

# Corso “Programmazione 1”

## Capitolo 02: Variabili, Costanti, Tipi

Docente: Marco Roveri - [marco.roveri@unitn.it](mailto:marco.roveri@unitn.it)

Esercitatori: Giovanna Varni - [giovanna.varni@unitn.it](mailto:giovanna.varni@unitn.it)

Andrea E. Naimoli - [andrea.naimoli@unitn.it](mailto:andrea.naimoli@unitn.it)

TBC -

C.D.L.: Informatica (INF)

A.A.: 2025-2026

Luogo: DISI, Università di Trento

URL: <https://shorturl.at/cxAAS>



Ultimo aggiornamento: 17 settembre 2025

# Terms of Use and Copyright

## USE

This material (including video recording) is intended solely for students of the University of Trento registered to the relevant course for the Academic Year 2025-2026.

## SELF-STORAGE

Self-storage is permitted only for the students involved in the relevant courses of the University of Trento and only as long as they are registered students. Upon the completion of the studies or their abandonment, the material has to be deleted from all storage systems of the student.

## COPYRIGHT

The copyright of all the material is held by the authors. Copying, editing, translation, storage, processing or forwarding of content in databases or other electronic media and systems without written consent of the copyright holders is forbidden. The selling of (parts) of this material is forbidden. Presentation of the material to students not involved in the course is forbidden. The unauthorised reproduction or distribution of individual content or the entire material is not permitted and is punishable by law.

The material (text, figures) in these slides is authored mostly by Roberto Sebastiani, with contributions by Marco Roveri, Alessandro Armando, Enrico Giunchiglia e Sabrina Recla.

# Le Variabili e le Costanti

- Per memorizzare un valore in un'area di memoria si utilizzano entità chiamate **variabili** o **costanti**.
- Le **variabili** permettono la modifica del loro valore durante l'esecuzione del programma.
- L'**area di memoria** corrispondente è identificata da un **nome**, che ne individua l'**indirizzo** in memoria.

# Le Variabili

Le variabili sono caratterizzate da una quadrupla:

- il **nome** (identificatore)
- il **tipo**
- la **locazione** di memoria (l-value o indirizzo)
- il **valore** (r-value)

# Definizione e Dichiarazione di Variabili I

- **Definizione:**

- **Formato:** tipo identificatore;
- **Esempio:** int x;
- Se (e solo se!) una variabile è definita esternamente ad ogni funzione, main () inclusa, (variabile **globale**) viene automaticamente inizializzata al valore 0

- **Definizione con inizializzazione:**

- **Formato:** tipo identificatore=exp;
- **Esempio:** int x=3\*2;
- **Esempio:** int y=3\*z; // z definita precedentemente

- **Dichiarazione:**

- **Formato:** extern tipo identificatore;
- **Esempio:** extern int x;

## Output di variabile

Per produrre in output il valore di una variabile x, si usa l'istruzione:

```
cout << x ...
```

## Definizione e Dichiarazione di Variabili II

- **Definizione:** quando il compilatore incontra una definizione di una variabile, esso predisponde l'allocazione di un'area di memoria in grado di contenere la variabile del tipo scelto
- **Dichiarazione:** specifica solo il tipo della variabile e presuppone dunque che la variabile venga definita in un'altra parte del programma

Esempio di definizioni di variabili:

{ ESEMPI\_BASE/variabili.cc }

... con inizializzazione:

{ ESEMPI\_BASE/variabili2.cc }

# Dichiarazione di Costanti

- Sintassi:

- Formato: `const tipo identificatore = exp;`
- `exp` deve essere una espressione il cui valore **deve poter essere calcolato** in fase di compilazione  
(su alcuni compilatori è possibile inizializzare costanti a valore non costanti, ma il risultato è imprevedibile e varia a seconda dei casi ⇒ **da evitare assolutamente**)

- Esempi

```
const int kilo = 1024;  
const double pi = 3.14159;  
const int mille = kilo - 24;
```

Esempio di uso di costanti:

```
{ ESEMPI_BASE/costanti.cc }
```

# Concetto di stream

- Un programma comunica con l'esterno tramite uno o più **flussi di caratteri (stream)**
- Uno stream è una struttura logica costituita da una sequenza di caratteri, in numero teoricamente infinito, terminante con un apposito carattere che ne identifica la fine.
- Gli stream vengono associati (con opportuni comandi) ai dispositivi fisici collegati al computer (tastiera, video) o a file residenti sulla memoria di massa.

# Stream predefiniti

- In C++ esistono i seguenti stream predefiniti
  - `cin` (stream standard di ingresso)
  - `cout` (stream standard di uscita)
  - `cerr` (stream standard di errore)
- Le funzioni che operano su questi stream sono in una libreria di ingresso/uscita e per usarle occorre la direttiva:  
`#include <iostream>`

# Stream di uscita

- Lo stream di uscita standard (`cout`) è quello su cui il programma scrive i dati
  - è tipicamente associato allo schermo..
- Per scrivere dati si usa l'istruzione di scrittura:  
`stream << espressione;`
- L'istruzione di scrittura comporta:
  - il calcolo del valore dell'espressione;
  - la conversione in una sequenza di caratteri;
  - il trasferimento della sequenza nello stream.

