

# Codifica complemento a due

## Indice

1. [Definizione](#)
  2. [Vantaggi](#)
  3. [Bit di segno](#)
  4. [Intervalli di rappresentazione](#)
  5. [Conversione \(metodo circuitale\)](#)
  6. [Conversione \(metodo semplificato\)](#)
  7. [Somma complemento a due](#)
  8. [Sottrazione complemento a due](#)
  9. [Over-flow e Under-flow con complemento a due](#)
    - [Over-flow](#)
    - [Under-flow](#)
  10. [Estensione rappresentazione utilizzando complemento a due](#)
- 

## Definizione

Il **complemento a due**, o **complemento alla base**, è il metodo più diffuso per la rappresentazione dei numeri con segno in informatica.

La sua enorme diffusione è data dal fatto che i circuiti di addizione e sottrazione non devono esaminare il segno di un numero rappresentato con questo sistema per determinare quale delle due operazioni sia necessaria, permettendo tecnologie più semplici e con maggiore precisione; si utilizza un solo circuito, il [Circuiti Aritmetici](#), sia per l'addizione che per la sottrazione.

---

## Vantaggi

1. Non richiede il controllo del bit di segno per effettuare le operazioni
  2. Esecuzione di operazioni di somma e sottrazione con lo stesso circuito
  3. Calcolo dell'opposto relativamente semplice, leggi:
    - [Conversione \(metodo circuitale\)](#)
    - [Conversione \(metodo semplificato\)](#)
- 

## Bit di segno

Il bit di segno è il bit più a sinistra (bit più significativo) della sequenza binaria di un numero a complemento a 2, questo se è:

- **0** allora il numero è *positivo*
- **1** allora il numero è *negativo*

**oss:** La **rappresentazione minima** in complemento a 2 richiede sempre l'utilizzo di un bit in più rispetto alla rappresentazione in binario puro

Numero di bit necessari per rappresentazione:

$$\lceil \log_2 N \rceil + 1$$

ovvero parte intera superiore di  $\log_2 N + 1$

Esempio:

$+12_{(10)} \xrightarrow{b_2} 1100_{(2)}$ 4 bit	$\log_2(12) = 3.584$ (maggiore di 3) $b_2: 4 \text{ bit}$ (ovvero più di 3) $A_2: 5 \text{ bit}$ (ovvero più di 3+1)
$+12_{(10)} \xrightarrow{A_2} 01100_{(A_2)}$ 5 bit	
$+7_{(10)} \xrightarrow{b_2} 111_{(2)}$ 3 bit	$\log_2(7) = 2.807$ (maggiore di 2) $b_2: 3 \text{ bit}$ (ovvero più di 2) $A_2: 4 \text{ bit}$ (ovvero più di 2+1)
$+7_{(10)} \xrightarrow{A_2} 0111_{(A_2)}$ 4 bit	

## Intervalli di rappresentazione

Si dice **Rappresentazione asimmetrica**

Con  $n$  bit si possono rappresentare numeri nell'intervallo:

$$[2^{n-1}, 0, 2^{n-1} - 1]$$

Quindi si possono rappresentare  $2^n$  numeri, di cui:

- $2^{n-1}$  negativi
- $2^{n-1} - 1$  positivi
- uno 0

**oss:** è possibile rappresentare un numero in meno positivo rispetto ai negativi perché in realtà la codifica del numero 0 fa parte dei numeri positivi.

