

# Programmazione e Architetture degli Elaboratori - Soluzioni Foglio 2

Luca Manzoni, Michele Rispoli, Pietro Morichetti

## Esercizio 01

Disegnare la tabella di verità associata al seguente circuito logico 1.

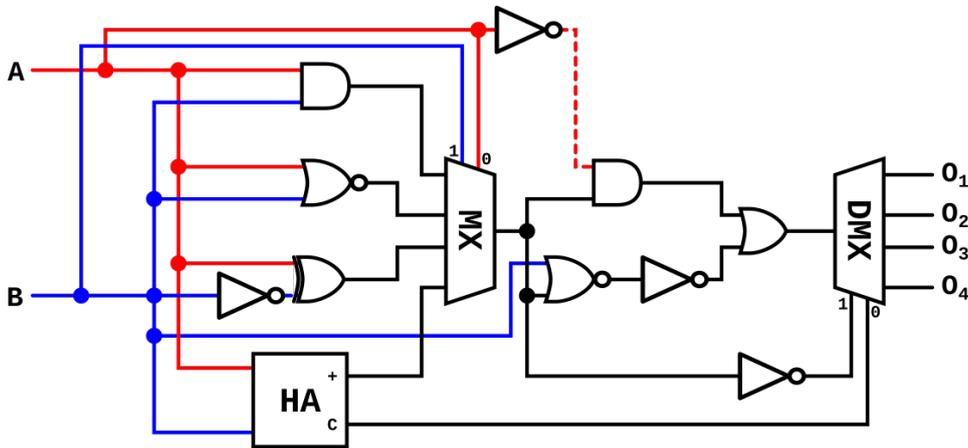


Figure 1: rete logica: esercizio 01

dove MX indica un multiplexer, DMX un demultiplexer, e HA un half-adder.  
Soluzione:

$A$	$B$	$O_1$	$O_2$	$O_3$	$O_4$
0	0	0	0	0	0
1	0	0	0	0	0
0	1	0	0	1	0
1	1	0	0	0	1

## Esercizio 02

Disegnare un circuito con 3 input ( $A, B, C$ ) e due output ( $O_1, O_2$ ) che realizza la seguente tabella di verità:

<i>A</i>	<i>B</i>	<i>C</i>	<i>O</i> <sub>1</sub>	<i>O</i> <sub>2</sub>
0	0	0	1	0
1	0	0	0	0
0	1	0	0	0
0	0	1	1	0
0	1	1	1	1
1	0	1	0	0
1	1	0	1	1
1	1	1	0	1

Soluzione: il circuito calcola le espressioni booleane

$$O_1 = A \iff (B \wedge \neg C)$$

$$O_2 = (A \vee C) \wedge B$$

che corrisponde al seguente circuito logico 2.

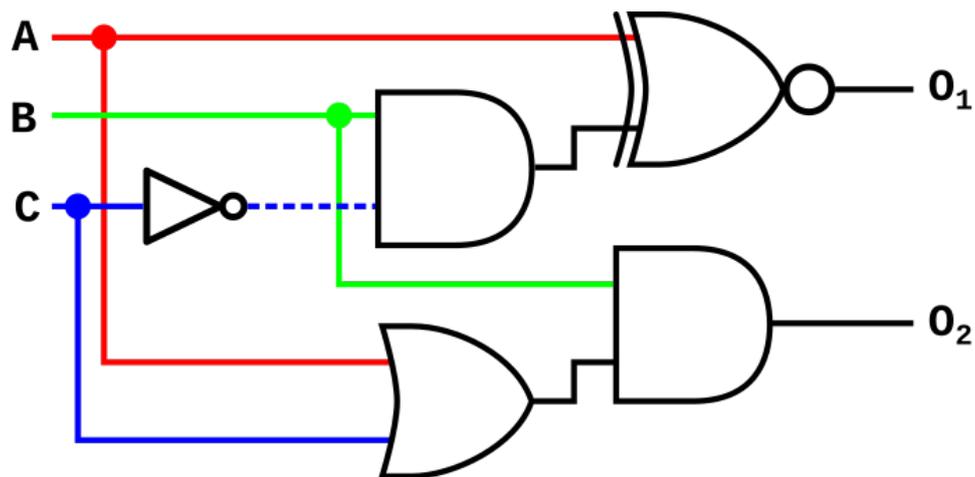


Figure 2: rete logica: soluzione esercizio 02

### Esercizio 03

Considerati i registri R0, R1 e R2, tradurre le seguenti descrizioni in istruzioni assembly (ARM 32):

