

SCHEDA ASE1506		Data: 21 Luglio 2015
Cognome	Nome	

ESERCIZIO N°1

5 punti

- Determinare la mappa di Karnaugh di una funzione logica $Y = f(X_3, X_2, X_1, X_0)$ dove X_3, X_2, X_1, X_0 rappresentano un numero in C1. Y vale 1 se la cifra rappresentata è pari.
- Cambia qualcosa se la rappresentazione è in C2? E in Modulo e segno? Giustificare la risposta.
- Realizzare con circuito a porte logiche AND, OR, NOT e 2 livelli di logica la funzione del punto a) scegliendo tra diverse possibili soluzioni quella che minimizza numero di porte logiche.
- Se porte logiche elementari (AND, OR, NOT) a K ingressi hanno $T_{pd} = 0,1 \text{ ns} + 0,2 K \text{ ns}$, quale è il T_{pd} massimo del circuito di cui al punto c)? Se ingressi e uscite del circuito combinatorio di cui al punto c) sono registrati con registri aventi $T_{co} = 0,2 \text{ ns}$, $T_{hold} = 0,1 \text{ ns}$ e $T_{setup} = 0,2 \text{ ns}$ quale è la massima frequenza di lavoro possibile?

ESERCIZIO N°2

5 punti

- Realizzare un decoder 5 to 32 con enable a partire da decoder 2 to 4 con enable. Se il T_{pd} dei decoder 2 to 4 è 3 ns quanto vale il T_{pd} del decoder 5 to 32?
- Realizzare un mux 16 to 1 a partire da mux 2 to 1. Se il T_{pd} dei mux 2 to 1 è 2 ns quanto vale il T_{pd} del mux 16 to 1?
- Realizzare il mux 16 to 1 tramite decoder e porte 3-state.

ESERCIZIO N°3

6 punti

Dati i numeri $A = -130,25$ $B = 2,625$ e $C = -55,125$

- Determinare la loro rappresentazione in virgola fissa e MS, C2, C1, Traslazione e il numero minimo di bit necessario per rappresentarli tutti correttamente.
- Se si usa una ALU a 8 bit che opera in C2, si commettono errori di rappresentazione per A , B e C ? Se sì, di che entità sono gli errori in valore assoluto e percentuale?
- Determinare la rappresentazione di A , B e C in virgola mobile in formato standard IEEE 754 singola precisione. Si commettono errori? Se sì, di che entità sono gli errori in valore assoluto e percentuale?

