

Συστήματα Μικροϋπολογιστών

2^η Ομάδα Ασκήσεων

Καμπουγέρης Χαράλαμπος | el20098
Κουστένης Χρίστος | el20227

Άσκηση 1

(α)

Στις παρακάτω εικόνες βλέπουμε το πρόγραμμα που πραγματοποιεί τη λειτουργία που περιγράφεται στην εκφώνηση.

START:	IN 10H ; disable memory protection	START:	0800 DB IN 10H
MVI A,00H ; (A) <- 0		0801 10	
LXI H,0900H ; (H) <- 09 , (L) <- 00		0802 3E MVI A,00H	
MOV M,A ; M((H) (L)) <- (A)		0803 00	
STORE:		0804 21 LXI H,0900H	
INR A ; (A) <- (A) + 1		0805 00	
INX H ; ((H) (L)) <- ((H) (L)) + 1		0806 09	
MOV M,A ; M((H) (L)) <- (A)		0807 77 MOV M,A	
CPI 7FH ; Is A < 127 ?		STORE:	
JC STORE ; If yes then repeat		0808 3C INR A	
END		0809 23 INX H	
		080A 77 MOV M,A	
		080B FE CPI 7FH	
		080C 7F	
		080D DA JC STORE	
		080E 08	
		080F 08	

08F7	00	08F8	00	08F9	00	08FA	00	08FB	00	08FC	00	08FD	00	08FE	00	08FF	00	0900	00	0901	01	0902	02	0903	03
0904	04	0905	05	0906	06	0907	07	0908	08	0909	09	090A	0A	090B	0B	090C	0C	090D	0D	090E	0E	090F	0F	0910	10
0911	11	0912	12	0913	13	0914	14	0915	15	0916	16	0917	17	0918	18	0919	19	091A	1A	091B	1B	091C	1C	091D	1D
091E	1E	091F	1F	0920	20	0921	21	0922	22	0923	23	0924	24	0925	25	0926	26	0927	27	0928	28	0929	29	092A	2A
092B	2B	092C	2C	092D	2D	092E	2E	092F	2F	0930	30	0931	31	0932	32	0933	33	0934	34	0935	35	0936	36	0937	37
0938	38	0939	39	093A	3A	093B	3B	093C	3C	093D	3D	093E	3E	093F	3F	0940	40	0941	41	0942	42	0943	43	0944	44
0945	45	0946	46	0947	47	0948	48	0949	49	094A	4A	094B	4B	094C	4C	094D	4D	094E	4E	094F	4F	0950	50	0951	51
0952	52	0953	53	0954	54	0955	55	0956	56	0957	57	0958	58	0959	59	095A	5A	095B	5B	095C	5C	095D	5D	095E	5E
095F	5F	0960	60	0961	61	0962	62	0963	63	0964	64	0965	65	0966	66	0967	67	0968	68	0969	69	096A	6A	096B	6B
096C	6C	096D	6D	096E	6E	096F	6F	0970	70	0971	71	0972	72	0973	73	0974	74	0975	75	0976	76	0977	77	0978	78
0979	79	097A	7A	097B	7B	097C	7C	097D	7D	097E	7E	097F	7F	0980	00	0981	00	0982	00	0983	00	0984	00	0985	00

Το πρόγραμμα αυτό αφού απενεργοποιήσει την προστασία μνήμης με την εντολή IN 10H μηδενίζει τον A καταχωρητή (MVI A,00H), μεταφέρει τη διεύθυνση 0900H στο ζεύγος καταχωρητών HL(LXI H,0900H) και μεταφέρει το περιεχόμενο του A στη διεύθυνση μνήμης που περιέχει το ζεύγος καταχωρητών HL(MOV M,A). Στη συνέχεια, αυξάνει κατά 1 το A (INR A) καθώς και τη διεύθυνση που περιέχεται στους HL(INX H). Έπειτα, μεταφέρει το περιεχόμενο του A στην νέα θέση μνήμης (MOV M,A) συγκρίνει το περιεχόμενο του A με τον αριθμό $7F_{16} = 127_{10}$ και αν η τιμή της σημαίας CY γίνει ένα επαναλαμβάνει τα τελευταία βήματα αλλιώς τερματίζει.

