

Corso di Architettura degli Elaboratori
Modulo di Assembly

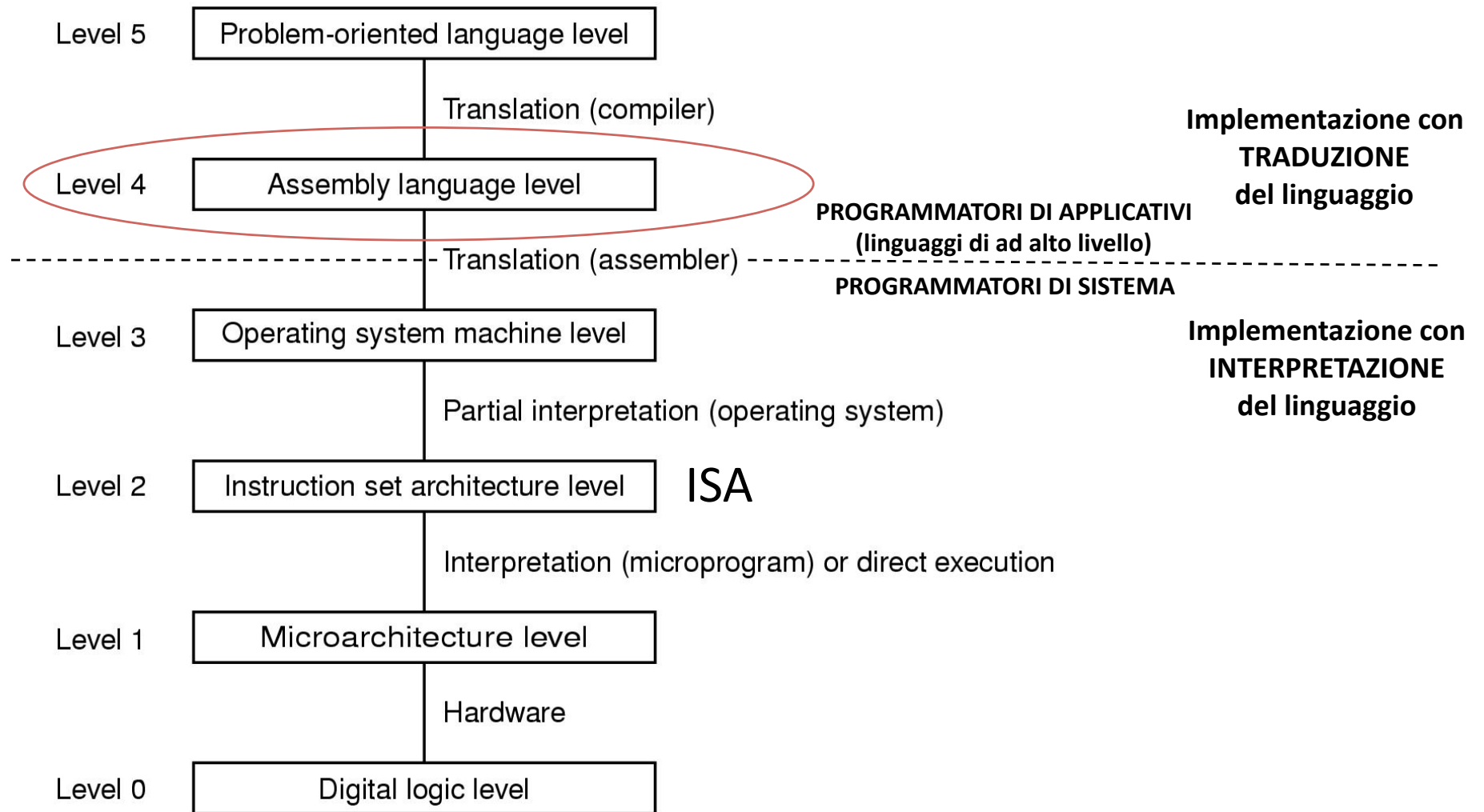
CONCETTI DI BASE

Bruno Iafelice

Università di Bologna

iafelice at cs(dot)unibo(dot)it

LINGUAGGIO ASSEMBLATIVO



```

int void () {
    int i;
    int cont=0;
    for (i=0; i<100; i++)
        cont=cont+i;
    return 1;
}

```

Programma scritto in un Linguaggio Ad Alto Livello (C)

Compilatore



```

main:
    pushl %ebp
    movl %esp, %ebp
    subl $24, %esp
    andl $-16, %esp
    movl $0, %eax
    addl $15, %eax
    addl $15, %eax
    shrl $4, %eax
    sall $4, %eax
    subl %eax, %esp
    movl $0, -4(%ebp)
    movl $0, -8(%ebp)
    jmp .L2

.L3:
    movl -8(%ebp), %eax
    leal -4(%ebp), %edx
    addl %eax, (%edx)
    leal -8(%ebp), %eax
    incl (%eax)

.L2:
    cmpl $99, -8(%ebp)
    jle .L3
    movl $0, %eax
    leave
    ret

```

Programma in Linguaggio Assembly (386/NASM)

Assemblatore



```

.....
00 00 00 00 00 00 00 00 00 1b 00 00 00 01 00 00 00
06 00 00 00 00 00 00 00 00 34 00 00 00 46 00 00 00
00 00 00 00 00 00 00 00 00 04 00 00 00 00 00 00 00
21 00 00 00 01 00 00 00 03 00 00 00 00 00 00 00 00
7c 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
04 00 00 00 00 00 00 00 27 00 00 00 08 00 00 00 00
03 00 00 00 00 00 00 00 7c 00 00 00 00 00 00 00 00
00 00 00 00 00 00 00 00 04 00 00 00 00 00 00 00 00
2c 00 00 00 01 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
7c 00 00 00 2d 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
01 00 00 00 00 00 00 00 35 00 00 00 01 00 00 00 00
00 00 00 00 00 00 00 00 a9 00 00 00 00 00 00 00 00
00 00 00 00 00 00 00 00 01 00 00 00 00 00 00 00 00
11 00 00 00 03 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
a9 00 00 00 45 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
.....