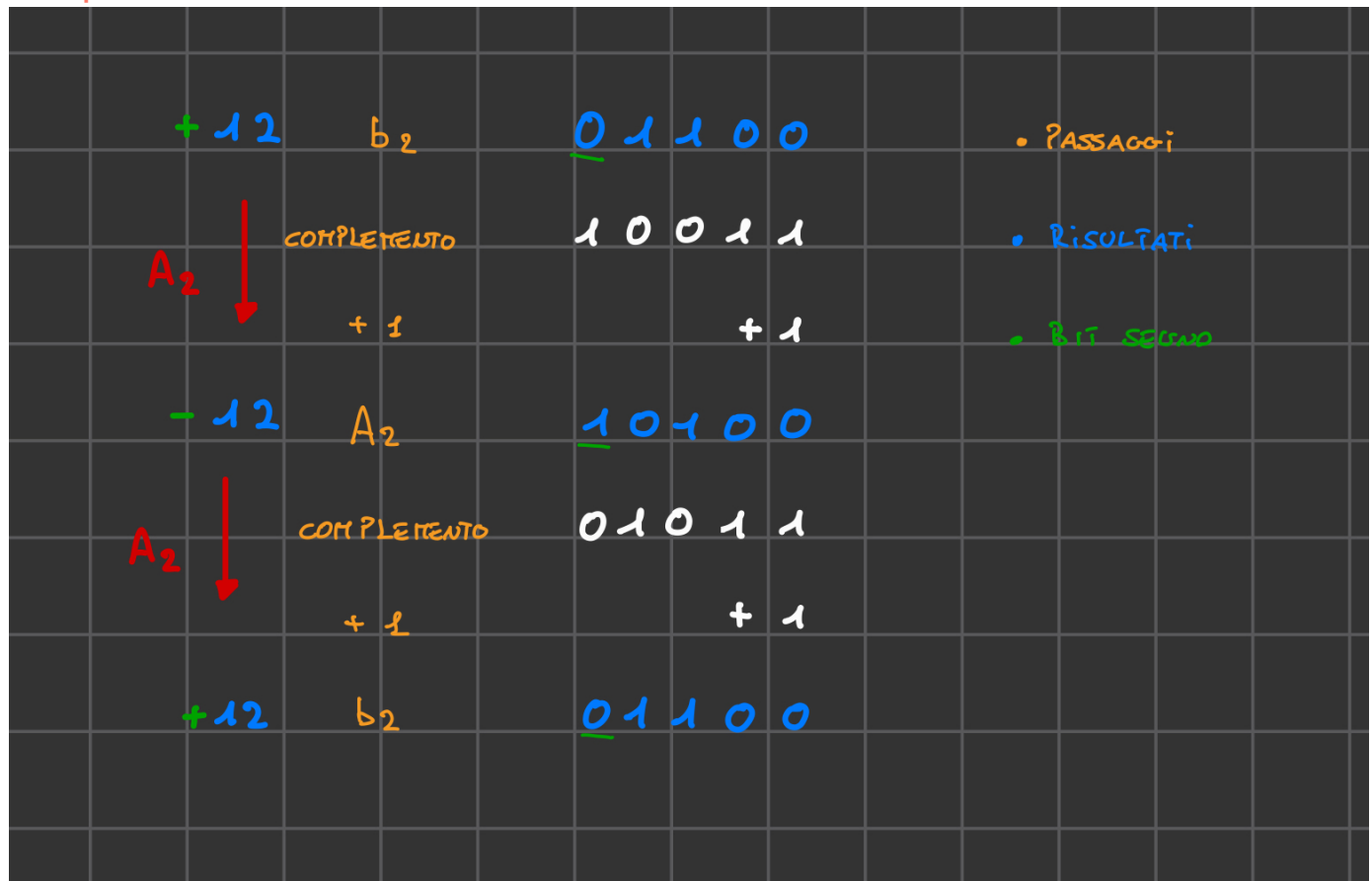
Esempio 8bit:

## Conversione (metodo circuitale)

Metodo utilizzato dai circuiti:

1. Scrivere numero in binario (aggiungendo 0 come bit di segno se non è già esteso)
2. invertire gli 1 con gli 0 e vice versa
3. Sommare 1

Esempio:



## Conversione (metodo semplificato)

### Metodo Semplificato

1. Trovare il primo 1 della sequenza binaria (da destra verso sinistra)
2. Invertire tutti i valori dopo quell'1

Esempio:



## Somma complemento a due

1. Convertiamo i numeri in binario non tenendo conto del segno
2. Utilizziamo il complemento a due per convertire i numeri negativi
3. Effettuo operazione di somma con il [metodo standard per i numeri in base 2](#)



- Soluzione: Utilizzare bit di over-flow come bit di segno

1011 (-5)  
 1010 (-6)  
 10101 (-11) → OVER-FLOW

1) ESCLUDO BIT OVER-FLOW  
 0101  $\xrightarrow{b_{10}}$  5  $\neq -11$  SBAGLIATO

2) UTILIZZO BIT OVER-FLOW COME BIT DI SEGNO  
 10101  $\xrightarrow{A_2}$  01011  $\xrightarrow{b_{10}}$  -11 = -11 GIUSTO

## 2. Escludendo l'overflow il bit di segno del risultato è giusto (1)

- in questo caso, indipendentemente dal fatto che utilizzeremo o no il bit di overflow come bit di segno il risultato sarà giusto

