

Introduzione

Questo file è pensato come una grossa raccolta di Domanda - Risposta tratte dai Temi d'Esame di Sistemi di Elettronica Digitale della prof.ssa Alessandra Flammini.

Formato:

- Le domande vanno scritte come intestazione 3
- Le risposte vanno scritte come testo normale
- Riportare sempre qua sotto i dati del TE da cui avete tratto

Data	Domande Tratte	Chi l'ha fatto
2020-12-21 preapp	tutte	wade
Facsimile completo	tutte	wade
Facsimile 2 del 2021	tutte	wade
2022-02-16	tutte	wade
Facsimile 3 del 2021	tutte	wade
2022-01-18	tutte	wade
2021-03-29	Ci sono solo i problemi	wade
facsimile 2020-12-xx	tutte	wade
2021-12-23	Ci sono solo i problemi	wade

TE

Domande chiuse

- 1) Il FANOUT dinamico è pari a.... dove C_{in} è la capacità di ingresso del ricevitore, C_{in0} è la capacità di ingresso del trasmettitore, C_l è la capacità di carico del trasmettitore, C_{l0} è la capacità di carico massima per la quale valgono le caratteristiche dinamiche (es. T_{phl} , T_{plh} , ...) del trasmettitore

()a C_{l0}/C_{in}

()b C_{in0}/C_{in}

()c C_{l0}/C_{in0}

- 2) Lo stadio di uscita three-state rispetto all'open collector...

()a ha l'uscita che può assumere un numero maggiore di stati

()b è più affidabile

()c viene usato come traslatore di livello

- 3) Un contatore asincrono può

()a necessitare di un segnale di reset Schmidt trigger

()b soffrire del problema del disallineamento (skew) delle uscite

()c necessitare di un segnale di reset open collector

- 4) Un oscillatore può essere realizzato mediante un dispositivo...

()a con ingresso Schmidt trigger

()b con uscita open collector

()c con uscita 3-state

- 5) Una memoria ... perde i dati quando viene tolta alimentazione

()a ROM

()b DRAM

()c EEPROM

- 6) In VHDL il mode BUFFER di un signal indica un segnale ...

()a che ha elevato FANOUT

()b che è un'uscita ma con la possibilità di essere letto

()c che può essere configurato come ingresso o come uscita

- 7) In Arduino la funzione `Tone()` è relativa a

()a Timing Processing Unit

☐ b interfaccia seriale

☐ c convertitore A/D

2) Lo stadio di uscita open-collector rispetto al three-state ...

☐ a ha l'uscita che può assumere un numero maggiore di stati

☐ b è più veloce

☐ c viene usato come traslatore di livello

3) Un contatore sincrono può

☐ a soffrire del problema della metastabilità

☐ b soffrire del problema del disallineamento (skew) delle uscite

☐ c necessitare di un segnale di reset open collector

5) Una memoria ... non perde i dati quando viene tolta alimentazione

☐ a RAM

☐ b DRAM

☐ c EEPROM

6) In VHDL il mode BUFFER di un signal indica un segnale ...

☐ a che ha elevato FANOUT

☐ b che è un'uscita ma con la possibilità di essere letto

☐ c che può essere configurato come ingresso o come uscita

7) In Arduino la funzione pulseIn() è relativa a

☐ a Timing Processing Unit

☐ b interfaccia seriale

☐ c convertitore A/D

2) Nei dispositivi con stadio di ingresso Schmidt trigger...

☐ a L'uscita è sempre ben posta anche se l'ingresso è in zona di incertezza

☐ b Le uscite si possono collegare insieme

☐ c Il FAN-OUT e l'immunità al rumore sono ideali

3) In una porta NOT CMOS con l'uscita a "1" conduce:

☐ a il transistor PMOS

☐ b il transistor NMOS

☐ c entrambi i transistori NMOS e PMOS

4) In un contatore sincrono ...

☐ a non può esserci Reset asincrono

☐ b tutti i flip-flop hanno le linee di clock collegate insieme

() c ci sono degli stati spuri delle uscite per cui serve uno stadio di sincronizzazione

5) La porta XOR

() a porta sull'uscita selezionata la linea di ingresso attiva

() b porta sull'uscita selezionata l'unica linea di ingresso

() c è un negatore programmabile

6) La memoria DRAM

() a mantiene i dati anche senza alimentazione

() b può essere scritta solo dal costruttore

() c perde i dati in mancanza di alimentazione

7) I dispositivi hanno la matrice di AND programmabile e la matrice di OR fissa

() a PLA

() b PLE

() c GAL

1) Se l'ingresso di un dispositivo digitale è a zero ...

() a l'uscita assorbe corrente

() b l'ingresso assorbe corrente

() c l'ingresso eroga corrente

2) Lo stadio di uscita open-collector rispetto al three-state ...

() a è più affidabile

() b è più veloce

() c è usato nei bus dati

3) Un sommatore....

() a soffre del problema della metastabilità

() b ha un tempo di propagazione che dipende dal numero di bit della parola da confrontare

() c è un dispositivo asincrono dove il clock dei flip-flop non è collegato insieme

4) Un flip-flop T...

() a campiona l'ingresso sul fronte positivo del clock

() b insegue l'ingresso per tutta la durata a uno del segnale di clock

() c commuta l'uscita ad ogni fronte positivo del clock

5) Una memoria EPROM ...

() a è scritta dal costruttore e non perde mai i dati

() b perde i dati in assenza di rinfresco periodico

()c si cancella solo mediante raggi ultravioletti

6) Se si vuole collegare un pulsante ad Arduino

()a Si collega il pulsante tra massa e un pin di ingresso che si configura come INPUT_PULLUP: se si legge '1' il pulsante è premuto, se si legge '0' il pulsante non è premuto

()b Si collega il pulsante tra massa e un pin di ingresso che si configura come INPUT_PULLUP: se si legge '0' il pulsante è premuto, se si legge '1' il pulsante non è premuto

()c Si collega il pulsante tra tensione di alimentazione e un pin di ingresso che si configura come INPUT: se si legge '1' il pulsante è premuto, se si legge '0' il pulsante non è premuto

7) Nei microcontrollori si trovano difficilmente i convertitori D/A perché al loro posto si usano....

()a uscite PWM

()b uscite output compare

()c GPIO

1) Con il simbolo V_{oh} si intende....

()a La minima tensione in uscita quando l'uscita è a livello "1" ed entra una corrente I_{oh}

()b La minima tensione in uscita quando l'uscita è a livello "1" ed esce una corrente I_{oh}

()c La minima tensione in uscita quando l'uscita è a livello "1" e si opera a vuoto

2) Nei dispositivi CMOS con stadio di uscita open-drain manca il transistor PMOS di uscita

()a Vero

()b Falso

()c Falso ma solo nei dispositivi ad arricchimento

3) In una porta NOT CMOS con l'uscita a "0" conduce:

()a il transistor PMOS

()b il transistor NMOS

()c entrambi i transistori NMOS e PMOS

4) In un latch di tipo D...

()a l'uscita Q è pari all'ingresso Enable/Clock in corrispondenza del fronte di salita di D

()b l'uscita Q è pari all'ingresso D in corrispondenza del fronte di salita di Enable/Clock

()c l'uscita Q insegue l'ingresso D per tutta la durata di Enable/Clock="1"

5) Il multiplexer

()a porta sull'uscita selezionata la linea di ingresso attiva

()b porta sull'uscita selezionata l'unica linea di ingresso

()c porta sull'unica uscita la linea di ingresso selezionata

6) La rete R/2R

()a viene utilizzata nei convertitori A/D ad approssimazioni successive

()b viene utilizzata nei convertitori A/D di tipo sigma-delta

()c viene utilizzata nei convertitori D/A

7) Nei dispositivi Non è possibile realizzare funzioni asincrone (con più linee di clock)

()a FPGA

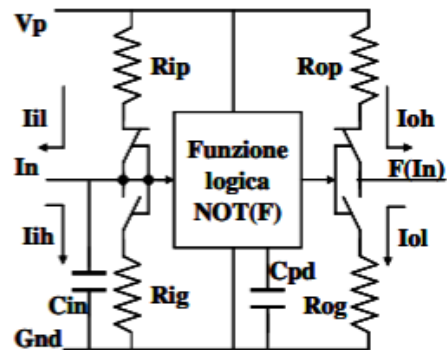
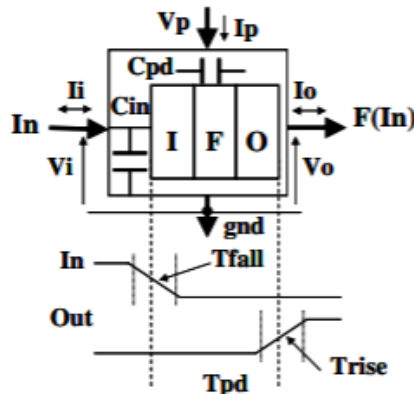
()b ASIC

()c GAL

Domande Aperte

- Dato il modello rappresentato in figura, definire l'immunità al rumore e il FAN-OUT statico e dinamico (1 punto). Definire la dissipazione di potenza dinamica e la sua dipendenza dalle capacità riportate nel modello. (1 punto)

Problema a)



L'**immunità al rumore** V_n è definita come il minimo tra l'immunità al rumore a zero V_{n0} e l'immunità al rumore a uno V_{n1} , ossia il massimo rumore che è possibile sommare/sottrarre al segnale in ingresso mantenendo la certezza del corretto riconoscimento.

$V_n = \min(V_{oh}-V_{ih}; V_{il}-V_{ol})$ e normalmente $V_n > 100\text{mV}$

Il **FAN-OUT statico** indica il massimo numero di carichi pilotabili

$\text{FAN-OUT} = \min(I_{oh}/I_{ih}; I_{ol}/I_{il})$ e normalmente $\text{FAN-OUT} \gg 1$

Le relazioni tra tensioni e correnti sono le seguenti:

La **dissipazione di potenza dinamica** è pari a $P_d = V_p^2 \cdot f \cdot (C_l + C_{pd})$, dove V_p è la tensione di alimentazione, f la frequenza del segnale in ingresso, C_{pd} è la capacità interna e C_l è la capacità di carico, pari alla somma delle capacità C_{in} dei dispositivi pilotati.

