memoria dinamica

e liste

```
array con limiti variabili:
int a, b;
int A[a][b];
cout << size of(A); //??
int a, b;
cin>>a>>b;
int A[a][b];
```

cout << size of(A); //??

e se -2 >> a ? meglio non usarli, ma usare la memoria dinamica il C++ permette di chiedere da programma al sistema operativo l'allocazione di memoria da usare nel programma:

memoria per qualsiasi tipo, intero, double, enum, struct, array ...

new è la funzione che fa la richiesta, essa restituisce il puntatore alla memoria allocata:

int *p=new int;

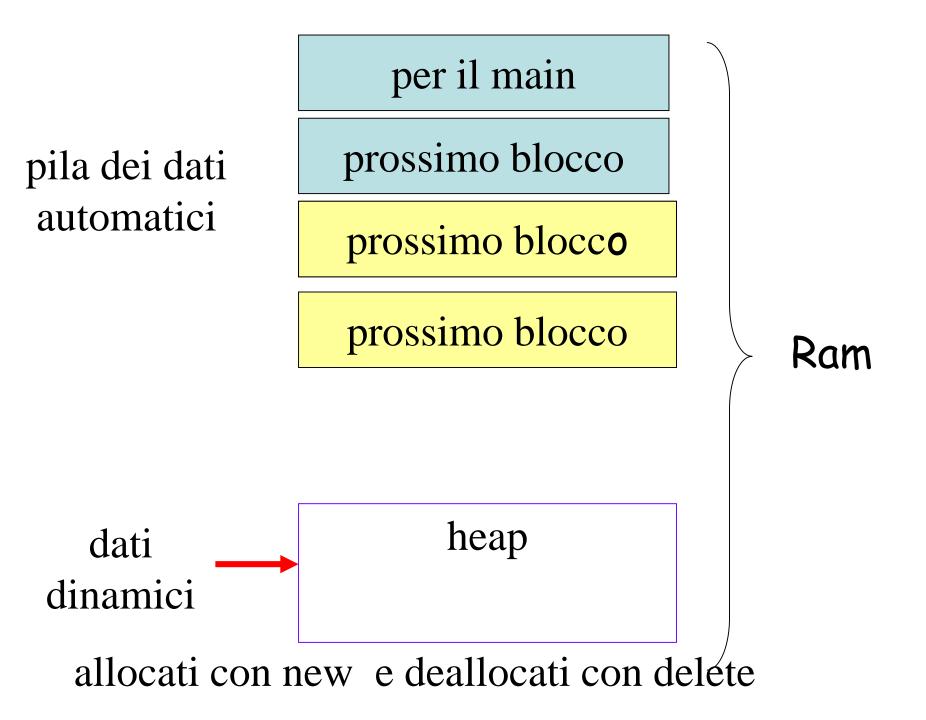
alloca spazio Ram per un intero, p punta a questa locazione Ram

la memoria richiesta con la new viene allocata sullo HEAP che è diverso dallo stack

la deallocazione deve essere fatta esplicitamente da programma con la funzione

delete p;

dove p punta all'oggetto da deallocare



```
allocazione e deallocazione di array;
int * p = new int[10];
delete[] p;
anche a più dimensioni:
int (*p)[10]=new int [5][10];
delete[] p;
int (*p)[8][10]=new int[5][8][10];
delete[] p;
```