```

Programma in Linguaggio Macchina

Istruzioni macchina (ISA)

Esempio di possibile istruzione macchina:



1. Il campo Op-code specifica il tipo di operazione richiesta
2. Il campo Dest specifica l'operando di destinazione
3. Il campo Source specifica l'operando sorgente

- Un programma a livello ISA e una lunga serie di stringhe binarie che specificano le istruzioni da seguire ed i loro operandi.
- Per scrivere un codice in linguaggio macchina e necessario:
 - Conoscere l'architettura della macchina
 - Conoscere i dettagli relativi alle singole istruzioni:
 - Codici numerici e formato delle istruzioni
 - Rappresentazione degli operandi
 - Gestire direttamente gli indirizzi in memoria per il riferimento ai dati
- Risultato: la programmazione a questo livello risulta estremamente complessa, perciò tutti gli elaboratori dispongono di un linguaggio assemblativo (*assembly language*) e di software che traducono ogni istruzione del linguaggio assemblativo in linguaggio macchina (assemblatore).

Istruzioni Assembler

```
mov DEST, SORG
```

Tempo 0

00100001110

Registro SORG

????????????

Registro DEST

Tempo 1

00100001110

Registro SORG

00100001110

Registro DEST

Linguaggio assembler

- La relazione tra le istruzioni del linguaggio Assembler e quelle del linguaggio macchina è 1:1, cioè l'assembler è una rappresentazione "umana" del binario della macchina
- Si usano nomi **mnemonici** per facilitare il programmatore a ricordare le istruzioni: ADD MUL MOV
- Il programmatore assembler può controllare TUTTA la macchina hardware controllo completo
- L'Assembler è FORTEMENTE legato al particolare hardware per cui si sta scrivendo il programma: scarsa portabilità tra macchine diverse, solo se appartenenti a generazioni successive di una stessa famiglia, es. da 8088 a 486 o Pentium
- **Quando si programma in Assembler?**

Perchè l'assembly 8088?

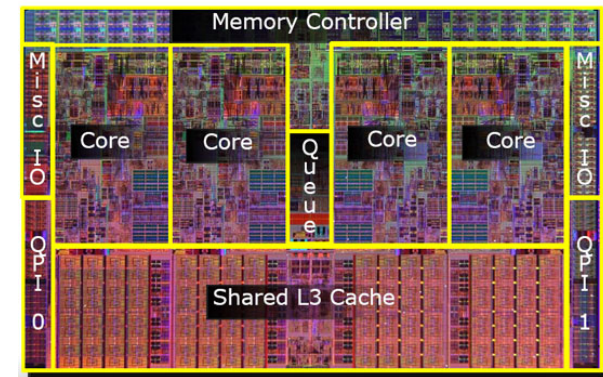
- Intel 8088 ha semplice architettura, semplice assembler
- Compatibilità a ritroso nella famiglia di processori Intel: eseguiamo il codice Assembler per 8088 se macchine Pentium
- Cosa serve: conoscenza approfondita di cosa c'è dietro: Architettura
 - Organizzazione della memoria
 - Modalità di indirizzamento
 - Registri
 - Istruzioni a disposizione (*risorse computazionali*)

CONCETTI DI BASE SUI MICROPROCESSORI

Elaboratore elettronico: macchina programmabile in grado di eseguire operazioni logico aritmetiche