## Nota:

La costante predefinita `endl` corrisponde ad uno ' `\n`' , per cui viene iniziata una nuova linea con il cursore nella prima colonna.

# Scritture multiple

- L'istruzione di scrittura ha una forma più generale che consente **scritture multiple**:

```
cout << espressione1 << espressione2 << ...
```

- Ad esempio,

```
cout << x << y << endl;
```

corrisponde a:

```
cout << x;  
cout << y;  
cout << endl;
```

Esempio di uso di operazioni di output:

{ ESEMPI\_BASE/esempio\_cout.cc }

... con output multiplo:

{ ESEMPI\_BASE/esempio\_cout\_multiplo.cc }

## Stream di ingresso

- Lo stream di ingresso standard (`cin`) è quello da cui il programma preleva i dati
  - è tipicamente associato **alla tastiera**.
- Per prelevare dati si usa l'istruzione di lettura:  
`stream >> espressione;`  
dove `espressione` deve essere un'**espressione dotata di indirizzo** (per ora, una variabile)
- L'istruzione di lettura comporta in ordine:
  1. il prelievo dallo stream di una sequenza di caratteri;
  2. la conversione di tale sequenza in un valore che viene assegnato alla variabile.

# Lettura di un carattere da cin

- Consideriamo l'istruzione `cin >> x`, dove `x` è di tipo `char`

□□□□**a**□□-14.53□□728□□ ...  
↑

(qui “□” rappresenta uno spazio e “↑” il cursore)

- se il carattere puntato dal cursore è una spaziatura:
  - il cursore si sposta in avanti per trovare un carattere che non sia una spaziatura
- se il carattere puntato dal cursore non è una spaziatura:
  - il carattere viene prelevato;
  - il carattere viene assegnato alla variabile `x`;
  - il puntatore si sposta alla casella successiva.

## Lettura di un numero da cin

- Consideriamo l'istruzione `cin >> x`, dove `x` è un numero (ad esempio di tipo `int`)
- se il carattere puntato dal cursore è una spaziatura:
  - come nel caso precedente.
- se la sequenza di caratteri è interpretabile come un numero compatibile con il tipo di `x`:

□□□□*a*□□-14.53□□728□□ ...  
  ↑

1. la sequenza di caratteri viene prelevata;
  2. la sequenza viene convertita nel suo corrispondente valore (es, il valore intero 728) che viene assegnato alla variabile `x`;
  3. il puntatore si sposta alla casella successiva.
- altrimenti, l'operazione di prelievo non avviene e lo stream si porta in uno stato di errore.

# Letture multiple

- L'istruzione di ingresso ha una forma più generale che consente **lettura multiple**, nel formato

```
cin >> var1 >> var2 >> ...
```

- Ad esempio, se **x, y , z** sono risp. char, double e int:

```
cin >> x >> y >> z;
```

corrisponde a:

```
cin >> x;  
cin >> y;  
cin >> z;
```

□□□□**a**□□-14.53□□728□□ ...



# Esempi

Esempio di uso di operazioni di input:

{ ESEMPI\_BASE/esempio\_cin.cc }

... con input multiplo:

{ ESEMPI\_BASE/esempio\_cin2.cc }

... prima intero e poi reale:

{ ESEMPI\_BASE/esempio\_cin3.cc }

## Alcune funzioni utili della libreria <iostream>

- `cin.eof()`: ritorna un valore diverso da 0 se lo stream cin ha raggiunto la sua fine (End Of File)
  - va usato sempre dopo almeno un'operazione di lettura;
  - richiede un separatore dopo l'ultimo elemento letto.
- `cin.fail()`: ritorna un valore diverso da 0 se lo stream cin ha rilevato uno stato di errore (e.g. stringa per `int`) o un end-of-file
  - non necessariamente usato dopo almeno un'operazione di lettura;
  - non richiede un separatore dopo l'ultimo elemento letto.
- `cin.clear()`: ripristina lo stato normale dallo stato di errore.

# Rappresentazione binaria dei numeri

- La rappresentazione binaria dei numeri avviene tramite sequenze di bit (uni e zeri).
- Distinguiamo la rappresentazione per:
  - numeri interi positivi
  - numeri interi con segno
  - numeri reali

# Numeri interi positivi

- Una sequenza di bit  $b_{n-1} \dots b_1 b_0$  rappresenta il numero:

$$\sum_{i=0}^{n-1} 2^i \cdot b_i = 2^{n-1} \cdot b_{n-1} + \dots + 4 \cdot b_2 + 2 \cdot b_1 + 1 \cdot b_0$$

- Dati  $n$  bit è possibile rappresentare numeri nell'intervallo  $[0, 2^n - 1]$  (ad esempio, nell'intervallo **[0, 4294967295]** con 32 bit)
- Esempio (con 8 bit):

00001001 rappresenta il numero 9 ( $2^3 + 2^0 = 8 + 1 = 9$ )

