

SCHEDA N°D05\_04

Data: 9/04/2005

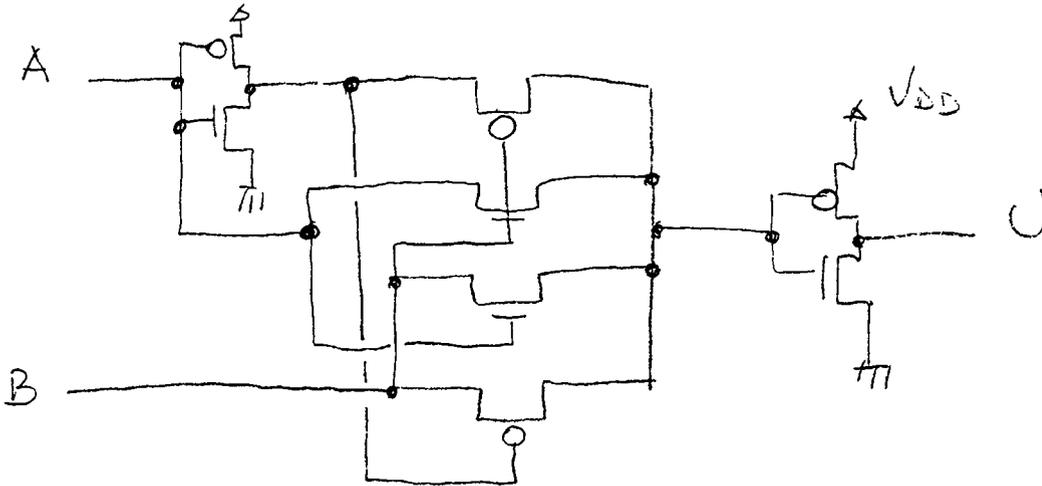
Nome \_\_\_\_\_

Valutazione:

### ESERCIZIO N°1

6 punti

Determinare la funzione logica della seguente porta CMOS.



### ESERCIZIO N°2

6 punti

Disegnare lo schema elettrico in tecnologia RTL di una rete logica che esegua la funzione combinatoria  $Y = [A(B + C)]'$ . Non è richiesta l'indicazione del valore delle resistenze.

### ESERCIZIO N°3

7 punti

Progettare con flip flop T un contatore modulo 7 (solo up, senza reset né load).

### ESERCIZIO N°4

7 punti

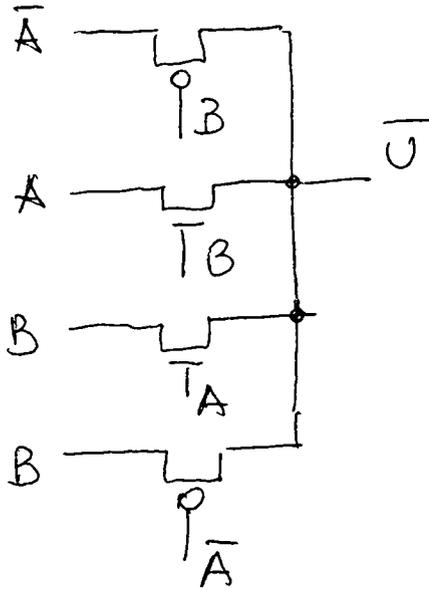
Scrivere un sottoprogramma per il microcontrollore AT90S8515 che generi in uscita al pin RB0 un'onda rettangolare con ciclo di lavoro (rapporto tra tempo in cui il bit è 1 e periodo dell'onda) pari a 1/3.

### ESERCIZIO N°5

6 punti

In una logica booleana a due valori, scrivere la tabella di verità della funzione OR esclusivo. Dimostrare che questa operazione gode della proprietà associativa.

①



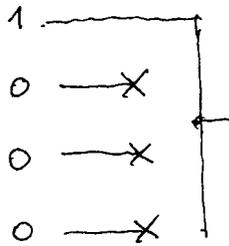
La parte chiave della rete è quella qui accanto (gli altri sono NOT)

NMOS: acceso con 1  
PMOS: acceso con 0

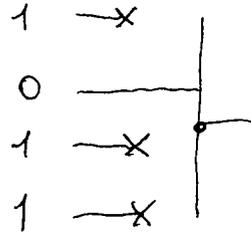
A	B	$\bar{U}$	U
0	0	1	0
0	1	0	1
1	0	0	1
1	1	1	0



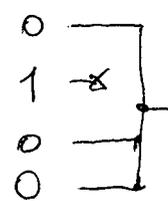
00



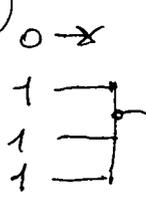
01



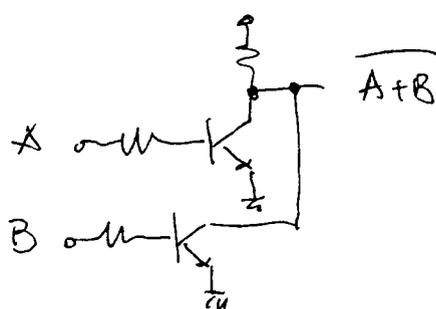
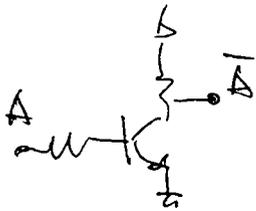
10



