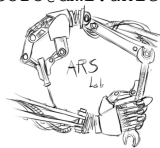


Circuiti Aritmetici

Corrado Santoro

Dipartimento di Matematica e Informatica
santoro@dmi.unict.it



Corso di Architettura degli Elaboratori

Operazioni sugli Interi

Moltiplicazione in Colonna

$$\begin{array}{r} 1101 \times M \\ 1011 = Q \\ \hline 1101 \\ 1101 \\ 0000 \\ 1101 \\ \hline 10001111 P \end{array}$$

$$P = M \times Q$$

- Se M e P sono a n bit, allora P è a $2n$ bit

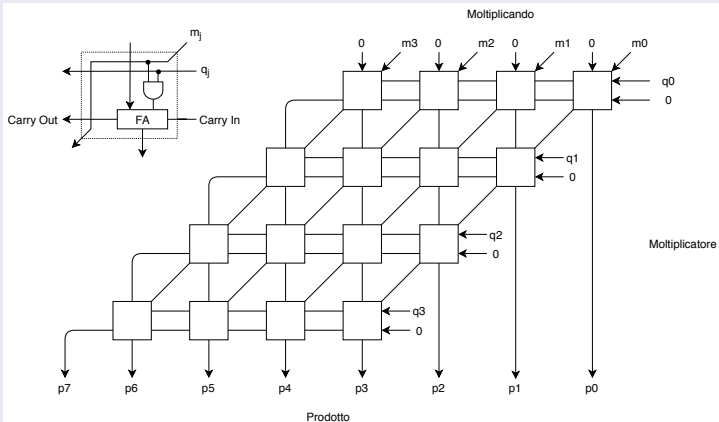
Moltiplicazione Binaria

Moltiplicazione in Colonna

				1	1	0	1	×	<i>M</i>
				1	0	1	1	=	<i>Q</i>
<hr/>									
				1	1	0	1	1	<i>q</i> ₀
			1	1	0	1		1	<i>q</i> ₁
		0	0	0	0			0	<i>q</i> ₂
	1	1	0	1				1	<i>q</i> ₃
<hr/>									
1	0	0	0	1	1	1	1		<i>P</i>

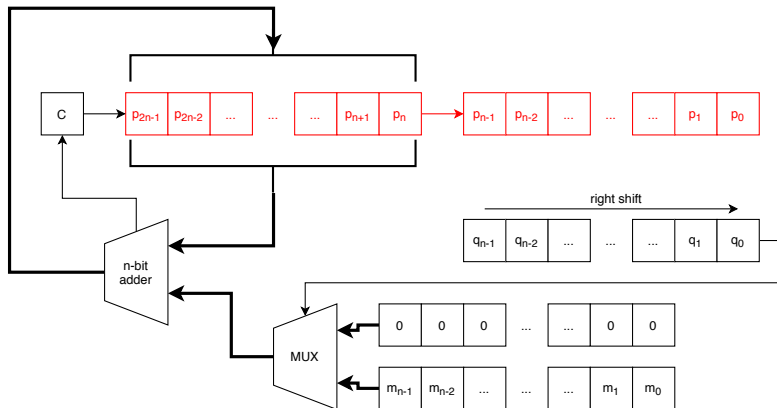
Moltiplicazione Binaria

Moltiplicatore a Matrice



Moltiplicazione Binaria

Moltiplicatore Sequenziale



Equivalente in C della Moltiplicazione Sequenziale

```
int multiply(int m, int q)
{
    int i;
    int p = 0;

    for (i = 0; i < 8; i++) {
        if ((q & 0x1) != 0)
            p = p + (m << 8);
        p = p >> 1;
        q = q >> 1;
    }

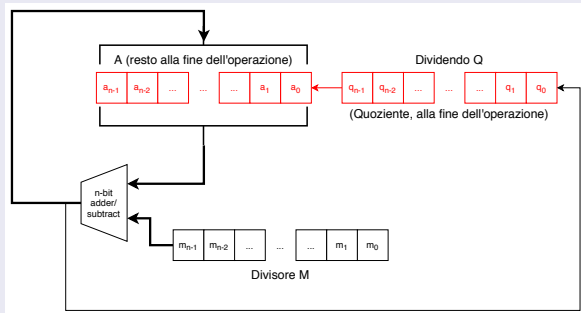
    return p;
}
```