# Conversione Decimale-Binario

- Serie di divisioni per 2 e analisi del resto
- Convertire  $728_{10}$  in binario

728	0
364	0
182	0
91	1
45	1
22	0
11	1
5	1
2	0
1	1

Risultato:  $1011011000_2$

Prova:  $2^9 + 2^7 + 2^6 + 2^4 + 2^3 = 512 + 128 + 64 + 16 + 8 = 728$

# Conversione Decimale-Binario

- Convertire  $3249_{10}$  in binario

3249	1
1624	0
812	0
406	0
203	1
101	1
50	0
25	1
12	0
6	0
3	1
1	1

Risultato: 110010110001

Prova:  $2^{11} + 2^{10} + 2^7 + 2^5 + 2^4 + 2^0$   
 $= 2048 + 1024 + 128 + 32 + 16 + 1 = 3249$

## Esempi: operazioni tra interi positivi

95 +	01011111	$64+16+8+4+2+1$	0 + 0 = 0
54	00110110	$32+16+4+2$	1 + 0 = 1
-----			
149	10010101	$128+16+4+1$	1 + 1 = 0 (riporto 1)
-----			
149 -	10010101	$128+16+4+1$	0 - 0 = 0
095	01011111	$64+16+8+4+2+1$	1 - 0 = 1
-----			
54	00110110	$32+16+4+2$	0 - 1 = 1 (prestato 1 col. sin.)

N.B.: Se eccede il range, il bit di riporto si perde (overflow)  $\Rightarrow$  aritmetica modulo  $2^N$

223 +	11011111	$128+64+16+8+4+2+1$	
54	00110110	$32+16+4+2$	
-----			
21	00010101	$16+4+1$	$(223+54-256=21)$

# Interi con segno

- I numeri interi con segno sono rappresentati tramite diverse codifiche
- Le codifiche più usate sono:
  - codifica **segno-valore**
  - codifica **complemento a 2**

# Codifica Segno-valore

- Il primo bit rappresenta il segno, gli altri il valore
  - Esempio (8 bit): 10001001 rappresenta -9
- Comporta una doppia rappresentazione dello zero:  
00000000 e 10000000
- I numeri rappresentati appartengono all'intervallo  $[-2^{n-1} + 1, 2^{n-1} - 1]$   
(ad esempio  $[-2147483647, 2147483647]$  con 32 bit)
- Poco usato in pratica

## Nota:

Occorre usare due diversi algoritmi per la somma a seconda che il segno degli addendi sia concorde o discorde

## Esempi: operazioni in segno-valore

Se il segno è diverso, si stabilisce il maggiore dei due in valore assoluto, e si calcolano somme o differenze.

v			
149	+	010010101	$128+16+4+1$
-95		101011111	$64+16+8+4+2+1$
-----			
54		000110110	$32+16+4+2$
		^	
			0 - 0 = 0
			1 - 0 = 1
			1 - 1 = 0
			0 - 1 = 1 (prestato 1 col. sin.)

## Codifica Complemento a 2

- Di gran lunga la più usata
- Un numero negativo è ottenuto calcolando il suo complemento (si invertono zeri e uni) e poi aggiungendo 1
- I numeri rappresentati appartengono all'intervallo  $[-2^{n-1}, 2^{n-1} - 1]$  (ad es.  $[-2147483648, 2147483647]$  con 32 bit)
- Rappresentazione ciclica:  $-X$  in complemento a 2 si scrive come si scriverebbe  $2^n - X$  nella rappresentazione senza segno
- Comporta un'unica rappresentazione dello zero: 00000000

Esempio:

- 11110111 in complemento a 2 rappresenta -9:

$$\begin{array}{ccc} 9 & \text{compl.} & +1 \\ 00001001 & 11110110 & 11110111 \end{array}$$

- 11110111 in rappresentazione senza segno rappresenta 247, cioè  $2^8 - 9$

# Interi senza segno vs. complemento a 2

Codifica	senza segno	complemento a 2		
00000000		0	0	
00000001		1	1	
⋮		⋮	⋮	
00001001	$8 + 1 =$	9	$8 + 1 =$	9
⋮		⋮	⋮	
01111111	$64 + \dots + 2 + 1 =$	127	$64 + \dots + 2 + 1 =$	127
10000000		128	$128 - 256 =$	-128
10000001	$128 + 1 =$	129	$128 + 1 - 256 =$	-127
⋮		⋮	⋮	
10001001	$128 + 8 + 1 =$	137	$128 + 8 + 1 - 256 =$	-119
⋮		⋮	...	
11111111	$128 + \dots + 1 =$	255	$128 + \dots + 1 - 256 =$	-1

