

# Lezione 3 Codifica della informazione (2)

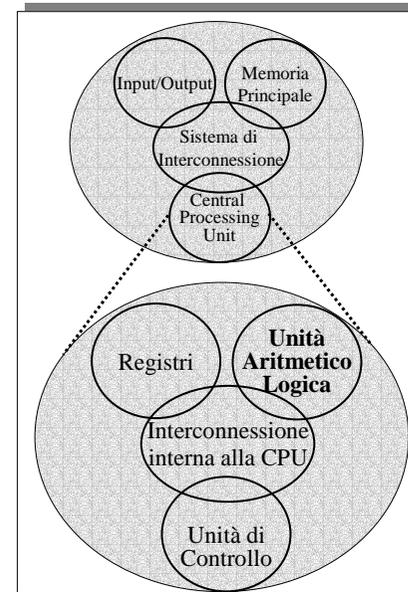
Vittorio Scarano

Architettura

Corso di Laurea in Informatica  
Università degli Studi di Salerno

## Un quadro della situazione

Architettura (2003-2004), Vittorio Scarano



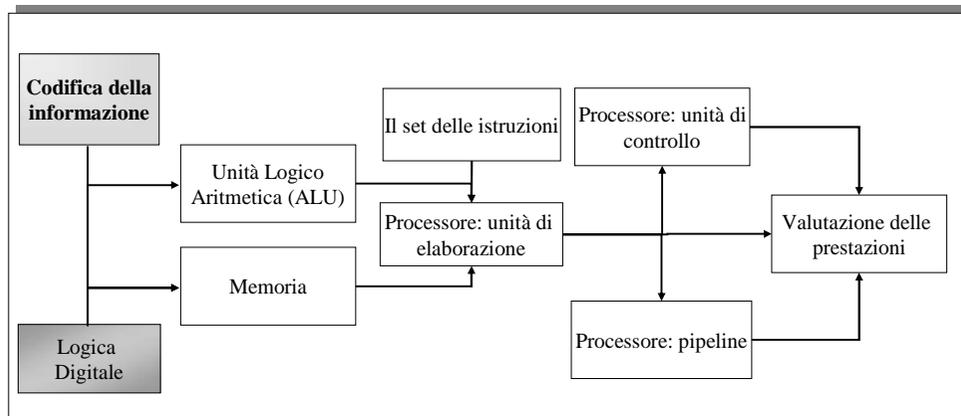
- Dove siamo...
  - Codifica della informazione
    - Rappresentazione degli interi
      - Interi con segno
- Dove stiamo andando..
  - aritmetica binaria
- Perché:
  - per poter progettare la Unità Aritmetico-Logica

2

## Dove siamo nel corso...

- Codifica della informazione: numeri interi

Architettura (2003-2004), Vittorio Scarano



3

## Interi con segno

- Finora abbiamo solamente considerato la rappresentazione di interi **positivi**
- Due rappresentazioni:
  - rappresentazione con modulo e segno
  - rappresentazione in complemento a due

Architettura (2003-2004), Vittorio Scarano

4

## Rappresentazione con modulo e segno

- Per rappresentare un numero con segno:
  - si usa il bit più significativo per indicare il + (=0) e - (=1)

- Si consideri un numero espresso in base 2

$$x_{(n-1)} x_{(n-2)} \dots x_2 x_1 x_0$$

- Quindi, il valore del numero è la somma dei pesi delle  $n-1$  bit meno significativi con il bit più significativo che indica il segno:

$$A = \begin{cases} \sum_{i=0}^{n-2} (x_i \cdot 2^i) & \text{se } x_{n-1} = 0 \\ -\sum_{i=0}^{n-2} (x_i \cdot 2^i) & \text{se } x_{n-1} = 1 \end{cases}$$

5

## Alcuni problemi del “modulo e segno”

- Addizione e sottrazione complicata da
  - segni dei numeri
  - modulo dei numeri
- Doppia rappresentazione dello zero:
  - infatti lo zero può essere rappresentato (con  $n=8$  bit)
    - sia da 00000000
    - che da 10000000
- Non va bene! Vorremmo...
  - una rappresentazione che faciliti la progettazione della ALU
    - che non deve essere complicata da problemi nati dalla rappresentazione

