Diritti d'autore

Questa filmato è protetto dalle leggi sul copyright e dalle disposizioni dei trattati internazionali. Il titolo ed i copyright relativi al filmato (ivi inclusi, ma non limitatamente, ogni immagine, fotografia, animazione, video, audio, musica e testo) sono di proprietà dell'autore, prof. Luca Selmi, Università degli Studi di Modena e Reggio Emilia.

Il filmato può essere utilizzato dall'Università degli Studi di Modena e Reggio Emilia, per scopi istituzionali, non a fine di lucro. In tal caso non è richiesta alcuna autorizzazione.

Ogni altro utilizzo o riproduzione (ivi incluse, ma non limitatamente a, lo scaricare o creare copie su dispositivi locali, le riproduzioni su supporti magnetici, su reti di calcolatori e stampe) in toto o in parte è vietata, se non esplicitamente autorizzata per iscritto, a priori, da parte dell'autore. L'informazione contenuta in questo filmato è ritenuta essere accurata alla data della pubblicazione. Essa è fornita per scopi meramente didattici e non per essere utilizzata in progetti di impianti, prodotti, reti, ecc.

In ogni caso essa è soggetta a cambiamenti senza preavviso. L'autore non assume alcuna responsabilità per il contenuto di questo filmato (ivi incluse, ma non limitatamente, la correttezza, completezza, applicabilità, aggiornamento dell'informazione).

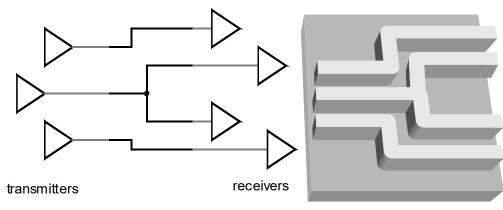
In ogni caso non può essere dichiarata conformità all'informazione contenuta in questo filmato. In ogni caso questa nota di copyright e il suo richiamo in calce non devono mai essere rimossi e devono essere riportati anche in utilizzi parziali.

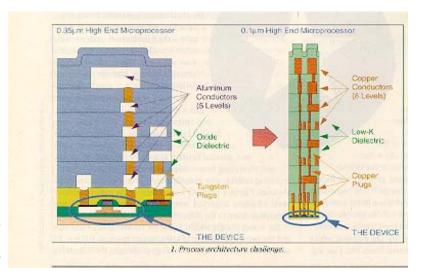


INTERCONNESSIONI



Interconnessioni





schematics

physical

cross-section

- Sono linee di materiale conduttore (metallo, polisilicio fortemente drogato con comportamento quasi metallico) che collegano tra loro diversi nodi del circuito e diverse porte logiche.
- In un tipico SoC si sviluppano per molti chilometri e sono distribuite su molti livelli (piani) che nel loro complesso formano il cosiddetto Back End Of Line (BEOL)
- Il numero di livelli è andato storicamente crescendo con l'evolvere delle tecnologie.
- L'occupazione di area delle interconnessioni contribuisce in modo fondamentale all'area complessiva del chip.
- I consumo di potenza per il pilotaggio delle interconnessioni rappresenta spesso oltre l'80% del consumo totale

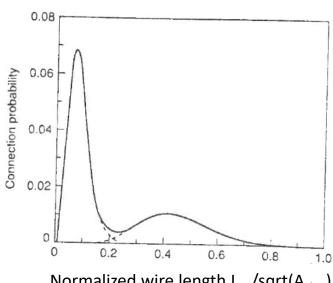


Interconnessioni locali e globali

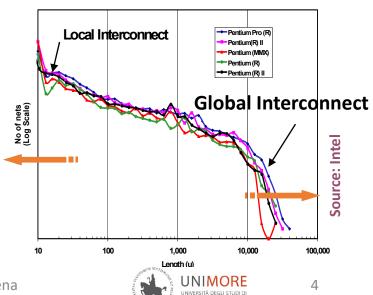
Distribuzione della lunghezza delle linee di interconnessione in un chip (idealized, lin.scale - top; realistic, log scale - bottom)

Interc.locali: tante ma di piccola lunghezza (connessioni tra porte logiche e celle standard)

Interc.globali: poche ma di elevata lunghezza (bus di comunicazione, distribuzione del clock, VDD, GND). Len è circa proporzionale alla radice quadrata dell'area del chip