1. Salvare in R0 la costante 32, ed in R1 la costante 12

Sol:

```
MOV    R0, #32
MOV    R1, #12
```

2. Salvare in R0 la somma tra R0 e R1

Sol:

```
ADD    R0, R0, R1
```

3. Copiare in R2 il contenuto di R0 se il contenuto di R0 è strettamente maggiore di R1

Sol:

```
      CMP    R1, R0
      BLE    exit
      MOV    R2, R0
exit
```

4. Sottrarre a R2 il valore in memoria all'indirizzo 0xA00 e, se il risultato è uguale al valore in R1, salvare il valore di R0 in memoria all'indirizzo 0xB00. (nota: potete utilizzare altri registri per l'indirizzo di memoria ed il valore che vi troviamo)

Sol:

```
      MOV    R4, #0xA00
      LDR    R3, [R4]
      SUB    R2, R2, R3
      CMP    R1, R2
      BNE    exit
      MOV    R4, #0xB00
      STR    R0, [R4]
exit
```

5. Salvare in R3 il risultato della moltiplicazione tra R1 e R2 (supponi che i valori di R1 e R2 strettamente positivi)

Sol:

```
      MOV    R3, #0
loop  CMP    R1, #0
      BEQ    exit
      ADD    R3, R3, R2
      SUB    R1, R1, #1
      B     loop
exit
```

## Esercizio 04

Tradurre le seguenti istruzioni assembly (ARM 32) in linguaggio “umano”:

```
1.          MOV    R0, #0x27
           MOV    R1, #0x02
```

Sol: Assegnare i valori esadecimali 0x27 a R0 e x02 a R1

```
2.          MOV    R2, R1
           MOV    R1, R0
           MOV    R0, R2
```

Sol: Scambiare i valori dei registri R0 e R1 usando R2 come buffer

```
3.          MOV    R3, #0x070
           LDR    R0, [R3]
           MOV    R3, #0x700
           LDR    R1, [R3]
           SUB    R2, R0, R1
           MOV    R3, #0x770
           STR    R2, [R3]
```

Sol: Calcola la sottrazione tra i valori in memoria agli indirizzi 0x070 e 0x700 e salva il risultato in memoria a 0x770

```
4.          CMP    R4, #1
           BNE    opt2
           MOV    R0, #0
           MOV    R1, #1
           MOV    R2, #2
           B      exit
opt2        MOV    R0, #0
           MOV    R1, #0
           MOV    R2, #0
exit
```

Sol: Imposta i valori di R0, R1 e R2 a 0, 1 e 2 se R4 è 1, altrimenti li imposta tutti a 0

```
5.          MOV    R4, #0xAB0
           LDR    R2, [R4]
           CMP    R2, #0
           BLT    opt2
```

```

                ORR    R3, R0, R1
                B      save
opt2           EOR    R3, R0, R1
save          MOV    R4, #0xBA0
                STR   R3, [R4]

```

Sol: Se il valore in memoria a 0xAB0 è  $\geq 0$  calcola R0 OR R1, altrimenti calcola lo XOR, ed in entrambi i casi salva il risultato in memoria a 0xBA0

## Esercizio 05

Si consideri il seguente frammento di codice C e lo si traduca in un possibile corrispettivo codice assembly (Arm32). Usare solo i registri R0, R1 ed R2. Al termine dell'esecuzione il valore di  $q$  deve trovarsi in R2 mentre il valore di  $r$  deve trovarsi in memoria all'indirizzo 0xB00.

```

int main(int argc, char** argv){

    int a = 10;
    int b = 4;
    int q = 0;
    int r = 0;

    q = a / b;
    r = a % b;
    return 0;
}

```

Sol:

```

                MOV    R0, #10 ;; a
                MOV    R1, #4  ;; b

                MOV    R2, #0  ;; q

loop           CMP    R0, R1
                BLT   exit
                SUB   R0, R0, R1
                ADD   R2, R2, #1
                B     loop
exit          MOV    R1, #0xB00
                STR   R0, [R1]

```

## Esercizio 06

Si consideri il seguente frammento di codice assembly (ARM 32) e lo si traduca nel corrispettivo codice C. Per semplicità i nomi della variabili da usare in C sono indicati come commenti.

```
        MOV     R0, #0 ;; i
        MOV     R1, #0 ;; sum
        MOV     R2, #0

loop    CMP     R0, #5
        BGE    exit

        MOV     R3, R0
inl     CMP     R3, #0
        BLE    next
        ADD     R1, R1, R0
        SUB     R3, R3, #1
        B      inl

next    ADD     R0, R0, #1
        B      loop

exit
```

Sol:

```
int main(int argc, char** argv){

    int sum = 0;

    for(int i = 0; i < 5; i++){
        sum += i * i;
    }

    return 0;
}
```