Corso di Architettura degli Elaboratori a.a. 2022/2023

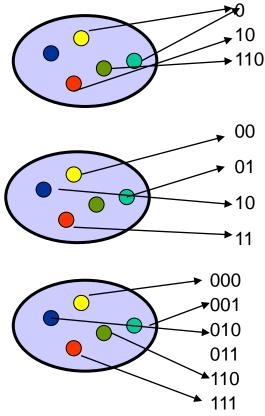
Codifica dell'informazione: Numeri Binari

"Esistono 10 tipi di persone: quelle che utilizzano la codifica binaria e quelle che non la utilizzano"

Codifica dell'informazione

 Codifica: rappresentazione degli elementi di un insieme (anche infinito) mediante un numero limitato di simboli (cifre, numeri, segni grafici,...) seguendo una opportuna regola;

- Proprietà di una codifica:
 - Non-ridondanza
 - Lunghezza-costante
 - Completezza e unicità



Codifica dell'informazione

- L'entità minima di informazione all'interno di un elaboratore prende il nome di bit (binary digit - cifra binaria). Mediante un bit possiamo distinguere due informazioni.
- Tutte le informazioni, anche le più complesse, sono rappresentate mediante sequenze di due soli simboli (0 e 1), ossia in forma binaria (o digitale).
- Si ha perciò bisogno di associare biunivocamente ad ogni informazione "elementare": caratteri, numeri, immagini, ... una sequenza binaria che la rappresenti

Byte

- Con 1 bit si possono distinguere due diverse informazioni;
- Per distinguere più informazioni bisogna usare sequenze di bit.
- Le diverse configurazioni di n bit permettono di individuare 2ⁿ informazioni diverse.
- una sequenza di 8 bit viene chiamata "byte"

Potenze di 2

2 ⁰	1
21	2
2 ²	4
2 ³	8
2 ⁴	16
2 ⁵	32
2 ⁶	64
2 ⁷	128
2 ⁸	256
2 ⁹	512
2 ¹⁰	1,024
2 ¹¹	2,048
2 ¹²	4,096
2 ¹³	8,192
2 ¹⁴	16,384
2 ¹⁵	32,768

016	05.500
2 ¹⁶	65,536
2 ¹⁷	131,072
2 ¹⁸	262,144
2 ¹⁹	524,288
2 ²⁰	1,048,576
2 ²¹	2,097,152
2 ²²	4,194,304
2 ²³	8,388,608
2 ²⁴	16,777,216
2 ²⁵	33,554,432
2 ²⁶	67,108,864
2 ²⁷	134,217,728
2 ²⁸	268,435,456
2 ²⁹	536,870,912
2 ³⁰	1,073,741,824
2 ³¹	2,147,483,648

Misure per capacità memorie

Byte	e	$8 = 2^3 bit$
— ,	•	– – 010

Kilobit (Kbit o Kb) 2¹⁰(1024) bit

Megabit (Mbit o Mb) 2²⁰(1048576) bit

Gigabit (Gbit o Gb) 2³⁰(1073741824) bit

Terabit (Tbit o Tb) 2⁴⁰(1099511627776) bit

Kilobyte (Kbyte o KB) 2¹⁰ byte

Megabyte (Mbyte o MB) 2²⁰ byte

Gigabyte (Gbyte o GB) 2³⁰ byte

Terabyte (Tbyte o TB) 2⁴⁰ byte

Misure per capacità canali

Byte $8 = 2^3$ bit

Kilobit/s (kbit/s o kb/s) 1000 bit/s

Megabit/s (Mbit/s o Mb/s) 1000000 bit/s

Gigabit/s (Gbit/s o Gb/s) 1000000000 bit/s

Misure per frequenze clock

MHz (Mega Hertz)

1000000 cicli/s

GHz (Giga Hertz)

100000000 cicli/s

Codifica dei numeri

- Esigenza di rappresentare l'insieme infinito dei numeri mediante un numero limitato di segni grafici (cifre)
- Avendo un insieme finito di simboli, per denotare gli infiniti numeri li combino secondo una codifica

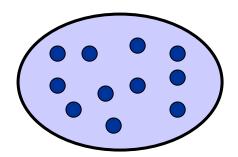


Sistemi di numerazione:

- . *Cifre*: un insieme finito di simboli distinti
- Codifica: insieme di regole che permette di associare ad una sequenza di cifre uno ed un solo numero
- Algoritmi: per l'esecuzione delle operazioni fondamentali

Numero vs Numerale

- Numero è entità astratta (fuori da spazio e tempo): proprietà degli insiemi che hanno stessa quantità di elementi.
 NON PUO' STARE IN MEMORIA!!!
- Numerale: configurazione di simboli che denota (= identifica) un numero – non è astratta
- Diversi tipi di numerali rispondenti a codifiche diverse identificano lo stesso numero:
- 11 in decimale, B in esadecimale, 13 in ottale, 1011 in binario denotano lo stesso numero



RIPASSINO DI MATEMATICA

Proprietà delle potenze:

- $x^0 = 1$
- $x^{-i} = 1 / x^{i}$
- $x^i * x^j = x^{i+j}$
- $(x^i)^j = x^{i*j}$
- $(x*y)^{i} = x^{i} * y^{i}$
- x^{i} / x^{j} = x^{i-j}
- $a^* x^i + b^* x^j = (a^* x^{i-1} + b^* x^{j-1})^* x$

Notazione posizionale

Forma generale di un numero decimale

Forma generale di un numero in base b

Esempi

Base 2

cifre usate 0 e 1 (bit)

1 1 0 1 0.1 =
$$1 \times 2^4 + 1 \times 2^3 + 0 \times 2^2 + 1 \times 2^1 + 0 \times 2^0 + 1 \times 2^{-1}$$

= $16 + 8 + 2 + 0.5 = 26.5$

Esempi

Base 8

cifre usate 0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7

1 2 1 2 0.5 =
$$1 \times 8^4 + 2 \times 8^3 + 1 \times 8^2 + 2 \times 8^1 + 0 \times 8^0 + 5 \times 8^{-1}$$

= $4096 + 1024 + 64 + 16 + 0.625 = 5200.625$

Esempi

Base 16

cifre usate 0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, A, B, C, D, E, F

