



Εθνικό Μετσόβιο Πολυτεχνείο

Σχολή Ηλεκτρολόγων Μηχανικών & Μηχανικών Υπολογιστών

Ακ. έτος 2020-2021, 6ο Εξάμηνο: Συστήματα Μικροϋπολογιστών

Παναγιώτα-Μικαέλα Ξυλία

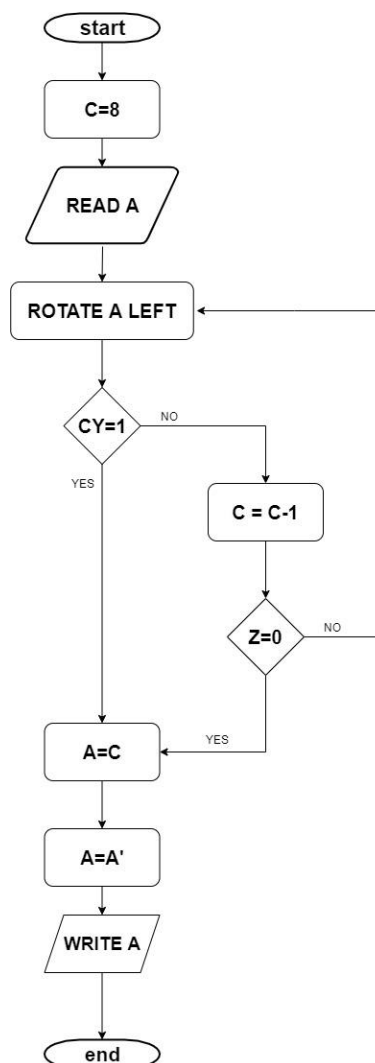
ΑΜ:03118859

Νικολέτα Σάλιαρη

ΑΜ:03118864

1^η ΟΜΑΔΑ ΑΣΚΗΣΕΩΝ

Άσκηση 1

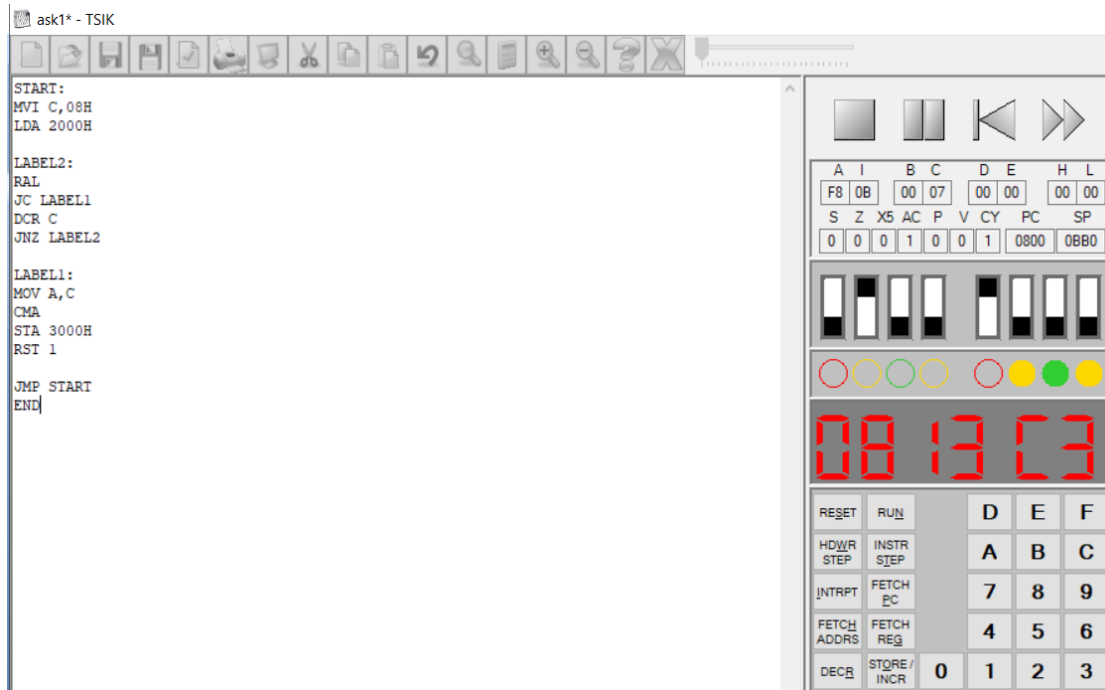


Με την χρήση του πίνακα 2 του παραρτήματος 2 που μας δίνεται, κάνουμε αποκωδικοποίηση του προγράμματος σε γλώσσα μηχανής που μας δίνεται, το οποίο το παραθέτουμε ξεχωριστά.

