
slist *head = NULL;           // lista vuota
head = insert(head, 10);      // ora head punta al nodo con dato 10
head = insert(head, 5);       // ora head punta al nodo con dato 5; next punta
                              al nodo 10
```

1.1.2 Inserimento generico

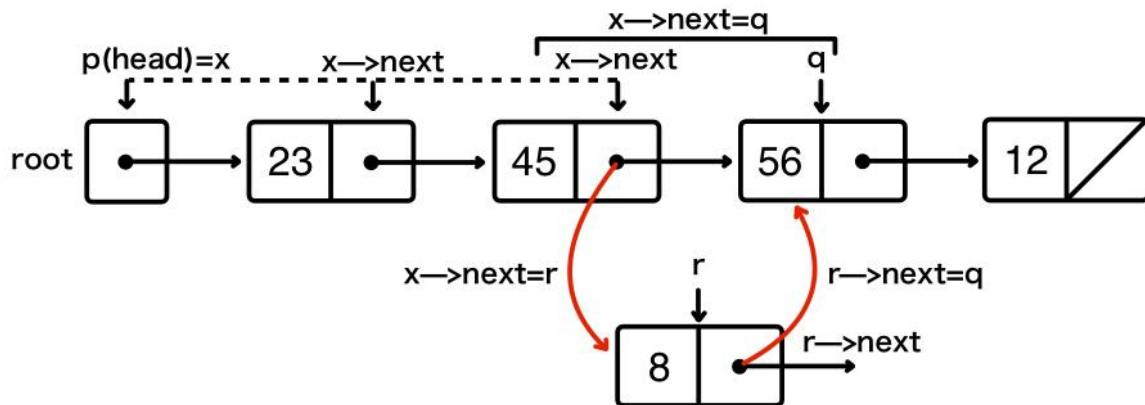
Questa funzione è un passo avanti rispetto alla `insert()`. `insert2()` permette un inserimento generico in qualunque posizione della lista (in testa, in mezzo o in coda).

```
1 slist *insert2(slist *p, slist *q, int elem) {
2 slist *x;
3 slist *r = malloc(sizeof(slist));
4 if(!r) {
5     fprintf(stderr, "Allocation error\n");
6     exit(-1);
7 }
8 r->dato = elem;
9 if(p == q){ // in testa
10     r->next=p;
11     return r;
12 }
13 else{ // in mezzo o in coda (se q==NULL)
14     for(x= p; x && x->next != q; x = x->next);
15
16     // prima di collegare mi assicuro che q sia valido
17     if(x && x->next == q){
18         r->next = q;
19         x->next = r;
20     }
```

```

21  return p;
22  }
23  }

```



- **Tipo di ritorno:** La funzione restituisce un puntatore a `slist`, ovvero il puntatore alla testa aggiornata della lista.
- **Parametri:** i parametri definiti nella funzione sono (`slist *p`, `slist *q`, `int elem`), rispettivamente:
 - il **puntatore corrente** alla testa della lista (che può essere `null` se la lista è vuota);
 - il **puntatore al nodo di riferimento** (davanti al quale inserire) oppure `null` se si vuole inserire in coda;
 - il **valore da inserire** nel nuovo nodo.
- **Funzionamento del codice:** per poter inserire un nuovo nodo in testa alla lista, supponiamo di possedere una struttura dati come quella definita al capitolo 1.1.
 - *riga 2:* `x` è un puntatore alla lista che serve come supporto per eseguire lo scorrimento della stessa;
 - *riga 3:* creo un puntatore `*r` al nuovo nodo di grandezza `slist`;
 - *riga 4-7:* eseguo un crontollo su `r` per assicurarmi che la `malloc` sia andata a buon fine;
 - *riga 8:* inizializzo il campo dato del nuovo nodo con il valore del campo `elem` passato tra i parametri;
 - *riga 9-12:* viene **gestito l'inserimento in testa**. Infatti, se il nodo `q` coincide con `p`, mi basta semplicemente collegare il nuovo nodo alla vecchia testa (`r -> next = p`), e poi restituire il nuovo nodo (`return r`);
 - *riga 13-21:* viene **gestito l'inserimento in mezzo o in coda**.
Tramite il ciclo `for` si fa scorrere il puntatore di appoggio (`x`) partendo dalla testa (`p`) della lista. Lo scorrimento continua fintanto che è verificata la condizione `x->next!=q`, e **presenta due possibilità di terminazione**:
 1. La condizione diventa `x->next==q` poiché `q` è un nodo interno alla lista. In altre parole quando `x` precede il nodo `q` specificato nei parametri, si esce dal ciclo;
 2. La condizione non si avvera perché il `q` passato nei parametri è `null`, e il ciclo termina le sue iterazioni.

Dato che lo scorrimento ha due possibili terminazioni, bisognerà effettuare un ulteriore controllo per determinare se si tratta di un inserimento **in mezzo o in coda**.

La condizione dell'`if` indica che `x != null` e che `x->next==q`, dunque:

1. Si ha un **inserimento in mezzo** quando si verifica il caso 1.

In questo caso (`r->next=q`) collega il nuovo nodo al nodo di riferimento, mentre

(x->next=r) collega il nodo precedente al nuovo nodo.

2. Si ha un **inserimento in coda** quando si verifica il caso 2. In questo caso q==null, per cui r->next=null diventando così l'ultimo nodo della lista, mentre il precedente ultimo nodo viene aggiornato con x->next = r..

Esempio di utilizzo