La **capacità interna** C_{pd} , oltre a descrivere l'effetto delle capacità interne al dispositivo, include l'effetto delle correnti di breve durata che si possono avere durante la commutazione e che vengono assimilate a processi di carica e scarica di capacità.

- Descrivere i buffer 3-state, anche mediante tabella della verità, indicando un vantaggio e uno svantaggio rispetto ai buffer open collector (1 punto). Si descriva come i three-state siano impiegati nei GPIO dei microcontrollori, anche con riferimento alle istruzioni Arduino `pinMode()`, `digitalRead()` e `digitalWrite()` (2 punti).

Un **buffer** è un componente con funzione logica Identità o NOT (buffer invertente) e tipicamente ha una funzione elettrica. I buffer 3-state e i buffer open collector sono utilizzati per la capacità di avere in uscita lo stato “z” di alta impedenza, che permette di avere più uscite connesse insieme. I buffer 3-state sono più veloci e versatili, mentre i buffer open-collector sono più affidabili in quanto più semplici e tolleranti al guasto in quanto, non disponendo dello stato “1” attivo, non possono generare conflitto.

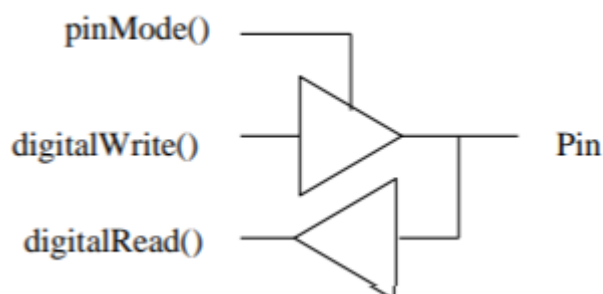
Il buffer 3-state è il buffer che, sulla base degli ingressi EN e IN, può

avere in uscita i tre stati

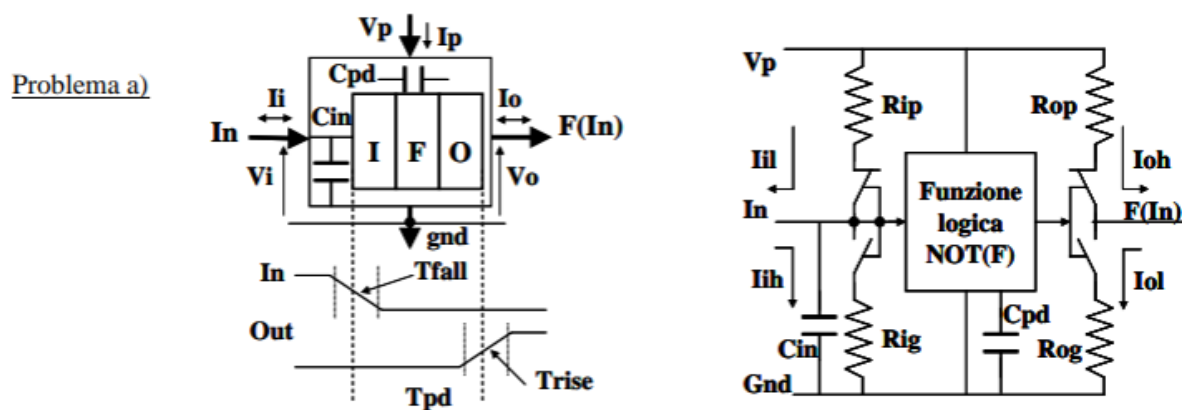
logici: 1, 0, Z (alta impedenza).

EN	IN	OUT
0	X	Z
1	0	0
1	1	1

I **GPIO** (General Purpose Input Output) dei microcontrollori sono pin che possono essere configurati come ingresso, come uscita, come bit isolati o come bit facenti parte di una periferica. Con riferimento al disegno seguente, con l'istruzione `pinMode()` si va ad egire sulla linea EN di un three state: infatti se `pinMode(<pin>, INPUT)` allora EN=0 e l'accesso al pin avviene attraverso la `digitalRead()`, se invece `pinMode(<pin>, OUTPUT)` allora EN=1 e l'accesso al pin può avvenire sia con la `digitalRead()` che con la `digital Write()`.



- Dato il modello rappresentato in figura, definire T_{phl} e T_{plh} e da quali termini è composto (1 punto). Se una porta NAND alimentata a 3V ha $T_{phl,typ} = T_{plh,typ} = 8ns$ con $C_{l0} = 50pF$ e $C_{in} = 5pF$ e $T_{rise} = T_{fall} = 1ns + C_l \cdot 40ps/pF$, si calcolino i tempi tipici a vuoto, con 10 carichi e con 200 carichi (1 punto).



I **tempi di propagazione** sono composti dalla somma di tre termini: un termine T_i che tiene conto dei ritardi dei circuiti di ingresso del dispositivo, un tempo T_f che tiene conto del ritardo di propagazione attraverso lo stadio funzionale, e un tempo T_o , tipicamente pari a $0,5 T_{rise}$ o $0,5 T_{fall}$, che tiene conto dei ritardi dello stadio di uscita.

In particolare si ha: $T_{phl} = T_i + T_f + 0,5 T_{fall}$ e $T_{plh} = T_i + T_f + 0,5 T_{rise}$

A vuoto $C_l = 0$ e quindi $T_{phl} = T_{plh} = 8ns - 0,5(1ns + 2ns) + 0,5(1ns) = 7ns$

Con 10 carichi $C_l = 50pF = C_{l0}$ e quindi $T_{phl} = T_{plh} = 8ns$

Con 200 carichi $C_l = 1000pF$ e quindi $T_{phl} = T_{plh} = 8ns - 0,5(1ns + 2ns) + 0,5(1ns + 40ns) = 27ns$

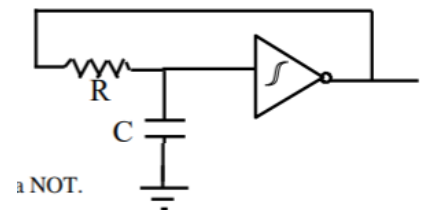
Nel caso di 200 carichi il tempo di propagazione fa sì che il segnale permanga nella regione di incertezza per un tempo superiore al tempo di reazione del dispositivo, non garantendone il corretto funzionamento.

- Descrivere gli oscillatori ad anello e gli oscillatori RC con Schmidt trigger e si valuti il periodo di oscillazione nel caso dei seguenti livelli: $R=10k$, $C=100nF$, $V_{ol}=0,1V$, $V_{oh}=3,2V$, $V_{tn}=1,1V$ e $V_{tp}=2,2V$. (2 punti)

Gli oscillatori ad anello sono costituiti da una serie di M porte NOT con tempi di propagazione T_{phl} e T_{plh} , dove M è un numero dispari ($M=2N+1$) e il periodo di oscillazione T è pari a $M(T_{phl}+T_{plh})$. L'oscillatore RC con porta NOT Schmidt trigger si basano sul ritardo introdotto da una rete RC secondo quanto riportato in figura.

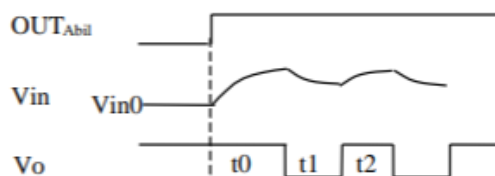
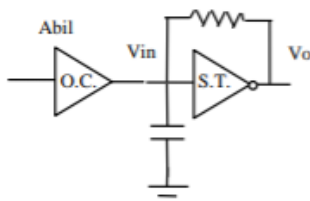
La carica e scarica del condensatore è governata dalla legge

$$V_{in}(t) = V_{in}(0) + (V_{in}(\infty) - V_{in}(0))(1 - e^{-t/\tau}) \text{ dove } \tau = R \cdot C$$



E $V_{in}(t)$ indica la tensione al punto di ingresso della porta NOT.

A parte il transitorio iniziale (t_0), il periodo di oscillazione è dato da t_1+t_2 , dove t_1 indica il tempo in cui l'uscita della porta NOT è alta e il segnale V_{in} varia da V_{tn} a V_{tp} , mentre t_2 indica il tempo in cui l'uscita della porta NOT è bassa e il segnale V_{in} varia da V_{tp} a V_{tn} .



Sostituendo i valori indicati nel testo si ottiene $\tau=1ms$, $t_1=0,74ms$, $t_2=0,74ms$ e quindi $T= 1,48ms$

- Dato il modello rappresentato in figura, definire il problema della regione di incertezza, l'immunità al rumore e il FAN-OUT statico e dinamico (1 punto).
Motivare perché non si può avere $R_{op}=R_{ip}=R_{ig}=R_{og}$. (1 punto)

La **regione di incertezza** è data dai valori di tensione V_{in} applicati in ingresso tali che $V_{il} < V_{in} < V_{ih}$;

in queste condizioni non c'è certezza che sia correttamente riconosciuto il livello logico e di conseguenza l'uscita è

indeterminata e tale condizione permane fintanto che l'ingresso V_{in} è in regione di incertezza.

L'**immunità al rumore** V_n è definita come il minimo tra l'immunità al rumore a zero V_{n0} e l'immunità al rumore a uno V_{n1} , ossia il massimo rumore che è possibile sommare/sottrarre al segnale in ingresso mantenendo la certezza del corretto riconoscimento.

