

Allocazione della memoria

In C++ è possibile creare (allocare) variabili in maniera **statica** o **dinamica**. Nell'allocazione **statica** una variabile esiste ed è utilizzabile dal momento della sua dichiarazione fino al termine del blocco nel quale è stata dichiarata (scope della variabile).

```
int Fatt(int n) {  
    int fat=1;    // inizio esistenza variabile fat (allocazione)  
    while (n>=1) {  
        fat *= n;  
        n--;  
    }  
    return fat;  
} // fine esistenza fat (deallocazione)
```

Le operazioni di allocazione e deallocazione sono a carico del sistema.

Nell'allocazione **dinamica** una variabile viene allocata e deallocata esplicitamente con opportuni operatori.

Possiamo dunque dire che il C++ prevede due modi ben distinti per memorizzare i dati in memoria:

1. Attraverso l'uso di variabili: la memoria riservata per le variabili viene assegnata al compile time e non può essere modificata al runtime
2. Utilizzando l'allocazione dinamica della memoria: i dati vengono allocati secondo necessità nell'area di memoria denominata *heap* o *free store* (posta fra il codice del programma e lo stack).

La memoria allocata dinamicamente viene determinata al runtime; quindi l'utilizzo della heap dà al programma la possibilità di creare spazio in RAM per i dati durante l'esecuzione (e a seconda delle circostanze...).

NB: la heap ha estensione limitata: ogni tentativo di allocazione dinamica di memoria va ad erodere la disponibilità della heap, ed è possibile andare *out of memory*.

Il C++ mette a disposizione gli operatori **new** e **delete** per gestire l'allocazione e deallocazione dinamica della memoria. La sintassi è:

```
var_ptr = new tipo_var;  
...  
delete var_ptr;
```

L'operatore new alloca memoria sufficiente per contenere un valore del tipo tipo_var e restituisce un puntatore a tale valore. Se nella heap non c'è spazio sufficiente per questa allocazione, la new ritorna NULL (→ è sempre necessario verificare il valore di ritorno di una new).

L'operatore delete rilascia la memoria a cui punta var_ptr. Una volta rilasciata, la memoria può essere riallocata per scopi diversi.

Notare che un oggetto creato tramite new esiste finché non viene esplicitamente distrutto dalla corrispondente delete. Questo porta a due considerazioni:

- Tramite new e delete è possibile gestire dati permanenti all'interno del programma (NB: diversi dai dati statici!)
- La memoria allocata con new non è disponibile per altre allocazioni fino a quando non viene liberata con delete → per evitare *memory leaks* è

necessario usare la delete ogni qualvolta un dato permanente non serve più. C++ non prevede nessun meccanismo di *garbage collection*, ossia di deallocazione automatica di memoria attraverso la ricerca di dati non referenziati. La garbage collection mette il programmatore al riparo da sprechi di memoria, ma ciò va a scapito delle performance.

Esempio

```
int f1()
{
    int *p;
    p = new int;    // allocazione di memoria per un integer
    if (!p) return ERROR;

    *p = 20;        // assegna a quell'area di memoria il valore 20
    cout << *p;

    delete p;      // rilascia l'area di memoria
    return 0;
}
```

Nota: il gestore della heap è uno strumento piuttosto primitivo, che normalmente non prevede la compattazione delle aree di memoria allocate. Allocations e deallocations causano la frammentazione della heap, situazione in cui il computer ha molta memoria libera ma nessun segmento sufficientemente grande per l'allocazione richiesta.

Allocazione di array

Le keywords `new` e `delete` hanno una sintassi diversa nel caso di allocazione e deallocazione di arrays.

```
var_ptr = new tipo_var[dimensione];  
delete [] var_ptr;
```

Le parentesi quadre servono ad indicare al compilatore che deve essere deallocata la memoria per l'intero array.

⇒ Cosa succede eseguendo il seguente codice?

```
float *p;  
p = new float[10];  
...  
delete p;
```

Allocazione dinamica della memoria - Compatibilità con il C

Anche il C gestisce l'allocazione dinamica della memoria.