2 E 0 A.3 =
$$2 \times 16^3 + 14 \times 16^2 + 0 \times 16^1 + 10 \times 16^0 + 3 \times 16^{-1}$$

= $8192 + 3584 + 10 + 0.1875 = 11786.1875$

Il numero "mille" in

Binario:

1 1 1 1 1 0 1 0 0 0 0 $1 \times 2^9 + 1 \times 2^8 + 1 \times 2^7 + 1 \times 2^6 + 1 \times 2^5 + 0 \times 2^4 + 1 \times 2^3 + 0 \times 2^2 + 0 \times 2^1 + 0 \times 2^0$ 512 + 256 + 128 + 64 + 32 + 0 + 8 + 0 + 0 + 0

Decimale: 1 0 0 0
$$1 \times 10^3 + 0 \times 10^2 + 0 \times 10^1 + 0 \times 10^0 + 0 + 0 + 0$$

Il numero "mille" in

Decimale: 1 0 0 0 $1 \times 10^3 + 0 \times 10^2 + 0 \times 10^1 + 0 \times 10^0 + 0 + 0 + 0$

Ottale: 1 7 5 0

$$1 \times 8^{3} + 7 \times 8^{2} + 5 \times 8^{1} + 0 \times 8^{0}$$

 $512 + 448 + 40 + 0$

Esadecimale: 3 E 8 $3 \times 16^2 + 14 \times 16^1 + 8 \times 16^0$ 768 + 224 + 8

Conversione tra basi: dec → bin

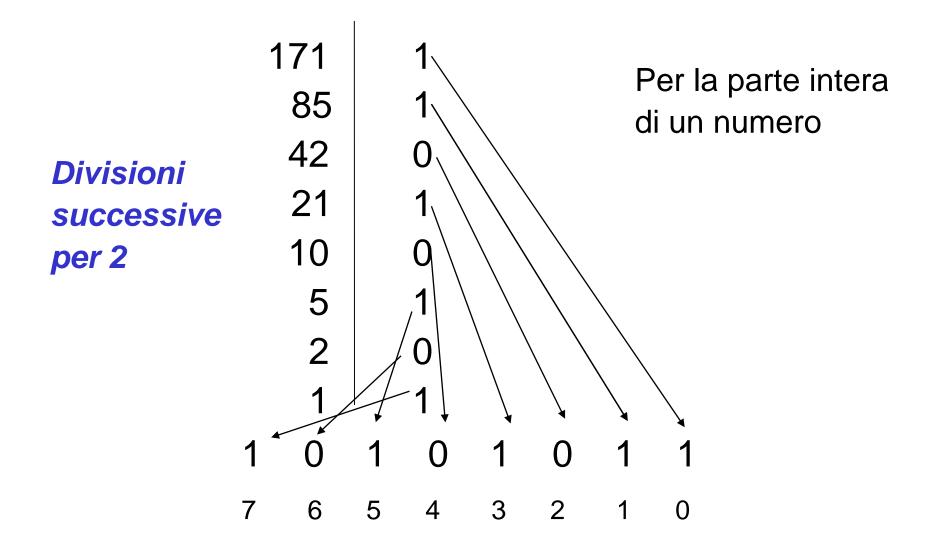
resto
$$\frac{128}{128}$$
 = 2^7 Massima potenza di 2 <= 171.25
resto $\frac{32}{32}$ = 2^5 Massima potenza di 2 <= 43.25
resto $\frac{8}{3.25}$ = 2^3 Massima potenza di 2 <= 11.25
resto $\frac{2}{1.25}$ = 2^1 Massima potenza di 2 <= 3.25
resto $\frac{1}{0.25}$ = 2^0 Massima potenza di 2 <= 1.25
 $\frac{1}{0.25}$ = 2^0 Massima potenza di 2 <= 1.25
 $\frac{1}{0.25}$ = 2^0 Massima potenza di 2 <= 0.25
 $\frac{1}{0.00}$ = 2^0 Massima potenza di 2 <= 0.25
 $\frac{1}{0.00}$ = 2^0 Massima potenza di 2 <= 0.25
 $\frac{1}{0.00}$ = 2^0 Massima potenza di 2 <= 0.25

Conversione tra basi: dec → base r

Parte intera

- 1. Inizio;
- 2. Dividere il numero decimale per la base di arrivo r;
- Il resto della divisione è una cifra nella nuova base a partire dalla cifra meno significativa;
- 4. Il quoziente della divisione intera è il nuovo dividendo;
- 5. Se quoziente $\neq 0$ torna a 2);
- 6. Fine.

Conversione tra basi: dec → bin

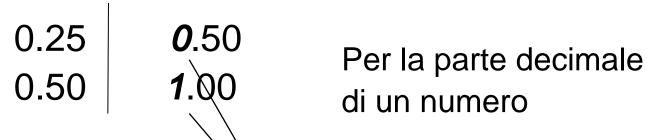


Conversione tra basi: dec -> base r

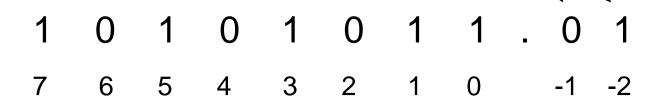
Parte frazionaria

- 1. Inizio;
- Moltiplicare la parte frazionaria del numero decimale per la base di arrivo;
- Separare parte intera e parte frazionaria;
- 4. La parte intera dà una cifra nella nuova base a partire dalla cifra più significativa;
- Se non ottengo 0 o non raggiungo la precisione richiesta torna a 2);
- 6. Fine.

