

# Lezione3

## Table of contents

- [Lifetime](#)
  1. [Allocazione statica](#)
  2. [Allocazione thread local](#)
  3. [Allocazione automatica](#)
  4. [Allocazione automatica dei temporanei](#)
  5. [Allocazione dinamica](#)
- [Tipi](#)
  1. [Fondamentali](#)
  2. [Composti](#)
  3. [Qualificati](#)
    1. [`const`](#)
    2. [`volatile`](#)
    3. [Costanti letterali](#)
      1. [Letterali definiti da utente](#)

## Lifetime

Potrebbe capitare che a livello di tempo d'esecuzione del programma, un certo nome non sia stato ancora creato oppure sia già stato distrutto. Alcune entità hanno tempo di vita, o **lifetime** diverso:

- entità come tipi di dato, funzioni, etichette, possono essere riferite in qualunque momento durante l'esecuzione del programma;
- un oggetto memorizzato in memoria è utilizzabile solo dopo che è stato creato.

Oggetti che **nascono** e **muoiono**, sono creati in memoria:

- da una definizione (ricordando che, dichiarazione pura  $\neq$  creazione);
- da una chiamata dall'espressione `new` (inserito in heap, senza nome e quindi senza campo d'azione);
- dalla valutazione di una espressione che crea implicitamente un nuovo oggetto (acnh'esso temporaneo, senza nome)

Il tempo di vita quando inizia e quando finisce?

- Quando **termina** la sua **costruzione** con successo, **inizia**.  
Un'analogia: costruire l'enciclopedia "Treccani" non è immediato, ci sono centinaia di volumi e per crearli ci vuole del tempo; solo una volta costruiti, esistono effettivamente.
  1. viene allocata memoria "grezza", abbiamo la memoria ma dentro non c'è niente di rilevante;
  2. inizializzazione della memoria (quando prevista)
- Quando **inizia** la **distruzione** con successo, **finisce**.  
Le 2 fasi di ordinamento sono diverse rispetto la costruzione. Un'analogia: demolizione di un edificio e rimozione delle macerie (distruzione), lasciando soltanto il terreno (memoria "grezza").
  1. viene invocato il distruttore (quando previsto);
  2. distrutta la memoria "grezza"

Altre note sempre in contesto:

- Un oggetto a cui accade qualcosa di brutto durante la sua costruzione, non subirà distruzione, siccome non c'è niente da distruggere siccome la costruzione non è andata a buon fine. Questo è molto importante

da tenere in mente, per un uso corretto di risorse nei programmi.

- Una distruzione non andata a buon fine possiamo a volte gestirla meglio siccome possiamo ignorare una porzione di codice che nel caso fallisca, "lascia perdere". Se lo stato del sistema viene compromesso, non possiamo risolvere e il sistema va in undefined behaviour.
- Se siamo durante la fase di costruzione/distruzione, siamo in una specie di limbo: qualcosa c'è durante le fasi, ma l'oggetto non esiste effettivamente.

## Allocazione statica

L'allocazione avviene sotto il controllo del compilatore, la memoria permane per tutto il tempo d'esecuzione del programma:

- le variabili a namespace scope (globali) sono create e inizializzate *prima della funzione* `main()` nell'ordine in cui si trovano (definite) se nello stesso file, nell'ordine non stabilito se presenti in unità di traduzione diversa

```
#include <iostream>
struct S {
    S() { std::cout << "costruzione" << std::endl; }
    ~S() { std::cout << "distruzione" << std::endl; }
};
S s; // allocazione globale (unspecified behaviour per 'std' e simili)
int main() {}
```

- i dati membro delle classi dichiarate usando la parola chiave `static`, prendono vita prima, come le variabili globali;
- le variabili locali, se dichiarate con `static`, sono allocate staticamente e quindi l'allocazione della memoria "grezza" avviene prima dell'esecuzione ma non l'inizializzazione, che avviene la prima volta in cui noi entriamo nella funzione

```
// stampa il numero di volte che la funzione 'foo()' viene chiamata
#include <iostream>

struct S {
    int counter;
    S() : counter(0) { }
    ~S() { std::cout << "counter = " << counter << std::endl; }
};

void foo() {
    static S s; // allocazione locale statica
    ++s.counter;
}

int main() {
    for (int i = 0; i < 10; ++i) {
        foo();
    }
}
```

## Allocazione thread local

Vorrei creare una variabile, visibile per solo un preciso thread.