1952 EDVAC, John von Neumann dal progetto ENIAC Electronic Numerical Integrator Automatic Computer del 1943



2010 INTEL Core i7 (4 core)

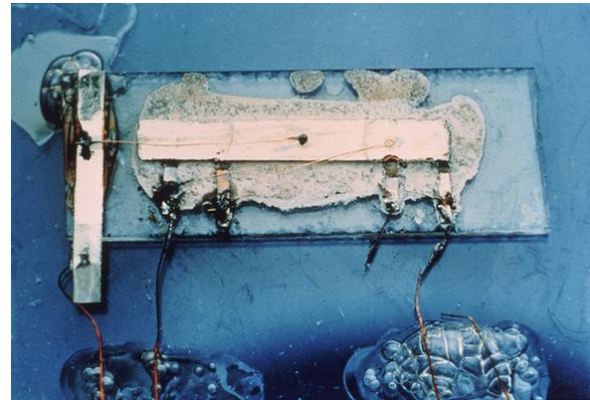
Cosa è cambiato? La tecnologia



Valvola termoionica (o tubo a vuoto) 1940



Transistor 1947



Circuito integrato 1958

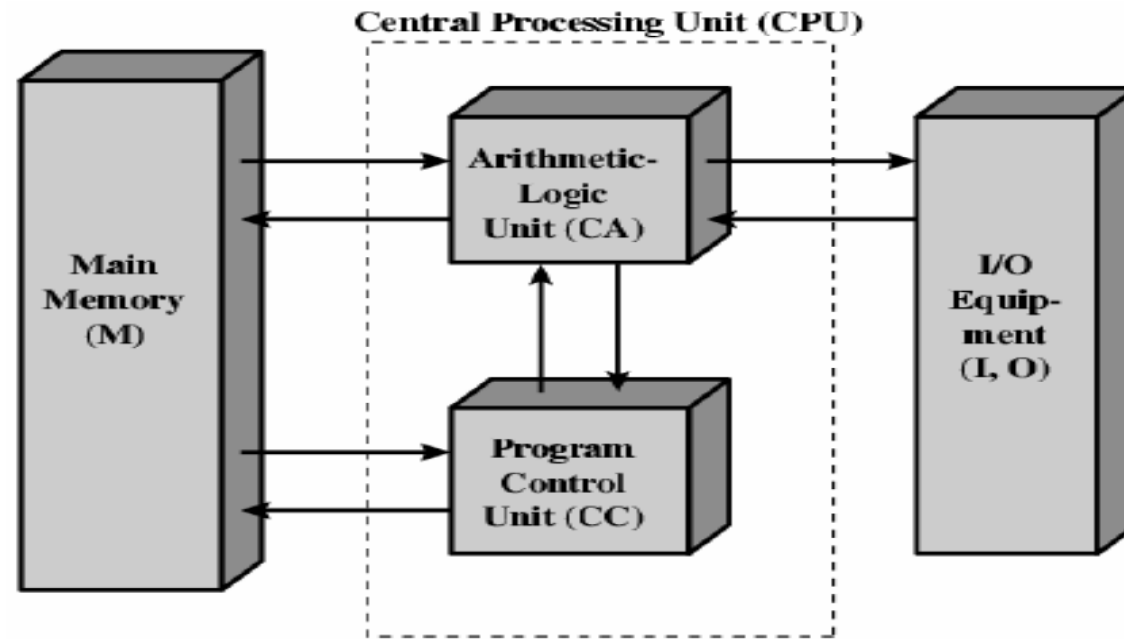
1969 primo microcomputer Intel 4004

1968 viene fondata Intel

Integrazione su
larga scala

VLSI 100K-100M
transistor su chip
1978

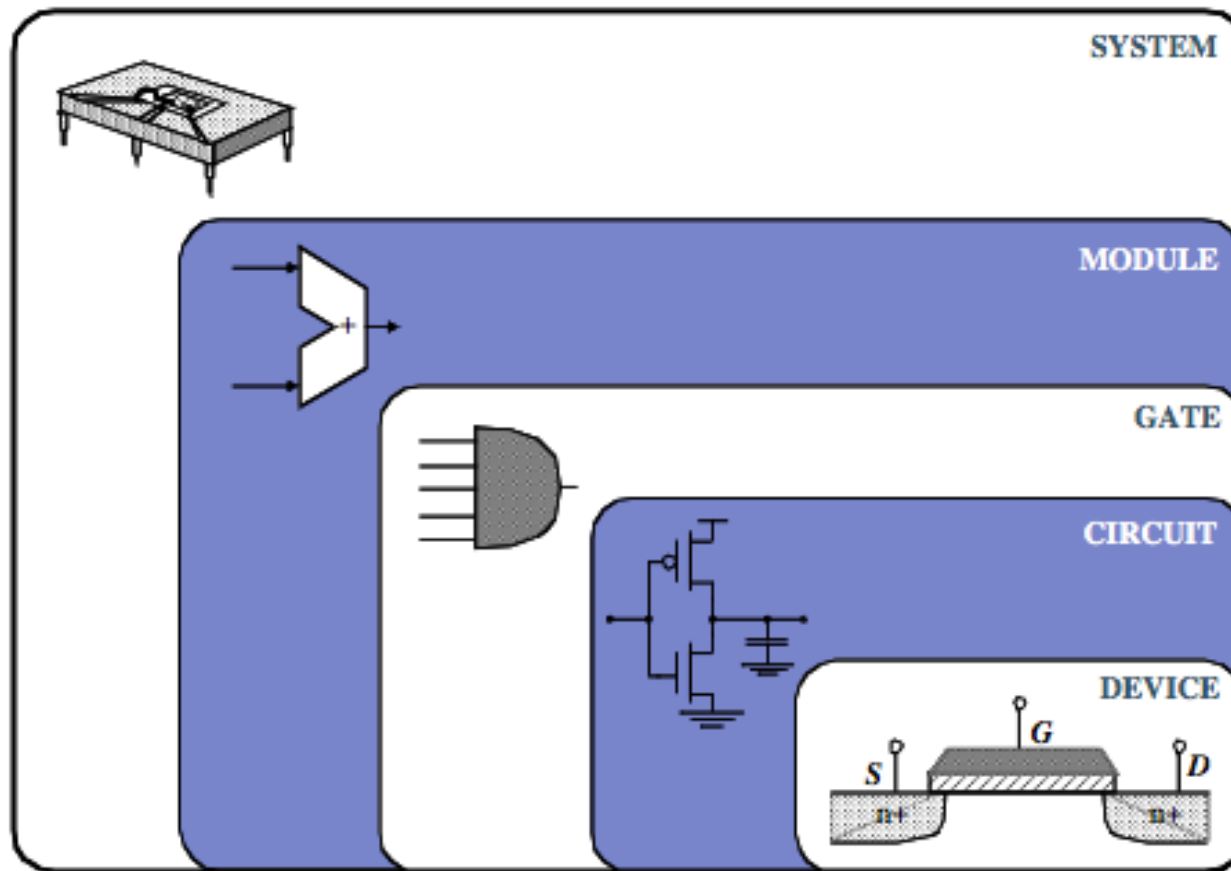
Cosa non è cambiato? L'architettura



von Neumann architecture

- Code and data stored together
- Arithmetic unit
- Load and control unit
- I/O

Come è fatto un micro computer?



Definizione: Sistema digitale

- E' un qualsiasi sistema (elettronico) in cui le informazioni vengono rappresentate in forma binaria (numerica), utilizzando cioè dei simboli (0 e 1) e l'elaborazione si basa sull'algebra di Boole

Algebra Booleana

- "cattura l'essenza" degli operatori logici AND, OR e NOT
- consente di trattare in termini esclusivamente algebrici le operazioni insiemistiche dell'intersezione, dell'unione e della complementazione
- Gli operatori dell'algebra booleana sono AND, OR e NOT. Nella descrizione dei circuiti NAND (NOT AND), NOR (NOT OR) e XOR (OR esclusivo)
- Definizione

Se B è un insieme formato da almeno 2 elementi, diciamo **algebra booleana**, avente B come supporto, la struttura algebrica costituita da B , da due operazioni binarie su B , OR e AND, da un'operazione unaria NOT su B e da un elemento particolare di B che indichiamo 0 i quali godono delle seguenti proprietà.

$$\forall a, b \in B : a \text{ AND } b = b \text{ AND } a. \text{ AND è simmetrica}$$

$$\forall a, b \in B : a \text{ OR } b = b \text{ OR } a. \text{ OR è simmetrica}$$

$$\forall a \in B : \text{NOT}(\text{NOT}(a)) = a. \text{ NOT è un'involuzione}$$

$$\forall a, b \in B : \text{NOT}(a \text{ OR } b) = \text{NOT}(a) \text{ AND } \text{NOT}(b) \text{ valgono le leggi di De Morgan}$$

$$\forall a \in B : a \text{ AND } 0 = 0; a \text{ OR } 0 = a \text{ l'insieme } B \text{ è limitato inferiormente}$$

Per ogni algebra booleana si definisce l'elemento 1 come la negazione, o il *complementare*, dello 0 : $1 := \text{NOT}(0)$. Per esso si deducono le proprietà

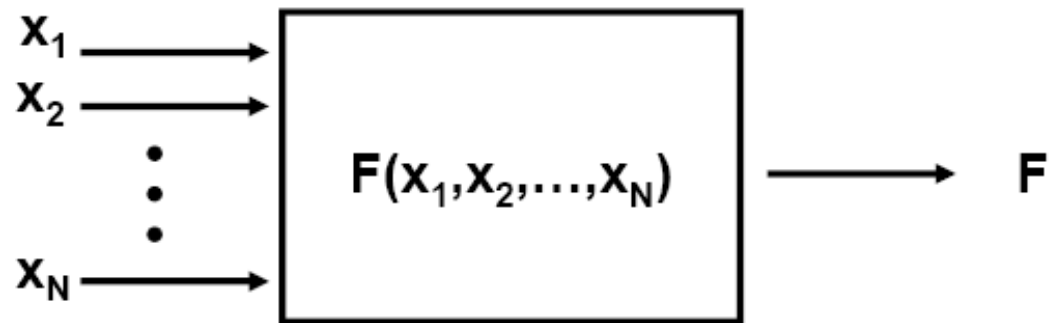
$$\forall a \in B : a \text{ OR } 1 = 1; a \text{ AND } 1 = a \text{ (l'insieme } B \text{ è limitato superiormente)}$$

e in particolare

$$0 \text{ AND } 1 = 0; 0 \text{ OR } 1 = 1.$$

Definizione: Funzione logica

- Relazione che lega N ingressi ad un'uscita
- Oppure che correla un valore ad altri N