## Esempi: Operazioni in Complemento a 2

-9 + 11110111  
9 00001001  
= 0 00000000

-9 + 11110111  
8 00001000  
= -1 11111111 => 11111110 => 00000001

-9 + 11110111  
10 00001010  
= 1 00000001

-9 + 11110111  
-5 11111011  
= -14 11110010 => 11110001 => 00001110

# Conversione da Decimale con Virgola a Binario con Virgola

- Anche i numeri binari si possono esprimere con la virgola!
- Convertire  $3.5_{10}$  in binario con virgola
  - Parte intera:  $3_{10} \rightarrow 011_2$
  - Parte frazionaria:  $0.5_{10} \rightarrow 2^{-1} \rightarrow 0.1_2$
  - Risultato:  $11.1_2$
- Prova inversa:
  - $11_2 \rightarrow 2^1 + 2^0 \rightarrow 2 + 1 \rightarrow 3_{10}$
  - $0.1_2 \rightarrow 2^{-1} \rightarrow 0.5_{10}$
  - Risultato:  $3 + 0.5 = 3.5_{10}$

# Numeri Reali

Rappresentazione in virgola mobile (standard IEEE 754):

- $s \cdot m \cdot 2^{e-o}$ ,  $s$  è il **segno** ( $\{-1, +1\}$ ),  $m$  è la **mantissa**,  $e$  è l'**esponente** e  $o$  è l'**offset**

Formato	segno	esponente	mantissa	offset	range	precisione
32 bit	1 bit	8 bit	23 bit	$2^7 - 1$	$\approx [10^{-38}, 10^{38}]$	$\approx 6$ cifre dec.
64 bit	1 bit	11 bit	52 bit	$2^{10} - 1$	$\approx [10^{-308}, 10^{308}]$	$\approx 16$ cifre dec.
128 bit	1 bit	15 bit	112 bit	$2^{14} - 1$	$\approx [10^{-4932}, 10^{4932}]$	$\approx 34$ cifre dec.

(nota pratica:  $2^{10} = 1024 \approx 1000 \implies 2^{10 \cdot N} \approx 10^{3 \cdot N}$ )

- Per la mantissa uso di codifica binaria decimale  
Es: “.100110011001...” significa  $1 \cdot \frac{1}{2} + 0 \cdot \frac{1}{4} + 0 \cdot \frac{1}{8} + 1 \cdot \frac{1}{16} + \dots$   
nota: (rappresentazione normale) primo bit assunto essere 1:  
Es: “000100001...” significa “1.000100001...”
- La codifica dell'esponente è dipendente dal numero di bit e dalla particolare rappresentazione binaria (tipicamente codifica binaria senza segno)
- Richiede algoritmi ad-hoc per eseguire le operazioni

## Conversione IEEE754

- Convertire il numero  $-10.75_{10}$  in floating point a 32 bit (singola precisione)

10	0	0.75	↓
5	1	0.50	1 ( sottrago 1 )
2	0	0.	1 ( sottrago 1 )
1	1	0.	

- Quindi  $-1010.11_2 \rightarrow -1.01011_2 * 2^3$  in notazione scientifica

- $(-1)^s * (1 + Mantissa) * 2^{Esponente - 127}$

- $s = 1$

- $Mantissa = 1.01011 - 1 = 0.01011$

- $3 = (Esponente - 127)$  quindi Esponente = 130  $\rightarrow 10000010$

s	Esp. 8bit	Mantissa 23 bit
1	10000010	0101100000000000000000000

## Conversione IEEE754

- Convertire il numero  $0.1875_{10}$  in floating point a 32 bit (singola precisione)

	0.1875	↓
0   0	0.3750	0
	0.7500	0
	0.5000	1 ( sottraggo 1 )
	0.0000	1 ( sottraggo 1 )

- Quindi  $0.0011 \rightarrow 1.1_2 * 2^{-3}$  in notazione scientifica
- $(-1)^s * (1 + Mantissa) * 2^{Esponente - 127}$ 
  - $s = 0$
  - Mantissa =  $1.1 - 1 = 0.1$
  - $-3 = (Esponente - 127)$  quindi Esponente = 124  $\rightarrow 01111100$

s	Esp. 8bit	Mantissa 23 bit
001111100	10000000000000000000000000000000	

# Conversione IEEE754

- Convertire il numero IEEE754  $0x427d0000_{16}$  in decimale virgola mobile
  - $0x427d0000_{16} = 0100\ 0010\ 0111\ 1101\ 0000\ 0000\ 0000_2$   
 $0 | 10000100 | 111101000000000000000000_2$
  - $N = (-1)^s * (1 + \text{Mantissa}) * 2^x$  dove  $x = \text{Esponente} - 127$ 
    - $s = 0$
    - $\text{Esponente} = 10000100 = 2^7 + 2^2 = 132$   
 $x = \text{Esponente} - 127 = 132 - 127 = 5$
    - $\text{Mantissa} = 111101000000000000000000 = 2^{-1} + 2^{-2} + 2^{-3} + 2^{-4} + 2^{-5} + 2^{-7} = 0.9765625$
    - $N = (-1)^0 * (1 + 0.9765625) * 2^5 = 1 * 1.9765625 * 32 = 63.25$

## Conversione IEEE754

- Convertire il numero  $10.35_{10}$  in floating point a 32 bit (singola precisione)

		0.35	↓
		0.70	0
		0.40	1 ( sottraggo 1 )
10	0	0.80	0
5	1	0.60	1 ( sottraggo 1 )
2	0	0.20	1 ( sottraggo 1 )
1	1	0.40	0
		0.80	0
		0.60	1 ( sottraggo 1 )
		0.20	1 ( sottraggo 1 )
		...	...

