

OBIETTIVO LEGGIBILITA': precondizioni e postcondizioni, ma anche NOMI AUTOESPLICATIVI.

```
void insListOrd (ListaPtr *L, int val)
{/*prec: La lista deve essere ordinata in ordine crescente*/
/*postc: inserisce val nella prima posizione consistente con l'ordine */
ListaPtr new;
if (*L == NULL || (*L)->elem >= val)
    {new = malloc(sizeof(Nodo));
      new->elem = val;
      new->next = *L;
      *L = new;
    }
else insListOrd(&(*L)->next, val);
}
```

Un programma si scrive una volta, ma si legge e si usa molte volte!

```

void insTestaListSb (ListaPtr L, int val)
{ListaPtr new;
  {new = malloc(sizeof(Lista));
   new->elem = val;
   new->next = L;
   L = new;
   printf(" dopo l'inserimento, ma nella chiamata \n");
 stampaListaInt(L);}
}
main()
{/* facciamo vedere perchè insTestaListSb è un'implementazione sbagliata */
int es = 5, es1 = 8;
ListaPtr lista;
lista = malloc(sizeof(lista));
lista->elem = es;
Lista->next = NULL;
printf(" prima di un qualsiasi inserimento \n");
stampaListaInt(lista);
insTestaListSb(lista, es);
printf(" dopo l'inserimento \n");
stampaListaInt(lista);
return 0;}

```

L'effetto delle seguenti istruzioni in memoria è:

```
lista = malloc(sizeof(lista));  
lista->elem = es;  
lista->next = NULL;  
printf(" prima di un qualsiasi inserimento \n");  
stampaListaInt(lista);
```

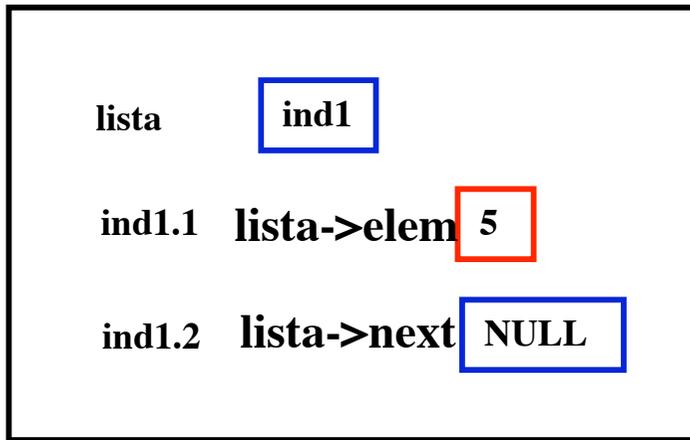


OUTPUT:

prima di un qualsiasi inserimento

la lista é

5 --> NULL



Situazione memoria prima della chiamata

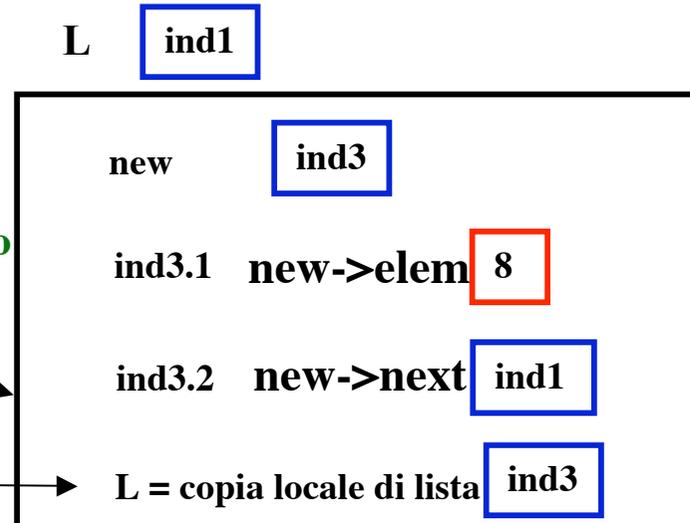
La chiamata

`insTestaListsb(lista, es);`

produce la copia del valore di lista nel parametro formale L

E l'esecuzione del seguente codice produce l'effetto

```
new = malloc(sizeof(L));
new->elem = val;
new->next = L;
L = new;
```



dopo l'inserimento, ma nella chiamata la lista é
8 --> 5 --> NULL

Ma all'uscita dalla chiamata la modifica su L è persa!