Αριστερά φαίνεται το διάγραμμα ροής του προγράμματος το οποίο ακολουθεί πιστά την γλώσσα assembly που αποκωδικοποιήσαμε.

Κάνοντας χρήση του προσομοιωτή, επαληθεύουμε την λειτουργία του προβλήματος. Συγκεκριμένα, δίνουμε ως είσοδο έναν αριθμό 8-bit και μας επιστρέφεται η υψηλότερη θέση η οποία έχει ψηφίο ίσο με 1. Για παράδειγμα, με είσοδο **01001000**, παίρνουμε έξοδο **00000111** (7 δυαδικό), δηλαδή ότι το υψηλότερο ψηφίο που είναι ίσο με το 1 είναι το 7°.

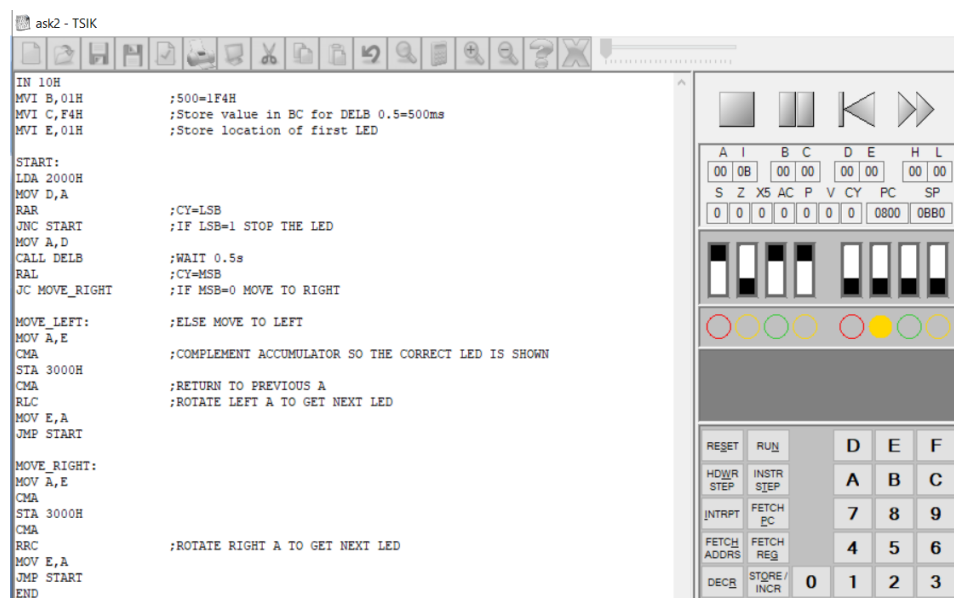
Για να συνεχίζεται το πρόγραμμα χωρίς να τερματίζεται, αρκεί να βάλουμε μία εντολή JMP στο τέλος η οποία θα οδηγεί στην αρχή του προγράμματος. Η εντολή RST 1 αποσκοπεί στην παύση της λειτουργίας, ώστε να μπορούμε να δούμε το αποτέλεσμα και να εισάγουμε νέα είσοδο.



Άσκηση 2

Για την σωστή λειτουργία του προγράμματος μας χρειάζεται ο διαχωρισμός του σε τρία τμήματα (εκτός του αρχικών εντολών), την START, την MOVE_RIGHT και την MOVE_LEFT. Στην START εξετάζουμε αν το LSB των dipswitch είναι OFF, ώστε να σταματήσει πρόωρα την διαδικασία. Αλλιώς, ελέγχει αν το MSB είναι ON ή OFF, ώστε να κινηθεί αναλόγως δεξιά ή αριστερά.

Ακόμα χρησιμοποιούμε την εντολή **CALL DELB** για να καθυστερήσουμε την αλλαγή κατάστασης των LED κατά 0.5s. Για να ορίσουμε τον χρόνο που θέλουμε ως καθυστέρηση στην αρχή του προγράμματος φορτώνουμε στους καταχωρητές τις τιμές B=01H και C=F4H, εφόσον $1F4H = 500_{(10)}$.