Conversione tra basi: dec → bin



Moltiplicazioni successive per 2



Esempio 35,59375

35	1	Per la	0.59375	1 .1875
17	1	parte intera	0.1875	0 .375
8	0		0.375	0 .75
4	0		0.75	1 .5
2	0		0.5	1 .0
1	1			

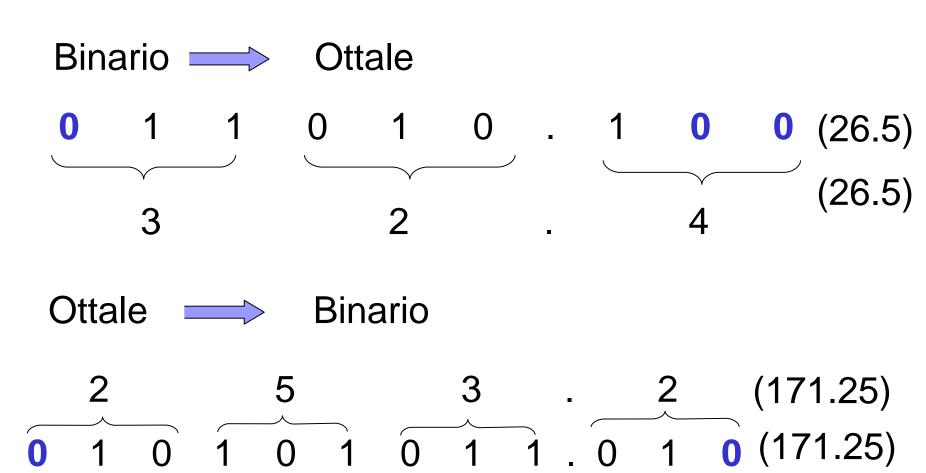


Un altro esempio 35,9

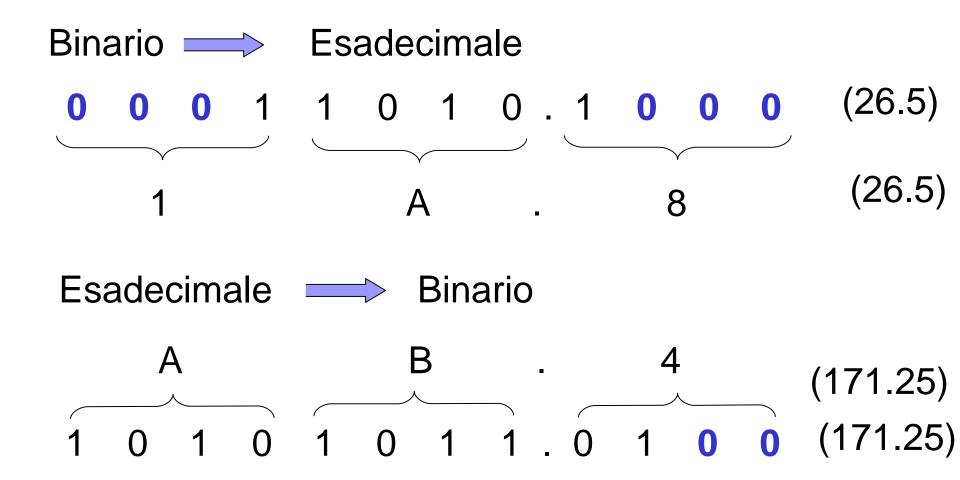
35	1	Per la	0.9	1 .8
17	1	parte intera	8.0	1 .6
8	0		0.6	1 .2
4	0		0.2	0 .4
2	0		0.4	0 .8
1	1		8.0	1 .6



Conversione tra basi: bin ↔ ott



Conversione tra basi: bin ↔ esa



Conversione tra basi: ott ↔ esa

Conviene passare attraverso la *rappresentazione binaria*, es. 32.4 →

- Conversione da ottale a binario → 011 010 . 100
- Espansione in quaterne 0001 1010 . 1000
- Conversione da binario in esadecimale → 1A.8
- Viceversa, conversione in binario \rightarrow 0001 1010 . 1000
- Raggruppamento in terne → 011 010 . 100
- Conversione da binario in ottale → 32.4

A queste rappresentazioni si possono applicare le operazioni aritmetiche:

$$0+0=0$$

$$1+0=1$$

$$0+1=1$$

1+1=0 con riporto di 1 ovvero 10

1+1 in decimale è uguale a 2 ma siamo nella notazione binaria che ha solo due cifre, 0 e 1

x_i	y_i	c_{i-1}	s_i	c_i
0	0	0	0	0
0	0	1	1	0
0	1	0	1	0
0	1	1	0	1
1	0	0	1	0
1	0	1	0	1
1	1	0	0	1
1	1	1	1	1

```
riporti

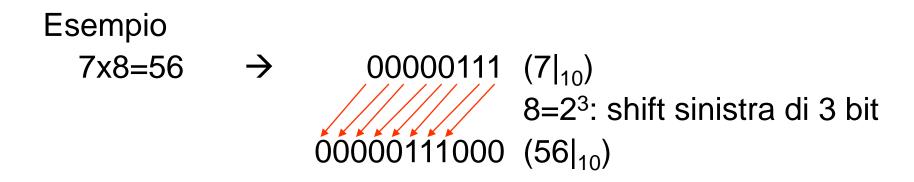
1
    1    0    +
    1    0    =

1    0    0
```

ESEMPIO:

Moltiplicazione e Divisione per 2^m

Moltiplicare un numero binario *positivo* per X=2^m corrisponde a spostare verso *sinistra di m posizioni* le cifre corrispondenti alla sua rappresentazione aggiungendo zeri nelle m posizioni meno significative.



Moltiplicazione e Divisione per 2^m

Dividere un numero binario *positivo* per X=2^m (o moltiplicare per 2^{-m}) corrisponde a spostare verso *destra di m posizioni* le cifre corrispondenti alla sua rappresentazione aggiungendo zeri nelle m posizioni più significative.

<< Facciamo lo stesso in base 10! >>

```
Esempio:
```

$$7/4 = 1.75 \rightarrow 00000111 (7|_{10})$$

4=2²: shift destra di 2 bit

 $0000001.11 (1.75|_{10})$

Memoria finita, numeri infiniti

- Non tutti i numeri si possono rappresentare in un computer.
- In più non è conveniente gestire numeri anche se finiti di dimensioni arbitrarie o diverse fra loro.
- Velocità deriva da hardware dedicato a calcoli: dimensione fissa degli operandi (lo vedremo).
- Ad esempio, in Java (ma anche in C):
 byte 8 bit, short 16 bit, int 32 bit, long 64 bit, float 32 bit, double 64 bit

Numeri a precisione finita

- Per i calcolatori la quantità di memoria per memorizzare un numero è fissata. Si possono rappresentare numeri con una quantità fissa di cifre: numeri a precisione finita
- conseguenza: non chiusura rispetto alle operazioni elementari

Esempio: numeri interi con tre cifre decimali:

- Si possono rappresentare i numeri compresi tra 000 e 999; il numero successivo (1000) richiede una quarta cifra.
- Non si può rappresentare il risultato della somma 600 + 700 perchè il numero di cifre destinato alla rappresentazione è insufficiente: si ha un overflow.