6

## Organizzazione della lezione

- Rappresentazione degli interi con segno in “complemento a due”
  - Introduzione
  - Conversione di interi con segno in complemento a due

7

## Rappresentazione in complemento a 2

- Si consideri un numero espresso in base 2
- $$x_{(n-1)} x_{(n-2)} \dots x_2 x_1 x_0$$
- Il bit più significativo  $x_{n-1}$  assume peso **negativo**  $-2^{n-1}$
  - Quindi, il valore di un numero espresso in complemento a due è:

$$A = -x_{n-1} \cdot 2^{n-1} + \sum_{i=0}^{n-2} (x_i \cdot 2^i)$$

8

## Interi positivi e negativi

$$A = -x_{n-1} \cdot 2^{n-1} + \sum_{i=0}^{n-2} (x_i \cdot 2^i)$$

- Se il bit  $x_{n-1}$  vale 0:
  - l'intero è positivo e i restanti  $n-1$  bit indicano il valore
- Se il bit  $x_{n-1}$  vale 1:
  - l'intero è negativo

## Complemento a 2: esempi (1)

$$A = -x_{n-1} \cdot 2^{n-1} + \sum_{i=0}^{n-2} (x_i \cdot 2^i)$$

$x_3$	$x_2$	$x_1$	$x_0$
0	1	0	1

- Essendo composta da  $n=4$  cifre il suo valore è:

$$\begin{aligned}
 -x_{n-1} \cdot 2^{n-1} + \sum_{i=0}^{n-2} (x_i \cdot 2^i) &= -x_3 \cdot 2^3 + x_2 \cdot 2^2 + x_1 \cdot 2^1 + x_0 \cdot 2^0 = \\
 &= -0 \cdot 8 + 1 \cdot 4 + 0 \cdot 2 + 1 \cdot 1 = 5
 \end{aligned}$$

## Complemento a 2: esempi (2)

$$A = -x_{n-1} \cdot 2^{n-1} + \sum_{i=0}^{n-2} (x_i \cdot 2^i)$$

$x_3$	$x_2$	$x_1$	$x_0$
1	1	0	1

- Essendo composta da  $n=4$  cifre il suo valore è:

$$\begin{aligned}
 -x_{n-1} \cdot 2^{n-1} + \sum_{i=0}^{n-2} (x_i \cdot 2^i) &= -x_3 \cdot 2^3 + x_2 \cdot 2^2 + x_1 \cdot 2^1 + x_0 \cdot 2^0 = \\
 &= -1 \cdot 8 + 1 \cdot 4 + 0 \cdot 2 + 1 \cdot 1 = -3
 \end{aligned}$$

## Complemento a 2: esempi (3)

$$A = -x_{n-1} \cdot 2^{n-1} + \sum_{i=0}^{n-2} (x_i \cdot 2^i)$$

- Con  $n=4$  bit si hanno i seguenti valori:

0111	7	1000	-8
0110	6	1001	-7
0101	5	1010	-6
0100	4	1011	-5
0011	3	1100	-4
0010	2	1101	-3
0001	1	1110	-2
0000	0	1111	-1

## Conversione decimale-binario (con complemento a due)

- Si deve fissare il numero  $n$  di bit usati
- Se il numero  $X$  è positivo:
  - si converte  $X$  in decimale negli  $n-1$  bit meno significativi
  - si mette il bit più significativo a 0
- Se il numero  $X$  è negativo:
  - si converte in decimale  $2^{n-1} + X$  negli  $n-1$  bit meno significativi
  - si mette il bit più significativo a 1
  - perché: sia  $x_{n-1}x_{n-2} \dots x_2x_1x_0$  la codifica binaria ottenuta
    - il valore è  $-1 \cdot 2^{n-1} + (2^{n-1} + X) = X$

13

## Esempi di conversione (1)

- Convertiamo  $X=-4$  su  $n=4$  bit
  - allora convertiamo  $2^{n-1} + X = 8 - 4 = 4$  nei 3 bit meno significativi