Άσκηση 3

Αρχικά, αν ο αριθμός μας είναι μεγαλύτερος του 99, τότε πηγαίνει στην ειδική περίπτωση όπου αναβοσβήνουν τα LED. Έπειτα, ελέγχουμε ξανά αν είναι μεγαλύτερος του 199, ώστε αναλόγως να αναβοσβήνουν τα 4 MSB ή τα 4 LSB. Αν ο αριθμός μας είναι μικρότερος του 99, για να δούμε πόσες δεκάδες έχει, αφαιρούμε το 10 μέχρι να έχουμε κρατούμενο. Φορτώνουμε τον A στον E, ώστε να κρατήσουμε τα υπόλοιπα ψηφία. Έπειτα, μεταφέρουμε τον καταχωρητή D που μέτραγε τις δεκάδες στον A και περιστρέφουμε προς τα αριστερά, ώστε να αποθηκευτούν στα MSB. Τέλος, προσθέτουμε τον E και έχουμε με αυτόν τον τρόπο χωρίσει τις δεκάδες στα 4 πρώτα bit και τις μονάδες στα 4 τελευταία.

The screenshot displays the 'ask3 - TSIK' software interface. On the left, there is a text editor containing assembly code. The code includes instructions for loading values, conditional jumps, arithmetic operations (rotation, addition), and output commands (STA 3000H) to control LEDs. Comments explain the logic, such as checking if a number is greater than 99 or 199, and rotating the register A to move the most significant bits to the least significant positions.

On the right, there is a hardware simulation panel. It features a set of four 7-segment displays labeled A, B, C, and D, each showing a hexadecimal value (00, 08, 00, 00). Below these are four colored LEDs (red, yellow, green, blue). At the bottom right, there is a control panel with buttons for 'RESET', 'RUN', 'HWR STEP', 'INSTR STEP', 'INTRPT', 'FETCH PC', 'FETCH ADDR', 'FETCH REG', 'DECR', 'STORE/INCR', and a numeric keypad (0-9, A, B, C, D, E, F).

Άσκηση 4

Έστω Q ο αριθμός τεμαχίων για κάθε τύπο. Επομένως, οι εξισώσεις για κάθε τύπο γίνονται:

1. IC: $20.000 + 20Q$
2. FPGA: $10.000 + 40Q$
3. SoC-1: $100.000 + 4Q$
4. SoC-2: $200.000 + 2Q$

Τα σημεία τομής που μας ενδιαφέρουν:

$$\text{IC-FPGA} \Rightarrow 20000 + 20Q = 10000 + 40Q \Rightarrow Q = 500$$

$$\text{IC-SoC-1} \Rightarrow 20000 + 20Q = 100000 + 4Q \Rightarrow Q = 5000$$

$$\text{SoC-1-SoC-2} \Rightarrow 100000 + 4Q = 200000 + 2Q \Rightarrow Q = 50000$$

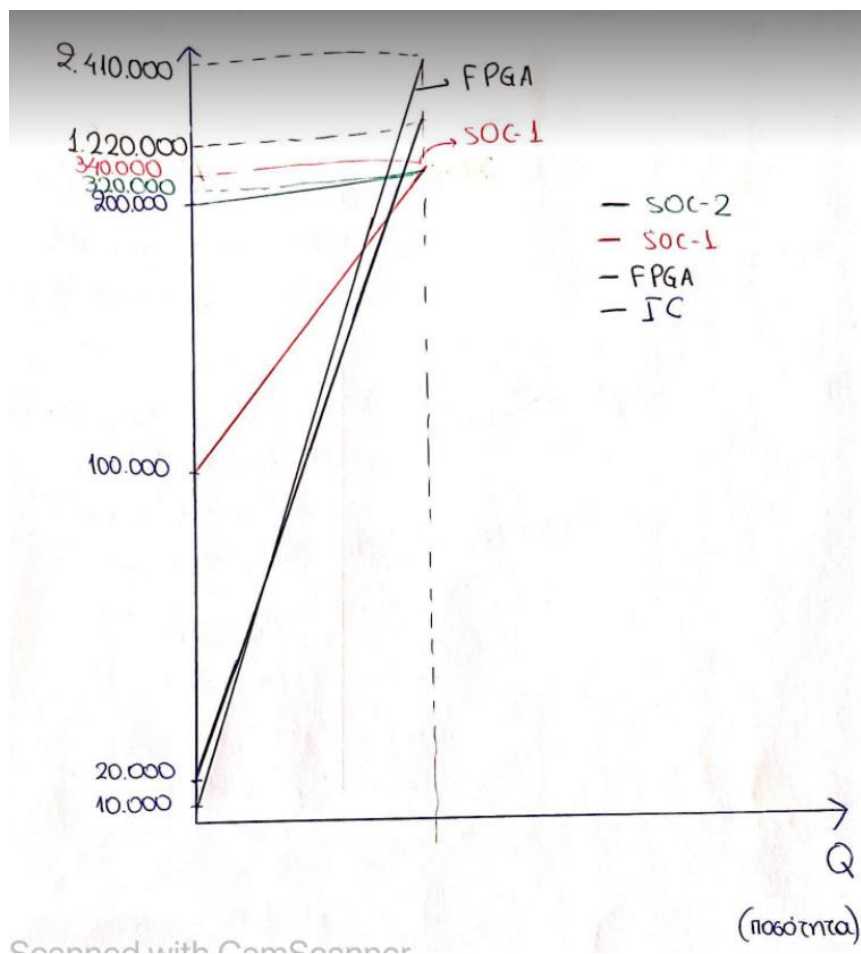
Άρα έχουμε τις εξής συμφέρουσες περιοχές για κάθε τεχνολογία:

ποσότητα Q	1-500	500-5000	5000-50000	50000+
συμφέρουσα	FPGA	IC	SoC-1	SoC-2

Για να εξαλείψουμε την τεχνολογία των IC και να έχουμε 3 συμφέρουσες τεχνολογίες πρέπει το σημείο τομής της ευθείας κόστους FPGA με την ευθεία κόστους SoC-1 να είναι το λιγότερο 5000 τεμάχια. Έτσι, για 5000 τεμάχιο το συνολικό μεταβλητό κόστος ανα τεμάχιο FPGA θα είναι

$$5000K + 10000 = 40000 + 100000 \Rightarrow 5K = 130 \Rightarrow K = 26$$

Θεωρώντας ότι το κόστος πλακέτας ανά τεμάχιο και συναρμολόγησης δεν άλλαξε και έμεινε 10€, τότε το κόστος ανά τεμάχιο των I.C. στην τεχνολογία των FPGAs είναι 16€.



Άσκηση 5

(i) $F1 = A(BC + D) + B'C'D$,

$F2(A, B, C, D) = \Sigma (0, 2, 3, 5, 7, 9, 10, 11, 13, 14)$,

$F3 = ABC + (A + BC)D + (B + C)DE$,

$F4 = A(B + CD + E) + BCDE$.

```
module_ex5(A, B, C, D, E, F1, F2, F3, F4);
    output F1, F2, F3, F4;
    input A, B, C, D, E;
    wire Anot, Bnot, Cnot, Dnot, w1, w2, w3, w4;
    not
        (Anot, A);
        (Bnot, B);
        (Cnot, C);
        (Dnot, D);
    and (w1, B, C);
    or (w2, w1, D);
    and (w4, D, Bnot, Cnot);
    or (F1, w4, w3);

    wire m0, m2, m3, m5, m7, m9, m10, m11, m13, m14;
    and
        (m0, Anot, Bnot, Cnot, Dnot);
        (m2, Anot, Bnot, C, Dnot);
        (m3, Anot, Bnot, C, D);
        (m5, Anot, B, Cnot, D);
        (m7, Anot, B, C, D);
        (m9, A, Bnot, Cnot, D);
        (m10, A, Bnot, C, Dnot);
        (m11, A, Bnot, C, D);
        (m13, A, B, Cnot, D);
        (m14, A, B, C, Dnot);
    or (F2, m0, m2, m3, m5, m7, m9, m10, m11, m13, m14);

    wire w5, w6, w7, w8, w9;
    and (w5, A, B, C);
    or (w6, A, w1);
    and (w7, w6, D);
    or (w8, B, C);
    and (w9, w8, D, E);
    or (F3, w5, w7, w9);

    wire w10, w11, w12;
    and (w10, C, D);
    or (w11, w10, B, E);
    and (w12, w11, A);
    and (w13, B, C, D, E);
    or (F4, w12, w13);

endmodule
```