(β)

Κάθε θέση μνήμης περιέχει 8 bits. Επομένως, αφού χρησιμοποιήσαμε 128 θέσεις μνήμης και σε κάθε μία τοποθετήσαμε έναν αριθμό το πλήθος των bits για τα παραπάνω δεδομένα είναι $8 * 128 = 1024$ bits. Το πλήθος των μονάδων που εντοπίζονται θα πρέπει να είναι 448. Άρα στον διπλό καταχωρητή BC θα πρέπει να αποθηκευτεί ο αριθμός $448_{10} = 111000000_2$. Για να ελέγξουμε το αποτέλεσμα μας μετά την απαρίθμηση των μονάδων στα δεδομένα επιδιώκουμε την εμφάνιση του περιεχομένου των καταχωρητών BC. Όταν το τελευταίο switch εισόδου είναι ON τότε εμφανίζεται το περιεχόμενο του B που περιέχει τα MSBs και όταν είναι OFF εμφανίζεται το περιεχόμενο του C που περιέχει τα LSBs. Πράγματι, διαπιστώνουμε ότι τα LEDs ακολουθώντας

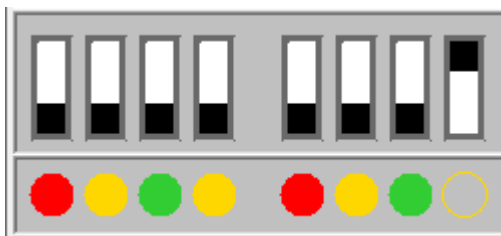
αντίστροφη λογική είναι όλα αναμμένα εκτός από το τελευταίο για τον καταχωρητή B και για τον C όλα αναμμένα εκτός από τα δύο πρώτα. Ακολουθεί το πρόγραμμα σε 8085 περιβάλλον μLAB και τα αποτελέσματα εξόδου.

```

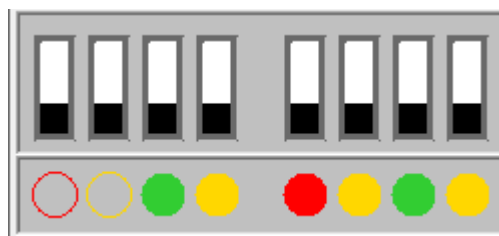
;(a)
START:
    IN 10H ; disable memory protection
    MVI A,00H ; (A) <- 0
    LXI H,0900H ; (H) <- 09 , (L) <- 00
    MOV M,A ; M((H)(L)) <- (A)
STORE:
    INR A ; (A) <- (A) + 1
    INX H ; ((H)(L)) <- ((H)(L)) + 1
    MOV M,A ; M((H)(L)) <- (A)
    CPI 7FH ; Is A < 127 ?
    JC STORE ; If yes then repeat

;(b)
    LXI B,0000H
RESET_COUNTER:
    MOV A,M
    MVI D,09H
CHECK_DIGITS:
    DCR D ; Next digit of the number
    JZ PREVIOUS_ONE ; If we are out of digits next memory location, next number
    RRC ; Search for 1
    JNC CHECK_DIGITS
COUNT:
    INX B ; we have 1 additional 1
    JMP CHECK_DIGITS
PREVIOUS_ONE:
    DCR L ; check the previous memory slot
    JNZ RESET_COUNTER
OUTPUT:
    LDA 2000H
    RRC
    JC MSB
LSB:
    MOV A,C
    STA 3000H
    JMP OUTPUT
MSB:
    MOV A,B
    STA 3000H
    JMP OUTPUT
END

```



Περιεχόμενο B καταχωρητή



Περιεχόμενο C καταχωρητή

(γ)

Ως συνέχεια του ήδη υπάρχοντος κώδικα φροντίζουμε το πρόγραμμα κατόπιν θέτοντας σε ON κατάσταση το πρώτο από αριστερά dip switch να διαφεύγει από το loop στο οποίο τό είχαμε εισάγει για το ερώτημα (β) ώστε να εμφανίζει δυναμικά το περιεχόμενο των καταχωρητών B και C. Γνωρίζουμε ότι οι αριθμοί που εισήγαμε στη μνήμη είναι ταξινομημένοι και η απάντηση στο ερώτημα πόσοι περιέχονται μεταξύ 10_{hex} και 60_{hex} θα ήταν προφανής. Ωστόσο, επιδιώκουμε μια γενικότερη επίλυση η οποία εντοπίζει το πλήθος όλων των αριθμών στη μνήμη που βρίσκονται στο επιθυμητό διάστημα ακόμη και αν αυτοί είναι τυχαία τοποθετημένοι σε αυτή. Ακολουθεί ο κώδικας που πραγματοποιεί την καταμέτρηση αυτή. Στην εικόνα έχει συμπεριληφθεί και το τέλος του ερωτήματος (β) όπου φαίνεται η ομαλή μετάβαση από τον (β) στο (γ) μέσω του dip switch.

```

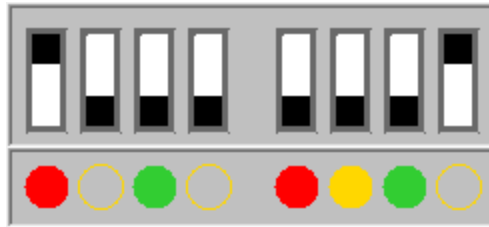
OUTPUT:
    LDA 2000H
    RRC
    JC MSB
LSB:
    MOV A,C
    STA 3000H
    LDA 2000H
    RLC
    JC COUNT_NUM
    JMP OUTPUT
MSB:
    MOV A,B
    STA 3000H
    LDA 2000H
    RLC
    JC COUNT_NUM
    JMP OUTPUT

; (c)
COUNT_NUM:
    MVI E,7FH
    MVI D,00H      ;Initialise D
    MOV A,M        ;Load first Number ((H)(L))=0900H from before
STATEMENT:
    CPI 10H        ;If A<10H skip this number else continue
    JC SKIP
    CPI 61H        ;If A>60H skip this number else continue and add it to the total
    JNC SKIP
    INR D          ;Count
    JZ CHECK_LAST
SKIP:
    INR L          ;Load next number
    MOV A,M
    DCR E
    JZ CHECK_LAST  ;If E=00H CHECK_LAST else jump to STATEMENT
    JMP STATEMENT
CHECK_LAST:
    CPI 10H
    JC OUTPUT_2
    CPI 61H
    JNC OUTPUT_2
    INR D
OUTPUT_2:
    MOV A,D
    STA 3000H

END