$V_n = \min(V_{oh}-V_{ih}; V_{il}-V_{ol})$ e normalmente $V_n > 100\text{mV}$

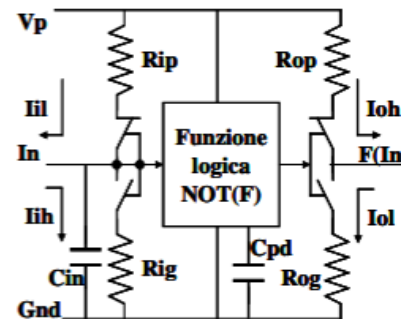
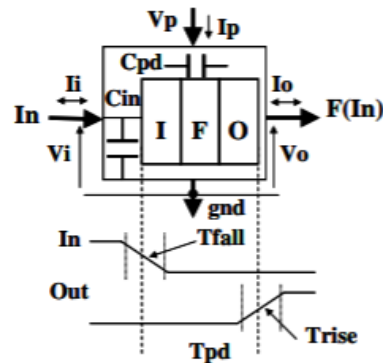
Il **FAN-OUT statico** indica il massimo numero di carichi pilotabili

$\text{FAN-OUT} = \min(I_{oh}/I_{ih}; I_{ol}/I_{il})$ e normalmente $\text{FAN-OUT} \gg 1$

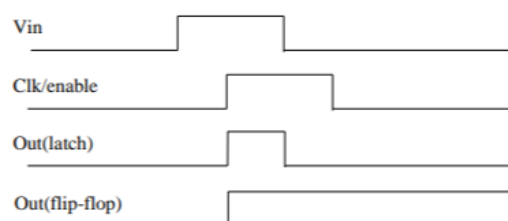
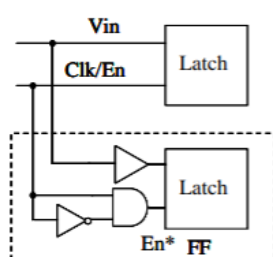
Le relazioni tra tensioni e correnti sono le seguenti:

$I_{ol} = V_{ol}/R_{og}$ $I_{oh} = (V_p - V_{oh})/R_{op}$ $I_{il} = (V_p - V_{il})/R_{ip}$ $I_{ih} = V_{ih}/R_{ig}$

Ma per il FAN-OUT, si ha che $I_{ol}/I_{il} \gg 1$ ossia $(R_{ip}/R_{og})((V_{ol}/(V_p - V_{il})) \gg 1$ ma $V_{ol}/(V_p - V_{il}) < 1$ e quindi $R_{ip}/R_{og} \gg 1$ ossia $R_{ip} \gg R_{og}$. Si perviene ad analoghe conclusioni, ossia $R_{ig} \gg R_{op}$, partendo da $I_{oh}/I_{ih} \gg 1$



- Illustrare le principali differenze tra Latch e Flip-Flop anche mediante diagramma dei segnali. Definire in cosa consiste la metastabilità e quali sono le possibili cause d'innescio e cosa è il resolving time. (2 punti)



Il **Latch** è un elemento di memoria che riporta l'ingresso D in uscita Q per tutto il tempo in cui l'ingresso di abilitazione E_n rimane attivo (alto nel diagramma dei segnali), mentre il **Flip-Flop** riporta l'ingresso in uscita campionando in corrispondenza del fronte di salita del clock Ck.

La **metastabilità** è uno stato in cui l'uscita di un dispositivo sequenziale è imprevedibile e cioè può assumere qualunque valore con qualsiasi dinamica. Si tratta di un fenomeno che tende a decadere in uno stato stabile ma non predicibile secondo una legge probabilistica che segue un andamento esponenziale e pertanto un'attesa di qualche centinaio di ns porta, nella maggior parte dei casi, la probabilità di sopravvivenza dello stato metastabile allo stesso ordine di grandezza della probabilità di guasto del componente.

Nei circuiti sequenziali attivati da un clock (flipflop) i segnali di ingresso devono essere stabili per un certo tempo prima che il clock venga applicato ("set-up time" T_{set-up}) e devono rimanere tali per un tempo dopo che la transizione è avvenuta ("hold time" T_{hold}): se tali condizioni non venissero rispettate il flip-flop potrebbe entrare in uno stato metastabile. Inoltre l'impulso di clock, così come gli impulsi di set o di reset, devono avere una durata minima T_w perché possano essere riconosciuti ed eseguiti senza causare metastabilità.

Il **resolving time** è il tempo entro il quale la metastabilità decade verso uno stato stabile e la probabilità di sopravvivenza dello stato metastabile è confrontabile con la probabilità di guasto.

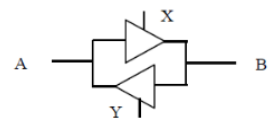
- Dato il modello rappresentato in figura, definire la capacità Cpd indicando di quali fenomeni tiene conto (1 punto). Definire la dissipazione di potenza statica e dinamica indicando le relative formule (1 punto)

La **capacità Cpd** è un modello che tiene conto degli effetti capacitivi interni al dispositivo, come ad esempio le capacità interne e le capacità di uscita, e delle correnti di breve durata che possono essere assimilate a trasferimenti di carica, come ad esempio le correnti che scorrono durante la commutazione dei transistor o le correnti di carica e scarica delle capacità parassite.

La **dissipazione di potenza statica** $P_s = V_p \cdot I_p$ è data dal prodotto tra la tensione di alimentazione V_p e la corrente I_p che scorre tra il dispositivo, l'alimentazione e la massa.

La **dissipazione di potenza dinamica** $P_d = f \cdot V_p^2 \cdot (C_{pd} + C_l)$ dipende dalle correnti di carica e di scarica delle capacità di carico C_l e della capacità interna C_{pd} , dalla frequenza f delle commutazioni e dal quadrato della tensione di alimentazione V_p .

- Illustrare le differenze tra i dispositivi con uscita open-collector e dispositivi three-state (1 punto). Descrivere il transceiver in termini di segnali: A, B, Enable, Direction e come Enable e Direction sono legati ai segnali X e Y in figura (1 punto)



I dispositivi con uscita **open collector** possono commutare la propria uscita tra due stati: 0 e Z, ossia alta impedenza; per poter ricostruire l'1 hanno bisogno di resistenze esterne di pull-up. Avendo solo uno stato attivo a bassa impedenza non vi può essere conflitto nel caso di due o più uscite connesse insieme.

I dispositivi open-collector sono molto affidabili, ma lenti nella commutazione da 0 a 1. I dispositivi open-collector sono semplici, affidabili ed economici e permettono di pilotare tanta corrente.

I dispositivi con uscita **three-state** possono commutare la propria uscita tra 3 livelli: 0, 1 e Z. Rispetto ai dispositivi open-collector sono più veloci ma necessitano di un protocollo per evitare che due dispositivi con l'uscita collegata insieme possano essere in conflitto.

Il **transceiver** è un buffer bidirezionale costituito da due dispositivi three-state in antiparallelo e permette di regolare il traffico tra A e B. Se Enable è a 0, allora A e B sono isolati; se Enable è a 1, allora Direction determina se il flusso è da A a B oppure da B ad A.

$X = \text{Enable} \& \text{Direction}$

$Y = \text{Enable} \& !\text{Direction}$

- Dato il modello rappresentato in figura, descrivere le relazioni tra correnti e tensioni in ingresso e in uscita a livello 1 e a livello 0. (1 punto)
Definire il FANOUT statico e il FANOUT dinamico e descrivere la capacità C_{pd} e quali effetti rappresenta. (1 punto)

$$I_{il} = (V_p - V_{il}) / R_{ip}$$

$$I_{ih} = V_{ih} / R_{ig}$$

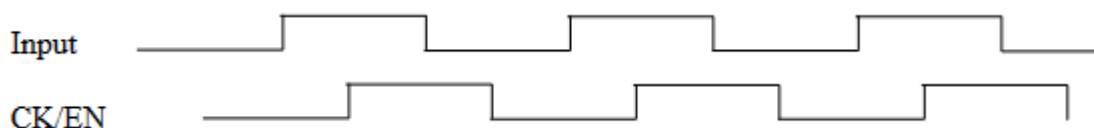
$$I_{oh} = (V_p - V_{oh}) / R_{op}$$

$$I_{ol} = V_{ol} / R_{og}$$

Il FANOUT statico è $= \min (I_{oh}/I_{ih}, I_{ol}/I_{il})$ e rappresenta la capacità di pilotaggio di dispositivi elettronici verso altri dispositivi elettronici, ossia il numero massimo di carichi. Se un dispositivo pilota un numero di carichi superiore al FANOUT non è garantito il corretto funzionamento. Il FANOUT dinamico è $= \min (C_{lo}/C_l)$, dove C_{lo} è la massima capacità di carico per la quale sono garantite le prestazioni dinamiche dichiarate; rappresenta il massimo numero di carichi che è possibile pilotare senza degrado delle prestazioni.

La capacità interna C_{pd} modella gli effetti di trasferimenti di carica e/o di capacità parassite e/o di correnti impulsive di breve durata che si hanno durante la commutazione. Include ad esempio l'effetto della capacità di gate degli stadi interni e la corrente che fluisce negli interruttori durante il transitorio di apertura e/o di chiusura.

- Si descrivano brevemente le funzionalità di latch e flip-flop, anche indicando graficamente la risposta ai seguenti segnali e motivando se vi sono condizioni di metastabilità

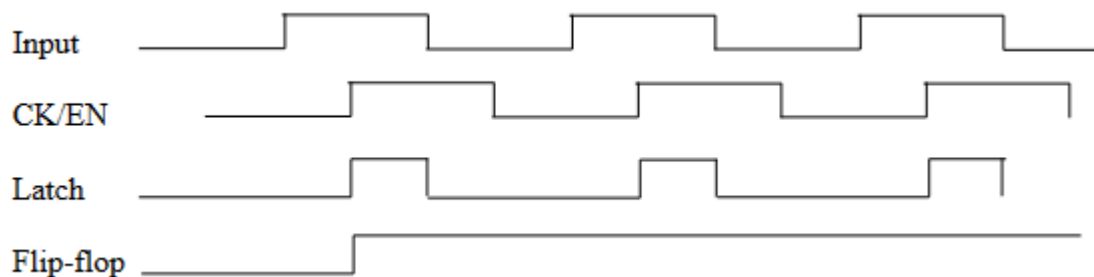


Un **latch** è l'elemento base di memoria che, se la linea di Enable è attiva, riporta in uscita il valore di ingresso, come un buffer; se invece la linea di Enable è inattiva, allora il dispositivo mantiene inalterato il valore dell'uscita.

Il **flip-flop** è invece un latch con un segnale di Enable estremamente stretto che in pratica campiona l'ingresso solo in corrispondenza di questa finestra molto stretta. La finestra, la cui durata è pari alla somma tra il tempo di hold (tempo in cui il dato deve essere stabile dopo l'evento di clock) e il tempo di set-up (tempo in cui il dato deve essere stabile prima dell'evento di clock), è normalmente progettata per agire in corrispondenza del fronte di salita del clock.

Si ha metastabilità in caso di mancato rispetto dei tempi di set-up di hold e se l'impulso di clock non rispetta un valore di minima larghezza, normalmente della durata della finestra di cui sopra.