(ii) Μοντελοποίηση ροής δεδομένων:

```
module_ex5(A, B, C, D, E, F1, F2, F3, F4);
```

```
output F1, F2, F3, F4;
```

```
input A, B, C, D, E;
```

```
assign
```

```
F1 = (A((B&C)|D)|(~B&~C&D),
```

```
F2=(~A&~B&~C&~D)| (~A&~B&C&~D)|
```

```
(~A&~B&C&D)|(~A&B&~C&D)|
```

```
(~A&B&C&D)|(A&~B&~C&D)|
```

```
(A&~B&C&~D)| (A&~B&C&D)|
```

```
(A&B&~C&D)| (A&B&C&~D),
```

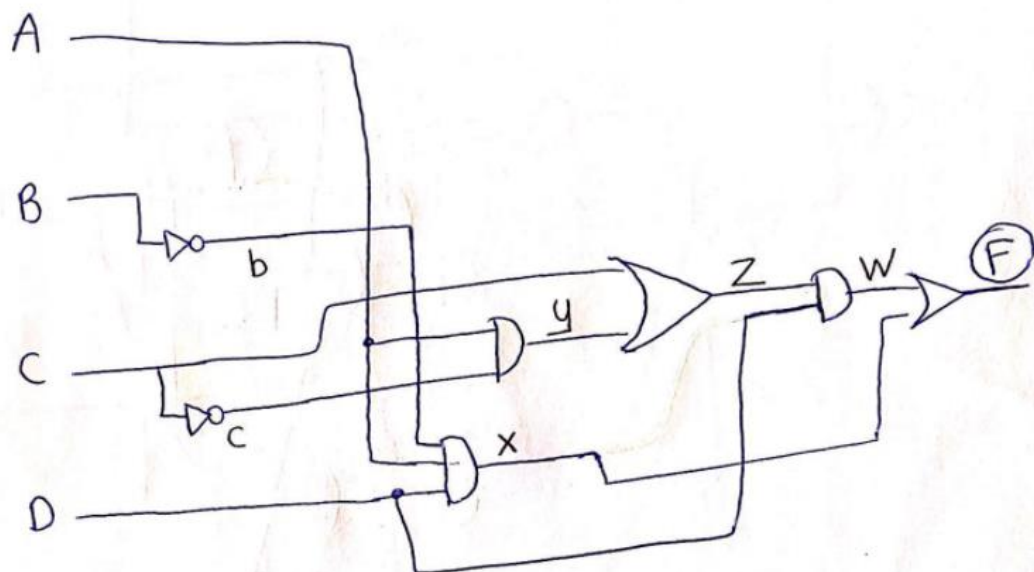
```
F3=(A&B&C)|((A|(B&C))&D)|((B|C)&(D&E)),
```

```
F4=(A&(B|((C&D)|E))|(B&C&D&E);
```