dopo l'inserimento, fuori chiamata la lista é
5 --> NULL

Vediamo un esempio in cui esportiamo le modifiche in memoria.

```
void insSecList(ListaPtr L, int val)
```

```
{ListaPtr new;
```

```
  {new = malloc(sizeof(Lista));
```

```
    new->elem = val;
```

```
    new->next = NULL;
```

```
    L ->next = new;
```

```
    printf(" dopo l'inserimento, ma nella chiamata \n");
```

```
  stampaListaInt(L);} 
```

```
}
```

```
main()
```

```
  {/* facciamo vedere perchè insSecList funziona */
```

```
  int es = 5, es1 = 8;
```

```
  ListaPtr lista;
```

```
  lista = malloc(sizeof(lista));
```

```
  lista->elem = es;
```

```
  lista->next = NULL;
```

```
  printf(" prima di un qualsiasi inserimento \n");
```

```
  stampaListaInt(lista);
```

```
  insSecList(lista, es);
```

```
  printf(" dopo l'inserimento \n");
```

```
  stampaListaInt(lista);
```

```
  return 0;}
```

L'effetto delle seguenti istruzioni in memoria è:

```
lista = malloc(sizeof(lista));  
lista->elem = es;  
lista->next = NULL;  
printf(" prima di un qualsiasi inserimento \n");  
stampaListaInt(lista);
```

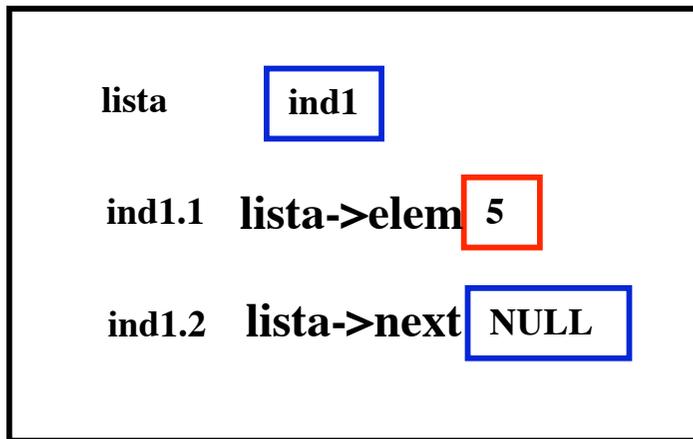


OUTPUT:

prima di un qualsiasi inserimento

la lista é

5 --> NULL



Situazione memoria prima della chiamata

La chiamata

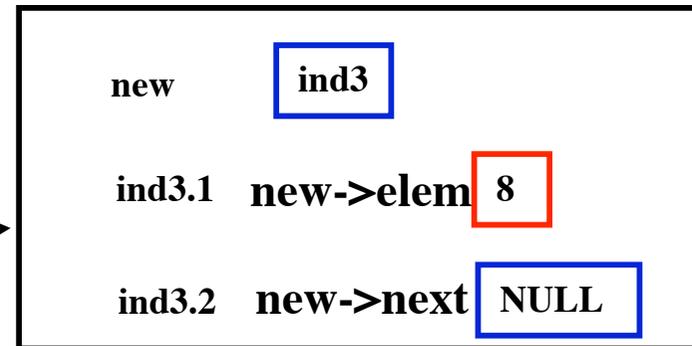
`insSecList(lista, es);`

produce la copia del valore di lista nel parametro formale L

L = copia locale di lista ind1

E l'esecuzione del seguente codice produce l'effetto

```
new = malloc(sizeof(L));
new->elem = val;
new->next = NULL;
L ->next = new;
```



dopo l'inserimento, nella chiamata (ma anche fuori chiamata) la lista é **5 --> 8 --> NULL**

Quindi lista->next ora contiene l'indirizzo di new!!

L'inserimento ricorsivo in una lista ordinata, avviene sempre come se si inserisse in testa a una lista, perché in ogni chiamata il valore del parametro è il puntatore al successivo elemento della lista. Quindi se si scrive:

```
void insListOrdSb (ListaPtr L, int val)
{ListaPtr new;
  if (L == NULL || L ->elem >= val)
  {new = malloc(sizeof(Lista));
   new->elem = val;
   new->next = L;
   L = new;
   printf(" dopo l'inserimento, ma nella chiamata \n");
   stampaListaInt(L);}
else insListOrdSb(L->next, val);
printf(" all'uscita dalla chiamata \n");
stampaListaInt(L);}
```