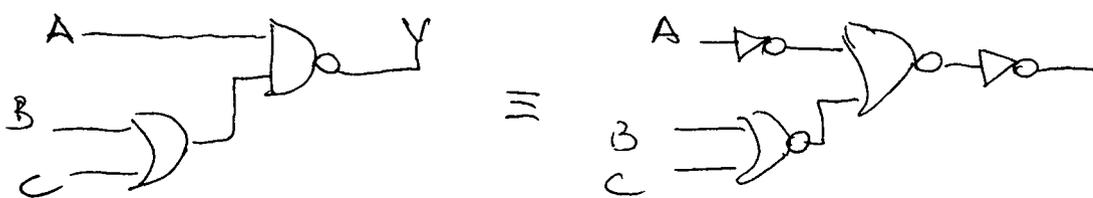
11



② Con la RTL si può fare NOT e NOR



Devo quindi ridisegnare la funzione con queste porte



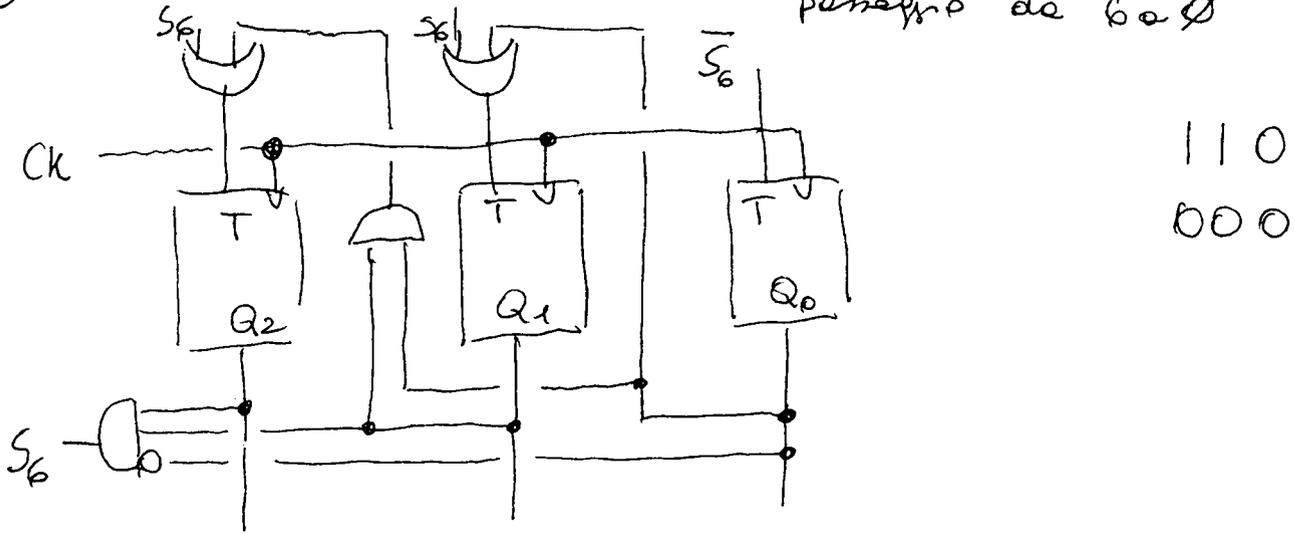
OPPURE: SINTESI PS

A	BC	00	01	11	10
0		1	1	1	1
1		1	0	0	0

$$(\bar{A} + \bar{C})(\bar{A} + \bar{B}) = \overline{(\bar{A} + \bar{C}) + (\bar{A} + \bar{B})}$$

3 NOR e  
3 NOT

③ della teoria dei contatori: contatore binario con penesipio da 6 a 0

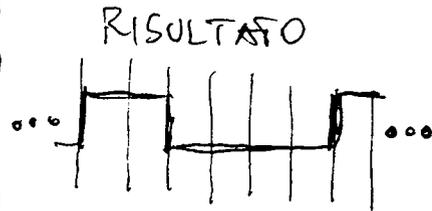


La variabile  $S_6$  è VERA quando il contatore è arrivato a 6 e lo forza a tornare a 000

④ la struttura a sottoprogramma non è tanto importante, perché non ritorna mai - comunque

```

Sub-es: SBI DDRB,0 ; uscita
loop: SBI PORTB,0 ; mette a 1 (1)
      NOP (2)
      CBI PORTB,0 ; mette a 0 (1)
      NOP (2)
      RJMP loop ; ciclo eterno (4)
RET ; non esce mai
    
```



⑤ XOR

ASSOCIATIVA  $(A \oplus B) \oplus C = A \oplus (B \oplus C)$

Dimostrazione per induzione perfetta

A	B	U
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	0

ABC	X $A \oplus B$	Y $B \oplus C$	Z $A \oplus Y$
0 0 0	0	0	0
0 0 1	0	1	1
0 1 0	1	1	0
0 1 1	1	0	0
1 0 0	1	0	1
1 0 1	1	1	0
1 1 0	0	1	0
1 1 1	0	0	1

SONO UGUALI (c.w.d)