- Quindi  $1010.010\overline{1100}_2$  un numero periodico in binario!  $\rightarrow 1.010010\overline{1100}_2 * 2^3$  in notazione scientifica
- Posso convertire in IEEE754 approssimando la mantissa a 23 bit (per 32bit)

- Oggetti dello stesso **tipo**
  - utilizzano lo stesso spazio in memoria e la stessa codifica
  - sono soggetti alle stesse operazioni, con lo stesso significato
- Vantaggi sull'uso dei tipi:
  - correttezza semantica
  - efficiente allocazione della memoria dovuta alla conoscenza dello spazio richiesto in fase di compilazione

# Tipi Fondamentali e Derivati in C++

Nel C++ i tipi sono distinti in:

- i **tipi fondamentali**
  - che servono a rappresentare informazioni semplici
  - Esempio: i **numeri interi** o i **caratteri** (int, char, ...)
- i **tipi derivati**
  - permettono di costruire strutture dati complesse
  - si costruiscono a partire dai tipi fondamentali, mediante opportuni costruttori (**array**, **puntatori**, ...)

# I Tipi Fondamentali in C++

- i tipi **interi**: int, short, long, long long
- i tipi **Booleani**: bool
- i tipi **enumerativi**: enum
- il tipo **carattere**: char
- i tipi **reali**: float, double, long double

I primi quattro sono detti tipi **discreti** (hanno un dominio finito)

# I tipi interi (con segno)

- I tipi interi (con segno) sono costituiti da numeri interi compresi tra due valori estremi, a seconda dell'implementazione
  - tipicamente codificati in **complemento a 2** con N bit ( $N = 16, 32, \dots$ )
  - appartengono all'intervallo  $[-2^{N-1}, 2^{N-1} - 1]$
- Quattro tipi, in ordine crescente di dimensione
  - short [int], int, long [int], long long [int]
- Dimensioni dipendenti dall'implementazione (macchina, s.o., ...)
  - $\text{sizeof(short)} \leq \text{sizeof(int)} \leq \text{sizeof(long)} \leq \text{sizeof(long long)}$   
(`sizeof()` restituisce la dimensione del tipo in byte)
  - short tipicamente non ha più di 16 bit:  $[-32768, 32767]$
  - long tipicamente ha almeno 32 bit:  $[-2147483648, 2147483647]$

Il valore di un'espressione intera non esce dal range  $[-2^{N-1}, 2^{N-1} - 1]$  perché i valori "ciclano": il successore di **2147483647** è **-2147483648**

Esempio di short, int, long, long long:  
{ ESEMPI\_BASE/shortlong.cc }

# I tipi interi (senza segno)

- Il tipo `unsigned` . . . rappresenta numeri interi non negativi di varie dimensioni
  - codifica interi senza segno a N bit ( $N=16,32,\dots$ ), range  $[0, 2^N - 1]$
  - tipicamente usati molto poco, come rappresentazioni di sequenze di bit (applicazioni in elettronica)

```
unsigned int x=1232;  
unsigned short int x=567;  
unsigned long int x=878678687;
```

Il valore di un'espressione `unsigned` non esce mai dal range  $[0, 2^N - 1]$  perché, quando il valore aritmetico  $X$  esce da tale range, il valore restituito è  $X$  modulo  $2^N$ .

Esempio di `unsigned`:

{ ESEMPI\_BASE/unsigned.cc }

# Operatori aritmetici sugli interi

operatore binario (infisso)	significato
+	addizione
-	sottrazione
*	moltiplicazione
/	divisione intera
%	resto della div. intera
operatore unario (prefisso)	significato
-	inversione di segno

Nota:

La divisione è la divisione intera:  $5/2$  è  $2$ , non  $2.5$ !

Esempio sugli operatori aritmetici sugli interi:

{ ESEMPI\_BASE/operatori\_aritmetici.cc }

# Operatori bit-a-bit (su interi senza segno)

operatore	esempio	significato
<code>&gt;&gt;</code>	<code>x&gt;&gt;n</code>	shift a destra di n posizioni
<code>&lt;&lt;</code>	<code>x&lt;&lt;n</code>	shift a sinistra di n posizioni
<code>&amp;</code>	<code>x&amp;y</code>	AND bit a bit tra x e y
<code> </code>	<code>x   y</code>	OR bit a bit tra x e y
<code>^</code>	<code>x^y</code>	XOR bit a bit tra x e y
<code>~</code>	<code>~x</code>	NOT, complemento bit a bit

Nota:

- `~`: restituisce un intero signed anche se l'input è unsigned

# Operatori bit-a-bit : esempio

Siano x e y rappresentati su 16 bit

x:	0000000000001100	(12)
y:	0000000000001010	(10)
x   y:	0000000000001110	(14)
x & y:	0000000000001000	( 8)
x ^ y:	0000000000001110	( 6)
~x:	1111111111110011	(65523 oppure -13 )
x>>2:	0000000000000011	( 3)
x<<2:	0000000000110000	(48)