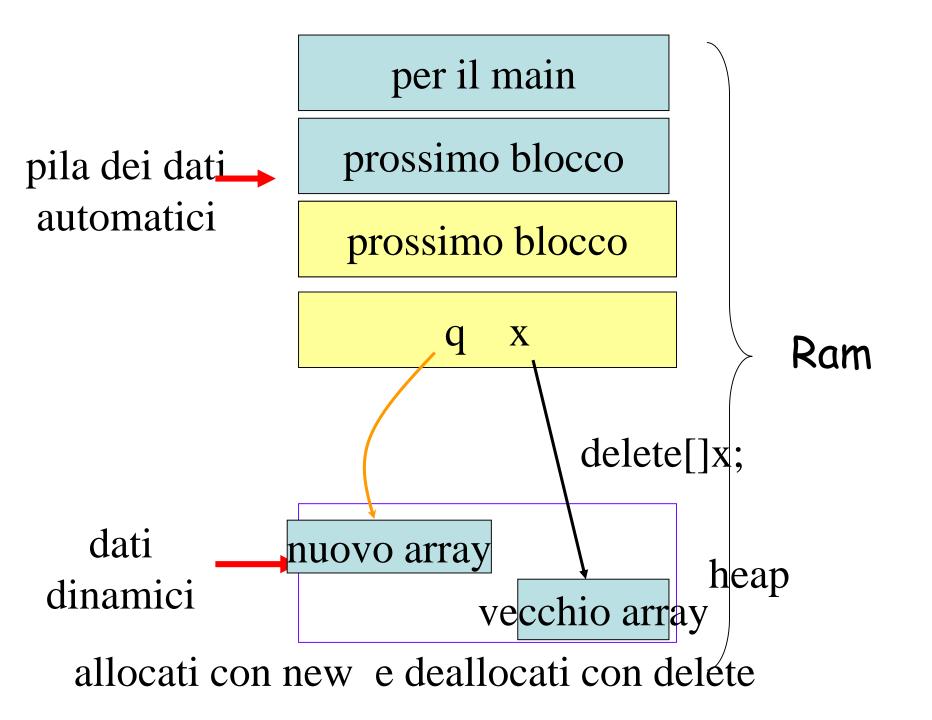
possiamo adattare gli array al bisogno della particolare esecuzione del programma:

supponiamo di avere un programma che legge da cin in un array fino a che trova la sentinella -1 e che deve adattarsi a quanti interi vengono inseriti.

```
main()
\{int *p=new int[10], dim=10, i=0;
bool sentinella=false;
while (!sentinella)
{if(i==dim) allunga(p,dim);
cin > p[i];
if(p[i] = -1)
      sentinella=true;
else
           i++;
} // i valori letti,
 // p ha dim elementi
```

```
void allunga(int *& x, int & dim)
{int * q= new int[dim*2]; // nuovo
for(int i=0; i<dim; i++)
q[i]=x[i]; // ricopio il vecchio
delete [] x; // elimino vecchio
x=q; // x punta al nuovo array
dim=dim*2; // dim è nuova dimensione
```

notare: q non va deallocata è variabile locale di allunga e quindi viene deallocata automaticamente (sta sulla pila)



con new e delete possiamo costruire strutture dati capaci di cambiare dinamicamente a seconda del bisogno

liste e alberi

le liste possono allungarsi e accorciarsi e gli alberi possono crescere o venire potati una lista di elementi è una struttura dati ricorsiva, infatti è definita ricorsivamente con

caso base: una lista vuota

caso ricorsivo: un elemento seguito da una lista di elementi (detta il resto della lista)