```

Το πλήθος αποθηκεύεται στον D καταχωρητή όπως ζητείται και έπειτα προβάλλεται στην έξοδο. Από τα LEDs διαπιστώνουμε ότι στον D έχει αποθηκευτεί ο αριθμός $01010001_{\text{BIN}} = 51_{\text{HEX}} = 81_{\text{DEC}}$ που είναι και η σωστή απάντηση αφού $60_{\text{HEX}} - 10_{\text{HEX}} + 1 = 51_{\text{HEX}}$.



Άσκηση 2

```

MVI D,C8H      ;200 * 0.1s = 20s
LXI B,0064H    ;100*10^(-3) = 0.1s

FIRST_CHECK:
LDA 2000H
RAL          ;check MSB -> CY
JC FIRST_CHECK ;if ON repeat
JMP FIRST_OFF

FIRST_OFF:
LDA 2000H
RAL
JC FIRST_ON  ;if ON
JMP FIRST_OFF ;if OFF, repeat until ON

FIRST_ON:
LDA 2000H
RAL
JC FIRST_ON  ;if ON, repeat until OFF
JMP SECOND_OFF ;if OFF

SECOND_OFF:
LDA 2000H
RAL
JC SECOND_ON ;if ON, check for next OFF
MVI A,00H    ;if else
STA 3000H    ;turn on LED
CALL DELB    ;wait 0.1sec
DCR D        ;decrease D, hence the time
MOV A,D
CPI 00H      ;if D = 0, time is up (Z = 1)
JZ AGAIN    ;repeat
JMP SECOND_OFF ;repeat until time is up

SECOND_ON:
LDA 2000H
RAL
JNC RESTART_TIME ;if OFF, restart time
MVI A,00H
STA 3000H        ;if ON, turn on LED
CALL DELB        ;wait 0.1sec
DCR D            ;decrease D
MOV A,D
CPI 00H          ;if D = 0, time is up
JZ AGAIN        ;repeat
JMP SECOND_ON    ;repeat until time is up

AGAIN:
MVI A,FFH        ;turn off LED
STA 3000H
MVI D,C8H        ;restart D = 200
JMP FIRST_OFF    ;repeat from the start

RESTART_TIME:
MVI D,C8H        ;restart time
JMP SECOND_OFF

END

```

```

0800 16 MVI D,C8H
0801 C8
0802 01 LXI B,0064H
0803 64
0804 00

FIRST_CHECK:
0805 3A LDA 2000H
0806 00
0807 20
0808 17 RAL
0809 DA JC FIRST_CHECK
080A 05
080B 08
080C C3 JMP FIRST_OFF
080D 0F
080E 08

FIRST_OFF:
080F 3A LDA 2000H
0810 00
0811 20
0812 17 RAL
0813 DA JC FIRST_ON
0814 19
0815 08
0816 C3 JMP FIRST_OFF
0817 0F
0818 08

FIRST_ON:
0819 3A LDA 2000H
081A 00
081B 20
081C 17 RAL
081D DA JC FIRST_ON
081E 19
081F 08
0820 C3 JMP SECOND_OFF
0821 23
0822 08

SECOND_OFF:
0823 3A LDA 2000H
0824 00
0825 20
0826 17 RAL
0827 DA JC SECOND_ON
0828 3C
0829 08
082A 3E MVI A,00H
082B 00
082C 32 STA 3000H
082D 00
082E 30
082F CD CALL DELB
0830 30
0831 04
0832 15 DCR D
0833 7A MOV A,D
0834 FE CPI 00H
0835 00