Con riferimento al grafico in figura si ha:

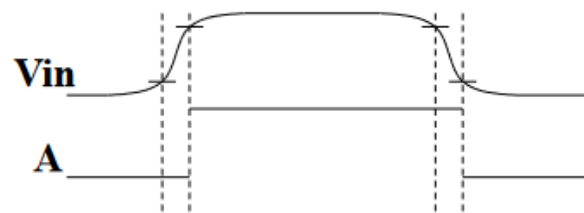


- Descrivere come e perché la porta Schmidt Trigger risolve il problema della zona di incertezza (2 punti)

Si ha zona di incertezza quando la tensione di ingresso $V_{in}(t)$ è compresa tra V_{il} e V_{ih} e il segnale non viene classificato con certezza con il suo valore booleano $A(t)$, dove $A(t) = 1$ se $V_{in}(t) > V_{ih}$ e $A(t) = 0$ se $V_{in}(t) < V_{il}$.

Il dispositivo Schmidt Trigger introduce nell'ingresso una sorta di elemento di memoria, che permette di valutare il valore di tensione all'istante t e il valore booleano $A(t-\tau)$ di corretto riconoscimento dell'istante $t-\tau$ immediatamente precedente e, nel caso di segnale d'ingresso che entra in zona di incertezza, si mantiene il valore correttamente riconosciuto un attimo prima.

$V_{in}(t)$	$A(t-\tau)$	$A(t)$
$< V_{tn}$	X	"0"
$V_{tn} < V_{in} < V_{tp}$	"0"	"0"
$V_{tn} < V_{in} < V_{tp}$	"1"	"1"
$> V_{tp}$	X	"1"



- Dato il modello rappresentato in figura, definire il problema della regione di incertezza, l'immunità al rumore e il FAN-OUT statico e dinamico (1 punto).
Motivare perché si deve avere $R_i > R_o$ (1 punto)

Per regione di incertezza, immunità al rumore e FAN-OUT ci sono altre almeno 2 o 3 risposte. Anche la $R_i > R_o$ eh però ecco

Le relazioni tra tensioni e correnti sono le seguenti:

$$I_{ol} = V_{ol}/R_{og}$$

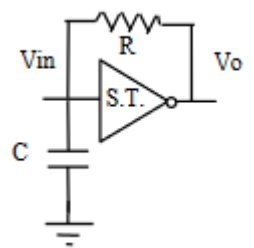
$$I_{oh} = (V_p - V_{oh})/R_{op}$$

$$I_{il} = (V_p - V_{il})/R_{ip}$$

$$I_{ih} = V_{ih}/R_{ig}$$

Ma per il FAN-OUT, si ha che $I_{ol}/I_{il} \gg 1$ ossia $(R_{ip}/R_{og})((V_{ol}/(V_p - V_{il}))) \gg 1$ ma $V_{ol}/(V_p - V_{il}) < 1$ e quindi $R_{ip}/R_{og} \gg 1$ ossia $R_{ip} \gg R_{og}$. Si perviene ad analoghe conclusioni, ossia $R_{ig} \gg R_{op}$, partendo da $I_{oh}/I_{ih} \gg 1$.

- Illustrare le differenze tra i dispositivi con ingresso Schmidt trigger e quelli con stadio di ingresso normale (1 punto) e calcolare T_{on} e T_{off} nell'oscillatore a Schmidt trigger basato sul dispositivo 74HC132 le cui caratteristiche sono: $V_{ol} = 0,1V$ $V_{oh} = 4,9V$ $V_{tp} = 2,8V$ $V_{tn} = 1,9V$ $R = 10k\Omega$ $C = 100nF$ (1 punto)



Il dispositivo con ingresso Schmidt trigger è stato progettato per risolvere il problema della zona di incertezza. La tabella seguente riporta il funzionamento di un dispositivo con ingresso normale e di un dispositivo con ingresso Schmidt trigger (per semplicità grafica si riporta con il simbolo V_{in-} il valore di V_{il} di un dispositivo con ingresso normale e il valore di V_{tn} di un dispositivo con ingresso Schmidt trigger (analogamente per V_{in+} , V_{ih} e V_{tp}).

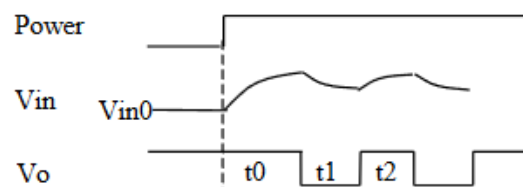
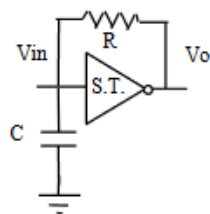
V_{in}	Input di dispositivo normale	Input di dispositivo Schmidt trigger
$0 \leq V_{in} \leq V_{in-}$	"0"	"0"
$V_{in-} < V_{in} < V_{in+}$? (ingresso non valido)	Memoria (ultimo ingresso valido)
$V_{in+} < V_{in} \leq V_{cc}$	"1"	"1"

Si definisce Isteresi $V_h = V_{t+} - V_{t-}$. Cambia anche l'immunità al rumore, nel senso che se l'uscita di una porta pilota è a "0", ossia a V_{ol} , il dispositivo pilotato continuerà a vedere uno "0" anche in presenza di un rumore $V_{n0} = V_{t+} - V_{ol}$. Il dispositivo con

ingresso Schmidt trigger è quindi sempre in grado di lavorare con un ingresso valido, tuttavia è più lento e consuma leggermente di più.

Il circuito ha il seguente comportamento:

- Quando l'ingresso $V_{in} < V_{in-}$ allora l'uscita si porta a V_{oh} , di conseguenza C inizia a caricarsi attraverso R fino a quando non raggiunge V_{t+} (punto finale di t_0)
- Non appena V_{in} raggiunge il valore di V_{t+} , allora l'uscita commuta da V_{oh} a V_{ol} , per cui la capacità C inizia a scaricarsi attraverso R, fino a quando non raggiunge V_{t-} (punto finale di t_1)
- Non appena V_{in} raggiunge il valore di V_{t-} , allora l'uscita commuta da V_{ol} a V_{oh} , per cui la capacità C inizia a caricarsi attraverso R, fino a quando non raggiunge V_{t+} (punto finale di t_2)



La legge di carica e scarica di C è $V_{in}(t) = (V_{finale} - V_{iniziale})(1 - e^{-t/RC}) + V_{iniziale}$

$$V_{in} = V_{tn} \quad t_1 = RC \cdot \ln((V_{tp} - V_{ol}) / (V_{tn} - V_{ol})) = T_{off} = 0,405 \text{ ms}$$

$$V_{in} = V_{tp} \quad t_2 = RC \cdot \ln((V_{oh} - V_{tn}) / (V_{oh} - V_{tp})) = T_{on} = 0,357 \text{ ms}$$

- Dato il modello rappresentato in figura, definire T_{phl} e T_{plh} e da quali termini è composto (1 punto). Se una porta NAND alimentata a 3V ha $T_{phl,typ} = T_{plh,typ} = 8\text{ns}$ con $C_{l0} = 50\text{pF}$ e $C_{in} = 5\text{pF}$ e $T_{rise} = T_{fall} = 1\text{ns} + C_l \cdot 40\text{ps/pF}$, si calcolino i tempi tipici a vuoto, con 10 carichi (1 punto) e con 200 carichi (1 punto).

I tempi di propagazione sono composti dalla somma di tre termini: un termine T_i che tiene conto dei ritardi dei circuiti di ingresso del dispositivo, un tempo T_f che tiene conto del ritardo di propagazione attraverso lo stadio funzionale, e un tempo T_o , tipicamente pari a $0,5 T_{rise}$ o $0,5 T_{fall}$, che tiene conto dei ritardi dello stadio di uscita.

In particolare si ha: $T_{phl} = T_i + T_f + 0,5 T_{fall}$ e $T_{plh} = T_i + T_f + 0,5 T_{rise}$

A vuoto $C_l = 0$ e quindi $T_{plh} = T_{phl} = 8\text{ns} - 0,5(1\text{ns} + 2\text{ns}) + 0,5(1\text{ns}) = 7\text{ns}$

Con 10 carichi $C_l = 50\text{pF} = C_{l0}$ e quindi $T_{phl} = T_{plh} = 8\text{ns}$

Con 200 carichi $C_l = 1000\text{pF}$ e quindi $T_{plh} = T_{phl} = 8\text{ns} - 0,5(1\text{ns}+2\text{ns}) + 0,5(1\text{ns}+40\text{ns}) = 27\text{ns}$

Nel caso di 200 carichi il tempo di propagazione fa sì che il segnale permanga nella regione di incertezza per un tempo superiore al tempo di reazione del dispositivo, non garantendone il corretto funzionamento.

- Dato il modello dinamico riportato si definiscano i tempi di propagazione T_{phl} e T_{plh} , il tempo di salita e il tempo di discesa (1 punto)
Si descriva come si stima la massima frequenza operativa F_{max} e su quale componente del tempo di propagazione T_{pd} ha influenza C_{in} .