Proprietà non valgono più

Associativa:

$$(a + b) - c = a + (b - c)$$

(100 + 999) - 980 = 100 + (999 - 980)

Distributiva

$$(a*c - b*c) = (a - b)*c$$

 $(100 * 10 - 50* 10) = (100 - 50) * 10$

Numeri a precisione finita

- Osservazione: il numero 999 può essere scritto come 10³-1 (1000-1)
- Con N cifre decimali si possono rappresentare i numeri interi da 0 a 10^N-1
- I calcolatori usano basi o radici diverse da 10, di solito 2, 8 e 16.
- I sistemi di numerazione basati su queste radici si chiamano rispettivamente: binari, ottali, esadecimali.

Esempi:

- con N cifre binarie si possono rappresentare i numeri interi da 0 a 2^N-1
- con N cifre ottali si possono rappresentare i numeri interi da 0 a 8^N-1
- con N cifre esadecimali si possono rappresentare i numeri interi da 0 a 16^N-1

Numeri a precisione finita

Numeri naturali

 Consideriamo la base due: con 3 cifre binarie si possono rappresentare i numeri compresi tra 0 (limite inferiore) e 2³-1 (limite superiore).

numero	rappresentazione
0 1 2 3 4 5 6	000 001 010 011 100 101 110
7	111

Notazione posizionale

Il numero massimo rappresentabile con n cifre in base r risulta:

$$N_{max} = (r-1) r^{n-1} + (r-1) r^{n-2} + \cdots + (r-1) r + (r-1) r^{0}$$

$$= \sum_{i=0}^{n-1} (r-1) \cdot r^{i}$$

$$= r^{n} - 1$$

Numeri a precisione finita

. Numeri relativi

 Se si passa ai numeri relativi la scelta del limite inferiore della rappresentazione diventa meno ovvia

 Criterio ragionevole: "centrare" (nel migliore modo possibile) l'intervallo dei numeri rappresentabili intorno al valore zero, in modo da poter rappresentare tutti i numeri di valore assoluto minore o uguale ad un certo valore massimo

Sintassi vs semantica

- L'operazione tra due numeri deve essere realizzata applicando un algoritmo sulla rappresentazione dei numeri che dia come risultato la rappresentazione del numero risultante dall'operazione tra due numeri.
 - \sim n+m: f(n)+f(m)=f(n+m)
- Cercheremo una codifica dei numeri relativi (con segno) che ci consenta di raggiungere questo obiettivo. Perché?
 - Perché vogliamo sfruttare l'operazione di somma binaria dei moduli (valori assoluti) che è semplice e naturale (può essere realizzata in maniera ottimale in hardware) e può essere l'unica operazione da usare sia per somme sia per sottrazioni

Numeri a precisione finita

Numeri naturali

 Consideriamo la base due: con tre cifre binarie si possono rappresentare i numeri compresi tra 0 (limite inferiore) e 2³-1 (limite superiore).

numero	rappresentazione
0	000
1	001
2	010
3	011
4	100
5	101
6	110
7	111

Somma tra moduli (solo 4 cifre)!

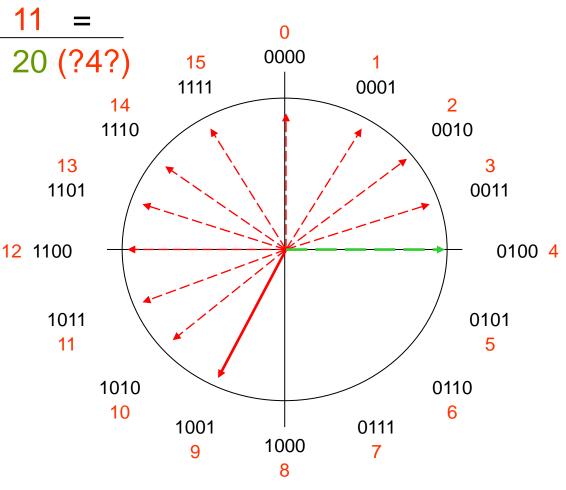
$$\frac{1 \ 0 \ 0 \ 1}{0 \ 10 \ 1} = \frac{5}{11 \ 1 \ 1} = \frac{5}{1111} = \frac{0000}{1111} = \frac{14}{1110} = \frac{15}{1111} = \frac{0000}{1111} = \frac{1111}{1111} =$$

angolo orario sulla verticale

somma tra numeri come somma di angoli (in senso orario)

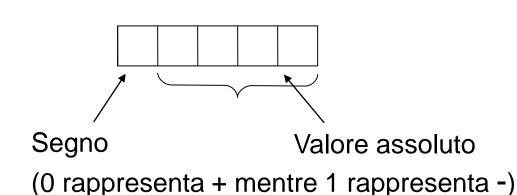
Somma tra moduli (solo 4 cifre)!

- overflow a causa del riporto
- il risultato ha superato il massimo valore rappresentabile su 4 bit
- si "ricomincia il giro" e
 si genera un riporto



Rappres. modulo e segno

1. Modulo e segno



Decimale binario 11 = 0 | 1011-11 = 1 | 1011

Rappresentazione su N cifre binarie:

- una cifra binaria (per convenzione quella più a sinistra) per codificare il segno
- le rimanenti N-1 cifre rappresentano la codifica in forma binaria fissa del valore assoluto del numero (che per definizione è un numero naturale)

Rappres. modulo e segno

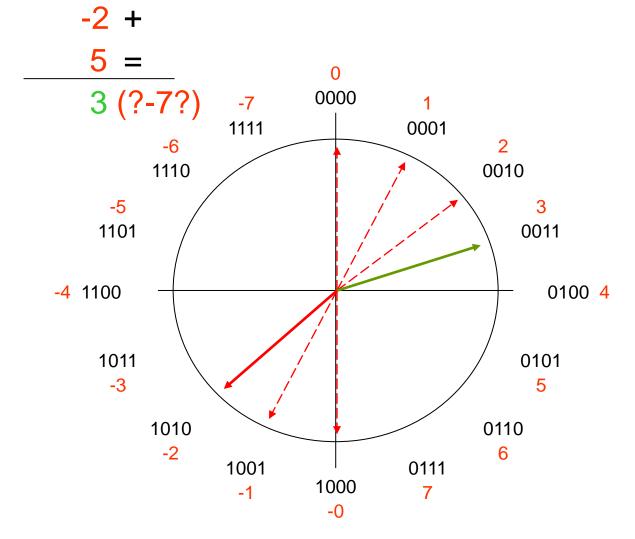
Intervallo dei numeri rappresentabile su N bit

$$[-(2^{N-1}-1), 2^{N-1}-1]$$

Svantaggi:

- Lo zero può essere rappresentato in due modi diversi (00..00, ossia +0, e 10..00, ossia -0)
- L'operazione di somma tra due numeri non può essere realizzata applicando l'algoritmo di somma sulla rappresentazione dei moduli. Occorre tener conto della concordanza o discordanza dei segni: nel caso di numeri con segni discordi occorre identificare il numero di valor assoluto maggiore ed applicare l'algoritmo di sottrazione tra il modulo di questo ed il modulo dell'altro addendo; il segno del risultato sarà uguale al segno dell'addendo di valor assoluto maggiore
- Provate, con questa rappresentazione, a fare X+(-X) con la somma sui moduli come fossero numeri naturali!!

Somma in modulo e segno



Il complemento

 Per un attimo dimentichiamo il problema del segno e definiamo una nuova operazione su un numero X a precisione finita su K cifre binarie (si può generalizzare ad una base qualunque).

Complemento a 1:

negare tutte le cifre di X (ossia sostituire 0 con 1 e viceversa 1 con 0)

Complemento a 2:

- Metodo 1: Calcolare il complemento a 1 di X e sommargli 1.
 Tralasciare l'eventuale cifra di riporto a sinistra di quella più significativa (overflow)
- Metodo 2: Partire dalla cifra meno significativa di X e ricopiare tutte le cifre fino al primo 1 incluso. Invertire le cifre a sinistra di questo.

Esempi di complemento a 1

- Dato X il suo complemento a 1 è il numero che, se sommato a X, restituisce sempre 2^K-1
- Oppure, equivalentemente, dato X il suo complemento a 1 è il numero 2^K-1-X

Esempi di complemento a 2

- Dato X il suo complemento a 2 è il numero che, se sommato a X, restituisce sempre 2^K (oppure zero dato che le cifre sono solo K)
- Oppure, equivalentemente, dato X il suo complemento a 2 è il numero 2^K-X (oppure, 0-X=-X dato che le cifre sono solo K).

Rappresentazione in complemento a 1 Decimale binario su N cifre binarie di un numero con segno X:

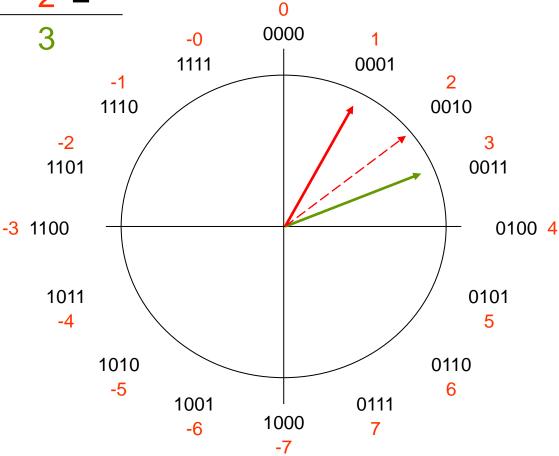
- la cifra binaria più a sinistra rappresenta il segno di X (0 = +, 1 = -)
- nel caso di segno positivo, X è rappresentato in forma binaria su N -1 cifre come nel caso dei numeri naturali. Il numero X deve essere inferiore a 2^(N-1)
- nel caso di segno negativo, X si rappresenta come il complemento a 1 di –X (ricordatevi di negare tutte le cifre della rappresentazione binaria del valore assoluto di X, segno incluso). Il numero -X deve essere inferiore a 2^(N-1)

-12 = 10011

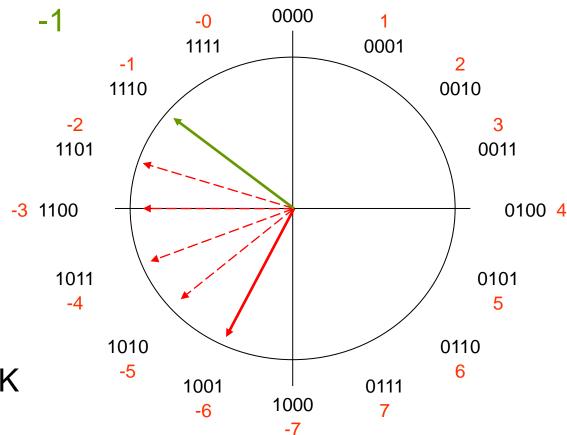
- Caratteristiche molto simili alla rappresentazione modulo e segno, ossia:
 - Semplicità della rappresentazione
 - Stesso intervallo dei numeri rappresentabili
 [-(2^{N-1}-1), 2^{N-1}-1]
 - Due rappresentazioni possibili per lo zero (in questo caso "000...0" per +0 e "111...1" per -0)
- Si riesce a sfruttare la somma binaria per eseguire la somma di numeri relativi in complemento a 1?

1 + 2 =

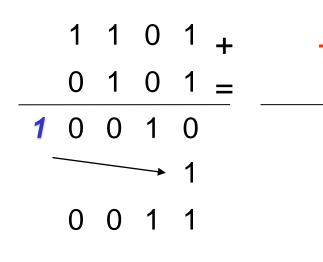
- Addendi positivi: OK sempre che non ci sia un overflow
- In tal caso il risultato non può essere rappresentato sul numero di cifre a disposizione