ESERCIZIO N°4

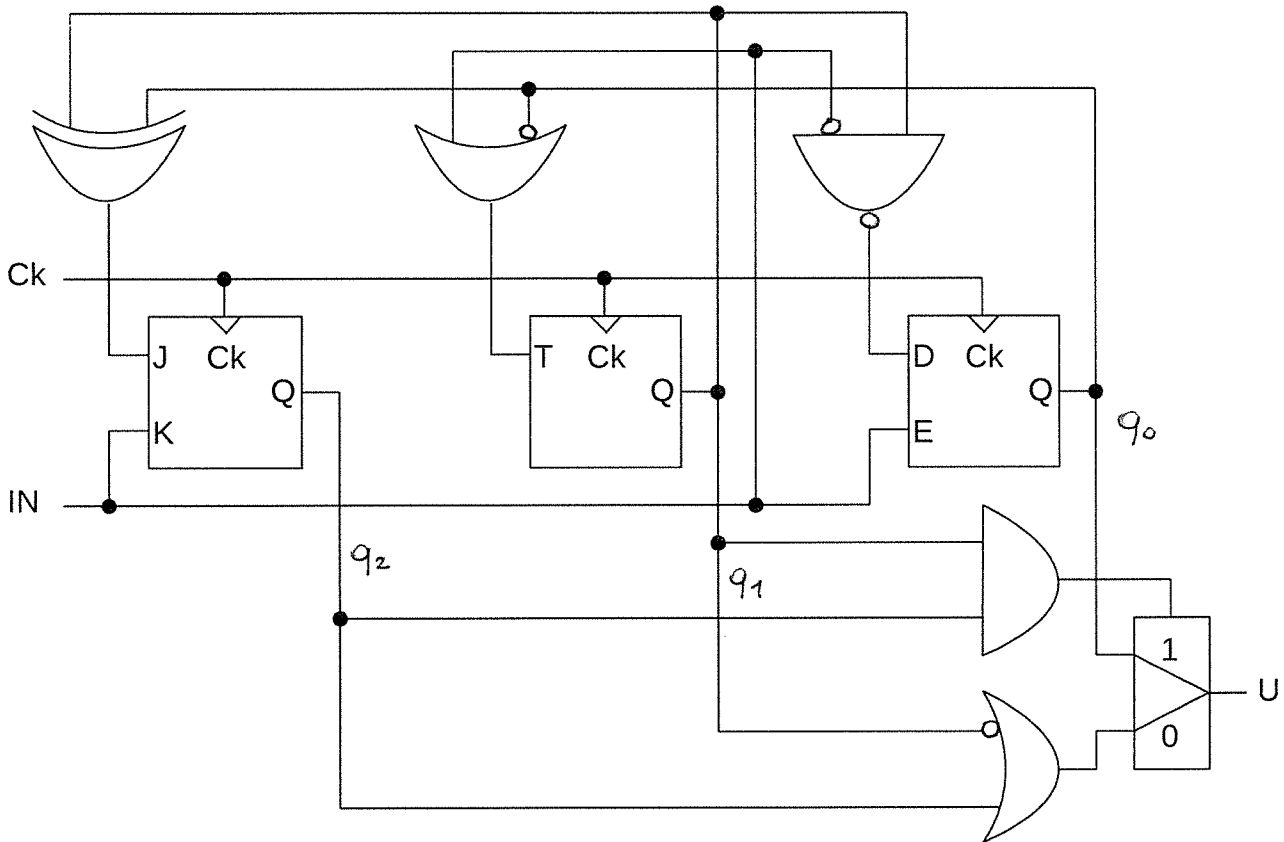
3 punti

Disegnare lo schema logico, usando T-FF, di un contatore modulo 12.

ESERCIZIO N°5

6 punti

Individuare la tipologia architetturale e ricostruire il grafo di flusso della seguente macchina sequenziale sincrona.



ESERCIZIO N°6

8 punti

Realizzare una subroutine per il microcontrollore AVR XMEGA256A3BU, che converta in binario il numero di 4 cifre BCD contenuto in X, ponendo il risultato in Y. Nel caso in cui il numero di partenza non sia valido, in Y deve essere messo il valore esadecimale 0xFFFF.

1

a) Mappa con valore numerico C1

$x_3 x_2$		$x_1 x_0$			
		00	01	11	10
$x_1 x_0$	00	1 ⁰	1 ⁴	0 ⁻³	0 ⁻⁷
	01	0 ¹	0 ⁵	1 ⁻²	1 ⁻⁶
	11	0 ³	0 ⁷	1 ⁰	1 ⁻⁴
	10	1 ²	1 ⁶	0 ⁻¹	0 ⁻⁵

(in piccolo il valore rappresentato)

b) Confronto con C2 e MS

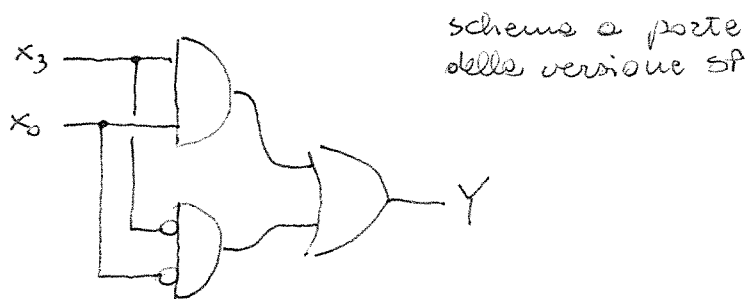
la funzione è diversa, poiché sia in C2 sia in MS è il solo bit x_0 che determina se il valore rappresentato è pari o dispari, ovvero