Il tempo di salita **T_{rise}** è il tempo che passa da quando il segnale raggiunge il 10% dell'intera commutazione positiva a quando raggiunge il 90%

Il tempo di discesa **T_{fall}** è il tempo che passa da quando il segnale raggiunge il 10% dell'intera commutazione negativa a quando raggiunge il 90%

T_{plh} = tempo di propagazione da ingresso a uscita per una commutazione dell'uscita da basso a alto (Test Conditions: $C_l=C_{lo}$, $V_p=\text{typ.}$, $T=20^\circ\text{C}$)

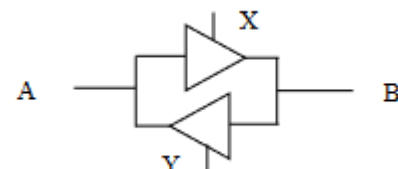
T_{phl} = tempo di propagazione da ingresso a uscita per una commutazione dell'uscita da alto a basso (Test Conditions: $C_l=C_{lo}$, $V_p=\text{typ.}$, $T=20^\circ\text{C}$)

$$T_{phl} = T_i + T_f + T_o = T_i + T_f + T_{fall}/2$$

$$T_{plh} = T_i + T_f + T_o = T_i + T_f + T_{rise}/2$$

Dove T_i è la componente del ritardo di propagazione che dipende dallo stadio I di ingresso e T_f la componente che dipende dallo stadio funzionale F. T_{fall} e T_{rise} sono in genere funzioni lineari della capacità di carico $C_l = \Sigma C_{in}$ quindi la capacità d'ingresso C_{in} dei dispositivi pilotati influenza il tempo di uscita T_o del dispositivo pilota. La **massima frequenza operativa** del circuito **$f_{\text{max}} \sim (T_{phl}+T_{plh})^{-1}$**

- Si illustri il principio di funzionamento di un transceiver. (1 punto)
Si illustri il funzionamento delle linee !Select e Direction dei dispositivi reali transceiver rispetto ai segnali X e Y indicati in figura. (1 punto)
- Si illustri come sono configurate le linee di !Select e Direction di un GPIO Arduino in un digitalRead e in un digitalWrite. (1 punto)



Un transceiver è composto da due buffer three-state connessi in antiparallelo e viene utilizzato per disaccoppiare bus bidirezionali. Infatti se $X=1$ e $Y=0$ il flusso dei dati va da A verso B, mentre se $X=0$ e $Y=1$ il flusso dati viaggia nella direzione opposta. Se $X=Y=0$ A e B sono isolati ed è opportuno fissare il punto di riposo di A e B in modo che le linee non rimangano in alta impedenza. La configurazione $X=Y=1$ non è ammessa.

Nei transceiver reali, per evitare la configurazione non ammessa $X=Y=1$, i transceiver vengono pilotati mediante le linee !Select (attiva bassa) e Direction (Dir=1 -> flusso da A verso B) che non coincidono con le linee X e Y

!Select	Direction	Operazione	X	Y	
0	0	Flusso da B a A	0	1	$X = \text{Direction} \& \text{Select}$
0	1	Flusso da A a B	1	0	$Y = ! \text{Direction} \& \text{Select}$
1	X	A e B isolati	0	0	

GPIO di Arduino sono costituiti da transceiver dove si ipotizzi la linea A interna al dispositivo e la linea B connessa al pin verso l'esterno del dispositivo. Al reset il transceiver è configurato con $\text{Select}=\text{Direction}=0$. Durante una digitalRead si ha $\text{Select}=1$ e $\text{Direction}=0$, mentre durante una digitalWrite si ha $\text{Select}=1$ e $\text{Direction}=1$

- Dato il modello rappresentato in figura, definire:
 - i livelli elettrici statici (I_{ol} , I_{oh} , V_{ol} , V_{oh} , I_{il} , I_{ih} , V_{il} , V_{ih}) (1 punto),
 - le relazioni che ne legano i valori a R_{ip} , R_{ig} , R_{op} e R_{og} (1 punto),
 - il FAN-OUT statico e dinamico e la dissipazione di potenza statica e dinamica (1 punto).

I_{ol} = massima corrente assorbita dall'uscita quando l'uscita è a "0"

I_{oh} = massima corrente erogata dall'uscita quando l'uscita è a "1"

I_{il} = massima corrente erogata dall'ingresso quando l'ingresso è a "0"

I_{ih} = massima corrente assorbita dall'ingresso quando l'ingresso è a "1"

V_{ol} = massima tensione di uscita quando l'uscita è a "0" e assorbe una corrente pari a I_{ol}

V_{oh} = minima tensione di uscita quando l'uscita è a "1" ed eroga una corrente pari a I_{oh}

V_{il} = massima tensione di ingresso riconosciuta come “0”

V_{ih} = minima tensione di ingresso riconosciuta come “1”

$$V_{ol} = I_{ol} \cdot R_{og}$$

$$V_{oh} = V_p - I_{oh} \cdot R_{op}$$

$$V_{ih} = I_{ih} \cdot R_{ig}$$

$$V_{il} = V_p - I_{il} \cdot R_{ip}$$

$$\text{FAN-OUT statico} = \min(I_{ol}/I_{il}, I_{oh}/I_{ih})$$

FAN-OUT dinamico = C_{lo}/C_{in} dove C_{lo} è la capacità di carico del dispositivo pilota per la quale sono definiti i tempi di propagazione e C_{in} è la capacità di ingresso dei dispositivi pilotati.

La **dissipazione di potenza statica** è pari a $P_s = V_p \cdot I_l$, dove V_p è la tensione di alimentazione e I_l è la corrente scambiata con l'alimentazione in assenza di commutazioni.

La **dissipazione di potenza dinamica** è pari a $P_d = V_p^2 \cdot f \cdot (C_l + C_{pd})$, dove V_p è la tensione di alimentazione, f la frequenza del segnale in ingresso, C_{pd} è la capacità interna e C_l è la capacità di carico, pari alla somma delle capacità C_{in} dei dispositivi pilotati. La capacità interna C_{pd} , oltre a descrivere l'effetto delle capacità interne al dispositivo, include l'effetto delle correnti di breve durata che si possono avere durante la commutazione e che vengono assimilate a processi di carica e scarica di capacità.

- Descrivere il funzionamento delle seguenti funzioni Arduino:
 - `delay()` e `millis()` (1 punto)
 - `pulseIn()` (1 punto)

delay() è la funzione che attende un numero di millisecondi che è argomento della funzione. Esiste anche la `delayMicroseconds()` che attende un numero di microsecondi che è argomento della funzione, per cui `delay(4)` blocca il programma per 4 ms analogamente a quanto farebbe la `delayMicroseconds(4000)`.

millis() è la funzione che restituisce il numero di millisecondi trascorsi dal reset o dal Power ON; in pratica è la lettura di una variabile intera a 32 bit che si incrementa ogni millisecondo.

micros() è la funzione che, analogamente alla **millis()**, restituisce il numero di microsecondi trascorsi dal reset o dal Power ON; in pratica è la lettura di un contatore a 32 bit con clock a 1MHz che costituisce il timer di sistema.

pulseIn() è la funzione che restituisce la durata in microsecondi di un impulso di un segnale letto ad un certo pin configurato come INPUT o INPUT_PULLUP. La funzione può essere utilizzata in due modi:

- **pulseIn(pin, value)**, dove pin è il pin del segnale di cui si vuole misurare la larghezza di impulso, e value è HIGH o LOW a seconda che si voglia misurare la durata di un impulso a 1 o a 0.

- **pulseIn(pin, value, timeout)**, dove timeout è un tempo massimo, espresso in microsecondi, entro il quale la misura deve essere conclusa, altrimenti la misura si interrompe e la funzione restituisce 0.

La funzione **pulseIn()** attende che il segnale si porti a !value, quindi attende che si porti a value e subito registra il valore A del timer di sistema mediante una chiamata alla funzione **micros()** quindi attende che il segnale si porti a !value e subito registra il valore B del timer di sistema mediante una chiamata alla funzione **micros()** e restituisce il valore B-A

Esercizi

- 1) Si realizzi mediante linguaggio booleano per una GAL22V10 un contatore C in decremento modulo 10 (che conta da 9 a 0) con reset asincrono ARESET e load sincrono LOAD che carica il valore da 4 bit di ingresso L3-L0. (2 punti).
- 2) Si realizzi la funzione del punto precedente in linguaggio VHDL (1 punto), evidenziando quali segnali di ingresso potrebbero portare a metastabilità (1 punto)
- 3) Modificare il programma del punto 2 aggiungendo la seguente funzionalità: il contatore decrementa il valore se EN=1; altrimenti, se EN=0, mantiene il valore precedente. (1 punto)

Contatore

C3	C2	C1	C0	C3	C2	C1	C0
0	0	0	0	1	0	0	1
0	0	0	1	0	0	0	0
0	0	1	0	0	0	0	1
0	0	1	1	0	0	1	0
0	1	0	0	0	0	1	1
0	1	0	1	0	1	0	0
0	1	1	0	0	1	0	1
0	1	1	1	0	1	1	0
1	0	0	0	0	1	1	1
1	0	0	1	1	0	0	0
1	0	1	0	0	0	0	0
1	0	1	1	0	0	0	0
1	1	0	0	0	0	0	0
1	1	0	1	0	0	0	0
1	1	1	0	0	0	0	0
1	1	1	1	0	0	0	0
1	1	1	1	0	0	0	0

$$C0 = !C3 \& !C0 + C3 \& !C2 \& !C1 \& !C0$$

$$C1 = !C3 \& C1 \& C0 + C3 \& !C2 \& !C1 \& !C0$$

$$C2 = !C3 \& C2 \& C1 + !C3 \& C2 \& C0 + C3 \& !C2 \& !C1 \& !C0$$

$$C3 = C3 \& !C2 \& !C1 \& C0$$

Il Contatore con LOAD diventa

$$C0 = !C3 \& !C0 \& !LOAD + C3 \& !C2 \& !C1 \& !C0 \& !LOAD + L0 \& LOAD$$

$$C1 = !C3 \& C1 \& C0 \& !LOAD + C3 \& !C2 \& !C1 \& !C0 \& !LOAD + L1 \& LOAD$$

$$C2 = !C3 \& C2 \& C1 \& !LOAD + !C3 \& C2 \& C0 \& !LOAD + C3 \& !C2 \& !C1 \& !C0 \& !LOAD + L2 \& LOAD$$

$$C3 = C3 \& !C2 \& !C1 \& C0 \& !LOAD + L3 \& LOAD$$

ck	Areset	L3	L2	L1	L0	LOAD	nc	nc	nc	nc	gnd
nc	C0	C1	C2	C3	nc	nc	nc	nc	nc	nc	Vdd

AR = Areset

$$C0.D = !C3 \& !C0 \& !LOAD + C3 \& !C2 \& !C1 \& !C0 \& !LOAD + L0 \& LOAD$$

$$C1.D = !C3 \& C1 \& C0 \& !LOAD + C3 \& !C2 \& !C1 \& !C0 \& !LOAD + L1 \& LOAD$$

$$C2.D = !C3 \& C2 \& C1 \& !LOAD + !C3 \& C2 \& C0 \& !LOAD + C3 \& !C2 \& !C1 \& !C0 \& !LOAD + L2 \& LOAD$$

$$C3.D = C3 \& !C2 \& !C1 \& C0 \& !LOAD + L3 \& LOAD$$

$$C0.oe = Vdd$$

$$C1.oe = Vdd$$

$$C2.oe = Vdd$$

$$C3.oe = Vdd$$

2) In linguaggio VHDL si avrebbe

```
LIBRARY IEEE;
USE IEEE.std_logic_1164.all;
USE IEEE.std_logic_unsigned.all;

ENTITY blocco IS
PORT (Areset, Ck, Load_unf: IN std_logic;
      LoadData_unf: IN std_logic_vector(3 DOWNTO 0);
      OutC: BUFFER std_logic_vector(3 DOWNTO 0));
END blocco;

ARCHITECTURE archblocco OF blocco IS
SIGNAL Load: std_logic; -- segnale di appoggio necessario per creare il filtro antimetastabilità
SIGNAL LoadData: std_logic_vector(3 DOWNTO 0); -- segnale di appoggio necessario per creare il filtro
antimetastabilità

BEGIN

PROCESS(Areset, Ck)
BEGIN
    IF Areset = '0' THEN
        OutC <= "0000";
    ELSIF rising_edge(Ck) THEN

        Load <= Load_unf; -- filtro anti-metastabilità
        LoadData <= LoadData_unf; -- filtro anti-metastabilità

        IF Load = '1' THEN
            IF LoadData <= x"9" THEN
                OutC <= LoadData;
            ELSE
                OutC <= x"0";
            END IF
        ELSIF OutC = x"0" THEN
            OutC <= x"9";
        ELSE
            OutC <= OutC - 1;
        END IF;
    END IF;
END PROCESS;

END archblocco;
```