Esempio sugli operatori bit-a-bit su interi senza segno:  
{ ESEMPI\_BASE/operatori\_bitwise.cc }

# Operatore di Assegnazione

- Sintassi dell'operatore di assegnazione: `exp1 = exp2`
  - `exp1` deve essere un'espressione dotata di indirizzo (l-value)
  - `exp1` e `exp2` devono essere di tipo compatibile
- Il valore di `exp2` viene valutato e poi assegnato a `exp1`

Esempio di assegnazioni:  
{ ESEMPI\_BASE/assegnazione\_errori.cc }
- Un'assegnazione può occorrere dentro un'altra espressione.
  - Il valore di un'espressione di assegnazione è il valore di `exp2`.
  - L'operazione di assegnazione, '=', associa a destra.
- Esempio:  
$$a = b = c = d = 5;$$

è equivalente a:  
`(a= (b= (c= (d=5) ) ) ) ;`

Esempio di assegnazioni multiple:  
{ ESEMPI\_BASE/assegnazione.cc }

# Operatori misti assegnazione/aritmetica

Forma compatta	Forma estesa
$x += y$	$x = x + y$
$x -= y$	$x = x - y$
$x *= y$	$x = x * y$
$x /= y$	$x = x / y$
$x %= y$	$x = x \% y$

L'uso della forma compatta è tipicamente più efficiente  
(su alcune architetture consente di utilizzare in modo ottimale funzionalità della CPU)

Esempi di operatori di assegnazione misti:  
{ ESEMPI\_BASE/op\_assegnazione.cc }

# Operatori di incremento e decremento unitario

- `x++:`
  - incrementa `x` di un'unità
  - denota il valore di `x` **prima** dell'incremento
- `x--:`
  - decremente `x` di un'unità
  - denota il valore di `x` **prima** del decremento
- `++x:`
  - incrementa `x` di un'unità
  - denota il valore di `x` **dopo** l'incremento
- `--x:`
  - decremente `x` di un'unità
  - denota il valore di `x` **dopo** il decremento

## Nota

L'uso della forma compatta:  
“`x++;`” è tipicamente più efficiente  
della forma estesa  
corrispondente: “`x = x + 1;`”

Esempi di operatori di incremento unitario:  
{ ESEMPI\_BASE/op\_incremento.cc }

# Operatori Relazionali

Operatore	Significato
<code>==</code>	uguale
<code>!=</code>	diverso
<code>&lt;=</code>	minore o uguale
<code>&gt;=</code>	maggiore o uguale
<code>&lt;</code>	minore
<code>&gt;</code>	maggiore

# Ordine di valutazione di un'espressione

- In C++ non è specificato l'ordine di valutazione degli operandi di ogni operatore, in particolare:
  - l'ordine di valutazione di sottoespressioni in un'espressione
  - (l'ordine di valutazione degli argomenti di una funzione)
- Es: nel valutare `expr1 <op> expr2`, non è specificato se `expr1` venga valutata prima di `expr2` o viceversa  
(Con alcune importanti eccezioni, vedi operatori Booleani)
- **Problematico** quando sotto-espressioni contengono operatori con “side-effects” (e.g. gli operatori di incremento). Esempio:

```
j = i++ * i++; // undefined behavior
```

```
i = ++i + i++; // undefined behavior
```

⇒ **evitare l'uso di operatori con side-effects in sotto-espressioni**

Per approfondimenti si veda ad esempio

[http://en.cppreference.com/w/cpp/language/eval\\_order](http://en.cppreference.com/w/cpp/language/eval_order)

## Il tipo Booleano



# Il tipo Booleano

Il C++ prevede un tipo Booleano `bool`:

- il valore **falso** è rappresentato dalla costante `false` (equivalente a 0)
- il valore **vero** è rappresentato dalla costante `true` (equivalente ad un valore intero diverso da 0)
- si può usare a tal scopo anche il tipo `int`
- **operatori Booleani:** `!` (not), `&&` (and), `||` (or)

x	y	<code>!x</code>	<code>&amp;&amp;</code>	<code>  </code>
<code>false</code>	<code>false</code>	<code>true</code>	<code>false</code>	<code>false</code>
<code>false</code>	<code>true</code>	<code>true</code>	<code>false</code>	<code>true</code>
<code>true</code>	<code>false</code>	<code>false</code>	<code>false</code>	<code>true</code>
<code>true</code>	<code>true</code>	<code>false</code>	<code>true</code>	<code>true</code>

- $\neg \neg x \iff x$ ,
- $\neg(x \vee y) \iff (\neg x \wedge \neg y)$ ,
- $\neg(x \wedge y) \iff (\neg x \vee \neg y)$ ,

## Il tipo Booleano (II)

### Nota 1: Priorità degli operatori Booleani

- l'operatore `!` ha priorità sugli operatori `&&` e `||`:  
`"!x && y"` è equivalente a `"(!x) && y"`, non a `"!(x && y)"`