$$Y = \bar{x}_0 \quad (\text{tutti i pari hanno } x_0 = 0)$$

c) la sintesi a due livelli di logica permette di ottenere due soluzioni SP e PS equivalenti per numero e tipo di porte

$$Y = \bar{x}_3 \bar{x}_0 + x_3 x_0 \quad \text{SP}$$

$$Y = (x_3 + \bar{x}_0)(\bar{x}_3 + x_0) \quad \text{PS}$$



d) Per il ritardo $t_{pd} = t_{NOT} + t_{AND2} + t_{OR2} =$

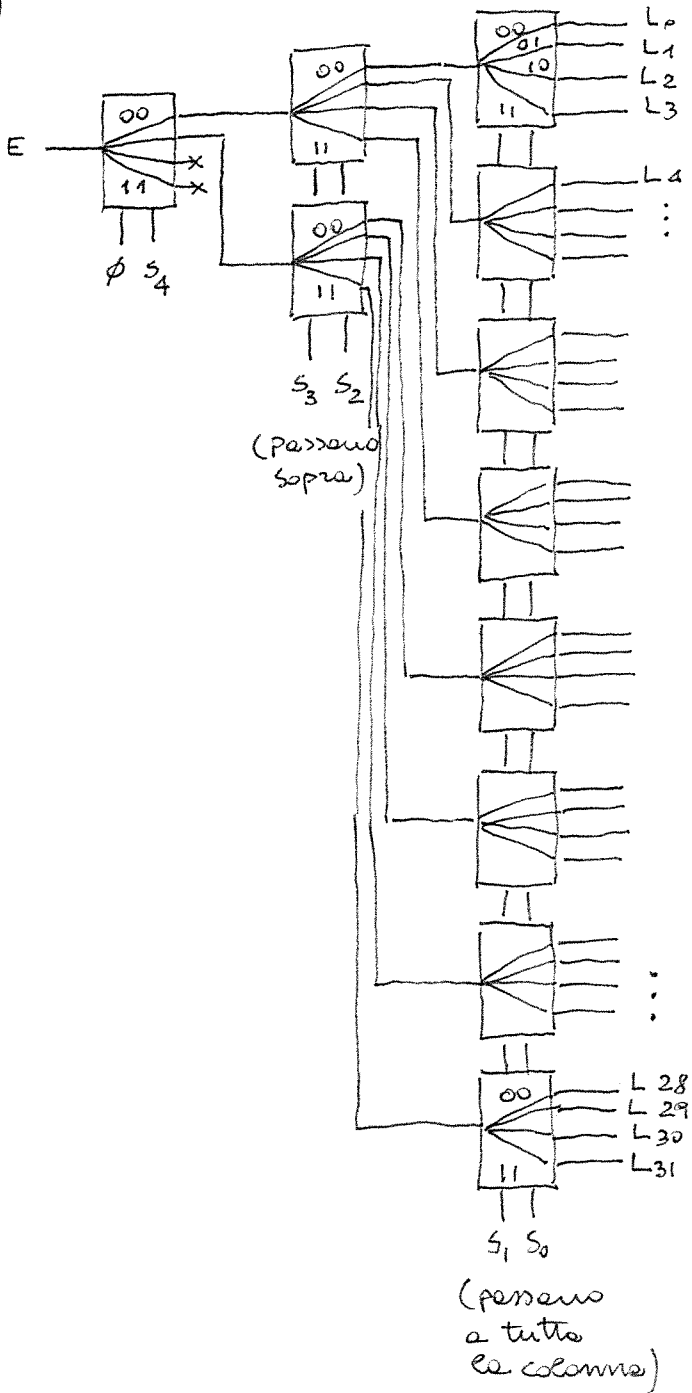
$$= (0,1 + 0,2) + (0,1 + 0,4) + (0,1 + 0,4) = 1,3 \text{ ns}$$