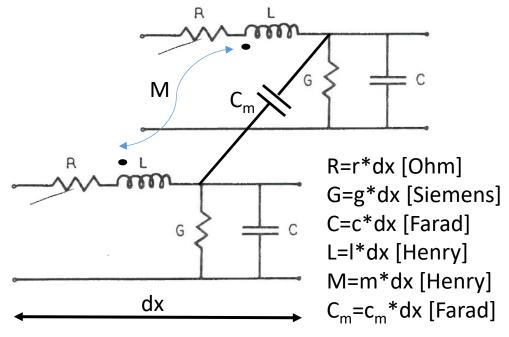


Normalized wire length $L_{en}/sqrt(A_{chip})$



Interconnessioni

Ciascun tratto di lunghezza infinitesima dx di due linee accoppiate può essere schematizzato attraverso un circuito equivalente come quello in figura. Il modello si presta ad essere esteso facilmente al caso di più linee.



r = resistance per unit length [Ohm/m], c = capacitance per unit length [Farad/m] g = conductance per unit length [Siemens/m],

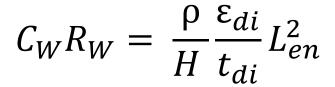
I = inductance per unit length [Henry/m], m=mutual inductance per unit length [Henry/m] c_m =coupling capacitance per unit length [Farad/m]



Interconnessioni: calcolo parametri

$$C_{W} = \frac{\varepsilon_{di}}{t_{di}} W L_{en} = \frac{\varepsilon_{0} \varepsilon_{r}}{t_{di}} W L_{en}$$

$$R_{W} = \frac{\rho}{H W} L_{en}$$



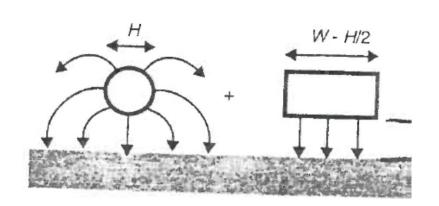
- Requisiti: bassa rho e bassa epsilon (low-k materials o aria)
- Il ritardo introdotto dall'interconnessione tende a rimanere constante con lo scaling mentre quello di propagazione dei gate tende a calare → problema

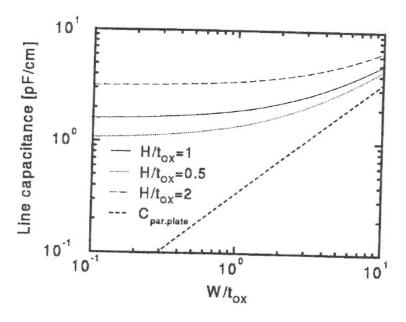
L _{en}	Current flow W	Electrical-field lines
	Diel	ectric
	Substr	rate

Material	ε_r
Free space	1
Aerogels	~1.5
Polyimides (organic)	3-4
Silicon dioxide	3.9
Glass-epoxy (PC board)	5
Silicon Nitride (Si ₃ N ₄)	7.5
Alumina (package)	9.5
Silicon	11.7



Interconnessioni: capacità di fringing





$$C_W = C_{pp} + C_{fr} = \frac{\varepsilon_{di}}{t_{di}} W L_{en} + 2\pi \frac{\varepsilon_{di}}{\ln(1 + 4t_{di}/H)} L_{en}$$

Contributo facce piane parallele

Contributo di fringing



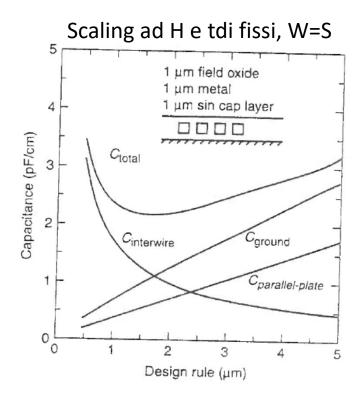
Interconnessioni: capacità totale linee debolmente accoppiate

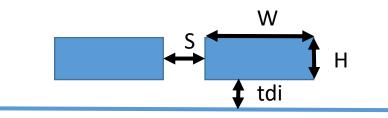
$$C_W = \frac{\varepsilon_{di}}{t_{di}} W L_{en} + 2\pi \frac{\varepsilon_{di}}{\ln(1 + 4t_{di}/H)} L_{en} + \frac{\varepsilon_{di}}{S} H L_{en}$$

Contributo facce piane parallele

Contributo di fringing

Contributo accoppiamento laterale







Semplificazione del modello

- Solitamente G è trascurabile.
- L è anche trascurabile a patto che la lunghezza d'onda dei segnali sulla linea λ >> lunghezza complessiva della linea L_{en} . Questo corrisponde a ritenere la cadute sulle induttanze trascurabili rispetto alle cadute di tensione sulle resistenze

$$V_L = l \, dx \, \frac{\partial I}{\partial t} \approx l \, dx \, \frac{I_0}{t_r} \ll r \, dx \, I_0$$
 che implica $l \ll r\tau$