1011101 (-35)  
 1110101 (-11)  
 11010010 (-46) → OVER-FLOW

1) ESCLUDO BIT OVER-FLOW  
 1010010  $\xrightarrow{A_2}$  0101110  $\xrightarrow{b_{10}}$  -62 GIUSTO

2) UTILIZZO BIT OVER-FLOW COME BIT DI SEGNO  
 11010010  $\xrightarrow{A_2}$  00101110  $\xrightarrow{b_{10}}$  -62 GIUSTO

• BIT SEGNO  
 • BIT ESTENSIONE

## Mancanza di bit per la rappresentazione:

- Sommando c'è il rischio di non avere abbastanza bit per rappresentare il risultato:
- Soluzione [estendere](#) gli operandi e ripetere l'operazione

TENTATIVO 1) BIT MINIMI PER OPERANDI (6 BIT)

6 BIT | 010101 (+21)  
 001111 (+15)  
 100100 (+36)  
 → SBAGLIATO: BIT DI SEGNO NEGATIVO(1) IMPOSSIBILE

CALCOLO BIT RAPPRESENTAZIONE:  $\log_2(36) + 1 = 6.169$   
maggiore di 6  
 OSS: ABBIAMO BISOGNO DI ALMENO 7 BIT PER RAPPRESENTARE 36 IN COMPLEMENTO A 2

TENTATIVO 2) ESTENSIONE OPERANDI A 7 BIT

7 BIT | 0010101 (+21)  
 0001111 (+15)  
 0100100 (+36)  
 → BIT SEGNO GIUSTO

CONTROLO RISULTATO  
 0100100  $\xrightarrow{b_{10}}$  +36 GIUSTO

• BIT SEGNO  
 • BIT ESTENSIONE

## Estensione rappresentazione utilizzando complemento a due

### Estensione di numero positivo:

Se numero inizia con 0 aggiungo tanti zeri quanto voglio estendere

## Estensione di numero negativo:

Se numero inizia con 1 aggiungo tanti uni quanto voglio estendere

Esempi:

**ESTENSIONE NUMERO POSITIVO**

• bit di segno

$6_{(b_{10})} = \underline{0110}_{(CA2)} \xrightarrow{\quad} \underline{00110}_{(CA2)}$   
4 bit                      5 bit

**ESTENSIONE NUMERO NEGATIVO**

$-6_{(b_{10})} = \underline{1010}_{(CA2)} \xrightarrow{\quad} \underline{11010}_{(CA2)}$   
4 bit                      5 bit

## Over-flow e Under-flow con complemento a due

Con **Over-flow** e **Under-flow** si indica il superare il numero di bit necessari per rappresentare un determinato numero rispetto al numero di bit di cui si è a disposizione (limitazione che può essere imposta dall'architettura o dal software), avviene quando si operano sui numeri

### Over-flow

In particolare quando questo avviene in un sistema che utilizza il complemento a due è possibile accorgersene da fatto che il bit del segno assume valori impossibili. (esempio la somma di due numeri negativi dà un risultato positivo)

**oss:** basta controllare bit di segno per verificare l'avvenimento di un over-flow

Per calcolare il numero risultante dobbiamo calcolare di quanto stiamo "sforando" es. se vogliamo rappresentare il numero 9 ma la nostra architettura (4bit) permette di rappresentare massimo il 7 stiamo "sforando" di 2, quando si sfora in realtà si sta saltando dal lato opposto del range e si avanza di quanto si è sforato, **Esempio:**

ARCHITETTURA 4 bit:

- RANGE  $[2^{4-1}, 0, 2^{4-1} - 1] = [-8, 0, 7]$

RANGE:  $-8, -7, -6, -5, -4, -3, -2, -1, 0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9$

- Esempio:  $+7 \rightarrow 0111 +$   
 $+2 \rightarrow 0010 =$   
 $\underline{1001} \rightarrow -7$   
A<sub>2</sub>

**Oss:** NUMERO POSITIVO MAX 4 bit = 7  
• 9 (7+2) SUPERA DI 2 IL MAX POS (7)

### Under-flow

In particolare si parla di **Under-flow** quando proviamo a rappresentare un numero Negativo più piccolo rispetto al numero negativo minimo rappresentabile dal numero di bit a disposizione.

**Esempio:**