La variabile nasce quando il thread viene creato, muore quando finisce l'esecuzione del thread.

## Allocazione automatica

Non è l'allocazione a essere esattamente automatica, il termine è fuorviante: è automatica la de-allocazione, ovvero quando finiamo. L'oggetto viene creato a tempo d'esecuzione sullo stack di sistema ogni volta che si entra nel blocco, l'oggetto viene distrutto e lo spazio liberato, ogni volta che usciamo dal blocco.

```
void foo() {  
    int a = 5;  
    {  
        int b = 7;  
        std::cout << a + b;  
    } // b viene distrutta automaticamente all'uscita da questo blocco  
    std::cout << a;  
} // a viene distrutta automaticamente all'uscita da questo blocco
```

### 🔗 Esempio di calcolo fattoriale

Ogni volta che entriamo nella funzione `fact(int n)`, creiamo un nuovo *record d'attivazione* per questa: viene tenuta traccia della variabile `n`.

```
int fact(int n) {  
    if (n == 0)  
        return 1;  
    else  
        return n * fact(n-1);  
}  
int main() {  
    return fact(5);  
}
```

## Allocazione automatica dei temporanei

Qual è il tempo d'esecuzione degli oggetti temporanei?

Viene allocato un temporaneo, automaticamente, per il solo scopo di eseguire una funzione. Al termine verrà fatta la distruzione automatica.

```
struct S {  
    S(int);  
    S(const S&);  
    ~S() { std::cout << "distruzione"; }  
};  
  
void foo(S s);  
  
void bar() {  
    foo(S(42)); // allocazione di un temporaneo per S(42)  
    std::cout << "fine";  
}
```

Il lifetime può essere esteso, quando per esempio viene utilizzato per inizializzare un *referimento*.

```
void bar2() {  
    // il temporaneo S(42) è usato per inizializzare il riferimento s  
    const S& s = S(42);  
    std::cout << "fine";  
    // il temporaneo è distrutto quando si esce dal blocco,
```

```
// dopo avere stampato "fine"
}
```

## Allocazione dinamica

In un programma dobbiamo allocare memoria, senza sapere quanto ce ne serva effettivamente. Viene fatta nell'*heap* (memoria dinamica), dove tutto è frammentato.

Usando l'espressione `new` creiamo un oggetto nell'heap.

```
// crea prima l'intero '42' e vi associa la variabile puntatore 'pi', che punta all'intero
int* pi = new int(42);
```

La de-allocazione del puntatore avviene automaticamente, l'oggetto puntato non ha scope ma ha ciclo di vita: inizia alla fine della costruzione, finisce quando lo esplicitiamo noi, con l'espressione `delete`.

```
// distrugge l'oggetto puntato da 'pi', diventa un dangling pointer
delete pi;
```

L'allocazione dinamica è sorgente di errori numerosi:

- "use after free"  
dopo avere eliminato la memoria, nulla viene puntato dal nostro puntatore
- "double free"  
usare la `delete` più volte del necessario sulla stessa risorsa che non c'è più, causa eliminazione di memoria che magari non centra nulla
- "memory leak"  
il puntatore viene eliminato prima che la memoria puntata sia distrutta, l'oggetto non verrà mai più distrutto, causando come minimo uno spreco di memoria heap
- "wild pointer"  
assomiglia molto alla "use after free", la differenza è che siccome ci viene fornita *aritmetica sui puntatori*, potremmo "sforare" la memoria che viene puntata e puntare a qualcos'altro
- "null pointer"  
tentativo di accesso a puntatore nullo, che non possiamo deferenziare

## Tipi

### Fondamentali

- Tipi booleani  
`bool`
- Tipi carattere  
`char`, `signed char`, `unsigned char` → narrow character type  
`wchar_t`, `char16_t`, `char32_t` → wide character type
- Tipi interi standard con segno  
`signed char`, `short`, `int`, `long`, `long long`
- Tipi interi standard senza segno  
`unsigned char`, `unsigned short`, `unsigned int`
- Tipi floating point  
`float`, `double`, `long double`
- Tipo `void`  
ha insieme vuoto di valori, per indicare che una funzione non ritorna alcun valore o, usando un cast esplicito, che il valore di una espressione deve essere scartato

```
(void) foo(3); // chiama foo(3) e scarta il risultato qualunque esso sia
```