Divisione

$$\begin{array}{r} 100010010 \\ 1101 \overline{) 100010010} \\ \underline{1101} \\ 1000000 \\ \underline{1101} \\ 1110 \\ \underline{1101} \\ 1 \end{array}$$
$$\begin{array}{r} 1101 \\ 10101 \end{array}$$

$$274 : 13 = 21 \text{ resto } 1$$

Divisore Sequenziale con Ripristino



- 1 Fare scorrere A e Q a sinistra di una posizione
- 2 Sottrarre M da A e porre il risultato in A
- 3 Se $A < 0$, porre $q_0 = 0$ e sommare M ad A (ossia ripristinare A)
- 4 Se $A \geq 0$, porre $q_0 = 1$

Equivalente in C della Divisione Sequenziale

```
int divide(int q, int m)
{
    int i, a;
    int aq = q;

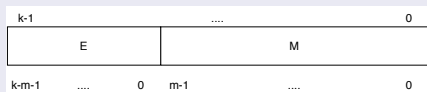
    for (i = 0; i < 8; i++) {
        aq = aq << 1;
        a = aq >> 8;
        q = aq & 0xff;
        a = a - m;
        if (a < 0) {
            a = a + m;
            q = q & 0xfe;
        }
        else
            q = q | 1;
        aq = (a << 8) | q;
    }

    return q;
}
```

Operazioni in Virgola Mobile

Rappresentazione in Virgola Mobile (Floating Point)

- Fissato un numero di bit k , si stabiliscono:
 - m bit di **mantissa**
 - $k - m$ bit di **esponente**

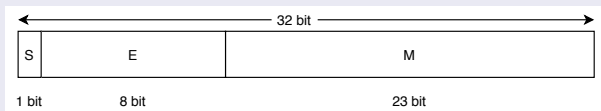


$$valore = M \cdot 2^E$$

- Il numero di bit m e la codifica di **mantissa** e **esponente** dipendono poi dallo **standard** adottato

Floating Point IEEE 754

- L'attuale standard utilizzato per la virgola mobile è denominato **IEEE 754**
- E' lo standard usato dai tipi **float** del linguaggio C/C++ (e di tutti gli altri linguaggi di programmazione)
- Usa un'estensione di 32 bit con la seguente suddivisione:
 - **1 bit** per il **segno** (0 = +, 1 = -)
 - **8 bit** per l'**esponente** (con codifica *a eccesso 127*)
 - **23 bit** per la **parte frazionaria** della mantissa, la quale ha sempre la parte intera pari a 1 (di default)



$$(-1)^S \times 1.M \times 2^{E-127}$$

Somma di Numeri in Floating Point IEEE 754

$$M_1 \times 2^{E_1} + M_2 \times 2^{E_2}$$

- Sia $E_1 < E_2$, si fa scorrere M_1 a destra di $E_2 - E_1$ posizioni $\Rightarrow M'_1$
- Si calcola la mantissa del risultato come $M_S = M'_1 + M_2$
- Il risultato sarà $M_S \times 2^{E_2}$
- Si normalizza il risultato (forma $1.M \times 2^E$)

$$\begin{aligned} & 1.0001 \times 2^2 + 1.1101 \times 2^4 = \\ & 0.010001 \times 2^4 + 1.1101 \times 2^4 = \\ & (0.010001 + 1.1101) \times 2^4 = \\ & 10.000101 \times 2^4 = \\ & 1.0000101 \times 2^5 \end{aligned}$$

Moltiplicazione di Numeri in Floating Point IEEE 754

$$\begin{array}{l} M_1 \times 2^{E_1} \quad \times \quad M_2 \times 2^{E_2} = \\ (M_1 \times M_2) \quad \times \quad 2^{E_1+E_2} \end{array}$$

(si applica alla fine la normalizzazione del risultato)

Divisione di Numeri in Floating Point IEEE 754

$$\begin{array}{l} M_1 \times 2^{E_1} \quad : \quad M_2 \times 2^{E_2} = \\ (M_1 : M_2) \quad \times \quad 2^{E_1-E_2} \end{array}$$

(si applica alla fine la normalizzazione del risultato)

Circuiti Aritmetici

Corrado Santoro

Dipartimento di Matematica e Informatica
santoro@dmi.unict.it



Corso di Architettura degli Elaboratori