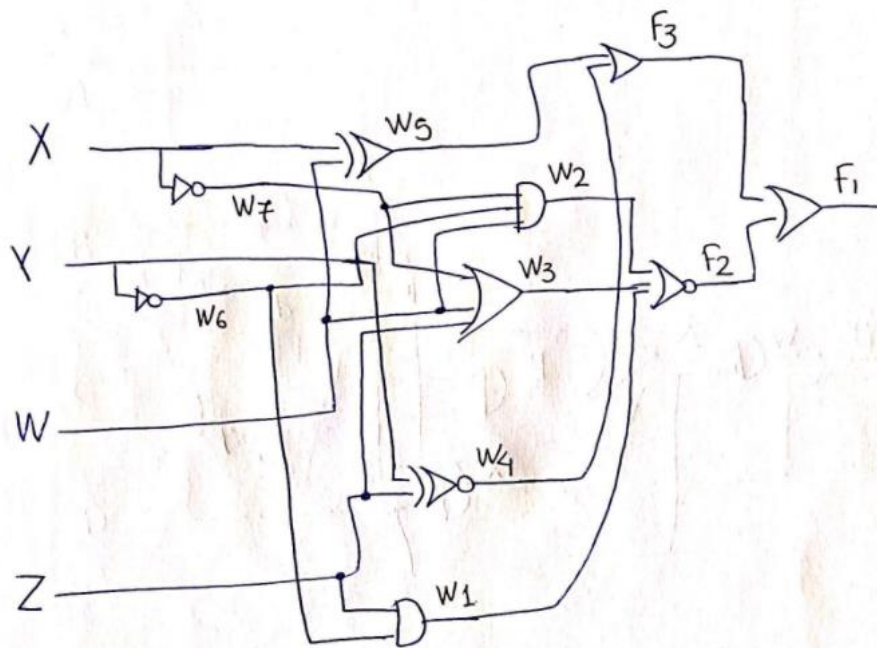
```
endmodule
```

Άσκηση 6

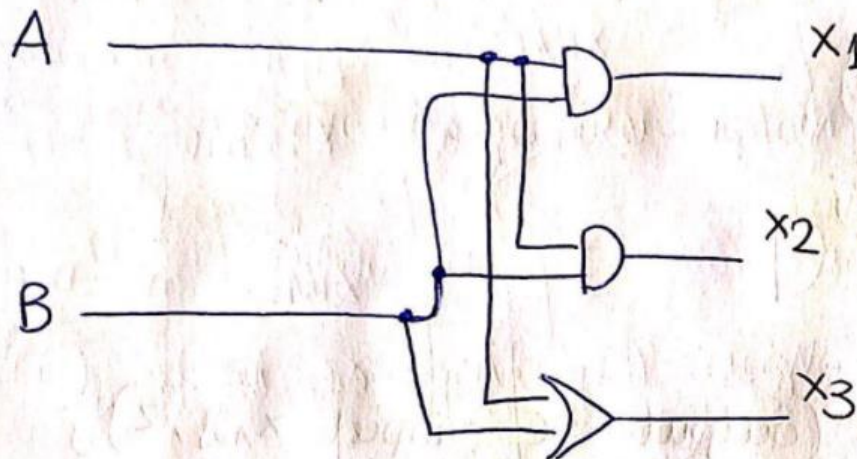
i) a)



i) b



i) c.



ii) Περιγραφή αθροιστή-αφαιρετή σε επίπεδο πυλών:

```

module half_adder( output S, C, input x,y);
    xor ( S, x, y);
    and ( C, x, y);
endmodule

```

```

module full_adder( output S, C, input x,y,z);
    wire S1, C1, C2;
    half_adder HA( S1, C1, x, y);
                HA( S2, C2, S1, z);
    or ( C, C2, C1);
endmodule

module 4_bit_adder( output [3:0] sum, output C4, input [3:0] A, B, input C0);
    wire C1, C2, C3;
    wire [3:0] M;
    xor
        (M[0], B[0], C[0]);
        (M[1], B[1], C[1]);
        (M[2], B[2], C[2]);
        (M[3], B[3], C[3]);

endmodule

full_adder
    FA0 (M[0], B[0], C[0]);
    FA1 (M[1], B[1], C[1]);
    FA2 (M[2], B[2], C[2]);
    FA3 (M[3], B[3], C[3]);
endmodule

iii) Αθροιστής-αφαιρέτης 4 bit με περιγραφή ροής δεδομένων:
module 4_bit_adder( output [3:0] sum, output C4, input [3:0] A, B, input C0);
    assign {C3, sum} =C0 ? (A+(~B)+1) : (A+B);
endmodule

```

Άσκηση 7

i) Η απλοποίηση της εξόδου γ:

AB\X	0	1	
00	1	0	a-> 00
01	0	1	d->01
11	1	0	c->10
10	1	0	b->11

$$\text{Άρα } \gamma = A'B'x' + A'Bx + ABx' + AB'x$$


```

module Mealy ( y, x, clock, reset);
    output y;
    input x, clock, reset;
    reg [1:0] state, next_state;
    parameter a=2'b00, d=2'b01, c=2'b10, b=2'b11;
    always@(posedge clock, noredge reset)
        if(reset==0) state<=a;
        else case(state)
            a:if(~x) state<=d; else state<=a;
            d:if(~x) state<=c; else state<=d;
            c:if(~x) state<=d; else state<=b;
            b:if(~x) state<=c; else state<=a;
        endcase
    always@(state, x)
        case(state)
            a, b, c : y = ~x;
            d : y = x;
        endcase
endmodule

```

ii)

```

module Mealy ( y, x, clock, reset);
    output y;
    input x, clock, reset;
    reg [1:0] state, next_state;
    parameter a=2'b00, d=2'b01, c=2'b10, b=2'b11;
    always@(posedge clock, noredge reset)
        if(reset==0) state<=a;
        else case(state)
            a:if(~x) state<=d; else state<=a;
            d:if(~x) state<=c; else state<=d;
            c:if(~x) state<=d; else state<=b;
            b:if(~x) state<=c; else state<=a;
        endcase
    always@(state)
        case(state)
            a, d : y<=1'b0;
            b, c : y<= 1'b1;
        endcase
endmodule

```