```
slist *head = NULL;    // lista vuota

// Inserisco alcuni elementi in testa (uso insert2 con q == p)
head = insert2(head, head, 56);    // lista: 56
head = insert2(head, head, 45);    // lista: 45 -> 56
head = insert2(head, head, 23);    // lista: 23 -> 45 -> 56
printList(head);

// Inserimento in mezzo (prima di 56)
slist *q = head->next->next;    // q punta al nodo con dato 56
head = insert2(head, q, 8);    // inserisco 8 prima di 56
printList(head);    // lista: 23 -> 45 -> 8 -> 56

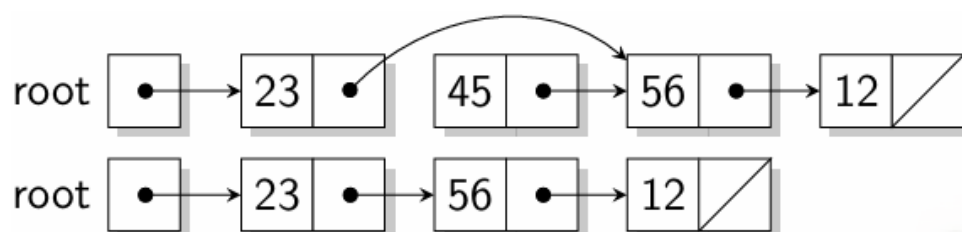
// Inserimento in coda (q == NULL)
head = insert2(head, NULL, 12);    // inserisco 12 alla fine
printList(head);    // lista: 23 -> 45 -> 8 -> 56 -> 12

return 0;
```

1.1.3 Cancellazione elemento corrente

La funzione delete() consente di eliminare un nodo specifico (q) da una lista semplicemente concatenata la cui testa è puntata da p, assumendo che q != null.

```
1 slist *delete(slist *p, slist *q) {
2 slist *r;
3 if(p == q) p = p->next;
4 else {
5     for(r = p; r && r->next != q; r = r->next);
6     if(r && r->next == q)
7         r->next = r->next->next;
8 }
9 free(q);
10 return p;
11 }
```



- **Tipo di ritorno:** la funzione restituisce un puntatore a `slist`, ovvero il puntatore alla testa aggiornata della lista dopo l'eliminazione;
- **Parametri:** i parametri definiti nella funzione sono (`slist *p`, `slist *q`), rispettivamente il **puntatore corrente** alla testa della lista e il **puntatore al nodo di riferimento** (davanti al quale rimuovere);
- **Funzionamento del codice:** per poter eliminare un nodo all'interno della lista, supponiamo di possedere una struttura dati come quella definita al capitolo 1.1.
 - *riga 2:* dichiarazione di un puntatore ausiliario `r`, che servirà per scorrere la lista.
 - *riga 3:* se `p == q`, significa che il nodo da eliminare è la testa della lista. In questo caso basta avanzare la testa al nodo successivo: `p = p->next`;
 - *riga 4-8:* se il nodo da eliminare non è quello in testa alla lista (`p!=q`), utilizzando il puntatore ausiliario, utilizzo un ciclo per scorrere tutti i nodi, **ricordando che il nodo `q` specificato nei parametri non è null**.
 Proprio **per questo motivo**, a differenza di quanto detto nel capitolo 1.1.2, ho **un solo caso di terminazione**, e cioè quando `r->next=q`, ovvero il nodo precedente a quello da eliminare.
 Trovato il predecessore di `q`, quest'ultimo si salta collegando `r->next` direttamente al nodo successivo a `q`, ovvero `r->next=r->next->next`;
 - *riga 9:* si libera la memoria allocata dal nodo eliminato `q`;
 - *riga 10:* restituzione del puntatore alla testa aggiornato.

Esempio di utilizzo

```
slist *head = NULL;

// Creo una lista: 23 -> 45 -> 56 -> 12
head = insert2(head, head, 56);
head = insert2(head, head, 45);
head = insert2(head, head, 23);
head = insert2(head, NULL, 12);

printList(head); // Output: 23 -> 45 -> 56 -> 12 -> NULL

// Elimino il nodo in testa
head = delete(head, head);
printList(head); // Output: 45 -> 56 -> 12 -> NULL

// Elimino un nodo in mezzo (quello con dato 56)
slist *q = head->next;
head = delete(head, q);
printList(head); // Output: 45 -> 12 -> NULL

// Elimino il nodo in coda
q = head->next;
head = delete(head, q);
printList(head); // Output: 45 -> NULL

return 0;
```

1.1.4 Creazione lista

La funzione `createlist()` crea una lista vuota e ne restituisce il puntatore radice.