Se la rete viene usata in una macchina sequenziale

$$f_{max} = \frac{1}{t_{pd} + t_{su} + t_{co}} = \frac{1}{1,3 + 0,2 + 0,2} \text{ GHz} = 588 \text{ MHz}$$

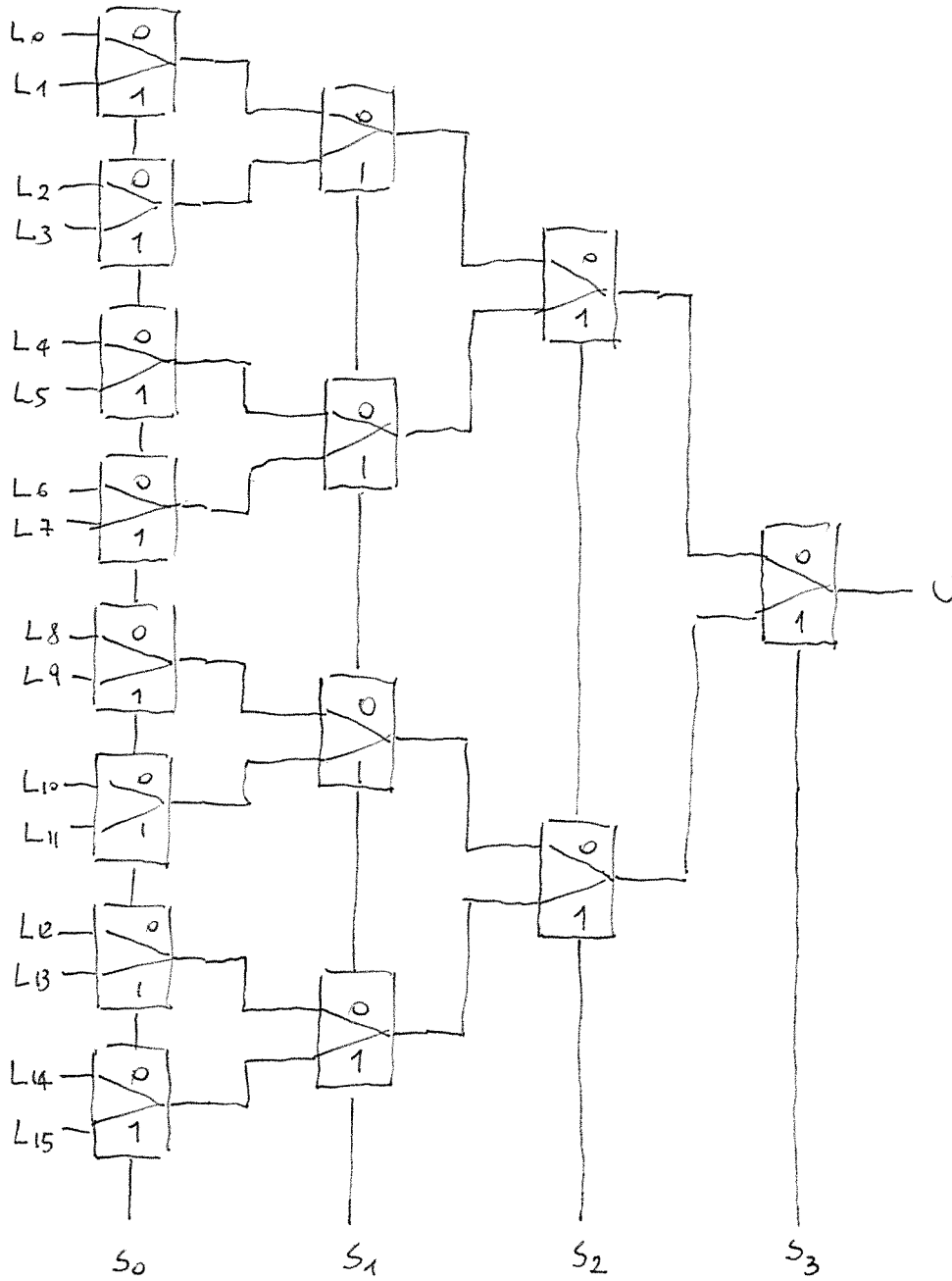
2

ω)