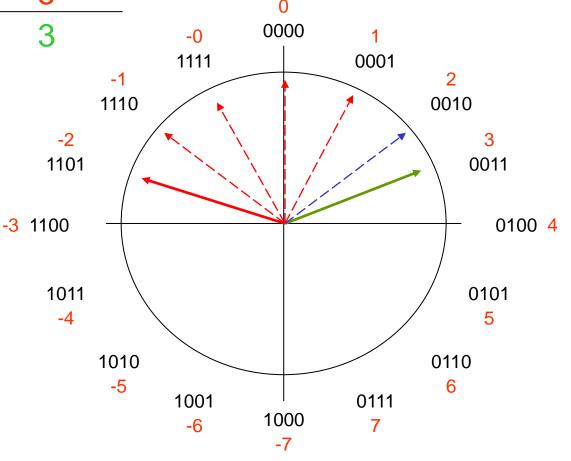




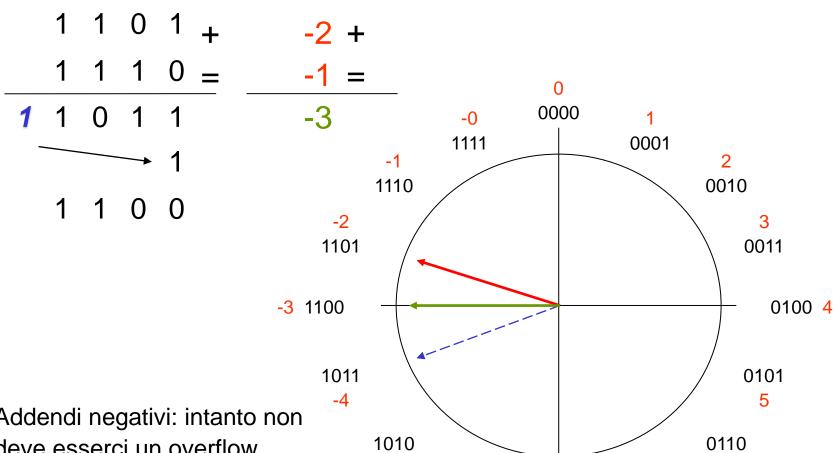


Addendi discordi: OK se il risultato ha segno negativo





- Addendi discordi: ma il risultato ha segno positivo
- Risultato è quello giusto diminuito di 1
- Si aggiunge il riporto generato



-5

1001

-6

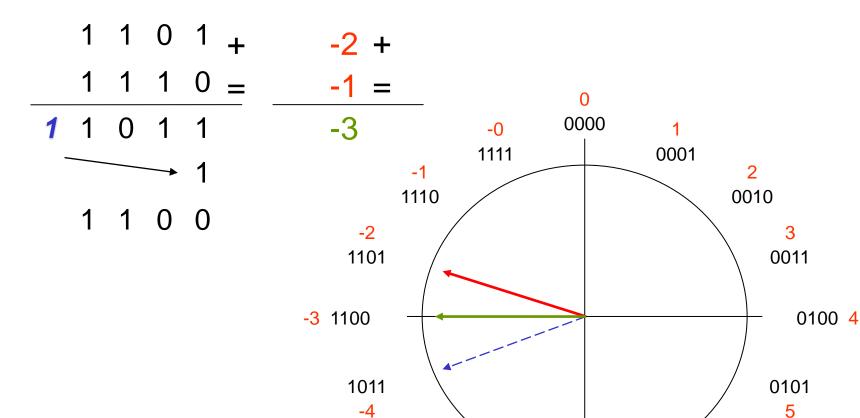
1000

-7

- Addendi negativi: intanto non deve esserci un overflow
- In tal caso il risultato non può essere rappresentato sul numero di cifre a disposizione

6

0111



1010

-5

1001

-6

1000

-7

- Risultato è quello giusto diminuito di 1
- Si aggiunge il riporto generato

0110

6

0111

Rappresentazione in complemento a 2 su N cifre binarie di un numero con segno X:

- la cifra binaria più a sinistra rappresenta il segno (0 = +, 1 = -)
- nel caso di segno positivo il numero è rappresentato in forma binaria su N-1 cifre come nel caso dei numeri naturali
- nel caso di segno negativo X si rappresenta come il complemento a 2 di –X

Decimale	binario
12 =	01100
-12 =	10100

-4	100
-3	101
-2	110
-1	111
0	000
1	001
2	010
3	011

Alcune proprietà interessanti

- 0 si rappresenta con 000...00
- -1 si rappresenta con 111...11
- Il massimo numero positivo è 011..11
- Il minimo numero negativo è 100...00

Dato un numero negativo, scambiando 0 e 1 (operazione di complemento a 1) si ottiene il suo modulo diminuito di 1.

Es. su 4 bit:
$$-5|_{10}=1011|_2$$

 $0100|_2=4|_{10}$

Caratteristiche:

- Intervallo dei numeri rappresentabili su N bit: [-2^{N-1},2^{N-1}-1]
- Unica rappresentazione per lo zero
- L'operazione di somma effettuata operando sulla rappresentazione del numero indipendentemente dal segno produce, a meno di overflow, sempre il risultato corretto.
- Data una sequenza di N bit b_{N-1}b_{N-2}...b₁b₀ il numero rappresentato è dato da

$$-b_{N-1}^{*}2^{N-1} + \sum_{i=0}^{N-2} b_i^{*}2^{i}$$

Ricordatevi che

 Se ho a disposizione una sequenza di N bit in complemento a 2 allora, se il bit di segno è uguale a 0, NON si deve operare alcuna trasformazione per sapere quale intero positivo la sequenza rappresenta!!!

Addendi Positivi © OK 00111+ (+ 7) 00101= (+ 5) 01100 (+12)

Addendi Negativi

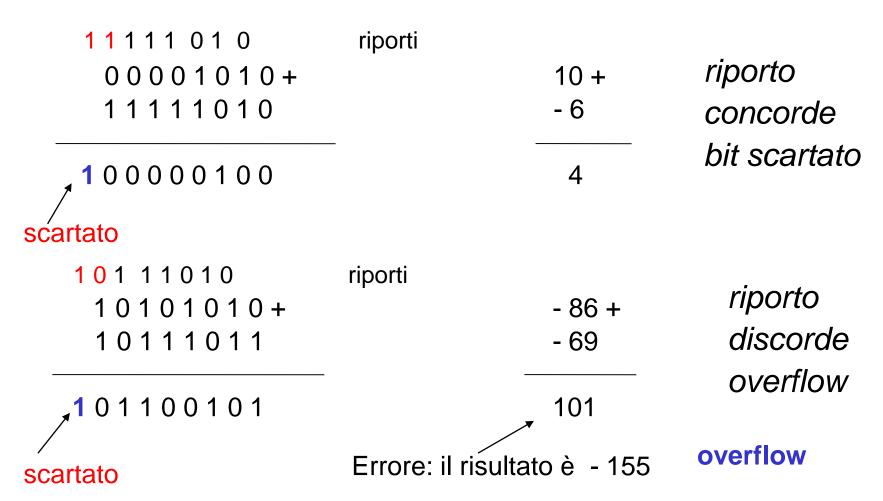
◎ OK

Addendi Segno opposto 😊 OK

$$00111 + (+ 7)$$
 $10110 = (-10)$
 $11101 (-3)$

$$\begin{array}{cccc}
11001+ & (-7) \\
\underline{01010} = & (+10) \\
\hline
(00011 & (+3)
\end{array}$$

overflow



la somma di due numeri di segno uguale non può dare risultato di segno diverso

Overflow in complemento a 2

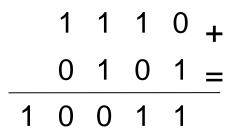
Nella somma di due numeri relativi codificati nella rappresentazione del complemento a 2 su n cifre si ha overflow quando:

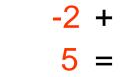
 Criterio 1: ci sono addendi dello stesso segno e il segno del risultato è diverso dal segno degli addendi

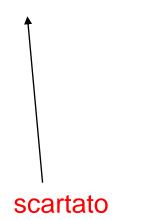
oppure

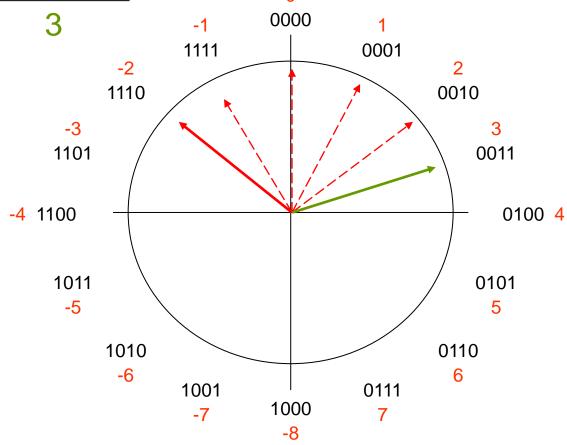
 Criterio 2: il riporto dalla colonna n-2 alla colonna n-1 ed il riporto dalla colonna n-1 a quella oltre la cifra più significativa sono discordi (uno dei due è 0 e l'altro è 1)

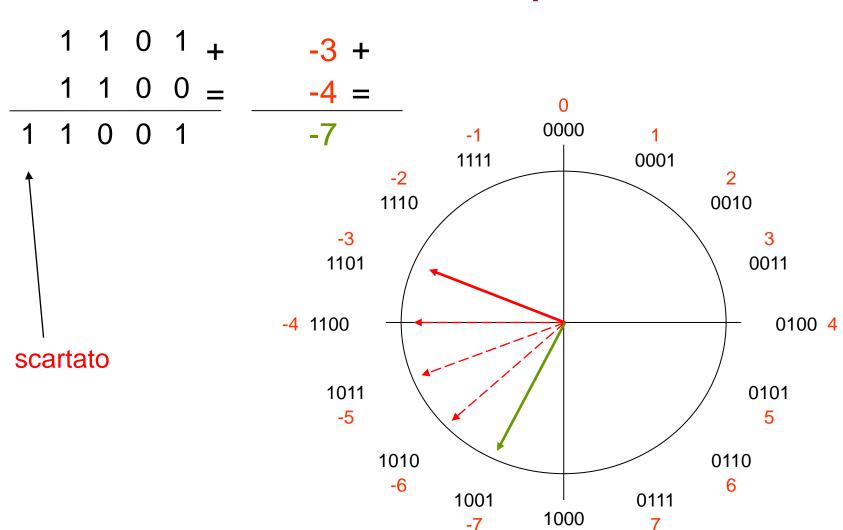
I due criteri sono equivalenti. Sfrutto quello che conviene