```
1 slist *createlist(void) {  
2     return NULL;  
3 }
```

- **Tipo di ritorno:** la funzione restituisce un puntatore a `slist`, cioè al tipo di dato che rappresenta un nodo della lista;
- **Parametri:** il parametro è vuoto, perché non serve alcuna informazione esterna per creare una lista vuota;
- **Funzionamento del codice:** per poter creare una lista vuota, supponiamo di possedere una struttura dati come quella definita al capitolo 1.1. Il codice si occupa semplicemente di restituire `null`, che rappresenta una lista vuota (assenza di nodi).

Esempio di utilizzo

```
// Creazione di una lista vuota  
slist *head = createlist();  
  
// Inserimento di elementi  
head = insert2(head, head, 10);  
head = insert2(head, head, 20);  
head = insert2(head, head, 30);  
  
printList(head); // Output: 10 -> 20 -> 30 -> NULL  
  
return 0;
```

1.1.5 Cancellazione intera lista

La funzione `destroylist()` distrugge una lista, assumendo che `p!=null`.

```
1 void destroylist(slist *p) {  
2     while(p = delete(p,p)); // N.B: cancello in testa  
3 }
```

- **Tipo di ritorno:** la funzione non restituisce alcun valore, poiché il suo scopo è esclusivamente quello di deallocare la memoria della lista passata come argomento;
- **Parametri:** Il parametro `p` rappresenta il puntatore alla testa della lista che si vuole distruggere;
- **Funzionamento del codice:** all'interno del ciclo `while`, viene eseguita ripetutamente l'istruzione `p = delete(p, p)`.

Ad ogni iterazione viene eliminato il primo nodo della lista, poiché la funzione `delete()` viene chiamata passando due volte lo stesso puntatore (`p, p`), cioè indicando che il nodo da cancellare è proprio la testa.

La funzione `delete()` restituisce il nuovo puntatore alla testa della lista (che è ora il nodo successivo): il ciclo `while` continua fino a quando `delete()` restituisce `null`, cioè finché non rimangono più nodi da cancellare.

Esempio di utilizzo

```
// Creazione di una lista
slist *head = createlist();

// Inserimento di elementi
head = insert2(head, head, 10);
head = insert2(head, head, 20);
head = insert2(head, head, 30);

printList(head); // Output: 10 -> 20 -> 30 -> NULL

destroylist(head); // Distruzione della lista

return 0;
```

1.1.6 Attraversamento con funzione

La funzione `traverse()` ha lo scopo di scorrere (visitare) tutti i nodi di una lista concatenata ed eseguire, su ciascuno di essi, un'operazione specificata dall'utente.

```
1 void traverse(slist *p, void (*op)(slist *)) {
2     slist *q;
3     for(q = p; q; q = q->next) (*op)(q);
4 }
```

- **Tipo di ritorno:** la funzione non restituisce alcun valore. Il suo scopo è **puramente esecutivo**, applicando una funzione a ogni elemento della lista;
- **Parametri:** i parametri definiti nella funzione sono `(slist *p, void (*op)(slist *))`, rispettivamente il **puntatore alla testa** della lista che si vuole attraversare e un **puntatore a funzione**, ovvero un parametro che rappresenta una funzione da richiamare per ogni nodo visitato. Tale funzione deve avere la stessa firma, cioè ricevere come parametro un puntatore a `slist` e non restituire nulla (tipo `void`);
- **Funzionamento del codice:** per poter scorrere una lista, supponiamo di possedere una struttura dati come quella definita al capitolo 1.1.
 - **riga 2:** viene dichiarato un puntatore `*q`, che servirà come puntatore di scorrimento.
 - **riga 3:** inizia il ciclo che scorre l'intera lista partendo dalla testa. Ad ogni iterazione viene chiamata la **funzione passata come parametro** (`op`), applicandola al nodo corrente: `(*op)(q)`. Il ciclo termina quando `q` diventa `null`, cioè quando è stato raggiunto l'ultimo nodo della lista.

```
/* Esempio: funzione op che stampa il contenuto del nodo */
void printelem(slist *q) {
    printf("\t-----\n\t| %5d |\n\t-----\n\t| %c |\n\t---%c---\n\t",
        q->dato,
        q->next ? '.' : 'X',
        q->next ? '|' : '-');
    if(q->next) printf(" | \n\t V\n");
}
```


Esempio di utilizzo

```
// Creazione della lista
slist *head = createlist();
head = insert2(head, head, 10);
head = insert2(head, NULL, 20);
head = insert2(head, NULL, 30);

// Attraversamento della lista e stampa di ciascun elemento
printf("Contenuto della lista:\n");
traverse(head, printelem);

return 0;
```

1.1.7 Ricerca elemento con funzione