```

```

0836 CA    JZ AGAIN
0837 55
0838 08
0839 C3    JMP SECOND_OFF
083A 23
083B 08

SECOND_ON:
083C 3A    LDA 2000H
083D 00
083E 20
083F 17    RAL
0840 D2    JNC RESTART_TIME
0841 5F
0842 08
0843 3E    MVI A,00H
0844 00
0845 32    STA 3000H
0846 00
0847 30
0848 CD    CALL DELB
0849 30
084A 04
084B 15    DCR D
084C 7A    MOV A,D
084D FE    CPI 00H
084E 00
084F CA    JZ AGAIN
0850 55
0851 08
0852 C3    JMP SECOND_ON
0853 3C
0854 08

AGAIN:
0855 3E    MVI A,FFH
0856 FF
0857 32    STA 3000H
0858 00
0859 30
085A 16    MVI D,C8H
085B C8
085C C3    JMP FIRST_OFF
085D 0F
085E 08

RESTART_TIME:
085F 16    MVI D,C8H
0860 C8
0861 C3    JMP SECOND_OFF
0862 23
0863 08

```

Άσκηση 3

(i)

```
START:
    LDA 2000H
    MVI B,08H
SEARCH:
    RRC
    JC O_INIT ; if first on switch is found then go to output initialization
    DCR B ; search the next digit
    JZ NO_LEDS ; if you reach zero then no switch was on so all LEDs OFF
    JMP SEARCH ; continue searching
O_INIT:
    MVI A,80H ; (A)<- 10000000
    DCR B ; (B)<- just making sure we have the right place of LED to print
OUTPUT:
    RRC ; move the 1 from end to start
    DCR B ; decrease B until it reaches 0 then we are at the right place
    JNZ OUTPUT
O_FINAL:
    CMA ; (A)<-(A')
    STA 3000H
    JMP START

NO_LEDS:
    MVI A,00H
    CMA ; (A)<-(A')
    STA 3000H
    JMP START

END
|
```

(ii)

```
START:
    CALL KIND ; read the number pressed and put it into A reg
    CPI 00H ; If (A)<=0 is pressed go to off mode
    JZ OFF
    CPI 09H ; If (A)>=9 is pressed go to off mode
    JNC OFF
    MOV B,A ; Save A register to B. We will need A somewhere else
    MVI A,00H ; We initialize A
ON_LOOP:
    DCR B
    JZ OUTPUT
    RLC ; basically we multiply by 2 to create one more zero at the LSB
    INR A ; then we add 1 to make the last 0 -> 1
    JMP ON_LOOP
OUTPUT:
    STA 3000H |
    JMP START ; read the keyboard again

OFF:
    MVI A,FFH ; Do not light up anything
    STA 3000H
    JMP START

END
```

(iii)

Χρησιμοποιώντας τους παρακάτω πίνακες από το αρχείο “Εισαγωγή στο TSIK” διαπιστώσαμε τα εξής :

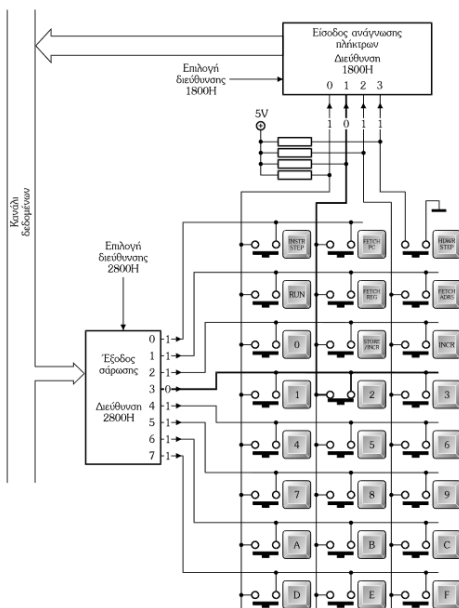
- ✓ Τον κωδικό που αντιστοιχούσε σε κάθε πλήκτρο κάθε γραμμής (Πίνακας 1).
- ✓ Τον δεκαεξαδικό κωδικό του κενού για τα ψηφία της οθόνης που είναι το 10 (Πίνακας 7)
- ✓ Τον αριθμό κάθε γραμμής στην έξοδο σάρωσης ώστε να ξέρουμε ποιο ψηφίο θα μηδενίσουμε.

Πίνακας 1. Κωδικοί των πλήκτρων για τη ρουτίνα KIND

Πλήκτρο	Κωδικός	Πλήκτρο	Κωδικός
0	00	C	0C
1	01	D	0D
2	02	E	0E
3	03	F	0F
4	04	FETCH REG	80
5	05	DECR	81
6	06	FETCH ADRS	82
7	07	STORE/INCR	83
8	08	RUN	84
9	09	FETCH PC	85
A	0A	INSTR STEP	86
B	0B	HDWR STEP	F7

Πίνακας 7. Κωδικοί χαρακτήρων για τη ρουτίνα DCD

Χαρακτήρας	Δεκαεξαδικός κώδικας	Χαρακτήρας	Δεκαεξαδικός κώδικας
0	00	F	0F
1	01	(κενό)	10
2	02	H	11
3	03	L	12
4	04	u	13
5	05	P	14
6	06	o	15
7	07	U	16
8	08	-	17
9	09	c	18
A	0A	l	19
b	0B	B	1A
c	0C	r	1B
d	0D	-	1C
E	0E		