- Questa condizione è normalmente verificata per interconnessioni interne ai chip dove R è elevata in quanto W e H hanno dimensioni molto piccole.
- Per una linea isolata M e C_m sono nulle
- Sotto queste ipotesi ogni tratto di linea può essere rappresentato come un tratto di resistenza in serie seguito da una capacità verso massa.

$$r \, dx$$

$$C = \frac{C_W}{L_{en}} \qquad r = \frac{R_W}{L_{en}}$$

Modello a parametri distribuiti

• Se la resistenza della linea è significativa non è possibile schematizzare tutte le capacità con un unica capacità concentrata C_L . Occorre ricorrere ad un modello distribuito.

Si tratta della ben nota equazione di diffusione la cui soluzione per una linea infinita a partire da condizioni iniziali tutte nulle è

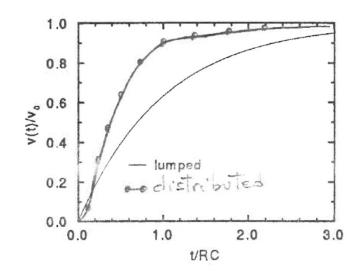
$$V(L_{en},t) = V_0 erfc\left(\sqrt{\frac{R_W C_W}{4t}}\right)$$

Se invece approssimiamo la linea con una sola resistenza e capacità abbiamo

$$V(L_{en}, t) = V_0 \left(1 - \exp\left(\frac{t}{R_W C_W}\right) \right)$$

Modello a parametri distribuiti

• Confronto tra soluzione a parametri distribuiti e a parametri concentrati

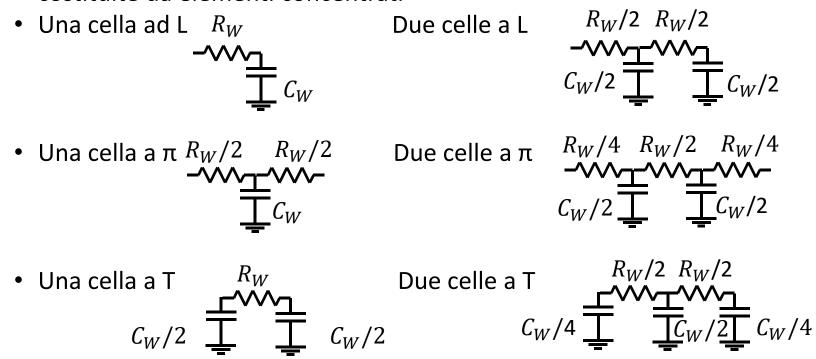


Range	time (distr.)	time (lumped)
%	[RC]	[RC]
0-90	1.0	2.3
10-90	0.9	2.2
0-63	0.5	1.0
0-50	0.4	0.7
0-10	0.1	0.1

- Il comportamento di una linea distribuita implica una risposta più rapida che un modello a parametri concentrati a parità di resistenza e capacità totali della linea
- L'implementazione di modelli distribuiti è tipicamente piuttosto onerosa dal punti di vista computazionale. E' opportuno trovare soluzioni approssimate

Approssimazioni a parametri concentrati

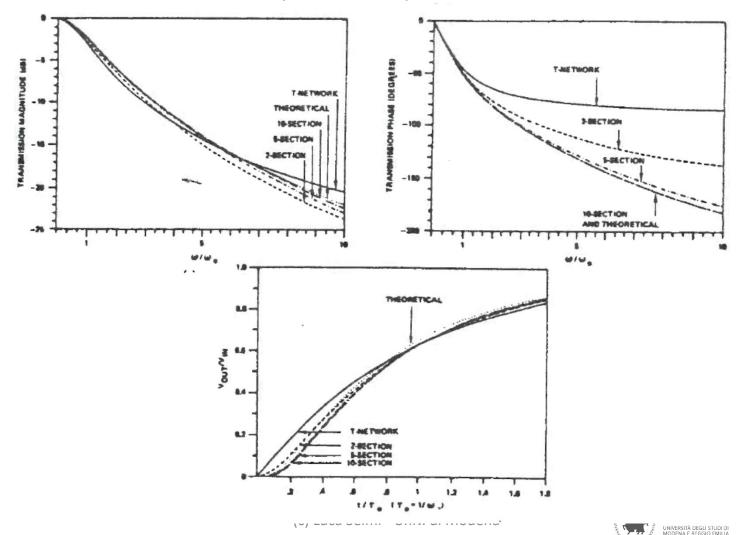
• Approssimazioni della linea con un numero finito di celle di tipo L, π o T costituite da elementi concentrati