Non ha gli operatori `new` e `delete`, ma utilizza le funzioni di libreria **malloc** e **free** (definite in `stdlib.h`) per allocare e deallocare la memoria dinamica.

```
void *malloc(size_t num_byte);
```

dove `num_byte` è il numero di bytes che si desidera allocare, mentre `size_t` è un tipo definito che con la maggior parte dei compilatori corrisponde ad un `unsigned int`.

La `malloc` restituisce un `void*`, quindi è necessario un cast ad un puntatore al tipo di dato allocato. Esempio:

```
int *i;  
i = (int*)malloc(sizeof(int));
```

La funzione `malloc` restituisce un puntatore alla prima regione di memoria libera allocata nella heap; se non esiste memoria sufficiente, ritorna un `null pointer`.

Notare l'utilizzo della funzione **sizeof** per ottenere la dimensione del tipo di dato integer.

La funzione free libera la memoria precedentemente allocata con una malloc:

```
void free(void *ptr);
```

L'esempio precedente, utilizzando malloc e free, diventa:

```
int f2()
{
    int *i;
    i = (int*)malloc(sizeof(int));
                        // allocazione di memoria per un integer
    if (!i) return ERROR;

    *i = 20;           // assegna a quell'area di memoria il valore 20
    cout << *i;

    free (i);         // rilascia l'area di memoria
    return 0;
}
```


Quindi malloc e free sono perfettamente in grado di gestire allocazione e deallocazione dinamica della memoria.

Il C++, pur mantenendo il supporto di queste funzioni per *backward compatibility*, definisce gli operatori new e delete per una serie di ragioni:

- new calcola automaticamente la dimensione del tipo di dato che viene allocato, quindi non è necessario utilizzare sizeof (→ non è possibile allocare una quantità errata di memoria dinamica)
- new restituisce automaticamente il tipo di puntatore corretto, quindi non è necessario un cast
- con new è possibile inizializzare il dato:

```
int *p;  
p = new int(99); // *p assume il valore 99
```
- tramite operator overloading, è possibile definire delle versioni personalizzate di new e delete.

NB: per evitare possibili incompatibilità, si sconsiglia di utilizzare new/delete e malloc/free all'interno dello stesso blocco di programma.

Esempio: la libreria CStash.

Si tratta di una utility per lo storage di dati; è simile ad un array, ma la dimensione è variabile, ossia può essere gestita al runtime.

La libreria è dotata di funzioni per:

- inizializzare
- aggiungere un elemento
- accedere ad un elemento
- contare gli elementi
- aumentare l'occupazione di memoria
- cancellare (liberare la memoria)

I dati vencono memorizzati utilizzando un `unsigned char*`, perché è il più piccolo elemento di memory storage messo a disposizione dal C++ (in molti compilatori corrisponde ad un byte).

La libreria è volutamente scritta *C-style* facendo uso di una struttura.

```

typedef struct CStashTag {
    int size;          // Dimensione di ogni elemento (in bytes)
    int quantity;     // Numero di elementi che può contenere
    int next;         // Prossimo elemento libero
    // Array di bytes allocato dinamicamente:
    unsigned char* storage;
} CStash;

const int increment = 100;
void initialize(CStash* s, int size); // inizializza
int add(CStash* s, const void* element); // aggiunge un elemento
void* fetch(CStash* s, int index); // accede ad un elemento
int count(CStash* s); // conta elementi
void inflate(CStash* s, int increase); // aumenta dimensione
void cleanup(CStash* s); // libera la memoria

```

Inizializzazione:

```

void initialize(CStash* s, int size) {
    s->size = size;
    s->quantity = 0;
    s->storage = 0; // Inizialmente non viene allocata memoria
    s->next = 0;
}