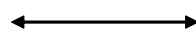


- Es. AND e OR sono funzioni logiche a 2 ingressi

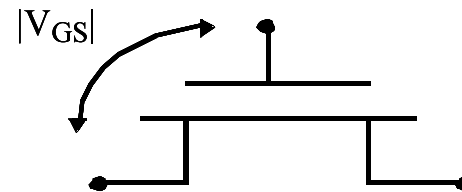
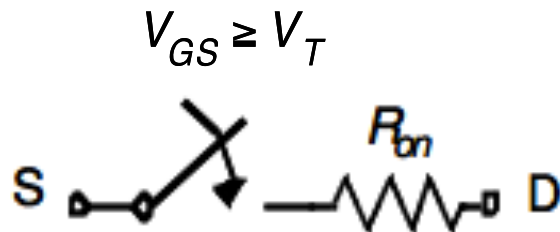
Il transistore MOS

- MOSFET o MOS (metal–oxide–semiconductor field-effect transistor)
- Idea del 1925 realizzata a fine anni 60'
- Incredibile capacità di scalare, cioè di diminuire in dimensioni, e aumentare le prestazioni
- Come funziona?

A Switch!

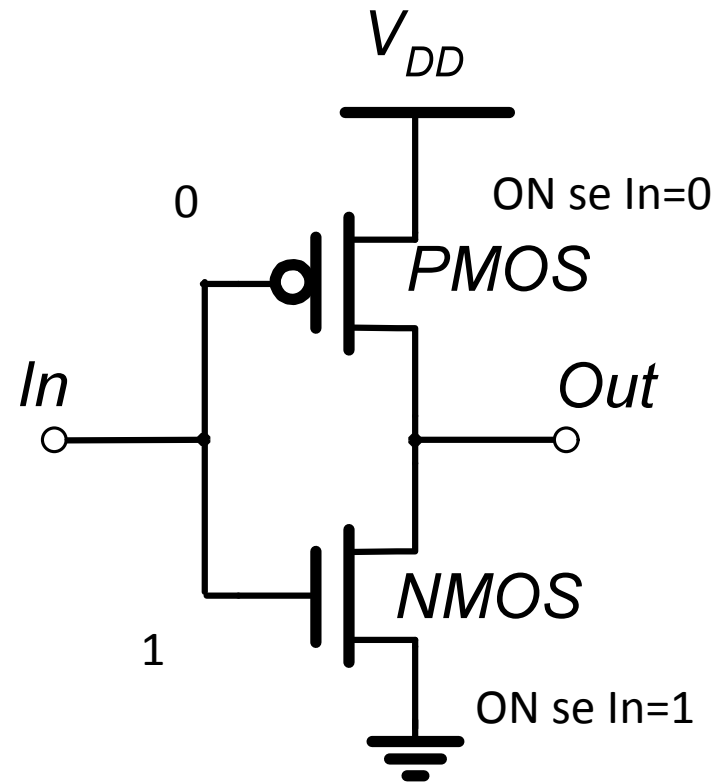


An MOS Transistor



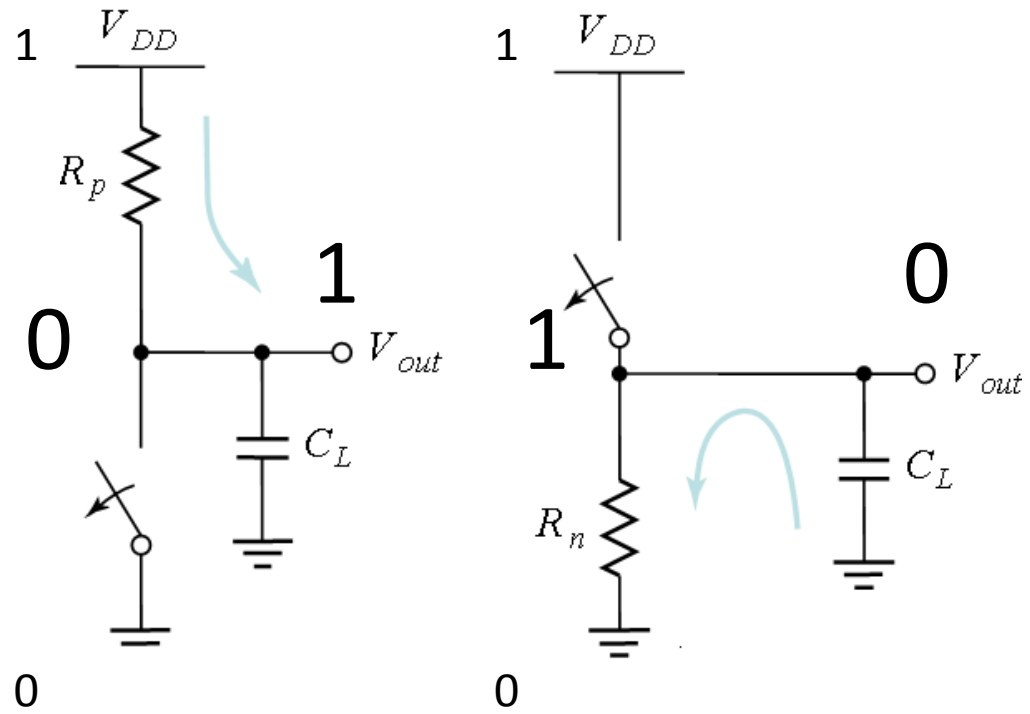
Circuiti CMOS

- CMOS: Complementary MOS
- Basato due tipi di transistori MOS con comportamento complementare
 - p-MOS (attivo con ingresso **basso**)
 - n-MOS (attivo con ingresso **alto**)