Σχήμα 1. Διάγραμμα interface του πληκτρολογίου

Με βάση τα παραπάνω καταλήξαμε στον ακόλουθο κώδικα :

START:

```
IN 10H
LXI H,0A00H
MVI B,04H
```

L1:

```
MVI M,10H
INX H
DCR B
JNZ L1
```

ROW_7:

```
MVI A,7FH ; (7F)hex = (01111111)bin to pick the 7TH row
STA 2800H ;
LDA 1800H ;
ANI 07H ;
```

```
MVI C,0DH ; D
CPI 06H
JZ OUTPUT ;
```

```
MVI C,0EH ; E
CPI 05H
JZ OUTPUT
```

```
MVI C,0FH ; F
CPI 03H ;
JZ OUTPUT ;
```

ROW_6:

```
MVI A,BFH ; (BF)hex = (10111111)bin to pick the 6TH row
STA 2800H ;
LDA 1800H
ANI 07H
```

```
MVI C,0AH ; A
CPI 06H
JZ OUTPUT ;
```

```
MVI C,0BH ; B
CPI 05H
JZ OUTPUT
```

```
MVI C,0CH ; C
CPI 03H ;
JZ OUTPUT ;
```

ROW_5:

```
MVI A,DFH ; (DF)hex = (11011111)bin to pick the 5TH row
STA 2800H ;
LDA 1800H
ANI 07H
```

```
MVI C,07H ; 7
CPI 06H
JZ OUTPUT ;
```

```
MVI C,08H ; 8
CPI 05H
JZ OUTPUT
```

```
MVI C,09H ; 9
CPI 03H ;
JZ OUTPUT ;
```

ROW_4:
MVI A,EFH ; (EF)hex = (11101111)bin to pick the 4TH row
STA 2800H ;
LDA 1800H
ANI 07H

MVI C,04H ; 4
CPI 06H
JZ OUTPUT ;

MVI C,05H ; 5
CPI 05H
JZ OUTPUT

MVI C,06H ; 6
CPI 03H ;
JZ OUTPUT ;

ROW_3:
MVI A,F7H ; (F7)hex = (11110111)bin to pick the 3RD row
STA 2800H ;
LDA 1800H
ANI 07H

MVI C,01H ; 1
CPI 06H
JZ OUTPUT ;

MVI C,02H ; 2
CPI 05H
JZ OUTPUT

MVI C,03H ; 3
CPI 03H ;
JZ OUTPUT ;

ROW_2:
MVI A,FBH ; (FB)hex = (11111011)bin to pick the 2ND row
STA 2800H ;
LDA 1800H
ANI 07H

MVI C,00H ; 0
CPI 06H
JZ OUTPUT ;

MVI C,83H ; STORE/INCR
CPI 05H
JZ OUTPUT

MVI C,81H ; DECR
CPI 03H ;
JZ OUTPUT ;

ROW_1:
MVI A,FDH ; (FD)hex = (11111101)bin to pick the 1ST row
STA 2800H ;
LDA 1800H
ANI 07H

MVI C,84H ; RUN
CPI 06H
JZ OUTPUT ;

```
MVI C,80H ; FETCH REG
CPI 05H
JZ OUTPUT

MVI C,82H ; FETCH ADDRESS
CPI 03H ;
JZ OUTPUT ;
```

```
ROW_O:
MVI A,FEH ; (FE)hex = (11111110)bin to pick the O row
STA 2800H ;
LDA 1800H
ANI 07H

MVI C,86H ; INSTR STEP
CPI 06H
JZ OUTPUT ;

MVI C,85H ; FETCH PC
CPI 05H
JZ OUTPUT

JMP START
```

```
OUTPUT:
LXI H,0A04H
MOV A,C
ANI 0FH
MOV M,A

INX H
MOV A,C
ANI 0FH ; (FO)HEX = (1111 0000)BIN
RLC
RLC
RLC
RLC
MOV M,A

LXI D,0A00H
CALL STDM
CALL DCD

JMP START

END
```