```

Aggiunta di un elemento:

```
int add(CStash* s, const void* element) {
    if(s->next >= s->quantity)
        inflate(s, increment); // Se necessario amplia la struttura

    // Copia l'elemento nello storage (byte per byte),
    // iniziando alla prima posizione disponibile
    int startBytes = s->next * s->size;
    unsigned char* e = (unsigned char*)element;
    for (int i = 0; i < s->size; i++)
        s->storage[startBytes + i] = e[i];
    s->next++;
    return (s->next - 1); // Ritorna l'indice
}
```

La funzione aggiunge un elemento nella prima posizione disponibile. Per prima cosa verifica se c'è ancora spazio nell'allocazione corrente, e in caso contrario espande l'allocazione di memoria con una chiamata alla funzione `inflate`. Quindi si occupa della copia dell'elemento nello storage, copiandolo byte per byte (non può fare un semplice assegnamento perché tutto ciò che la funzione riceve è un `void*`).

Accesso ad un elemento:

```
void* fetch(CStash* s, int index) {  
    // Controlla se l'indice è "in bounds":  
    if(index < 0 or index >= s->next)  
        return 0; // Se non lo è ritorna 0  
    // Ritorna un puntatore all'elemento desiderato:  
    return &(s->storage[index * s->size]);  
}
```

La funzione per prima cosa verifica che l'indice sia "in bounds", poi ritorna un puntatore void all'elemento richiesto.

Conta elementi:

```
int count(CStash* s) {  
    return s->next; // Numero di elementi in CStash  
}
```

Estensione allocazione di memoria

```
void inflate(CStash* s, int increase) {
    int newQuantity = s->quantity + increase;
    int newBytes = newQuantity * s->size;
    int oldBytes = s->quantity * s->size;

    // allocazione nuovo array
    unsigned char* b = new unsigned char[newBytes];

    // Copia da vecchio a nuovo array
    for(int i = 0; i < oldBytes; i++)
        b[i] = s->storage[i];

    delete [] (s->storage); // Dealloca vecchio array
    s->storage = b; // Storage punta alla nuova locazione
    s->quantity = newQuantity;
}
```

La funzione alloca un array di dimensione newBytes e copia in quella locazione il vecchio array byte per byte. Fatto questo dealloca l'area di memoria del vecchio array e setta il dato storage di CStash in modo che punti al nuovo array. In questo modo la struttura può contenere increase elementi in più.

Deallocazione

```
void cleanup(CStash* s) {  
    if(s->storage != 0)  
        delete[] s->storage;  
}
```

La funzione si limita a chiamare la `delete[]` che si occupa della deallocazione di memoria.

Utilizzo di CStash

```
#include "CLib.h"
using namespace std;

int main() {
    CStash intStash;
    int i;

    // Inizializzazione: specifichiamo che si tratta di una struttura che
    // contiene degli interi
    initialize(&intStash, sizeof(int));
    for(i = 0; i < 150; i++)
        add(&intStash, &i);    // ad ogni locazione assegniamo
                               // un numero progressivo

    for(i = 0; i < count(&intStash); i++)
        cout << "Elemento " << i << " = "
        << *(int*)fetch(&intStash, i)
        << endl;

    // fine: deallocazione memoria
    cleanup(&intStash);
    return 0;
}
```


Alcune considerazioni

L'implementazione di CStash, per quanto efficiente, è piuttosto contorta. Tutte le funzioni della libreria accettano un puntatore a CStash, quindi ogni volta che facciamo uso della struttura dobbiamo passarne l'indirizzo.

I nomi delle funzioni della libreria (initialize, add, count, ...) sono del tutto generici, ma cosa succede se facciamo uso di due diverse librerie nelle quali si inizializzano, aggiungono e contano elementi? Come possiamo evitare il conflitto di nomi?

Nelle librerie C generalmente non si usano funzioni dai nomi così generici: nel nome delle funzioni si fa riferimento al tipo di dato.

```
void CStash_initialize(CStash* s, int size);  
int CStash_add(CStash* s, const void* element);  
int CStash_count(CStash* s);  
...
```

Quindi in generale nelle librerie C il tipo di dato tende a comparire sia nel nome delle funzioni che nei loro parametri formali.