Nota: si è tenuto conto della possibile metastabilità sui segnali Load_unf e LoadData_unf filtrando con un filtro di sincronizzazione anti-metastabilità nell'ipotesi che la frequenza di clock sia compatibile con il resolving time; infatti tali segnali sono asincroni rispetto al Ck e potrebbero commutare proprio in corrispondenza del rising-edge di Ck. Al contrario, i segnali Load e LoadData, sebbene possano essere affetti da metastabilità $T_{phl}/(T_{plh})$ dopo il rising-edge di Ck, sono stabili al prossimo rising_edge(Ck), in quanto il resolving time è inferiore a T_{ck} e $T_{hold} < T_{phl}/(T_{plh})$

3)

ENTITY blocco IS

PORT (Areset, Ck, EN_unf, Load_unf: IN std_logic;
LoadData_unf: IN std_logic_vector(3 DOWNT0 0);
OutC: BUFFER std_logic_vector(3 DOWNT0 0));
END blocco;

ARCHITECTURE archblocco OF blocco IS

SIGNAL Load: std_logic; -- segnale di appoggio necessario per creare il filtro antimetastabilità
SIGNAL LoadData: std_logic_vector(3 DOWNT0 0); -- segnale di appoggio necessario per creare il filtro
SIGNAL En: std_logic; -- segnale di appoggio per filtro anti metastabilità
BEGIN

PROCESS(Areset, Ck)

BEGIN

IF Areset = '0' THEN
OutC <= "0000";
ELSIF rising_edge(Ck) THEN

Load <= Load_unf; -- filtro anti-metastabilità
LoadData <= LoadData_unf; -- filtro anti-metastabilità
En <= En_unf; -- filtro anti-metastabilità

IF Load = '1' THEN
IF LoadData <= x"9" THEN
OutC <= LoadData;
ELSE
OutC <= x"0";
END IF
ELSIF En='1' THEN
IF OutC = x"0" THEN
OutC <= x"9";
ELSE
OutC <= OutC -1;
END IF; -- memoria implicita
END IF;
END IF;
END PROCESS;

END archblocco;

Nota: analogamente a quanto fatto precedentemente per Load e LoadData, anche per il segnale asincrono En si è tenuto conto della possibile metastabilità filtrando con un filtro di sincronizzazione anti-metastabilità nell'ipotesi che la frequenza di clock sia compatibile con il resolving time.

- 1) Si realizzi mediante linguaggio booleano per una GAL22V10 un comparatore a 3 bit che confronti 3 bit A2 A1 A0 con l'uscita di un contatore a 3 bit C2 C1 C0 con reset asincrono ARES; il comparatore deve fornire l'uscita A=C (1 punto).
- 2) Si realizzi la funzionalità del punto precedente in linguaggio VHDL. (1 punto)
- 3) Si modifichi il programma del punto 2 in modo tale da abilitare il conteggio (il conteggio si ferma in caso di mancanza di abilitazione) attraverso un segnale esterno ABIL che è asincrono rispetto al clock. (1 punto)

1) Il contatore a 3 bit conta da 0 a 7, come indicato in tabella.

C2	C1	C0	C2	C1	C0
0	0	0	0	0	1
0	0	1	0	1	0
0	1	0	0	1	1
0	1	1	1	0	0
1	0	0	1	0	1
1	0	1	1	1	0
1	1	0	1	1	1
1	1	1	0	0	0

Il Comparatore invece, stante che $X=Y$ sta a significare $X \& Y + !X \& !Y$

C2	A2	C1	A1	C0	A0	AeqC
0	1	X	X	X	X	0
1	0	X	X	X	X	0
(C2=A2)		0	1	X	X	0
(C2=A2)		1	0	X	X	0
(C2=A2)		(C1=A1)		0	1	0
(C2=A2)		(C1=A1)		1	0	0
(C2=A2)		(C1=A1)		(C0 = A0)		1

Per cui si ha:

ck	Ares	nc	nc	nc	nc	nc	nc	nc	nc	nc	gnd
nc	C0	C1	C2	nc	nc	AeqC	nc	nc	nc	nc	Vdd

$$C0.D = !C0 \& C1.D = !C1 \& C0 \& + C1 \& !C0 \& \quad C2.D = C2 \& !C1 + C2 \& !C0 + !C2 \& C1 \& C0$$

$$AeqC = (A2=C2) \& (A1=C1) \& (A0=C0) = (A2 \& C2 + !A2 \& !C2) \& (A1 \& C1 + !A1 \& !C1) \& (A0 \& C0 + !A0 \& !C0)$$

L'espressione di cui sopra consta di 8 minterm quindi è compatibile con il FAN-IN della porta OR di qualsiasi macrocella di uscita.

$$C0.oe = Vdd \quad C1.oe = Vdd \quad C2.oe = Vdd \quad AeqC.oe = Vdd$$

$$AR = Ares$$

```

LIBRARY ieee;
USE ieee.std_logic_1164.ALL;

ENTITY countercomp IS
    PORT ( Ares, Ck: IN std_logic;
           A: IN std_logic_vector(2 DOWNTO 0));
           C: BUFFER std_logic_vector(2 DOWNTO 0));
           AeqC: OUT std_logic;
END countercomp;

ARCHITECTURE archcountercomp OF countercomp IS
BEGIN
    PROCESS (Ck, Ares)
    BEGIN
        IF Ares = '1' then
            C <= "000";
        END IF;
        ELSEIF rising_edge(Ck) then
            IF C = "111" then
                C <= "000";
            ELSE C <= C+1;
            END IF;
        END IF;
    END PROCESS;

    AeqC <= '1' WHEN (A=C) ELSE '0';

END archcountercomp;

```

```

ENTITY countercomp IS
    PORT ( Ares, Ck, Abil_unf: IN std_logic;
           A: IN std_logic_vector(2 DOWNTO 0));
           C: BUFFER std_logic_vector(2 DOWNTO 0));
           AeqC: OUT std_logic;
END countercomp;

ARCHITECTURE archcountercomp OF countercomp IS
    SIGNAL Abil: std_logic;
BEGIN
    PROCESS (Ck, Ares)
    BEGIN
        IF Ares = '1' then
            C <= "000";
        END IF;
        ELSEIF rising_edge(Ck) then
            ABIL <= ABIL_unf;
            IF ABIL = '1' then
                IF C = "111" then
                    C <= "000";
                ELSE C <= C+1;
            END IF;
        END IF;
    END IF;
END PROCESS;

    AeqC <= '1' WHEN (A=C) ELSE '0';

END archcountercomp;

```

- 1) Si realizzi mediante linguaggio booleano per una GAL22V10 un contatore a 2 bit il cui valore C1, C0 viene confrontato con gli ingressi I1, I0 e genera il segnale IeqC che va a 1 quando (C1,C0)=(I1,I0). Il contatore ha reset asincrono Areset (2 punti)
- 2) Si descriva il problema della metastabilità indicando quali segnali del punto precedente possono generare metastabilità (1 punto).
- 3) Si realizzi la funzionalità del punto 1) in linguaggio VHDL (1 punto)

Contatore a 2 bit

C1	C0	C1	C0
0	0	0	1
0	1	1	0
1	0	1	1
1	1	0	0

Comparatore a 2 bit

C1	C0	I1	I0	IeqC
0	0	0	0	1
0	0	0	1	0
0	0	1	x	0
0	1	0	0	0
0	1	0	1	1
0	1	1	x	0
1	0	0	x	0
1	0	1	0	1
1	0	1	1	0
1	1	0	x	0
1	1	1	0	0
1	1	1	1	1

CK	Ares	I1	I0	nc	nc	nc	nc	nc	nc	nc	gnd
nc	C1	C0	IeqC	nc	nc	nc	nc	nc	nc	nc	Vdd

C0.D = !C0

C1.D = !C0&C1+C0&!C1

IeqC = !C1&!C0&!I1&!I0 + C1&!C0&I1&!I0 + !C1&C0&!I1&I0 + C1&C0&I1&I0

C0.oe = Vdd C1.oe = Vdd IeqC.oe = Vdd

AR = Ares

La **metastabilità** è uno stato in cui l'**uscita di un dispositivo sequenziale** è **impredicibile** e cioè può assumere qualunque valore con qualsiasi dinamica. Si tratta di un fenomeno che **tende a decadere** in uno stato stabile ma non predicibile secondo una legge probabilistica che segue un andamento esponenziale e pertanto un'attesa di qualche centinaio di ns porta, nella maggior parte dei casi, la probabilità di sopravvivenza dello stato metastabile allo stesso ordine di grandezza della probabilità di guasto del componente. Nei circuiti sequenziali attivati da un clock (flip-flop) i segnali di ingresso devono essere stabili per un certo tempo prima che il clock venga applicato ("set-up time" T_{set-up}) e devono rimanere tali per un tempo dopo che la transizione è avvenuta ("hold time" T_{hold}): se tali condizioni non venissero rispettate il flip-flop potrebbe entrare in uno stato metastabile. Inoltre **l'impulso di clock, così come gli impulsi di set o di reset, devono avere una durata minima T_w** perché possano essere riconosciuti ed eseguiti senza causare metastabilità.