Άσκηση 4

START:

```

;X3
LDA 2000H
ANI 80H ;A3 (8th switch)
RRC ;move A3 to 7th switch
MOV B,A ;save A3(7th) -> B
LDA 2000H
ANI 40H ;B3 (7th switch)
XRA B ;A3 xor B3 -> A
RRC ;(6th)
RRC ;(5th)
RRC ;(4th)
RRC ;(3rd)
MOV C,A ;save (A3 xor B3)
RLC ;(4th)
MOV D,A ;save A(4th)
;X2
LDA 2000H
ANI 20H ;A2 (6th)
RRC ;5th
MOV B,A ;save A2(5th) -> B
LDA 2000H
ANI 10H ;B2 (5th)
XRA B ;B2 xor A2 -> A
RRC ;(4th)
RRC ;(3rd)
ORA C ;C(A3 xor B3) or A(B2 xor A2)
ORA D ;[(A3 xor B3) or (A2 xor B2)] (3rd) or D(4th)
MOV D,A ;save A(3rd and 4th)
;X1
LDA 2000H
ANI 08H ;A1 (4th)
RRC ;(3rd)
MOV B,A ;save A1(3rd) -> B
LDA 2000H
ANI 04H ;B1(3rd)
ANA B ;(A1 and B1)
RRC ;(2nd)
RRC ;(1st)
MOV C,A ;save (A1 and B1)
RLC ;(2nd)
ORA D ;D(3rd, 4th) or (A1 and B1) (2nd)
MOV D,A
;X0
LDA 2000H
ANI 02H ;A0 (2nd)
RRC ;A0 (1st)
MOV B,A ;save A0(1st) -> B
LDA 2000H
ANI 01H ;B0 (1st)
ANA B ;(A0 and B0)
ORA C ;(A0 or B0) or C
ORA D

CMA
STA 3000H
JMP START
END

```

```

START:
0800 3A LDA 2000H
0801 00
0802 20
0803 E6 ANI 80H
0804 80
0805 0F RRC
0806 47 MOV B,A
0807 3A LDA 2000H
0808 00
0809 20
080A E6 ANI 40H
080B 40
080C A8 XRA B
080D 0F RRC
080E 0F RRC
080F 0F RRC
0810 0F RRC
0811 4F MOV C,A
0812 07 RLC
0813 57 MOV D,A
0814 3A LDA 2000H
0815 00
0816 20
0817 E6 ANI 20H
0818 20
0819 0F RRC
081A 47 MOV B,A
081B 3A LDA 2000H
081C 00
081D 20
081E E6 ANI 10H
081F 10
0820 A8 XRA B
0821 0F RRC
0822 0F RRC
0823 B1 ORA C
0824 B2 ORA D
0825 57 MOV D,A
0826 3A LDA 2000H
0827 00
0828 20
0829 E6 ANI 08H
082A 08
082B 0F RRC
082C 47 MOV B,A
082D 3A LDA 2000H
082E 00
082F 20
0830 E6 ANI 04H
0831 04
0832 A0 ANA B
0833 0F RRC
0834 0F RRC
0835 4F MOV C,A
0836 07 RLC
0837 B2 ORA D
0838 57 MOV D,A
0839 3A LDA 2000H

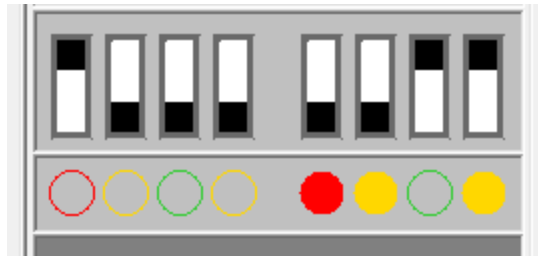
```

```

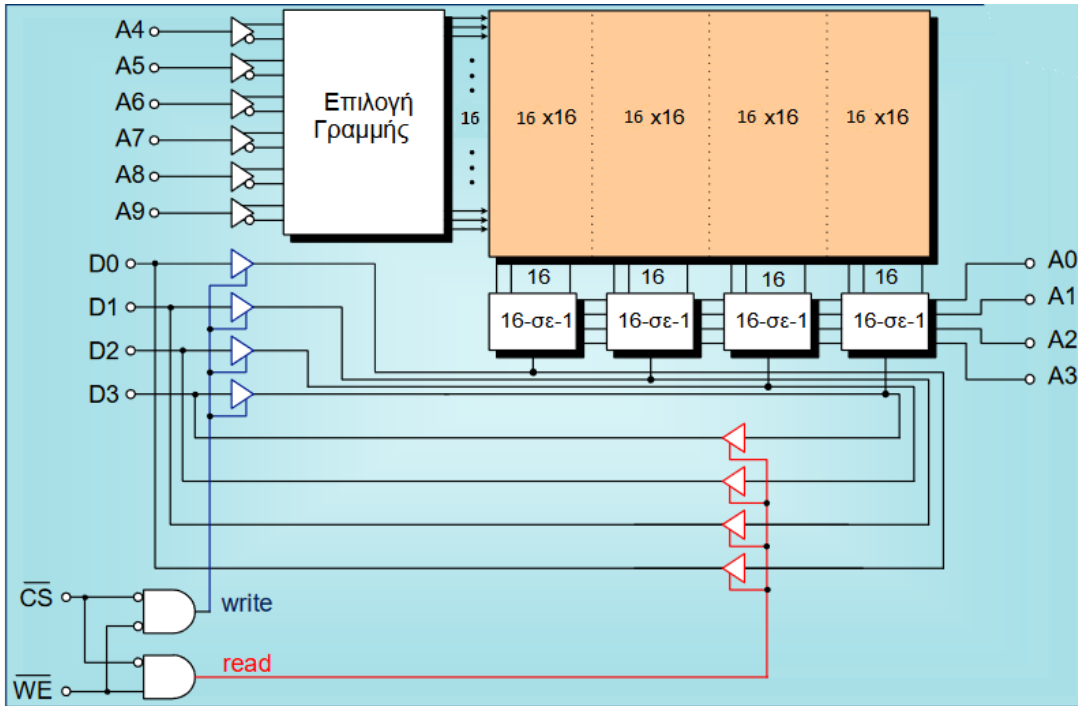
083A 00
083B 20
083C E6 ANI 02H
083D 02
083E 0F RRC
083F 47 MOV B,A
0840 3A LDA 2000H
0841 00
0842 20
0843 E6 ANI 01H
0844 01
0845 A0 ANA B
0846 B1 ORA C
0847 B2 ORA D
0848 2F CMA
0849 32 STA 3000H
084A 00
084B 30
084C C3 JMP START
084D 00
084E 08