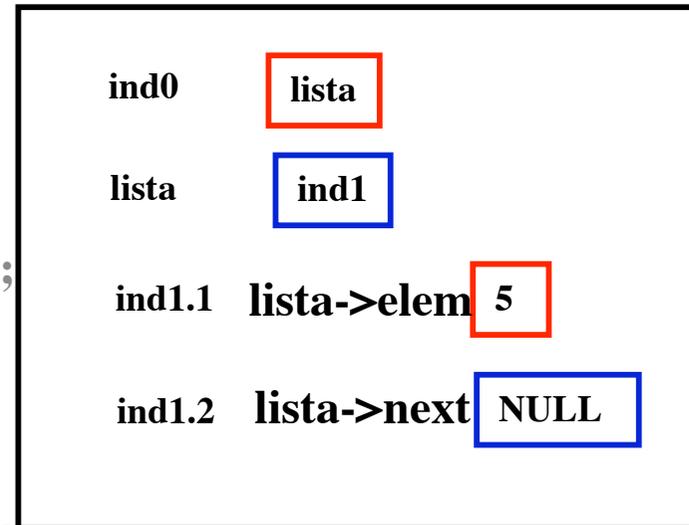
NON si ottiene affatto l'effetto voluto, anzi eseguendo la funzione sempre sugli stessi dati di ingresso si otterrebbe:

prima di un qualsiasi inserimento
la lista é
5 --> NULL
dopo l'inserimento, ma nella chiamata
la lista é
8 --> NULL
all'uscita dalla chiamata
la lista é
8 --> NULL
all'uscita dalla chiamata
la lista é
5 --> NULL
dopo l'inserimento, fuori chiamata
la lista é
5 --> NULL

```

main()
{ /* facciamo vedere perchè insListOrd funziona */
int es = 5, es1 = 8;
ListaPtr lista;
lista = malloc(sizeof(lista));
lista->elem = es;
lista->next = NULL;
printf(" prima di un qualsiasi inserimento \n");
stampaListaInt(lista);
insListOrd(&lista, es1);
printf(" dopo l'inserimento \n");
stampaListaInt(lista);
return 0;}

```

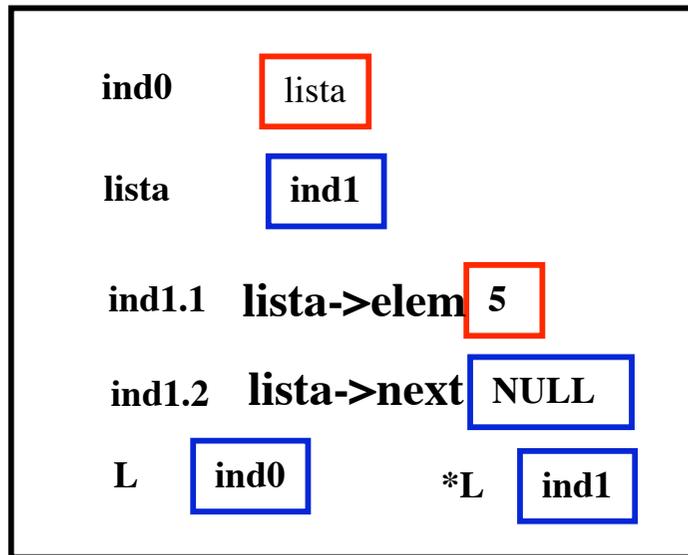


Situazione memoria prima della chiamata

La chiamata

insListOrd(&lista, es);
 produce in L la copia del valore dell'indirizzo di lista





Situazione memoria prima della chiamata

La prima chiamata produce solo una seconda chiamata:

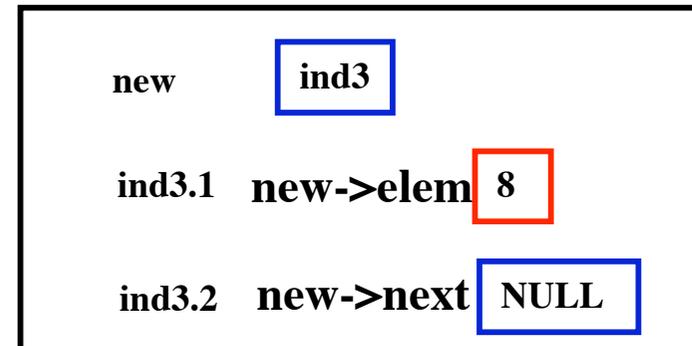
insert (&(*L)->next, val);

il cui effetto è quello di inserire nel parametro formale L (copia locale alla chiamata) l'indirizzo del puntatore al prossimo elemento nella lista.

Poichè *L(IIC) è NULL si esegue il seguente codice

```
new = malloc(sizeof(Nodo));
new->elem = val;
new->next = *L;
*L = new;
```

L(IIC) ind1.2 *L(IIC) NULL



*L(IIC) ind3

quindi ind1.2 contiene ind3 e non più NULL!