- Si possono utilizzare più celle uguali per una singola interconnessione a patto di scegliere coerentemente i valori delle resistenze e capacità
- Per segnali digitali in cui conța solo l'ampiezza della tensione l'accuratezza del modello converge rapidamente al caso distribuito (3 celle 3% errore) 12

Modello «distribuito» vs. «concentrato»

• Accuratezza del modello a più celle di parametri concentrati



Tempo di propagazione del segnale in interconnessioni

- Il modello a parametri concentrati della linea comprende numerose capacità.
 → non esiste un'unica costante di tempo. La risposta temporale è la sovrapposizione di esponenziali, ciascuno con la sua costante di tempo.
- Ai fini del calcolo del ritardo possiamo ipotizzare che esista una costante di tempo dominante (quella di durata maggiore)
- L'espressione della constate di tempo dominante è data da

$$\tau_D = \sum_{k=1}^{N} R_{sk} Ck = \sum_{k=1}^{N} R_k Cke$$

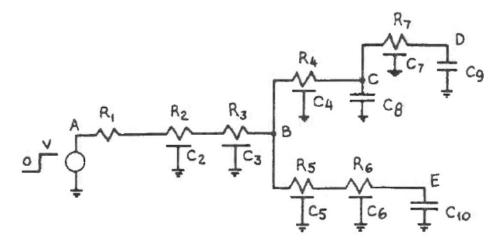
dove R_{sk} è la resistenza totale tra la sorgente del segnale e il nodo k, C_{ke} è la capacità totale tra il nodo k e l'ultimo nodo (N) della linea

• Nel caso di una linea uniforme di celle ad L abbiamo R_k =r Δx e C_k =c Δx

$$\tau_D = \sum_{k=1}^{N} kR_k Ck = rc\Delta x^2 \sum_{k=1}^{N} k = rc\Delta x^2 \frac{N(N+1)}{2} \rightarrow rc \frac{L_{en}^2}{2}$$

coerentemente con l'espressione del ritaro 0-63% fornita nella tabella precedente

Tempo di propagazione del segnale in interconnessioni



• Alberi RC: Il contributo di ciascun ramo deve essere sommato per trovare il ritardo dell'albero.

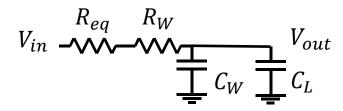
$$\tau_{A-D} = \tau_{A-B} + \tau_{B-D}$$

$$\tau_{A-E} = \tau_{A-B} + \tau_{B-E}$$

dove τ_{A-B} , τ_{B-D} e τ_{B-E} sono i ritardi di Elmore dei rami A-B, B-D e B-E, rispettivamente.

Tempo di salita di linea e driver

- Nel caso in cui la linea sia pilotata da una porta logica driver il segnale al suo ingresso in generale non è assimilabile ad un gradino di tensione.
- Al fine di stimare il l'effetto del driver sul ritardo del segnale fino al carico consideriamo un semplice modello RC ad L per la linea e schematizziamo il driver tramite la sua resistenza equivalente Req.



- La costante di tempo del circuito vale: $\tau = (R_{eq} + R_W)(C_W + C_L)$
- Il tempo di salita/discesa al 90% vale:

$$t = 2.3(R_{eq} + R_W)(C_W + C_L) = 2.3(R_{eq}C_W + R_{eq}C_L + R_WC_W + R_WC_L)$$

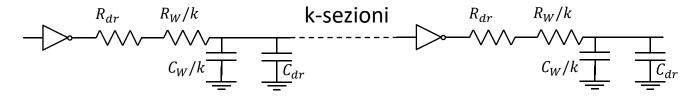
• Riconosciamo che il termine $2.3R_WC_W$ nella rappresenta il ritardo intrinseco della linea. Se calcolato accuratamente con il modello distribuito esso sarebbe pari a solo $1.0R_WC_W$. Decidiamo allora di corregere empiricamente l'espressione del ritardo per evitare di sovrastimarlo eccessivamente

$$t = 2.3(R_{eq}C_W + R_{eq}C_L + R_WC_L) + R_WC_W$$

• Analogamente per transistori al 50% usando coefficienti 1.0 e 0.5 come da tabella (c) Luca Selmi - Univ. di Modena