Invertitore CMOS

Invertitore CMOS

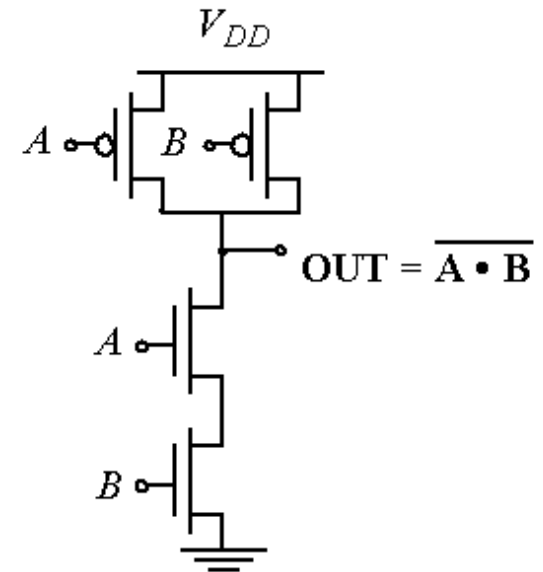


Porte logiche in tecnologia CMOS

Gate NAND

| A | B | Out |
|---|---|-----|
| 0 | 0 | 1 |
| 0 | 1 | 1 |
| 1 | 0 | 1 |
| 1 | 1 | 0 |

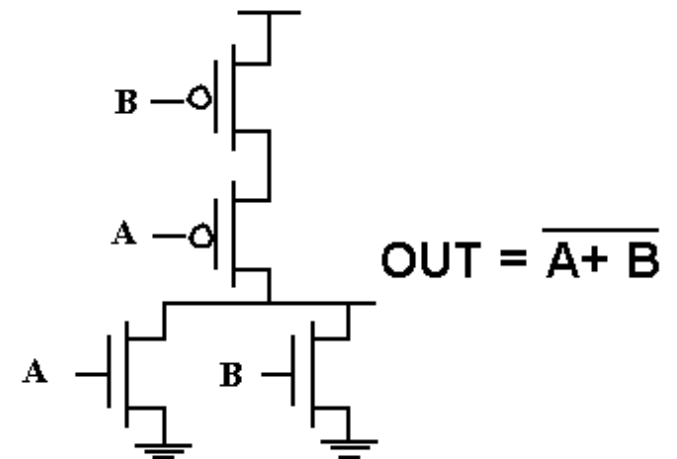
Truth Table of a 2 input NAND gate



Gate NOR

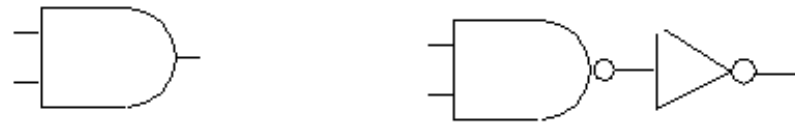
| A | B | Out |
|---|---|-----|
| 0 | 0 | 1 |
| 0 | 1 | 0 |
| 1 | 0 | 0 |
| 1 | 1 | 0 |

Truth Table of a 2 input NOR gate



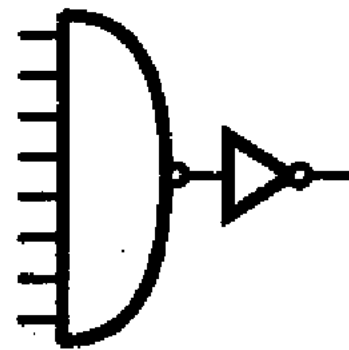
Porte logique

AND



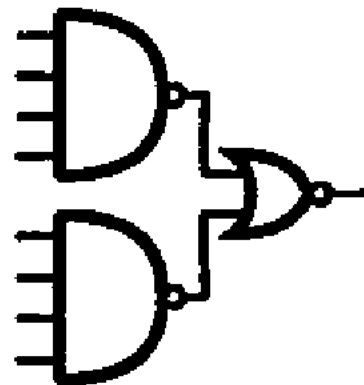
AND = NAND + INV

8-input AND



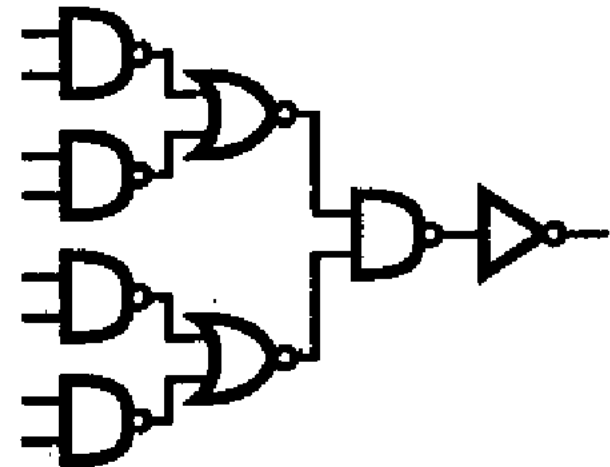
$g=10/3$ $g=1$

(a)



$g=2$ $g=5/3$

(b)

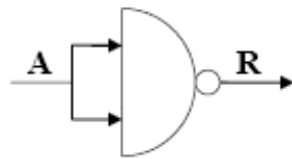


$g=4/3$ $g=5/3$ $g=4/3$ $g=1$

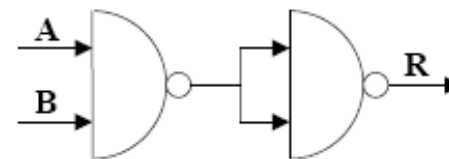
(c)

Completezza di NAND (e di NOR)

