memoria dinamica

e liste

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

pila dei dati automatici per il main

prossimo blocco

prossimo blocco

prossimo blocco

Ram

dati heap dinamici

allocati con new e deallocati con delete

```
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;
```

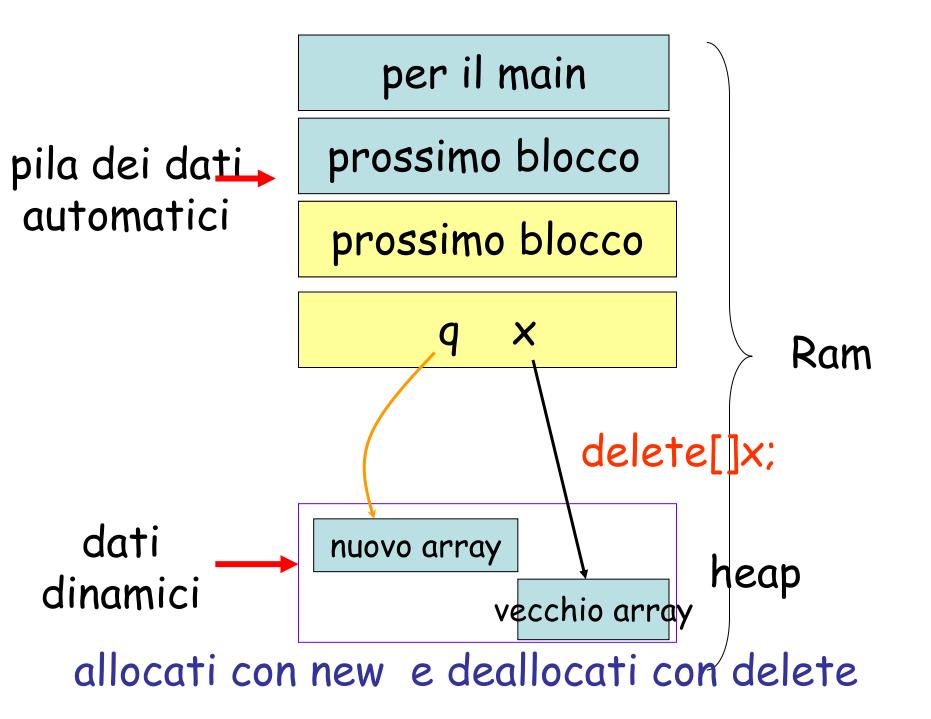
possiamo adattare gli array al bisogno della particolare esecuzione del programma:

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

```
main()
int *p=new int[10], dim=10, i=0;
bool zero=false:
while (!zero)
{if(i==dim)
      allunga(p,dim);
      cin>>p[i];
      if(p[i]==0)
                  zero=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)

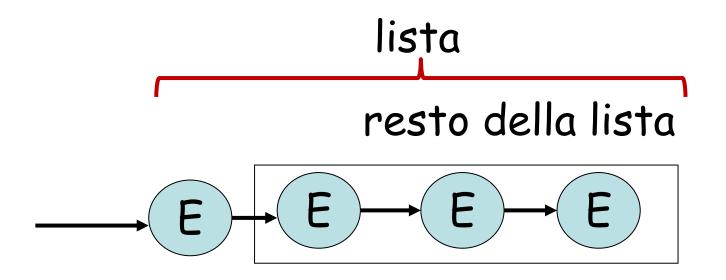


con new e delete possiamo costruire strutture dinamiche come liste e alberi

una lista di elementi è:

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

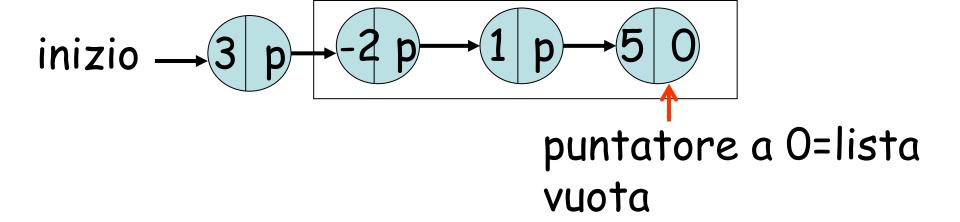


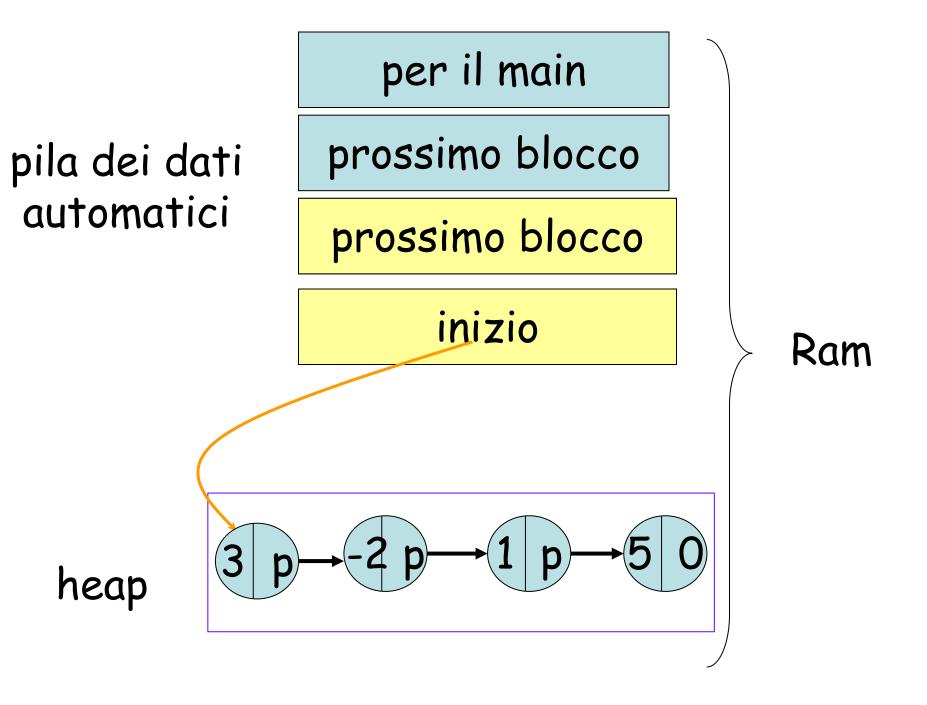
puntatori per passare da un elemento al prossimo → lista concatenata

realizzazione di liste concatenate

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

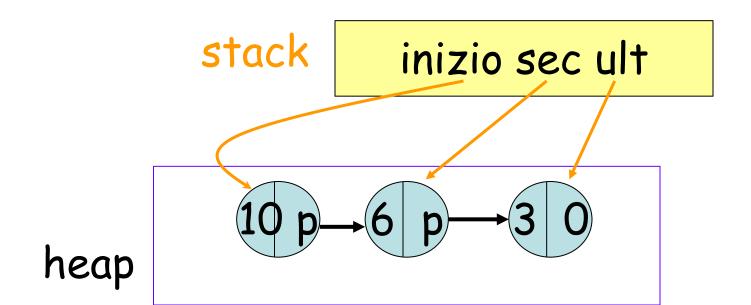
lista vuota: nodo * inizio=NULL; inizio=new nodo; (*inizio).info=100; inizio→100 0 (*inizio).next=0;

altra notazione:

```
(*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);
```



per le asserzioni useremo la seguente definizione:

una lista si dice corretta quando:

- -è vuota
- -è costituita da un nodo che punta ad 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 O stampa di liste concatenate

-stampa in ordine

-in ordine inverso: dall'ultimo al primo

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

passaggio del parametro per valore

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!! Come l'apertura dei
file
potrebbe non esserci memoria Ram
sufficiente
int * x= new int[1000];
if(x==NULL) // la new è fallita
throw(..);
```

la costante predefinita NULL ha valore O