- Tipo `std::nullptr_t`  
tipo puntatore convertibile implicitamente in qualunque altro tipo puntatore, l'unico valore che può assumere è `nullptr`, il puntatore nullo

## Composti

- `T&` riferimento a lvalue, dove possiamo scrivere un valore
- `T&&` riferimento a rvalue, riferimento a cosa può stare soltanto a destro di assegnamento (come `a=5`, dove `5` è un valore che non può stare a sinistra)
- `T*` puntatore
- `T[n]` tipi array, dove `n` costante intera valutabile a tempo di compilazione
- `T(T1, ..., Tn)` tipi funzione
- enumerazioni e classi/struct

## Qualificati

### const

L'oggetto può essere accesso solo per lettura e mai scrittura.

Fornito tipo `T`, possiamo fornire la versione qualificata tramite `const T`, stando attenti quando `T` è composto:

```
struct S {
    int v;
    const int c;
    S(int cc) : c(cc) { v = 10; } // creiamo l'oggetto e inizializziamo
    // lista inizializzione classi basi e membro, 'v' viene creato ma non inizializzato
};

int main() {
    const S sc(5)
    sc.v = 20; // errore: sc è const e anche le sue componenti

    S s(5);
    s.v = 20; // legittimo: s non è const e S::v non è const
    s.c = 20; // errore: s non è const, ma S::c è const
}
```

Lo stesso oggetto può essere modificato a seconda del modo usato per accedervi:

```
struct S { int v; };
void foo() {
    S s;
    s.v = 10; // legittimo
    const S& sr = s; // riferimento a s, qualificato const
    sr.v = 10; // errore: non posso modificare s passando da sr.
}
```

I riferimenti all'oggetto `const` deve essere anche lui stesso un `const`, perché altrimenti si violerebbe la regola base.

### volatile

## Costanti letterali

Varie sono le disposizioni per definire valori costanti; al valore viene associato un tipo specifico che in alcuni casi dipende dall'implementazione.

- `bool`  
`false`, `true`
- `char`  
'a', '3', 'Z', '\n' (ordinary character literal)  
`u8'a`, `u8'3'` (UTF-8 character literal)
- `signed char`, `unsigned char`:  
(-)
- `char16_t`  
`u'a`, `u'3'` (prefisso case sensitive)
- `char32_t`  
`U'a`, `U'3'` (prefisso case sensitive)
- `wchar_t`:  
`L'a`, `L'3'` (prefisso case sensitive)
- `short`, `unsigned short`  
(-)
- `int`  
12345

In assenza di suffissi, viene attribuito il primo tipo tra `int`, `long` e `long long` che sia capace di rappresentare il valore. I suffissi sono intesi come:

- `U` per `unsigned` (può comparire insieme agli altri);
- `L` per `long` e `long long`;
- `LL` per `long long`

```
12345L
12345LL
12345U
12345ULL
```

Per i floating point, abbiamo la decisione tra decimale o "scientifica":

```
123.45F // float
1.2345e2F // float

123.45 // double
1.2345e2 // double

123.45L // long double
1.2345e2L // long double
```

Per `void` non c'è alcuna costante letterale.

Per `nullptr_t` sarebbe `nullptr`.

Per i letterali di stringa, come la stringa `"Hello"`, sarebbe un array di 6 caratteri (con il delimitatore, `char[6]`); per le stringhe "grezze", usiamo dei delimitatori per creare sequenze di caratteri per non poi preoccuparci di fare "escaping" dei caratteri.

```
// dentro a 'string' possiamo scrivere di tutto
R"DELIMITATORE(string)DELIMITATORE"
```

## Letterali definiti da utente

Possibili letterali definiti da utente: il letterale da noi definito avrà lo scopo di invocare una funzione di conversione implicita, anche lei definita da noi.

Un esempio sono le stringhe stile C++ 2014 con il suffisso `s`, per indicare una conversione implicita da stringhe di tipi C, a stringhe tipo `std::string`.

```
#include <iostream>
#include <string>

int main() {
    using namespace std::literals;
    std::cout << "Hello"; // stampa la stringa C (tipo const char[6])
    std::cout << "Hello"s; // stampa la stringa C++ (tipo std::string)
}
```

---

28/02/2023