$$T_{pd\ tot} = 3 T_{pd\ decoder} = 9\ ns$$

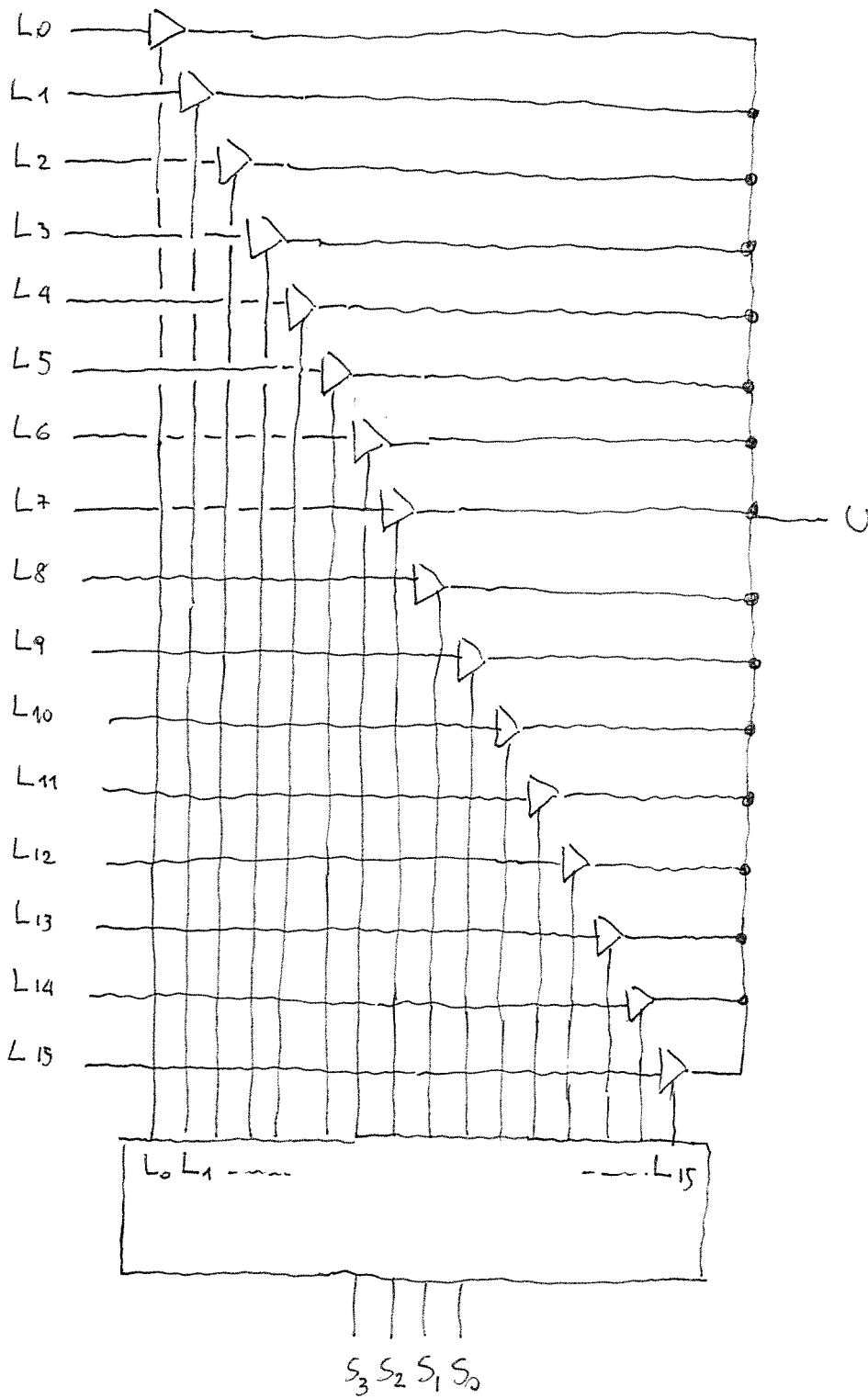
b)