```

Παραθέτουμε ένα παράδειγμα για είσοδο 10000011, όπως αναμένουμε έχουμε αποτέλεσμα $X_3=1$, $X_2=1$, $X_1=0$, $X_0=1$



Άσκηση 5



Παραπάνω φαίνεται η εσωτερική δομή μίας SRAM 256x4 bit (16x16x4). Από τον πίνακα της μνήμης επιλέγεται με βάση τις γραμμές διεύθυνσης A4-A7 μια από τις 16 γραμμές. Οι γραμμές D0-D3 αποτελούν τις γραμμές δεδομένων, οι οποίες συνδέονται με τον πίνακα της μνήμης μέσω τεσσάρων πολυπλεκτών 16-σε-1. Οι πολυπλέκτες αυτοί επιλέγουν μία από τις 16 τετράδες-στήλες του πίνακα μνήμης (μία ο καθένας), με βάση τις γραμμές διευθύνσεων A0-A3, όπου, σε συνδυασμό με την επιλεγμένη γραμμή του πίνακα, είτε εγγράφονται τα δεδομένα D0-D3 στις θέσεις αυτές, είτε διαβάζονται, δηλαδή μεταφέρονται στις γραμμές D0-D3, τα δεδομένα των θέσεων αυτών.

Για παράδειγμα αν είχαμε μία διεύθυνση A0...A7 = 0110 1001, τότε επιλέγεται η 9^η (1001) γραμμή και η 6^η (0110) τετράδα του πίνακα μνήμης. Όσον αφορά το πότε γίνεται εγγραφή ή ανάγνωση, αυτό καθορίζεται από τα τρία σήματα \overline{CS} , \overline{RD} , \overline{WE} . Όταν το σήμα \overline{CS} γίνει 0, ενεργοποιείται η λειτουργία της μνήμης. Στη συνέχεια, αν το σήμα \overline{WE} γίνει 0 και το \overline{RD} γίνει 1, τότε θα ενεργοποιηθούν οι απομονωτές με μπλε περίγραμμα και θα έχουμε εγγραφή στην μνήμη. Αν το σήμα \overline{WE} γίνει 1 και το \overline{RD} γίνει 0, τότε θα ενεργοποιηθούν οι απομονωτές με κόκκινο περίγραμμα και θα έχουμε διάβασμα από τη μνήμη.

Άσκηση 6

Για την υλοποίηση χρησιμοποιούμε:

ROM: 2K x 8bit, 2K x 8bit, 4K x 8bit

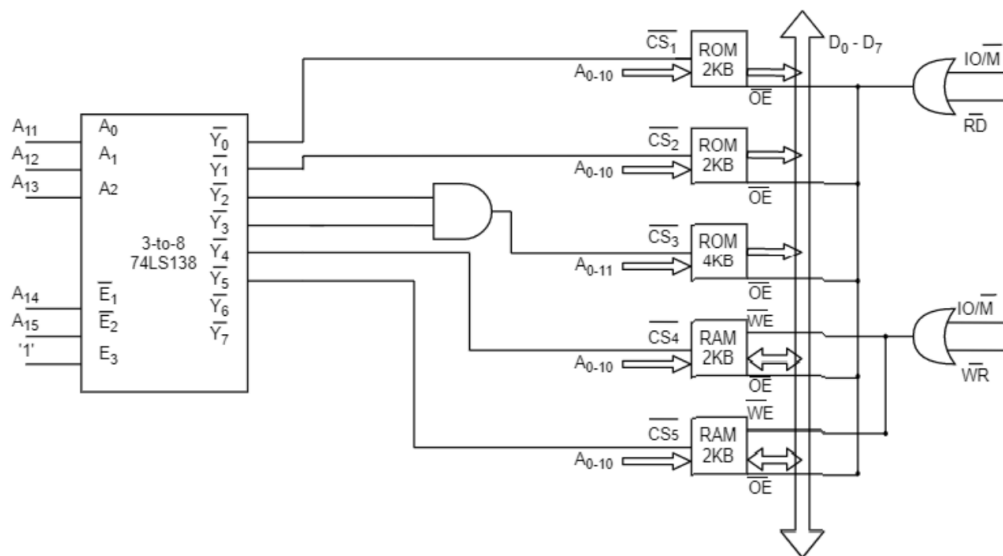
RAM: 2K x 8bit, 2K x 8bit

Υλοποιούμε το χάρτη μνήμης:

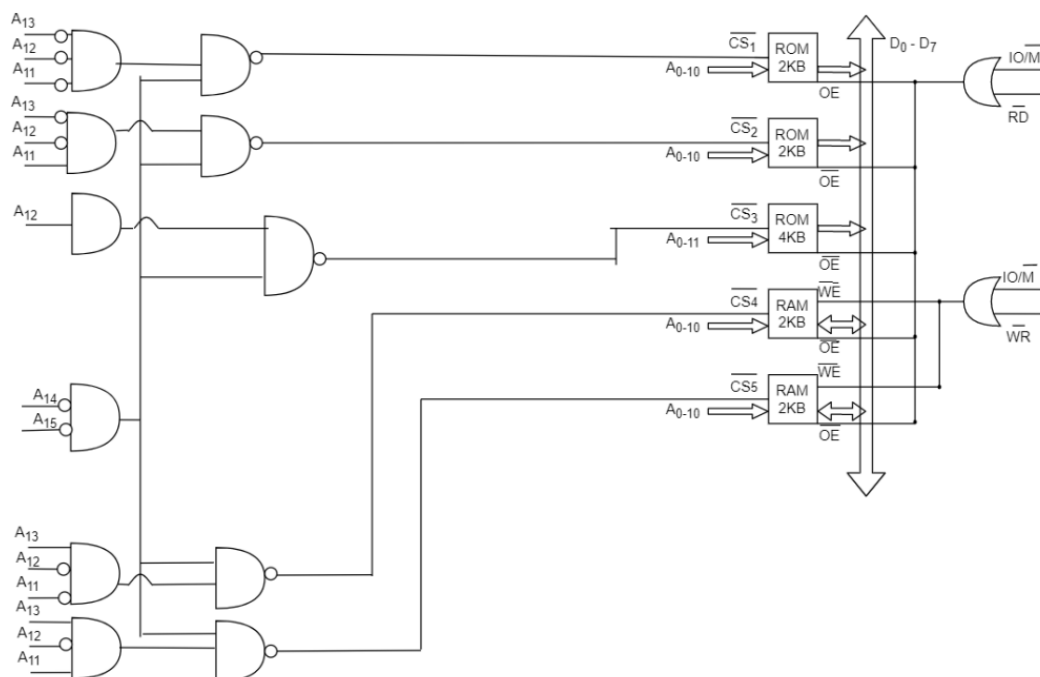
MEMORY	ADDRESS	15	14	13	12	11	10	9	8	7	6	5	4	3	2	1	0
	0000H	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
	07FFH	0	0	0	0	0	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1
ROM	0800H	0	0	0	0	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
	0FFFH	0	0	0	0	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1
	1000H	0	0	0	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
	1FFFH	0	0	0	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1
	2000H	0	0	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
RAM	27FFH	0	0	1	0	0	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1
	2800H	0	0	1	0	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0
	2FFFH	0	0	1	0	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1

Παρατηρούμε ότι τα bit A_{11} , A_{12} , A_{13} χρησιμοποιούνται για την επιλογή του ολοκληρωμένου.

Α) Χρησιμοποιούμε αποκωδικοποιητή 3:8 και λογικές πύλες:



Β) Χρησιμοποιούμε μόνο λογικές πύλες:



Άσκηση 7

Πρώτα παρουσιάζουμε τον χάρτη μνήμης

15	14	13	12	11	10	9	8	7	6	5	4	3	2	1	0	Διεύθυνση	Memory
0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0000	ROM 1 8Kbytes
0	0	0	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1FFF	
0	0	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	2000	RAM 1 4Kbytes
0	0	1	0	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	2FFF	
0	0	1	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	3000	RAM 2 4Kbytes
0	0	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	3FFF	
0	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	4000	RAM 3 4Kbytes
0	1	0	0	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	4FFF	
0	1	0	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	5000	ROM 2 8Kbytes
0	1	1	0	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	6FFF	
0	1	1	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	7000	MEMORY I/O

$$CS_{ROM} = Y_0 + Y_1 + Y_5 + Y_6$$

$$CS_{RAM1} = Y_2, CS_{RAM2} = Y_3, CS_{RAM3} = Y_4$$