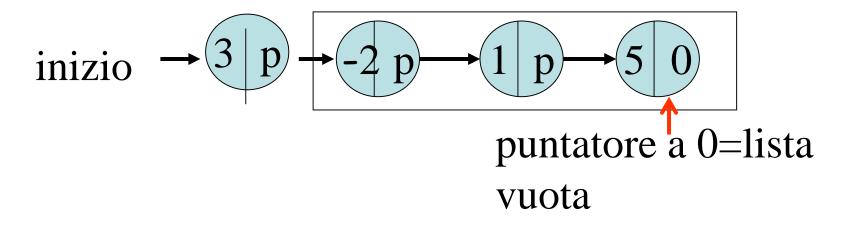


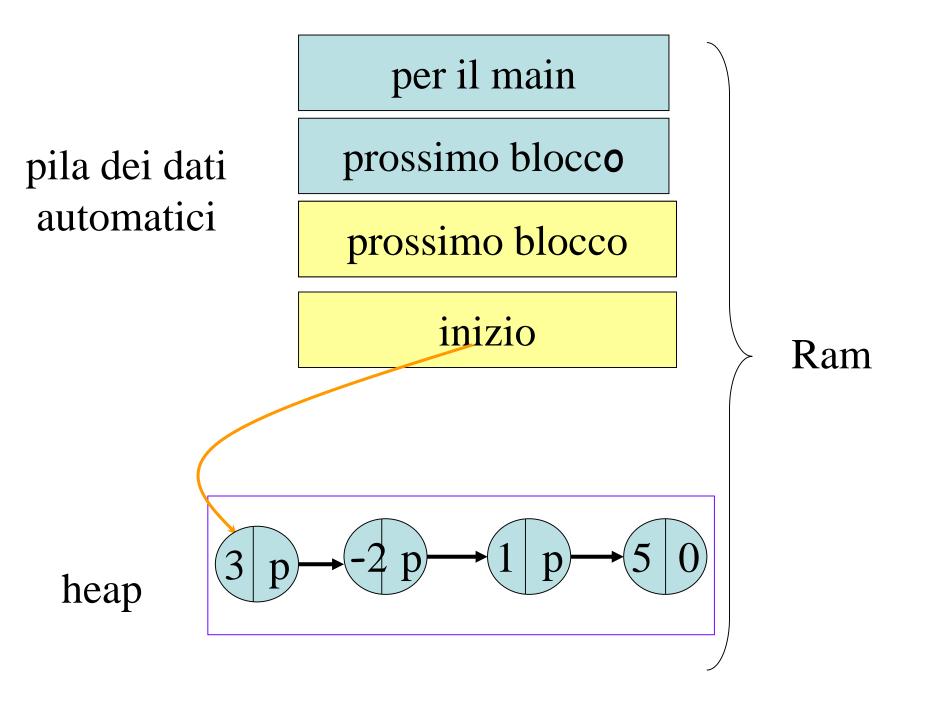
c'è un ordine in una lista non vuota: primo, secondo, ..., ultimo elemento

realizzazione di liste concatenate in C++

ogni nodo della lista ha 2 campi:

struct nodo {int info; nodo* next;};





allocando i nodi dinamicamente con new ed eliminandoli con delete possiamo avere liste che crescono (si aggiungono nodi) e diminuiscono (si eliminano nodi) dinamicamente

lista vuota: nodo * inizio=NULL;
inizio=new nodo;
(*inizio).info=100; inizio—100 0
(*inizio).next=0;

disponibili notazioni diverse:

(*inizio).info=100; inizio→info=100;

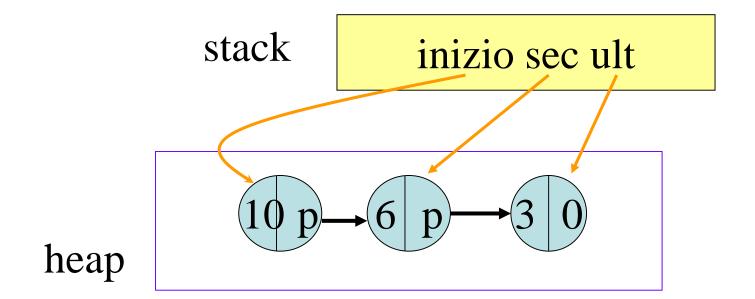
(*inizio).next=0; inizio→next=0;

```
struct nodo{int info; nodo* next; nodo(int a=0, nodo* b=0){info=a; next=b;}};

nodo * ult=new nodo(3,0);

nodo* sec=new nodo(6,ult);

nodo * inizio=new nodo(10,sec);
```



una lista è un valore di tipo nodo*

una lista si dice corretta quando:

- -è 0 (o NULL)
- -punta a un nodo il cui campo next è a sua volta una lista corretta

in pratica, è una sequenza possibilmente vuota di nodi, in cui ciascun nodo punta al prossimo fino all'ultimo che ha puntatore 0 stampa di liste concatenate

-stampa in ordine

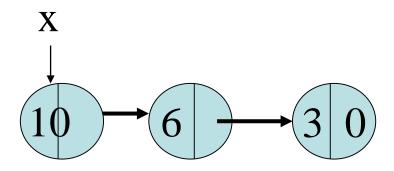
-in ordine inverso: dall'ultimo al primo

le facciamo ricorsivamente

```
void stampa(nodo *x)
 if(x)
      cout << x->info;
      stampa(x->next);
      ricorsione terminale
```

si può fare anche col while

```
nodo *x=inizio;
while(x!=0){
cout<< x->info<<endl;
x=x->next; }
```



stampa dal fondo

```
void stampa_rov(nodo *x)
     if(x)
       stampa_rov(x->next);
        cout << x->info;
```

```
la new può fallire!!
potrebbe non esserci memoria Ram sufficiente
int * x = \text{new int}[1000];
if(x==NULL) // la new è fallita
throw(..);
```

la costante predefinita NULL ha valore 0