(à titre
exclusif)

$$T_{pd\ tot} = 4 \cdot T_{pd\ max} = 8\ ms$$

c)



3) a) Numeri da rappresentare

-130,25 ; 2,625 ; -55,125

Le parti frazionarie possono essere rappresentate senza errori con 3 bit (2/8 ; 5/8 ; 1/8)

Le parti intere, col segno, richiedono 9 bit, per tutte le rappresentazioni indicate. In totale occorrono 12 bit

-130,25 MS 1:10000010.010

C1 101111101.101

C2 101111101.110

T 001111101.110

2,625 MS 0:00000010.101

C1 000000010.101

C2 000000010.101

T 100000010.101

-55,125 MS 1:00110111.001

C1 111001000.110

C2 111001000.111

T 011001000.111

b) Usando una ALU a 8 bit C2, per rappresentare i numeri dati occorre rinunciare ai 4 bit MENO significativi. Eseminiamo l'errore introdotto dal troncamento

-130,25 \mapsto 10111110:0. -132 $\epsilon_A = 1,75$ $\epsilon_r = 1,34\%$

2,625 \mapsto 00000001:0. 2 $\epsilon_A = 0,625$ $\epsilon_r = 23,8\%$

-55,125 \mapsto 11100100:0. -56 $\epsilon_A = 0,875$ $\epsilon_r = 1,59\%$

Il troncamento porta sempre un errore assoluto positivo (in C2) tra ϵ e il valore dell'LSB. In questo caso $0 \leq \epsilon_A < 2$

c) La notazione IEEE 754 in questo caso, disponendo di un numero di cifre significative molto maggiore di 12, rappresenta esattamente i 3 valori assegnati.

$$x = (-1)^s 2^{e-127} \left\{ 1 + \sum_{i=1}^{23} b_{23-i} 2^{-i} \right\}$$

$$A = -130,25 = (-1)^1 \cdot 2^7 (1 + 147456 \cdot 2^{-23})$$

$$s \quad e=134$$

$$[1:10000110;0000.01001000000.0000.0000]$$

$$B = 2,625 = (-1)^0 2^1 (1 + 2621440 \cdot 2^{-23})$$

$$s \quad e=128$$

$$[0:10000000;010.1000.0000.0000.0000.0000.0000]$$

$$C = -55,125 = (-1)^1 \cdot 2^5 (1 + 6062080 \cdot 2^{-23})$$

$$s \quad e=132$$

$$[1:10000100;101.1100.1000.0000.0000.0000]$$

5

Poiché l'uscita U dipende solo dallo stato $\{q_2 q_1 q_0\}$, si tratta di una macchina di MOORE

Per costruire il grafo di flusso occorre partire dalle tabelle di eccitazione e poi transizione

q_2	q_1	q_0	J	K	q_2^+	T	q_1^+	D	E	q_0^+	S	S^+	U
0	0	0	0 1	0 1	0 0	1 1	1 1	1 1	0 1	0 1	S_{000}	S_{010} S_{011}	1
0	0	1	0 1	1 1	1 1	0 1	0 1	1 1	0 1	1 1	S_{001}	S_{101} S_{111}	1
0	1	0	0 1	1 1	1 1	1 1	0 1	0 1	0 1	0 1	S_{010}	S_{100} S_{101}	0
0	1	1	0 1	0 1	0 0	0 1	1 0	0 1	0 1	1 1	S_{011}	S_{011} S_{001}	0
1	0	0	0 1	0 1	1 0	1 1	1 1	1 1	0 1	0 1	S_{100}	S_{110} S_{011}	1
1	0	1	0 1	1 1	1 0	0 1	0 1	1 1	0 1	1 1	S_{101}	S_{101} S_{011}	1
1	1	0	0 1	1 1	1 0	1 1	0 0	0 1	0 1	0 1	S_{110}	S_{100} S_{001}	0
1	1	1	0 1	0 1	1 0	0 1	1 0	0 1	0 1	1 1	S_{111}	S_{111} S_{001}	1