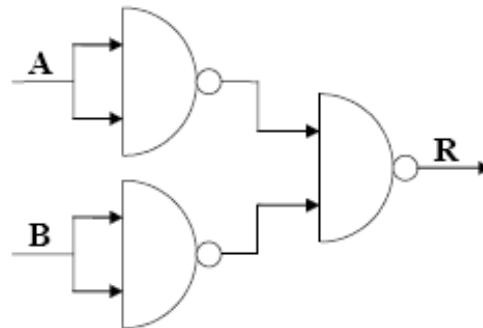
NOT



AND

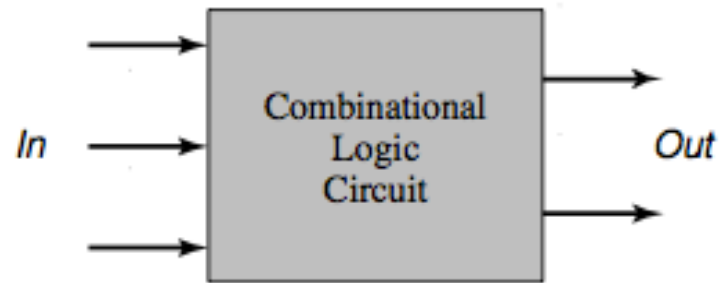


OR



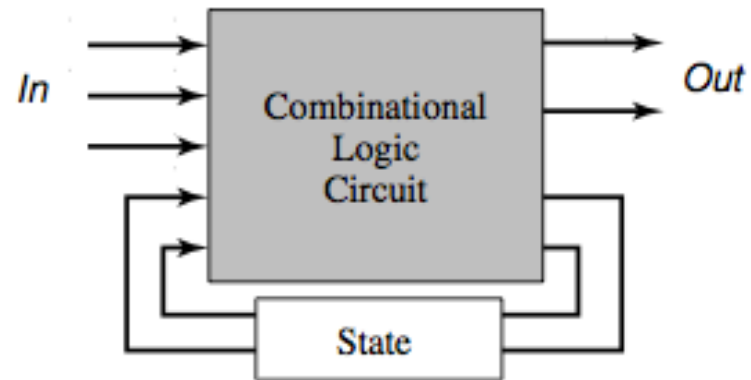
Quindi NAND o NOR sono complete → circuiti con solo porte NAND o solo porte NOR.

Circuiti combinatori e circuiti sequenziali



Combinatorio

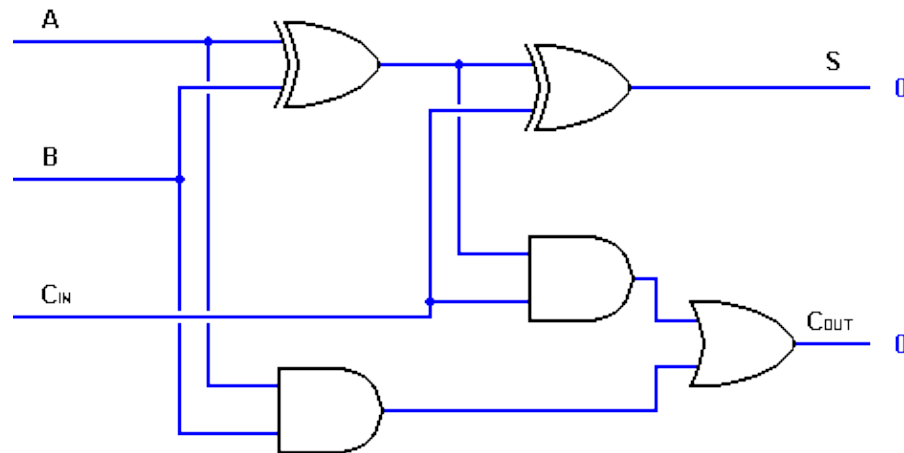
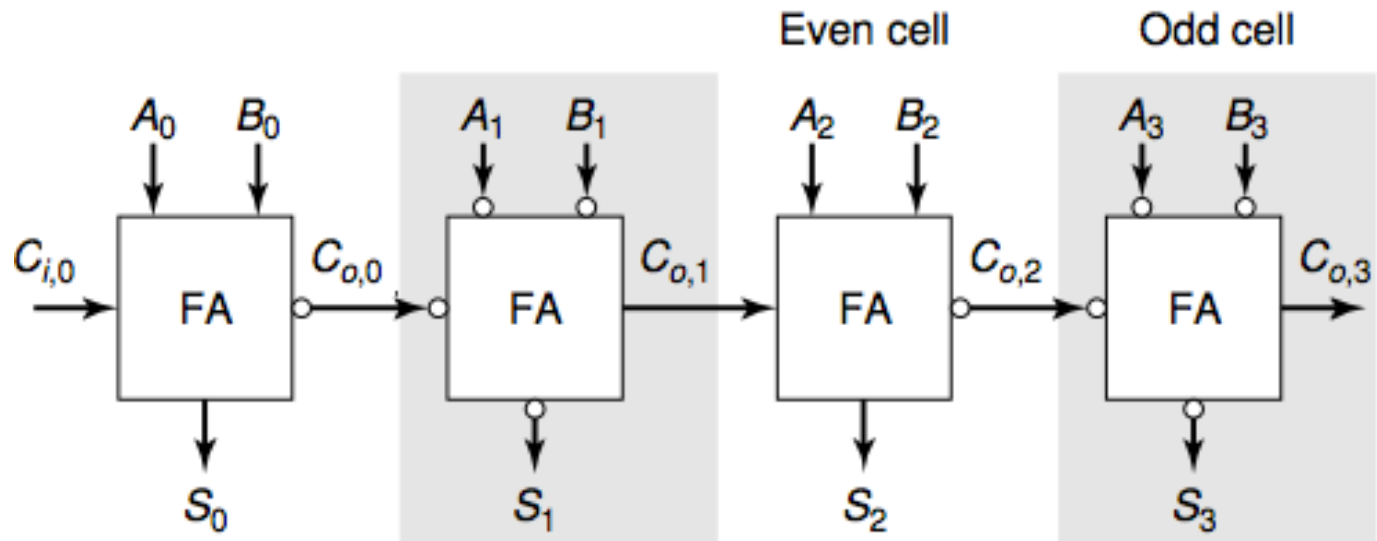
$$\text{Output} = f(\text{In})$$



Sequenziale

$$\text{Output} = f(\text{In}, \text{In_precedente})$$

Adder



Full Adder (FA)