### Nota 2: Lazy Evaluation

- In C++ `&&` e `||` sono valutati in modi “pigro” (**lazy evaluation**):
    - in `(exp1 && exp2)`, se `exp1` è valutata `false`, allora `exp2` non viene valutata
    - idem se `exp1` è valutata `true` in `(exp1 || exp2)`
    - l'ordine di valutazione tra `exp1` e `exp2` è da sinistra a destra
- ⇒ più efficiente
- ⇒ può causare **seri effetti collaterali** se usata con espressioni che modificano valori di variabili (es `“++”`)
- ⇒ evitare di usare tali costrutti all'interno di espressioni Booleane

## Il tipo Booleano (esempi)

Esempio di valori Booleani rappresentati con bool:

```
{ ESEMPI_BASE/booleano_bool.cc }
```

Esempio di lazy evaluation con operatori Booleani:

```
{ ESEMPI_BASE/booleano_sideeffects.cc }
```

# I Tipi Reali

- I tipi reali hanno come insieme di valori un sottoinsieme dei numeri reali, ovvero quelli rappresentabili all'interno del computer in un formato prefissato
- Ne esistono vari tipi, in ordine crescente di precisione:
  - `float`
  - `double`
  - `long double`
- Operatori aritmetici: `+, -, *, /`  
(" / " diverso da divisione tra interi:  $7.0/2.0 = 3.5$ )
- Precisione e occupazione di memoria dipendono dalla macchina

## Nota

- in realtà sottoinsieme dei **razionali**
- anche i tipi reali hanno un range finito!

# I Tipi Reali: esempi

```
double a = 2.2, b = -14.12e-2;  
double c = .57, d = 6.;  
  
float g = -3.4F; //literal float  
float h = g-.89F; //suffisso F (f)  
  
long double i = +0.001;  
long double j = 1.23e+12L;  
// literal long double  
// suffisso L (l)
```

Esempi con i tipi reali:

{ ESEMPI\_BASE/reali.cc }

Esempi di confronto tra tipi reali e interi:

{ ESEMPI\_BASE/reali\_vs\_interi.cc }

# Precisione dei tipi reali

- La rappresentazione dei numeri reali ha intrinseci limiti di **precisione**, dovuti a:
    - limitato numero di bit nella rappresentazione della mantissa (vedi codifica floating-point)
    - uso di codifica binaria nei decimali
      - Es: “.100110011001” significa  $1 \cdot \frac{1}{2} + 0 \cdot \frac{1}{4} + 0 \cdot \frac{1}{8} + 1 \cdot \frac{1}{16} + \dots$
      - ⇒ alcuni numeri non hanno rappresentazione esatta
        - (Es: 0.1, 11.1,...):
- ⇒ Intrinseca sorgente di errori di precisione
- talvolta non visualizzabili con “`cout << ...;`”;
  - confronto con “`... == ...`” tra tipi reali spesso problematico

Problemi di precisione:

{ ESEMPI\_BASE/reali\_precisione.cc }

## Il Tipo Enumerato

- Un tipo enumerato è un insieme finito di costanti intere, definite dal programmatore, ciascuna individuata da un identificatore
- Sintassi: `enum typeid { id_or_init1, ..., id_or_initn }`
- Se non specificato esplicitamente, i valori sono equivalenti rispettivamente agli interi `0, 1, 2, ...`
- Ad una variabile di tipo enumerativo è possibile assegnare solo un valore del tipo enumerativo
- I valori vengono stampati come interi!

Esempi di uso di enumerativi:

{ ESEMPI\_BASE/enum.cc }

# Il tipo Carattere I

- Il tipo `char` ha come insieme di valori i caratteri stampabili
  - es. 'a', 'Y', '6', '+', ' '
  - generalmente un carattere occupa 1 byte (8 bit)
- Il tipo `char` è un sottoinsieme del tipo `int`
- Il **valore numerico** associato ad un carattere è detto **codice** e dipende dalla **codifica** utilizzata dal computer
  - es. ASCII, EBCDIC, BCD, ...
  - la più usata è la codifica ASCII

## Il tipo Carattere II

Nota importante:

Il tipo `char` è indipendente dalla particolare codifica adottata!

⇒ un programma deve funzionare sempre nello stesso modo, indipendentemente dalla codifica usata nella macchina su cui è eseguito!!

⇒ evitare di far riferimento al valore ASCII di un carattere:

```
char c;  
c = 65; // NO!!!!!!  
c = 'A'; // SI
```

# Codifica dei caratteri: regole generali

Qualunque codifica deve soddisfare le seguenti regole

- Precedenza:

- 'a' < 'b' < ... < 'z'
- 'A' < 'B' < ... < 'Z'
- '0' < '1' < ... < '9'

- La consecutività tra lettere minuscole, lettere maiuscole, numeri

- 'a', 'b', ..., 'z'
- 'A', 'B', ..., 'Z'
- '0', '1', ..., '9'

## Nota

Non è fissa la relazione tra maiuscole e minuscole o fra i caratteri non alfabetici

