

Εθνικό Μετσόβιο Πολυτεχνείο

Σχολή Ηλεκτρολόγων Μηχανικών & Μηχανικών Υπολογιστών

Συστήματα Μικροϋπολογιστών

Ακαδημαϊκό έτος 2019-2020

Αναφορά 2^{ης} Σειράς Ασκήσεων

Στοιχεία σπουδαστών

Όνομα: Μαντζούτας Ανδρέας Α.Μ. : 03117108

Όνομα: Τσιτσής Αντώνιος Α.Μ. : 03117045

Εξάμηνο: 6^ο

Ημερομηνία: 12/05/2020

1^η Άσκηση

```
IN 10H
LXI H,0900H ;ARXIKH ADDRESS 0900
MVI A,FFH ;O A PERIEXEI TO 255

LOOP1:
    MOV M,A ;APOTHIKEUSI TOY ARITHMOU STON HL
    DCR A ;NEXT NUMBER
    INX H ;NEXT ADDRESS
    MOV M,A ;HL)=NEXT NUMBER
    CPI 00H
    JNZ LOOP1 ;OSO DIAFORO TO 0, SUNEXIZE NA BAZEIS ARITHMOUS

;B ERWTHMA
    LXI D,0008H ;ARIKOPOISI TOU DE 0008H, EPEIDI TO 0 EXEI 8 MIDENIKA
    MVI A,00H
    MVI B,00H
    MVI C,00H

NEXT_NUM:
    MOV A,B
    MVI C,00H ;KRATA TO PLHTHOS TWN BIT POU CHECKARISTHKAN GIA TO AN
EINAI 1 H 0
    INR A ;NEXT NUMBER
    MOV B,A ;SAVE A
    CPI FFH ;IF NUMBER = 255 THEN FINISH
    JNZ CHECKBITS ;ELSE CHECK THE NUMBER
    JZ THIRD ;TELOS B ERWTHMATOS

CHECKBITS:
    INR C ;C = CURRENT BIT
    MOV A,C
    CPI 09H ;IF C =09H, NUM IS OVER
    MOV A,B
    JNZ FINDZEROS ;ELSE CONTINUE
    JZ NEXT_NUM

FINDZEROS:
    RAR ;CY = LSB
    JC CHECKBITS ;IF CY = 1 CHECK NEXT BIT
    INX D ;ELSE WE HAVE ZERO
    JNC CHECKBITS ;CHECK THE NEXT BIT

THIRD:
    MVI C,01H
    MVI B,20H ;PLHTHOS ARITHMWN

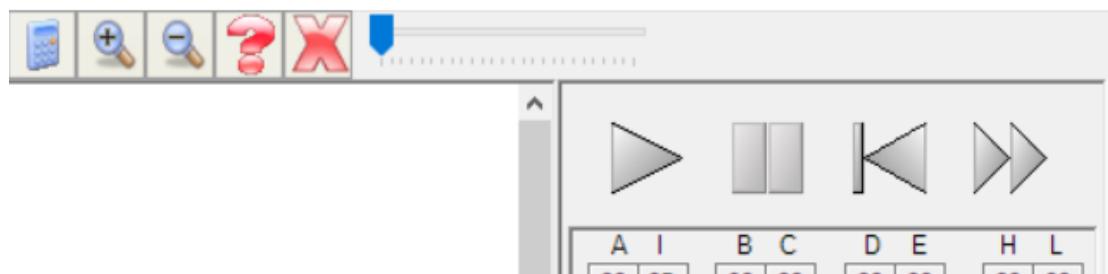
CALCULATE:
    INR B ;NEXT NUMBER
    INR C ;PLHTHOS=PLHTHOS+1
    MOV A,B
    CPI 70H ;IF B=70H FINISH
    JNZ CALCULATE ;ELSE CONTINUE CALCULATING
    RST 1

END
```

Ο κώδικας επισυνάπτεται με όνομα ask1.8085

2^η Άσκηση

Για την επίτευξη του ζητούμενου, χρησιμοποιήσαμε την ρουτίνα DELB, βάζοντας στον διπλό καταχωρητή BC την τιμή 0FFF H, ενώ χρησιμοποιήσαμε και τον καταχωρητή E ως μετρητή «επαναλήψεων». Έπειτα από μερικές δοκιμές, ορίσαμε την τιμή του E σε 12 H και κάθε μια φορά που αναβοσβήνουν τα λαμπάκια, μειώνουμε την τιμή του κατά 1. Να σημειωθεί ότι τη μπάρα καθυστέρησης την αφήσαμε στην αρχική της θέση.