The Binary Multiplication

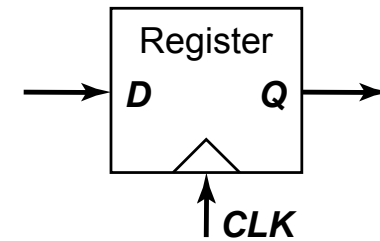
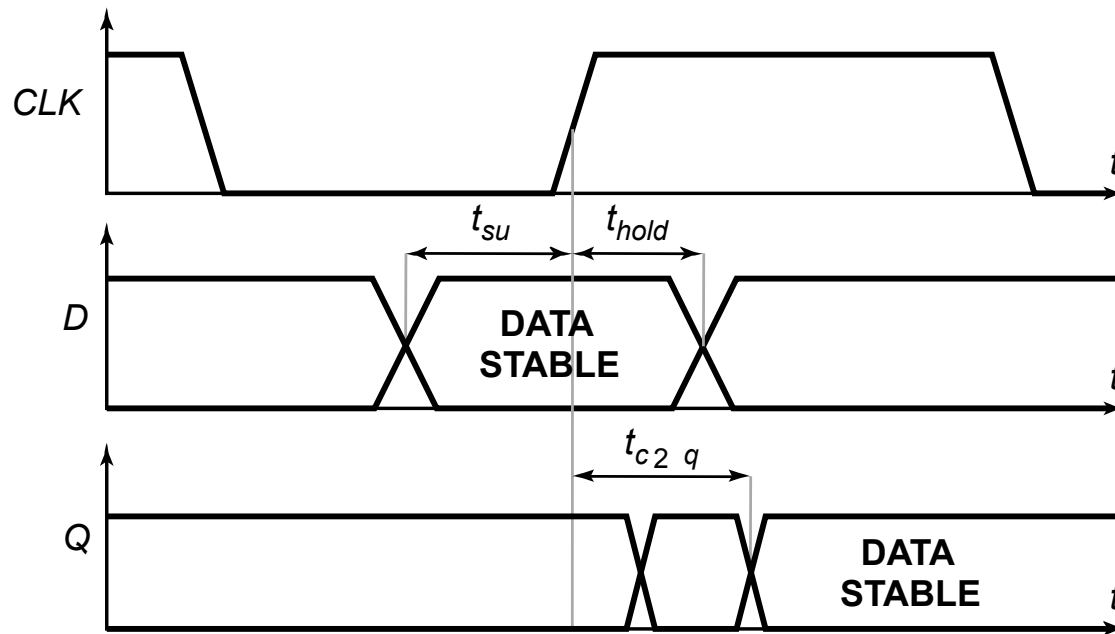
| | | | | | | | | | |
|---|---|---|---|---|---|---|---|---|--------------|
| | | 1 | 0 | 1 | 0 | 1 | 0 | | Multiplicand |
| x | | | | 1 | 0 | 1 | 1 | | Multiplier |
| | | | | | | | | | |
| | | | | 1 | 0 | 1 | 0 | 1 | 0 |
| | | 1 | 0 | 1 | 0 | 1 | 0 | | |
| | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | | |
| + | 1 | 0 | 1 | 0 | 1 | 0 | | | |
| | | | | | | | | | |
| | 1 | 1 | 1 | 0 | 0 | 1 | 1 | 1 | 0 |