Il **resolving time** è il tempo entro il quale la metastabilità decade verso uno stato stabile e la **probabilità di sopravvivenza dello stato metastabile è confrontabile con la probabilità di guasto**. Nessuno dei segnali può dare origine a metastabilità.

In VHDL:

```
LIBRARY ieee;
USE ieee.std_logic_1164.ALL;
use ieee.std_logic_unsigned.all;

ENTITY counter IS
    PORT ( Ares, C: IN std_logic;
          I: IN std_logic_vector(1 DOWNTO 0);
          IeqC: OUT std_logic;
          C: BUFFER std_logic_vector(1 DOWNTO 0));
END counter;

ARCHITECTURE archcounter OF counter IS
    Signal Abil: std_logic;
BEGIN
    PROCESS (Ck, Ares)
    BEGIN
        IF Ares = '1' then
            C <= "00";
        ELSEIF rising_edge(clock) then
            IF C >= "11" then
                C <= "00";
            ELSE C <= C+1;
            END IF;
        END IF;
    END PROCESS;
    IeqC <= 1 WHEN I = C ELSE 0;

END archcounter;
```

- 1) Si realizzi mediante linguaggio booleano per una GAL22V10 un sommatore a 2 bit e un contatore a 3 bit resettabile in modo asincrono e con conteggio abilitabile attraverso il segnale En e con un'uscita OUT che si attiva quando il valore del contatore è zero (2 punti).
- 2) Si realizzi la funzione del punto precedente in linguaggio VHDL(1 punto), tenendo conto della possibile metastabilità sul segnale En. 1 punto)

Per il Contatore a 3 bit si ha:

C2	C1	C0	C2	C1	C0
0	0	0	0	0	1
0	0	1	0	1	0
0	1	0	0	1	1
0	1	1	1	0	0
1	0	0	1	0	1
1	0	1	1	1	0
1	1	0	1	1	1
1	1	1	0	0	0

$$C0 = !C0 \& En$$

$$C1 = !C1 \& C0 \& En + C1 \& !C0 \& En$$

$$C2 = !C2 \& C1 \& C0 \& En + C2 \& !C1 \& En + C2 \& C0 \& En$$

Per l'uscita OUT che si attiva quando il contatore è zero, si ha

$$OUT = !C0 \& !C1 \& !C2$$

Purtroppo la GAL ha solo 10 uscite quindi si rinuncia alle uscite OUT0 e OUT1 in favore dell'uscita OUT01, dove

$$OUT01 = OUT0 \& OUT1 = C0 \& S0 \& C1 \& S1 + !C0 \& !S0 \& C1 \& S1 + C0 \& S0 \& !C1 \& !S1 + !C0 \& !S0 \& !C1 \& !S1$$

Il programma della GAL risulta quindi:

ck	Ares	A1	A0	B1	B0	En	nc	nc	nc	nc	gnd
nc	C0	C1	C2	Q0	Q1	Q2	nc	nc	nc	OUTx	Vdd

$$AR = Ares$$

$$C0.D = !C0 \& En$$

$$C0.oe = Vdd$$

$$C1.D = !C1 \& C0 \& En + C1 \& !C0 \& En$$

$$C1.oe = Vdd$$

$$C2.D = !C2 \& C1 \& C0 \& En + C2 \& !C1 \& En + C2 \& C0 \& En$$

$$C2.oe = Vdd$$

$$S0 = !B0 \& A0 + B0 \& !A0$$

$$S0.oe = Vdd$$

$$S1 = !B1 \& !B0 \& A1 + B1 \& !B0 \& !A1 + !B1 \& B0 \& !A1 \& A0 + !B1 \& B0 \& A1 \& !A0 + B1 \& B0 \& !A1 \& !A0 + B1 \& B0 \& A1 \& A0$$

$$S1.oe = Vdd$$

$$S2 = !B1 \& B0 \& A1 \& A0 + B1 \& !B0 \& A1 + B1 \& B0 \& A0 + B1 \& B0 \& A1$$

$$S2.oe = Vdd$$

$$OUTx = !C0 \& !C1 \& !C2$$

$$OUTx.oe = Vdd$$

2) La differenza tra signal e variable si applica nei process, dove il valore dei signal sono aggiornati solo alla fine del process, mentre i valori delle variable sono aggiornati immediatamente

```

LIBRARY IEEE;
USE IEEE.std_logic_1164.all;
USE IEEE.std_logic_unsigned.all;

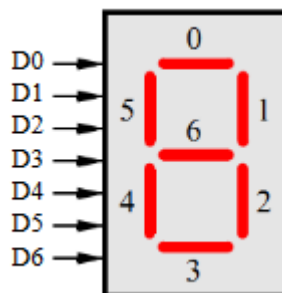
ENTITY blocco IS
PORT (Ares, Ck, En, En-unf: IN std_logic;
      A, B: IN std_logic_vector(1 DOWNTO 0);
      C, S: BUFFER std_logic_vector(2 DOWNTO 0);
      OUTx: OUT std_logic);
END blocco;

ARCHITECTURE archblocco OF blocco IS
BEGIN
PROCESS(Ares, Ck)
BEGIN
    IF Ares = '0' THEN
        C <= "000";
    ELSIF rising_edge(Ck) THEN
        En <= En_unf; // filtro anti-metastabilità
        IF En = 1
            IF C = "111" THEN C <= "000"
            ELSE C <= C + 1;
            END IF;
        END IF;
    END IF;
END PROCESS;
S <= A+B;
OUTx <= '1' WHEN C="000" ELSE '0';

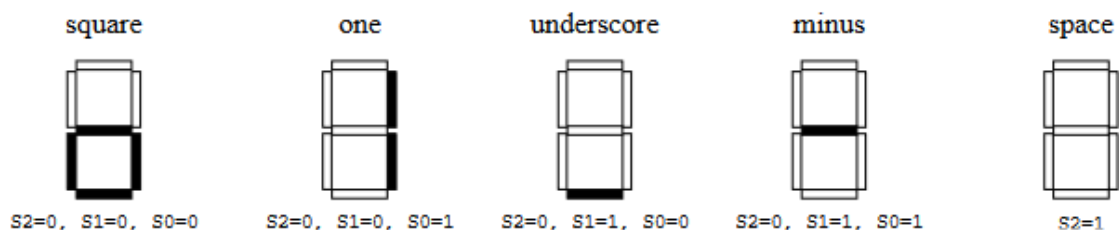
END archblocco;

```

Il filtro alla metastabilità funziona sempre in ipotesi che la frequenza di clock sia compatibile con il resolving time.



- 1) Un display a sette segmenti è un dispositivo composto da 7 led di forma allungata, ognuno dei quali pilotato da un opportuno segnale digitale, disposti in modo tale da poter rappresentare determinati caratteri. Di seguito è mostrato uno schema di un led a sette segmenti con la disposizione dei led ed i relativi ingressi di controllo (es. D0 è connesso al segmento 0).
- Si realizzi mediante linguaggio booleano per una GAL22V10 un decoder per il display a 7 segmenti di cui sopra che permette la visualizzazione di cinque diversi caratteri, mostrati di seguito, a seconda del valore impostato sui tre ingressi di selezione S2, S1, S0. Si consideri un display a catodo comune (accensione del led scrivendo '1' sul relativo segmento).
- 2) Si realizzi il decoder del punto precedente in linguaggio VHDL. (2 punti)
 - 3) Si modifichi il programma del punto precedente in modo tale da rendere il decoder adatto a funzionare anche con display ad anodo comune (accensione del led con il relativo ingresso a '0'), mediante un ingresso aggiuntivo T di selezione tipologia display (T='0'anodo comune; T='1'catodo comune)



1) Solo 5 dei 7 led del display sono coinvolti nella rappresentazione dei simboli richiesti, quindi sarà necessario ricavare le equazioni booleane solo per D1, D2, D3, D4 e D6. Gli altri ingressi del led a 7 segmenti dovranno essere mantenuti al valore logico '0'. La tabella della verità e le equazioni booleane che descrivono il decoder richiesto sono riportati di seguito.

S2	S1	S0	D1	D2	D3	D4	D6
0	0	0	0	1	1	1	1
0	0	1	1	1	0	0	0
0	1	0	0	0	1	0	0
0	1	1	0	0	0	0	1
1	X	X	0	0	0	0	0

Il programma della GAL sarebbe:

nc	S2	S1	S0	nc	nc	nc	nc	nc	nc	nc	gnd
nc	D0	D1	D2	D3	D4	D5	D6	nc	nc	nc	Vdd

```
D0 = gnd
D1 = !S2&!S1&S0
D2 = !S2&!S1&!S0 + !S2&!S1&S0
D3 = !S2&!S1&!S0 + !S2&S1&!S0
D4 = !S2&!S1&!S0
D5 = gnd
D6 = !S2&!S1&!S0 + !S2&S1&S0
```

```
D0.oe = Vdd
D1.oe = Vdd
D2.oe = Vdd
D3.oe = Vdd
D4.oe = Vdd
D5.oe = Vdd
D6.oe = Vdd
```

2) In linguaggio VHDL, i vettori consentono di gestire in modo ottimale gruppi omogenei di bit, come ad esempio la parola composta dai bit D0 – D7 in ingresso al display a sette segmenti. Un'implementazione in VHDL del decoder in oggetto è illustrata di seguito.

```
LIBRARY ieee;
USE ieee.std_logic_1164.ALL;

ENTITY dec7seg IS
    PORT ( S: IN std_logic_vector(2 DOWNTO 0);
          D: OUT std_logic_vector(0 TO 6));
END dec7seg;

ARCHITECTURE archdec7seg OF dec7seg IS

    CONSTANT square: std_logic_vector(0 TO 6):="0011101";
```

```

CONSTANT one: std_logic_vector(0 TO 6):="0110000";
CONSTANT underscore: std_logic_vector(0 TO 6):="0001000";
CONSTANT minus: std_logic_vector(0 TO 6):="0000001";
CONSTANT space: std_logic_vector(0 TO 6):="0000000";

BEGIN

    PROCESS (S)
    BEGIN

        CASE S IS
            WHEN "000" => D <= square;
            WHEN "001" => D <= one;
            WHEN "010" => D <= underscore;
            WHEN "011" => D <= minus;
            WHEN OTHERS => D <= space;
        END CASE;

    END PROCESS;

END archdec7seg;