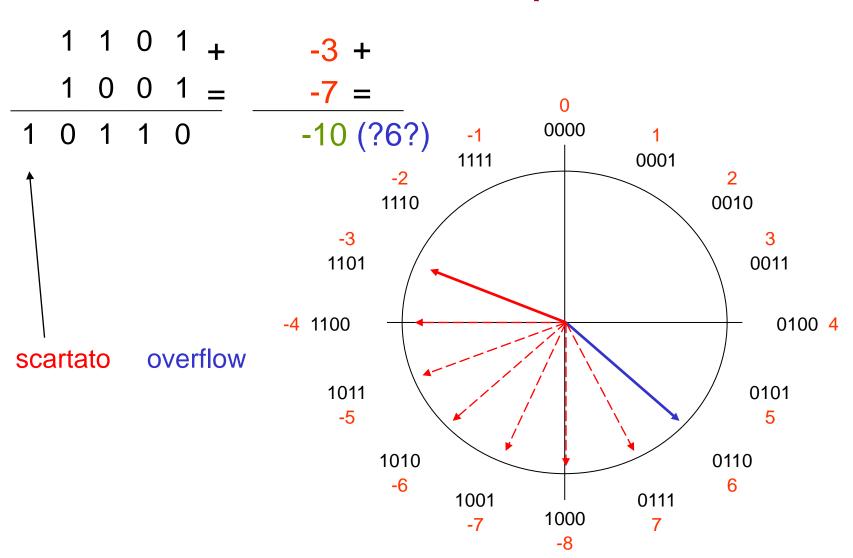






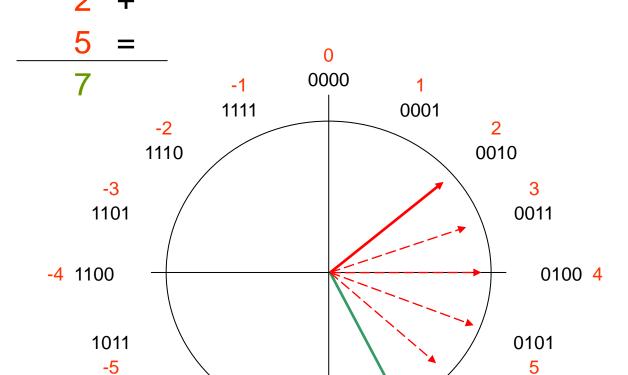


-8

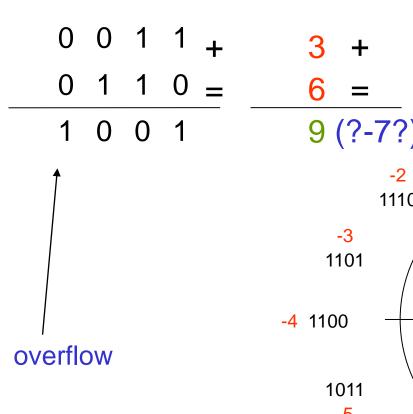


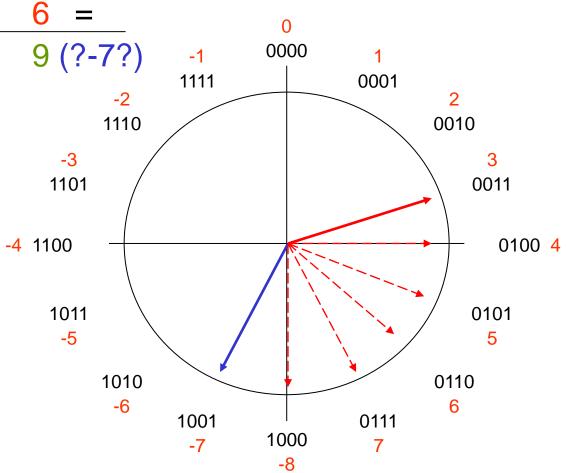
-6

-7



-8





Estensione del segno

Data la rappresentazione in complemento a 2 su N bit del numero X qual è la sua rappresentazione su M (M > N) bit?

Basta copiare il bit di segno negli M – N bit più significativi

Ad esempio:

- X = 72 su N = 8 bit: 01001000 X = 72 su M = 32 bit: 00000000 00000000 00000000 01001000
- X = -102 su N = 8 bit: 10011010 X = -102 su M = 32 bit: 11111111 11111111 11111111 10011010

Rappres. eccesso 2^{N-1}

4. Eccesso 2^{N-1} (per numeri rappresentati con N bit)

	-128 -127	00000000 00000001	(-128 + 128 = 0) (-127 + 128 = 1)
Ad esempio,	-2	01111110	(-2 + 128 = 126)
usando otto cifre binarie, si ha la	: 25	10011001	(25 + 128 = 153)
rappresentazione eccesso 128:	: 127	11111111	(127 +128 = 255)

Rappres. eccesso 2^{N-1}

La rappresentazione su N cifre binarie di un numero è ottenuta sommando 2^{N-1} al numero stesso e codificando il numero ottenuto (che è positivo) in binario puro.

- Intervallo di rappresentazione dei numeri: [-2^{N-1},2^{N-1}-1]
- · Vantaggio: l'ordinamento viene mantenuto nella codifica
- Questa codifica servirà per la rappresentazione dei numeri in virgola mobile

Rappres. eccesso X

4. Eccesso X

	-15 -14	00000000 0000001	(-15 + 15 = 0) (-14 + 15 = 1)
Ad esempio,	0	00001111	(0 + 15 = 15)
usando otto cifre binarie, si ha la rappresentazione	: 25	00101000	(25 + 15 = 40)
eccesso 15:	240	11111111	(240 +15 = 255)

Riassumendo

- Un informatico deve saper:
 - Che si possono denotare le quantità in basi (sistemi di numerazione) diversi da quella naturale (la base 10)
 - Scrivere un numero in base 10 (anche con la parte frazionaria) in qualunque altra base (sapendo spiegare perché)
 - Scrivere un numero in qualunque base (anche con la parte frazionaria) in base 10 (sapendo spiegare perché)
 - Conoscere la potenze di 2 (almeno fino a 2¹⁶)
 - Passare con immediatezza dalla base 2 a basi che sono potenze di 2 (le basi 8 e 16) e viceversa (sapendo spiegare perché)

Riassumendo

- Un informatico deve saper:
 - Effettuare la somma naturale di numeri in qualunque base e in particolare in base 2 (sapendo spiegare perché)
 - Effettuare il prodotto e la divisione per potenze della base (sapendo spiegare perché)
 - Conoscere le problematiche derivanti dall'aritmetica finita
 - Rappresentare un numero intero con segno usando N cifre in:
 - Modulo e segno
 - Complemento a 1
 - Complemento a 2
 - ◆ Eccesso 2^N

sapendo spiegare perché la rappresentazione in complemento a 2 è soddisfacente rispetto alle altre

Riassumendo

- Un informatico deve saper:
 - Saper decodificare una sequenza di N cifre nel corrispondente numero intero con segno data la codifica usata
 - Spiegare il concetto di overflow e quali sono i criteri per segnalarlo nella somma di numeri relativi in complemento a 2

Qualche problema

- Per tutti gli esercizi, lo svolgimento DEVE contenere tutti i calcoli ed i passaggi. Il solo risultato non sarà considerato sufficiente all'esame.
 - Esercizio 1: Scrivere il numero 187 in base 2, 8, 16, 7, 5 e 9.
 - Esercizio 2: Considerate il numero 12. Quanto sarebbe in base
 10 se fosse espresso in base 3, 4, 8, 16 e 2?
 - Esercizio 3: Considerate la sequenza 1001.1 in base 2. Convertitela in base 8 e 16
 - Esercizio 4: Considerate la sequenza 1001.1 in base 16. Convertitela in base 2 e 8
 - Esercizio 5: Considerate la sequenza 1001.1 in base 2 e moltiplicatela per 4 e 16. Dividetela per 2 e per 32. Inoltre, consideratela in base 5 e moltiplicatela per 125 e dividetela per 5. Verificate la correttezza di quanto avete fatto convertendo ogni risultato dalla base di lavoro alla base 10.

Qualche problema

- Per tutti gli esercizi, lo svolgimento DEVE contenere tutti i calcoli ed i passaggi. Il solo risultato non sarà considerato sufficiente all'esame.
 - Esercizio 1: Si consideri la sequenza 10001001. Dire quali numeri in base 10 sono rappresentati nelle diverse codifiche per i numeri relativi.
 - Esercizio 2: Considerate i numeri 12 e -21.
 - a) codificarli su 8 bit in complemento a 2:
 - b) sommarli in complemento a 2
 - c) decodificare il risultato
 - **Esercizio 3:** Codificare su N=8 bit:
 - -123 in complemento a 2
 - -14 in complemento a 1
 - 6 in modulo e segno
 - -110 in eccesso 2^{N-1}