}

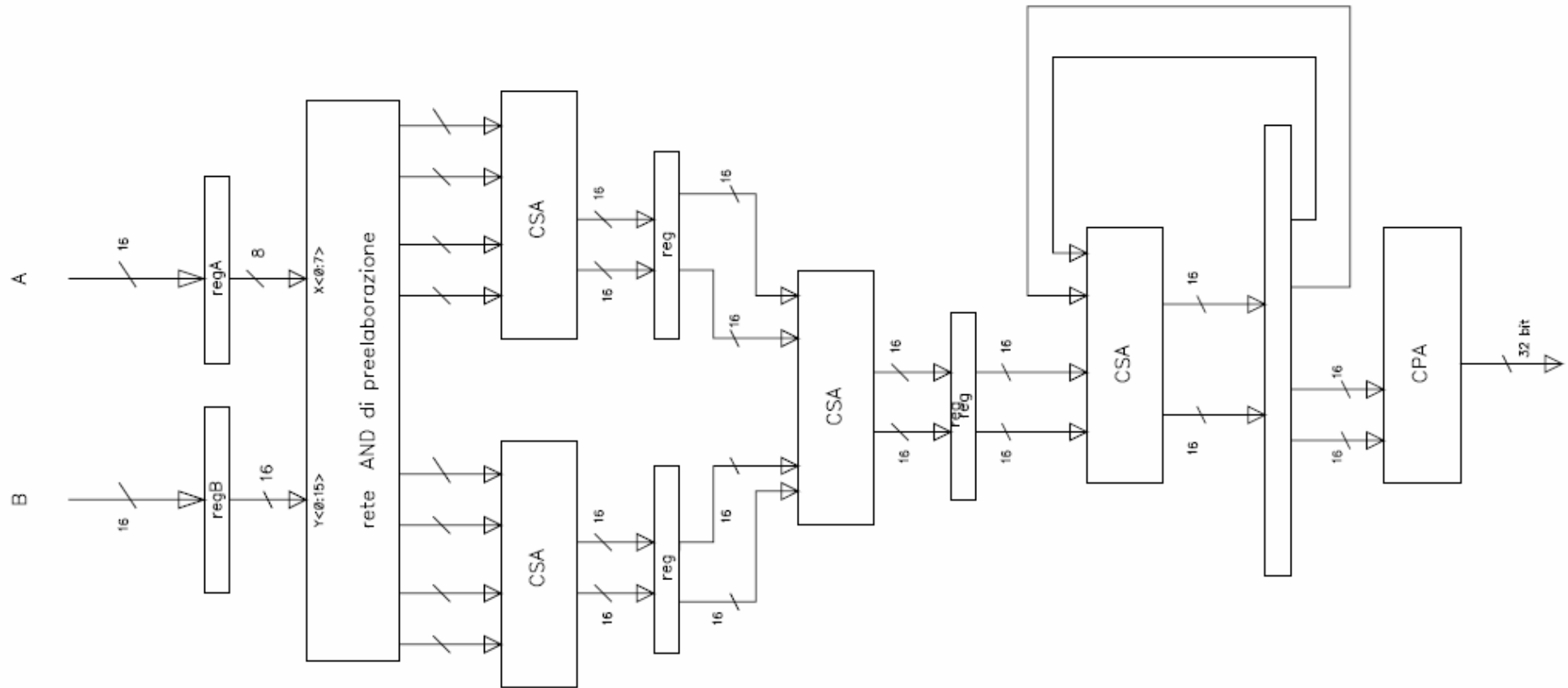
Partial products

Result

Registri e concetto di sincronia

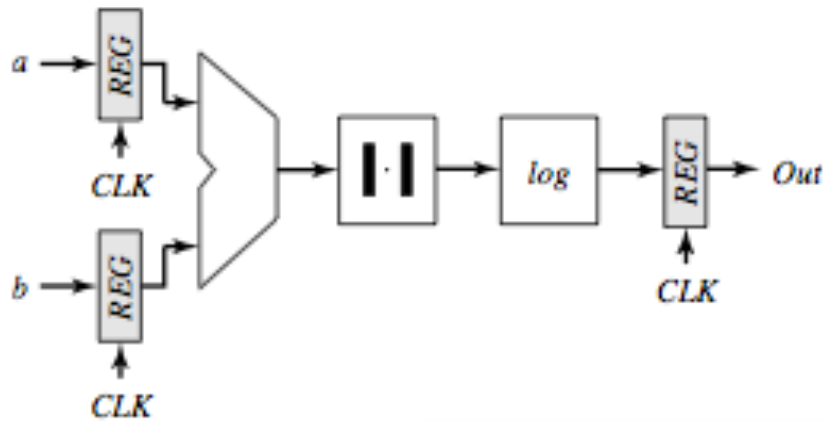


Moltiplicatore

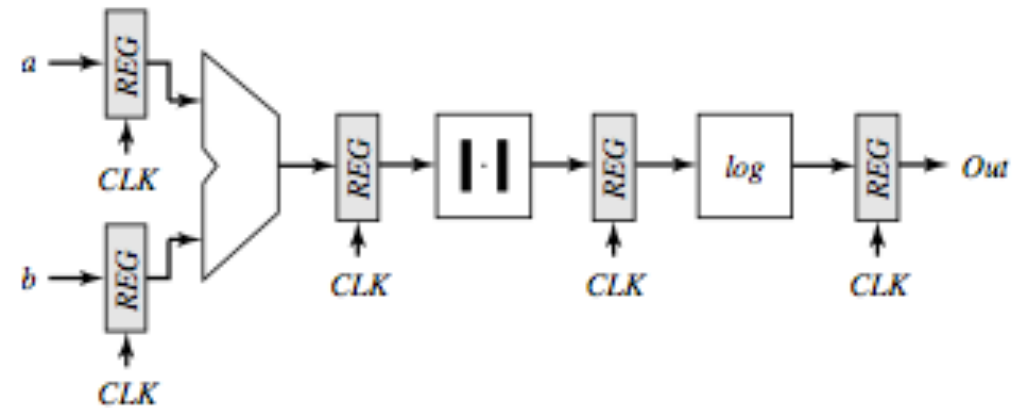


Schema a blocchi del moltiplicatore a 16 bit

Pipelining



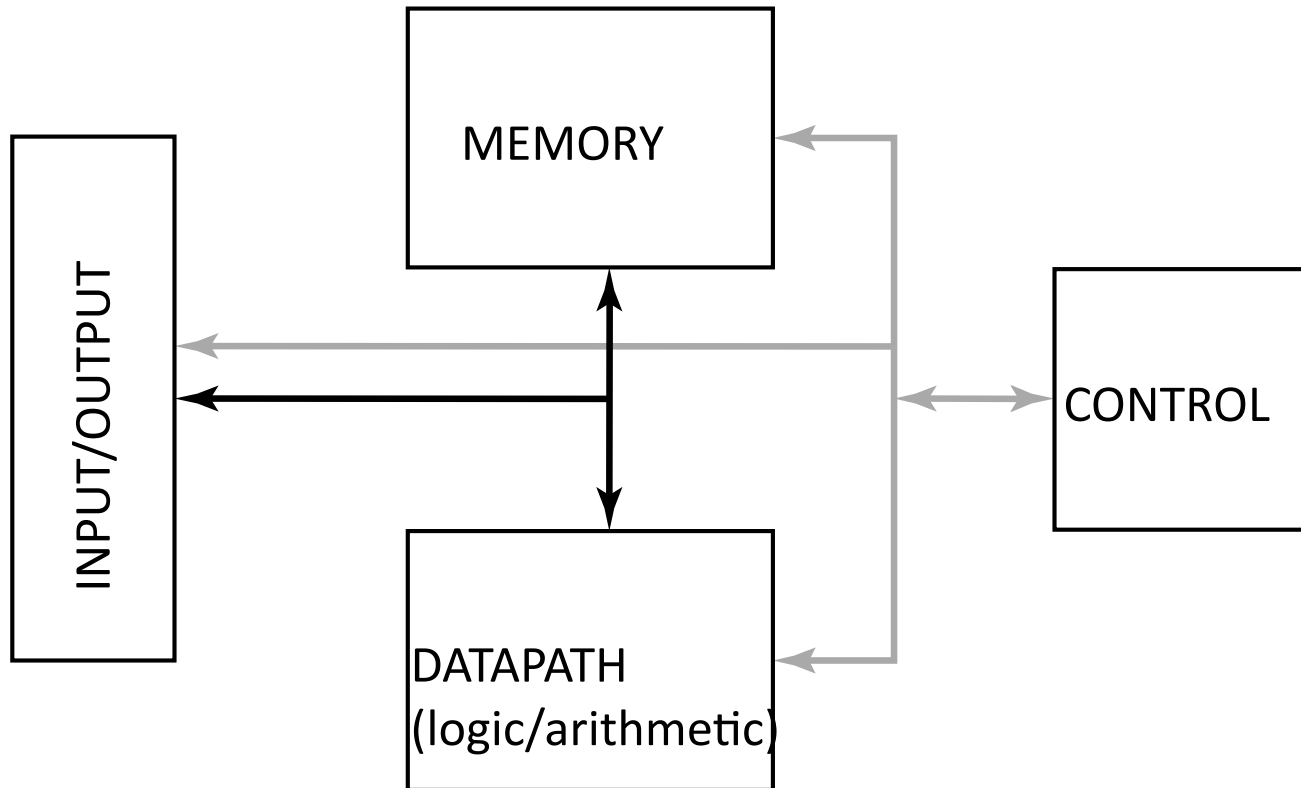
Reference



Pipelined

| Clock Period | Adder | Absolute Value | Logarithm |
|--------------|-------------|----------------|---------------------|
| 1 | $a_1 + b_1$ | | |
| 2 | $a_2 + b_2$ | $ a_1 + b_1 $ | |
| 3 | $a_3 + b_3$ | $ a_2 + b_2 $ | $\log(a_1 + b_1)$ |
| 4 | $a_4 + b_4$ | $ a_3 + b_3 $ | $\log(a_2 + b_2)$ |
| 5 | $a_5 + b_5$ | $ a_4 + b_4 $ | $\log(a_3 + b_3)$ |

Blocchi architetturali



Arithmetic unit

- adder, multiplier, shifter, comparator, etc.

Memory

- RAM, ROM, Buffers, Shift registers

Control

- Finite state machine
....or microprogram
- Counters

Interconnect

- Switches
- Bus