Ottimizzazione del ritardo

- Il ritardo intrinseco di una interconnessione può essere molto elevato. La capacità dell'interconnessione può essere eccessiva per il driver.
- Per migliorare la situazione inseriamo ripetitori (invertitori o buffer non invertenti) lungo la linea e ne ottimizziamo il numero

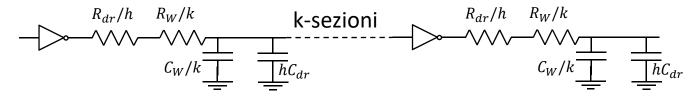


• Utilizzo di k ripetitori identici di area minima, resistenza R_{dr} e capacità di ingresso C_{dr} . Si ha

$$t_{0-90} = k \left[2.3 \left(\frac{R_{dr} C_W}{k} + R_{dr} C_{dr} + \frac{R_W C_{dr}}{k} \right) + \frac{R_W C_W}{k^2} \right]$$

- Imponendo dt/dk=0 (minimo) $k = \sqrt{R_W C_W / 2.3 R_{dr} C_{dr}}$
- Il ritardo ottimo vale $t_{0-90} = \left(\sqrt{2.3R_{dr}C_W} + \sqrt{2.3R_WC_{dr}}\right)^2$
- Analogamente per transistori al 50% usando coefficienti 1.0 e 0.5 come da tabella

Ottimizzazione del ritardo



• Utilizzo di k ripetitori identici ottimizzati con fattore di forma h. Si ha

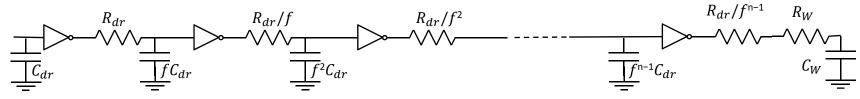
$$t_{0-90} = k \left[2.3 \left(\frac{R_{dr} C_W}{hk} + R_{dr} C_{dr} + \frac{R_W h C_{dr}}{k} \right) + \frac{R_W C_W}{k^2} \right]$$

• Imponendo dt/dk=0 e dt/dh=h0 (minimo) abbiamo

$$k = \sqrt{R_W C_W / 2.3 R_{dr} C_{dr}} \quad h = \sqrt{R_{dr} C_W / R_W C_{dr}}$$

• Il ritardo ottimo vale $t_{0-90}=7.6\sqrt{R_{dr}C_{dr}R_{W}C_{W}}$ è inferiore al caso precedente

 $f^{n}C_{dr}$

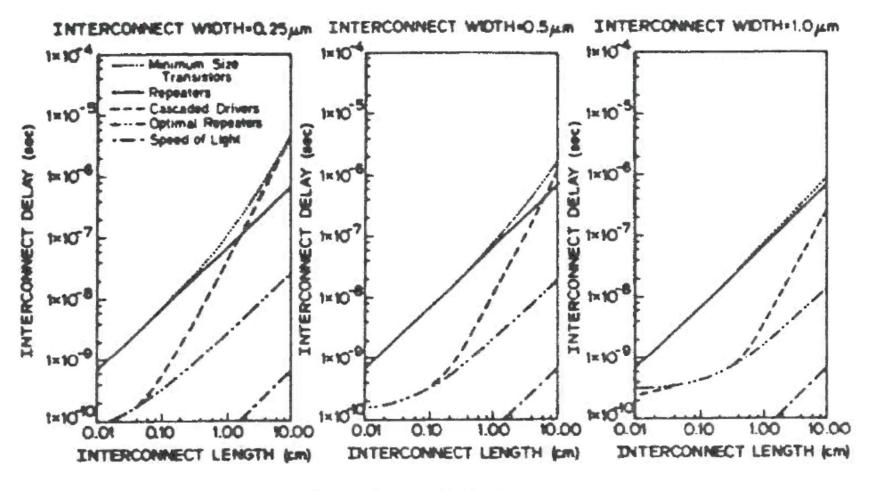


- Utilizzo di buffer a cascata di «n» invertitori di dimensioni crescenti («f»)
- Imponendo dt/dn=0 e dt/df=0 (minimo) abbiamo

$$f = e \approx 2.7$$
 $n = \ln(C_W/C_{dr})$

• Il ritardo ottimo vale $t_{0-90} = 2.3 \text{ e } R_{dr}C_{dr} + R_WC_W$

Ottimizzazione del ritardo



ALUMINUM