$x_3$	$x_2$	$x_1$	$x_0$
	1	0	0

- Ora mettiamo il bit più significativo a 1

$x_3$	$x_2$	$x_1$	$x_0$
1	1	0	0

$$\begin{aligned}
 -x_{n-1} \cdot 2^{n-1} + \sum_{i=0}^{n-2} (x_i \cdot 2^i) &= -x_3 \cdot 2^3 + x_2 \cdot 2^2 + x_1 \cdot 2^1 + x_0 \cdot 2^0 = \\
 &= -1 \cdot 8 + 1 \cdot 4 + 0 \cdot 2 + 0 \cdot 1 = -4
 \end{aligned}$$

14

## Esempi di conversione (2)

- Convertiamo  $X=-4$  su  $n=5$  bit
  - allora convertiamo  $2^{n-1} + X = 16 - 4 = 12$  nei 4 bit meno significativi

$x_4$	$x_3$	$x_2$	$x_1$	$x_0$
	1	1	0	0

- Ora mettiamo il bit più significativo a 1

$x_4$	$x_3$	$x_2$	$x_1$	$x_0$
1	1	1	0	0

$$\begin{aligned}
 -x_{n-1} \cdot 2^{n-1} + \sum_{i=0}^{n-2} (x_i \cdot 2^i) &= -x_4 \cdot 2^4 + x_3 \cdot 2^3 + x_2 \cdot 2^2 + x_1 \cdot 2^1 + x_0 \cdot 2^0 = \\
 &= -1 \cdot 16 + 1 \cdot 8 + 1 \cdot 4 + 0 \cdot 2 + 0 \cdot 1 = -4
 \end{aligned}$$

15

## Alcuni commenti sulla conversione

- Per convertire decimale-binario (complemento a 2) esistono anche altri metodi
- Vedremo, nelle prossime lezioni, che
  - è facile calcolare, data la rappresentazione binaria in complemento a due di  $A$ , il suo negato cioè  $-A$
- Quindi, per convertire un intero  $A$  da decimale a binario in complemento a due:
  - se positivo, usare le regole usuali **ed aggiungere uno 0 come bit più significativo**
  - se negativo, convertire  $-A$  (=positivo), **aggiungere uno 0 come bit più significativo** e poi negare la rappresentazione binaria

16

## Esercizi

- Convertire in base 2 (con il complemento a 2)
  - 15 su 6 bit
  - -12 su 6 bit
  - 0 su 5 bit
  - 0 su 4 bit
  - -5 su 7 bit
  - -5 su 6 bit
  - -5 su 4 bit
  - -1 su 32 bit

## Problemi (1)

- Quale è l'intero negativo più piccolo rappresentabile con  $n$  bit (rappresentazione in complemento a due)?
- Come si può convertire la rappresentazione di un numero in base 2 su  $n$  bit (in complemento a due) ad una rappresentazione dello stesso numero in base 2 su  $m > n$  bit?
  - Ad esempio: se su  $n=4$  bit, come si può convertire  $1101_2$  (che vale  $-3_{10}$ ) su  $m = 6$  bit?
  - Non è necessario passare attraverso la rappresentazione in base 10...
  - *Un suggerimento:*
    - studiare sullo Stallings a pag. 308-309-310

## Problemi (2)

- Come si può effettuare in maniera veloce
  - la moltiplicazione di un intero rappresentato in binario per potenze di 2
  - la divisione di un intero rappresentato in binario per una potenza di 2 (calcolando sia il quoziente che il resto)
  - *Suggerimenti:*
    - provate ad effettuare una moltiplicazione “binaria” con il vecchio algoritmo imparato a scuola elementare... ma in binario!
    - fate alcune prove
      - con la rappresentazione binaria di 3 (ad esempio) e la rappresentazione binaria di  $3 \cdot 4 = 12$
      - con la rappresentazione binaria di 13 (ad esempio) e la rappresentazione binaria di  $3 = 13/4$  con resto di 1

## Problemi (3)

- Dimostrare che la rappresentazione di -1 (in base 10) su  $n$  bit, in complemento a due, è sempre composta da tutti uni
  - *Attenzione: l'argomento deve valere per tutti gli  $n$*