$J = q_1 \oplus q_0$
 $K = IN$

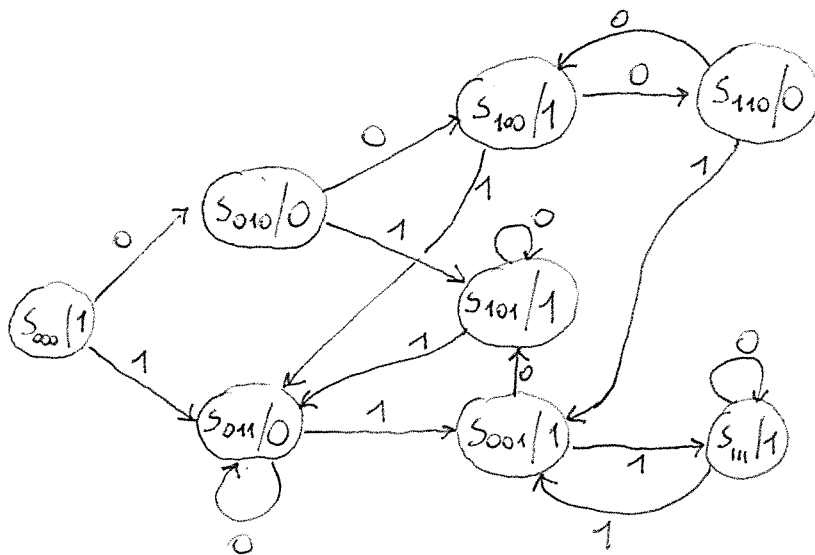
$T = IN + \bar{q}_0$

$D = IN + \bar{q}_1$
 $E = IN$

$U = q_2 q_1 q_0 + \bar{q}_2 \bar{q}_1 (q_2 + \bar{q}_1)$

$U = q_2 q_1 q_0 + \bar{q}_2 \bar{q}_1 (q_2 + \bar{q}_1) = q_2 q_1 q_0 + \bar{q}_2 \bar{q}_1 + \bar{q}_1 q_2 + \bar{q}_1 = q_2 q_1 q_0 + \bar{q}_1$

grafo



6

Realizzare una subroutine per il microcontrollore AVR XMEGA256A3BU, che converta in binario il numero di 4 cifre BCD contenuto in X, ponendo il risultato in Y. Nel caso in cui il numero di partenza non sia valido, in Y deve essere messo il valore esadecimale 0xFFFF.

```
/* La soluzione proposta esegue la conversione riconducendola a quella
   della parte bassa e della parte alta di X
*/
```

```
Xbcd2Ybin:
  push R0
  push R1
  push R16
  push R17
  ldi YL,0xFF
  ldi YH,0xFF
  ldi R16,0x99
  cp R16,XL //verifica che le cifre [d,u] siano valide
  brhs error
  brcs error
  cp R16,XH //verifica che le cifre [m,c] siano valide
  brhs error
  brcs error
  mov R16,XL
  rcall bcd_2bin //converte R16 da BCD a binario
  mov YL,R16
  clr YH
  mov R16,XH
  rcall bcd_2bin
  ldi R17,100
  mul R16,R17 //moltiplica per 100
  add YL,R0
  adc YH,R1
error:
  pop R17
  pop R16
  pop R1
  pop R0
  ret
```

```
bcd_2bin: //converte R16 da BCD a binario
  push R17
  mov R17,R16
  andi R16,0x0F //isola u in R16
  andi R17,0xF0 //in R17 resta 16*d
  lsr R17 //in R17 resta 8*d
  add R16,R17 //in R16 ci va 8d+u
  lsr R17 //in R17 resta 4*d
  lsr R17 //in R17 resta 2*d
  add R16,R17 //in R16 ci va 10*d+u
  pop R17
  ret
```