```

3) non lo trascrivo

- 1) Si realizzi mediante linguaggio booleano per una GAL22V10 un contatore di secondi modulo 10 con segnale di CK esterno a 1 Hz, Reset asincrono ARES, segnale di ABIL che abilita il conteggio (ABIL=1) o lo ferma (ABIL=0) (1 punto)
- 2) Si descriva il problema della metastabilità indicando quali segnali del punto precedente possono generare metastabilità (2 punti).
- 3) Si realizzi la funzionalità del punto 1) in linguaggio VHDL includendo i filtri per la metastabilità (1 punto)

Uscite attuali				Uscite future			
C3	C2	C1	C0	C3	C2	C1	C0
0	0	0	0	0	0	0	1
0	0	0	1	0	0	1	0
0	0	1	0	0	0	1	1
0	0	1	1	0	1	0	0
0	1	0	0	0	1	0	1
0	1	0	1	0	1	1	0
0	1	1	0	0	1	1	1
0	1	1	1	1	0	0	0
1	0	0	0	1	0	0	1
1	0	0	1	0	0	0	0
1	0	1	X	0	0	0	0
1	1	X	X	0	0	0	0

$C0 = !C3 \& !C0 + C3 \& !C2 \& !C1 \& !C0$
 $C1 = !C3 \& !C1 \& C0 + !C3 \& C1 \& !C0$
 $C2 = !C3 \& !C2 \& C1 \& C0 + !C3 \& C2 \& !C1 + !C3 \& C2 \& !C0$
 $C3 = !C3 \& C2 \& C1 \& C0 + C3 \cdot !C2 \& !C1 \& !C0$

Si noti che Abil potrebbe andare in metastabilità, dato che potrebbe commutare in corrispondenza del clock CK, tuttavia, grazie al resolving time, il contatore risulterebbe immune in quanto si inserisce un flip-flop di filtro tra Abil_nf e Abil (l'eventuale metastabilità su Abil si manifesterebbe dopo un tempo di propagazione a partire dal clock e quindi si risolverebbe in uno stato stabile prima dell'arrivo del successivo fronte di clock).

CK	Ares	Abil_nf	nc	nc	nc	nc	nc	nc	nc	nc	gnd
nc	C0	C1	C2	C3	Abil	nc	nc	nc	nc	nc	Vdd

```

Abil.D = Abil_nf
C0.D = !C3&!C0&Abil + C3&!C2&!C1&!C0&Abil + C0
C1.D = !C3&!C1&C0&Abil + !C3&C1&!C0&Abil + C1
C2.D = !C3&!C2&C1&C0&Abil + !C3&C2&!C1&Abil + !C3&C2&!C0&Abil + C2
C3.D = !C3&C2&C1&C0&Abil + C3&!C2&!C1&!C0&Abil + C3
C0.oe = Vdd    C1.oe = Vdd    C2.oe = Vdd    C3.oe = Vdd    Abil.oe = Vdd
AR = Ares

```

```

LIBRARY ieee;
USE ieee.std_logic_1164.ALL;
use ieee.std_logic_unsigned.all;

ENTITY counter IS
    PORT ( Ares, Ck, Abil_nf: IN std_logic;
          C: BUFFER std_logic_vector(3 DOWNTO 0));
END counter;

ARCHITECTURE archcounter OF counter IS
    Signal Abil: std_logic;
    BEGIN
        PROCESS (Ck, Ares)
        BEGIN
            IF Ares = '1' then
                C <= "0000";
                Abil <= '0';
            ELSEIF rising_edge(clock) then
                Abil <= Abil_nf;
                IF Abil = '1' then
                    IF C >= "1001" then
                        C <= "0000";
                    ELSE C <= C+1;
                    END IF;
                END IF;
            END IF;
        END PROCESS;
    END archcounter;

```

- Si realizzi mediante linguaggio booleano per una GAL22V10 un contatore a una cifra decimale con Reset asincrono ARES attivo basso (2 punti). Si realizzi la funzionalità del punto precedente in linguaggio VHDL, includendo i filtri anti-metastabilità ove necessario. (1 punto)

Il funzionamento di un contatore decimale, da 0 a 9 ("C3 C2 C1 C0") è il seguente:

Uscite attuali				Uscite future			
C3	C2	C1	C0	C3'	C2'	C1'	C0'
0	0	0	0	0	0	0	1
0	0	0	1	0	0	1	0
0	0	1	0	0	0	1	1
0	0	1	1	0	1	0	0
0	1	0	0	0	1	0	1
0	1	0	1	0	1	1	0
0	1	1	0	0	1	1	1
0	1	1	1	1	0	0	0
1	0	0	0	1	0	0	1
1	0	0	1	0	0	0	0
1	0	1	X	0	0	0	0
1	1	X	X	0	0	0	0

Si noti che il segnale di reset asincrono non ha effetti in termini di metastabilità.

CK	ARES	nc	nc	nc	nc	nc	nc	nc	nc	nc	gnd
nc	C0	C1	C2	C3	nc	nc	nc	nc	nc	nc	Vdd

$C0.D = !C3 \cdot !C0 + C3 \cdot !C2 \cdot !C1 \cdot !C0$
 $C1.D = !C3 \cdot C1 \cdot !C0 + !C3 \cdot !C1 \cdot C0$
 $C2.D = !C3 \cdot C2 \cdot !C1 + !C3 \cdot C2 \cdot !C0 + !C3 \cdot !C2 \cdot C1 \cdot C0$
 $C3.D = !C3 \cdot C2 \cdot C1 \cdot C0 + C3 \cdot !C2 \cdot !C1 \cdot !C0$

$C0.oe = Vdd$ $C1.oe = Vdd$ $C2.oe = Vdd$ $C3.oe = Vdd$
 $AR = Ares$

In linguaggio VHDL, sempre considerando che non si pone il problema della metastabilità in quanto Ares è asincrono, si avrebbe il seguente programma.

```

LIBRARY ieee;
USE ieee.std_logic_1164.ALL;
use ieee.std_logic_unsigned.all;

ENTITY counter IS
    PORT ( Ares, Ck: IN std_logic;
          C: BUFFER std_logic_vector(3 DOWNTO 0));
END counter;

ARCHITECTURE archcounter OF counter IS
BEGIN
    PROCESS (Ck, Ares)
    BEGIN
        IF Ares = '1' then
            C <= "0000";
        ELSEIF rising_edge(Ck) then
            IF C = "1001" then
                C <= "0000";
            ELSE C <= C+1;
            END IF;
        END IF;
    END PROCESS;
END archcounter;

```

- 1) Si realizzi mediante linguaggio booleano per una GAL22V10 un contatore Up e Down a 3 bit C2 C1 C0 con reset asincrono ARES e Direzione DIR (DIR=1 il contatore incrementa, DIR=0 il contatore decrementa) (1 punto)
- 2) Si indichi quali dei segnali al punto 1 potrebbero dare origine a metastabilità e progettare il filtro (1 punto).
- 3) Si realizzi la funzionalità dei punti precedenti in linguaggio VHDL (1 punto).

1) Il contatore a 3 bit conta da 0 a 7, come indicato in tabella.

Stato Attuale			Stato prossimo (DIR=1)			Stato prossimo (DIR=0)		
C2	C1	C0	C2	C1	C0	C2	C1	C0
0	0	0	0	0	1	1	1	1
0	0	1	0	1	0	0	0	0
0	1	0	0	1	1	0	0	1
0	1	1	1	0	0	0	1	0
1	0	0	1	0	1	0	1	1
1	0	1	1	1	0	1	0	0
1	1	0	1	1	1	1	0	1
1	1	1	0	0	0	1	1	0

Per cui si ha:

CK	ARES	DIR	nc	nc	nc	nc	nc	nc	nc	nc	nc	gnd
nc	C0	C1	C2	DIRF	nc	nc	nc	nc	nc	nc	nc	Vdd

DIRF.D = DIR -- filtro contro la metastabilità; il segnale DIR potrebbe commutare in corrispondenza del clock provocando metastabilità per violazione di Thold o Tset-up a livello di segnale DIRF. Il segnale DIRF è tuttavia sincronizzato e quindi, se il periodo di clock è superiore del resolving time, non può generare metastabilità a livello di contatore

C0.D = !C0

C1.D = !C1 & C0 & DIRF + C1 & !C0 & DIRF + C1 & C0 & !DIRF + !C1 & !C0 & !DIRF

C2.D = C2 & !C1 & DIRF + C2 & !C0 & DIRF + !C2 & C1 & C0 & DIRF + C2 & C1 & !DIRF + C2 & C0 & !DIRF + !C2 & !C1 & !C0 & !DIRF

L'espressione di cui sopra consta di 8 minterm quindi è compatibile con il FAN-IN della porta OR di qualsiasi macrocella di uscita. Si noti che, nell'ipotesi che i segnali CK e il segnale ARES rispettino il vincolo di minima larghezza di impulso, nessun altro segnale oltre a DIR può generare metastabilità.

In VHDL:

```

library IEEE;
use IEEE.STD_LOGIC_1164.all;
use IEEE.NUMERIC_STD.all;

entity my_counter is
    Port ( ARES, CK, DIR : in STD_LOGIC;
          C : out STD_LOGIC_VECTOR(2 downto 0));
end counter;

architecture archcounter of counter is
    signal DIRF : STD_LOGIC;
    signal CONT : UNSIGNED(2 downto 0);
begin
    process (CK, ARES)
    begin
        if ARES = '1' then
            CONT <= "000";
        elsif rising_edge(CK) then
            DIRF <= DIR;
            if DIRF = '1' then
                if CONT = "111" then CONT <= "000";
                else CONT <= CONT + 1;
                end if;
            elsif DIRF = '0' then
                if CONT = "000" then CONT <= "111";
                else CONT <= CONT - 1;
                end if;
            end if;
        end if;
    end process;

    C <= std_logic_vector(CONT);
end archcounter;

```