# La codifica ASCII

0	NUL		1	^A		2	^B		3	^C		4	^D		5	^E		6	^F		7	^G
8	^H		9	^I		10	^J		11	^K		12	^L		13	^M		14	^N		15	^O
16	^P		17	^Q		18	^R		19	^S		20	^T		21	^U		22	^V		23	^W
24	^X		25	^Y		26	^Z		27	^`		28	^\\		29	^]		30	^``		31	^-
32	SP		33	!		34	"		35	#		36	\$		37	%		38	&		39	'
40	(		41	)		42	*		43	+		44	,		45	-		46	.		47	/
48	0		49	1		50	2		51	3		52	4		53	5		54	6		55	7
56	8		57	9		58	:		59	;		60	<		61	=		62	>		63	?
64	@		65	A		66	B		67	C		68	D		69	E		70	F		71	G
72	H		73	I		74	J		75	K		76	L		77	M		78	N		79	O
80	P		81	Q		82	R		83	S		84	T		85	U		86	V		87	W
88	X		89	Y		90	Z		91	[		92	\		93	]		94	^		95	_
96	'		97	a		98	b		99	c		100	d		101	e		102	f		103	g
104	h		105	i		106	j		107	k		108	l		109	m		110	n		111	o
112	p		113	q		114	r		115	s		116	t		117	u		118	v		119	w
120	x		121	y		122	z		123	{		124			125	}		126	~		127	DEL

# Esempio sull'uso dei caratteri

```
char c = 'f';
n = '\n';
char l = 'a';
((l >= 'a') && (l <= 'z')) // test: l e' una
                                // lettera minuscola?
l += 3;           // l diventa 'd'
l--;             // l diventa 'c'
l-= 'a' - 'A'; // l diventa 'C'
```

## Nota

È possibile applicare operatori aritmetici agli oggetti di tipo `char`!

Esempio sull'uso di `char`:

{ ESEMPI\_BASE/char.cc }

# L'Operatore sizeof

- L'operatore `sizeof`, può essere prefisso a:
  - una variabile (esempio: `sizeof (x)`)
  - una costante (esempio: `sizeof ('a')`)
  - al nome di un tipo (esempio: `sizeof (double)`)
- Può essere usato in alcuni casi con o senza parentesi
  - `sizeof x`
  - `sizeof double`
- Restituisce un intero rappresentante la dimensione in **byte**
- È applicabile a espressioni di qualsiasi tipo (non solo ai tipi fondamentali)

Ok

Ko

Esempio di uso di `sizeof` applicato a tipi:

```
{ ESEMPI_BASE/sizeof.cc }
```

Esempio di uso di `sizeof` applicato a espressioni:

```
{ ESEMPI_BASE/sizeof2.cc }
```

# Operazioni miste e conversioni di tipo

- Spesso si usano operandi di tipo diverso in una stessa espressione o si assegna ad una variabile un valore di tipo diverso della variabile stessa
- In ogni operazione mista è sempre necessaria una conversione di tipo che può essere
  - implicita
  - esplicita

Esempio:

```
int prezzo = 27500;  
double peso = 0.3;  
int costo = prezzo * peso;
```

# Conversioni Implicite

- Le conversioni implicite vengono effettuate dal compilatore
- Le conversioni implicite più significative sono:
  - nella valutazione di espressioni numeriche, gli operandi sono convertiti al tipo di quello di dimensione maggiore
  - nell'assegnazione, un'espressione viene sempre convertita al tipo della variabile

Esempi:

```
float x = 3;      //equivale a: x = 3.0
int y = 2*3.6;   //equivale a: y = 7
```

Esempio di conversioni implicite:

```
{ ESEMPI_BASE/conversioni_err.cc }
```

Esempio di conversioni implicite:

```
{ ESEMPI_BASE/conversioni_corr.cc }
```

# Conversioni Esplicite

- Il programmatore può richiedere una **conversione esplicita** di un valore da un tipo ad un altro (**casting**)
- Esistono due notazioni:
  - prefissa**. Esempio:  
`int i = (int) 3.14;`
  - funzionale**. Esempio:  
`double f = double(3)`

# Conversioni tra tipi numerici - approfondimenti

- **Promozione:** conversione da un tipo ad uno simile più grande

- short  $\Rightarrow$  int  $\Rightarrow$  long  $\Rightarrow$  long long,  
float  $\Rightarrow$  double  $\Rightarrow$  long double
- garantisce di mantenere lo stesso valore

- **Conversioni tra tipi compatibili**

- Conversione da tipo reale a tipo intero: il valore viene **troncato**

```
int x = (int) 4.7  $\Rightarrow$  x==4,  
int x = (int) -4.7  $\Rightarrow$  x== -4
```

- Conversione da tipo intero a reale: il valore può perdere precisione

```
float y = float(2147483600); // 2^31-48  
 $\Rightarrow$  y == 2147483648.0; // 2^31
```

Esempio di conversioni tra tipi numerici:  
{ ESEMPI\_BASE/conversioni\_miste.cc }

Esempio di conversioni tra tipi reali:  
{ ESEMPI\_BASE/conversioni\_real.cc }

Per approfondimenti vedere, ad esempio:

<http://www.cplusplus.com/doc/tutorial/typecasting/>