Παραθέτουμε τον κώδικα της άσκησης, ο οποίος και επισυνάπτεται με όνομα ask2.8085.

```
LXI B,0FFFH ; FOR DELB

BEGIN:
    LDA 2000H ; INPUT
    RAR
    JC BEGIN ; IF LSB=1, SWITCH UP, KEEP READING UNTIL SWITCH
DOWN

LSB0:
    LDA 2000H ; READ INPUT
    RAR
    JNC LSB0 ; READ INPUT UNTIL SWITCH IS UP

LSB1:
    LDA 2000H
    RAR
    JC LSB1 ; WE HAD OFF-ON. READ UNTIL WE HAVE OFF AGAIN

LEDS_ON: ; OFF-ON-OFF
    MVI D,00H ; (D)=0 --> LSB IS DOWN
    MVI E,12H ; COUNTER FOR TIME

DELAY:
    MVI A,00H
    STA 3000H ; 00000000, ALL LEDS OPEN
    CALL DELB
    MVI A,FFH ; 11111111, ALL LEDS CLOSE
    STA 3000H
    CALL DELB
    DCR E
```

```

MOV A,E
CPI 00H
JZ LEDS_OFF      ; IF E =0 TIME IS OVER AND LEDS HAVE TO GO OFF
MOV A,D
CPI 00H
JZ CHECK        ; IF D=0, CHECK IF THERE WAS ANY CHANGE ON THE
SWITCH
CPI 01H
JZ CHECKIFDOWN ; IF D=1, SWITCH IS ON,
;CHECK IF IT WENT DOWN AGAIN TO REFRESH

LEDS_OFF:
MVI A,FFH
STA 3000H      ; ALL LEDS OFF
JMP BEGIN

CHECK:
LDA 2000H
RAR
JNC DELAY
INR D          ; IF LSB=1, SWITCH WENT ON AGAIN -> D=1
JMP DELAY

CHECKIFDOWN:
LDA 2000H
RAR
JC DELAY      ; IF LSB=1, NO CHANGES
JMP LEDS_ON   ; ELSE LSB=0 AND MUST REFRESH TIME AND D

END

```

3^η Άσκηση

i)

EXERCISE_1:

START:

```
LDA 2000H ;READ INPUT  
RAL ;CHECK BIT7  
JC TURN_1 ;IF BIT7 = 1 THEN TURN ON 1 LED  
RAL ;CHECK BIT6  
JC TURN_2 ;IF BIT6 = 1 THEN TURN ON 2 LEDS  
RAL ;CHECK BITS5  
JC TURN_3 ;IF BITS5 = 1 THEN TURN ON 3 LEDS  
RAL ;CHECK BIT4  
JC TURN_4 ;IF BIT4 = 1 THEN TURN ON 4 LEDS  
RAL ;CHECK BIT3  
JC TURN_5 ;IF BIT3 = 1 THEN TURN ON 5 LEDS  
RAL ;CHECK BIT2  
JC TURN_6 ;IF BIT2 = 1 THEN TURN ON 6 LEDS  
RAL ;CHECK BIT1  
JC TURN_7 ;IF BIT1 = 1 THEN TURN ON 7 LEDS  
RAL ;CHECK BIT0  
JC TURN_8 ;IF BIT0 = 1 THEN TURN ON 8 LEDS  
MVI A,FFH  
STA 3000H  
JMP START
```

TURN_8:

```
MVI A,00H  
STA 3000H  
JMP START
```

TURN_7:

```
MVI A,01H  
STA 3000H  
JMP START
```

TURN_6:

```
MVI A,03H  
STA 3000H  
JMP START
```

TURN_5:

```
MVI A,07H  
STA 3000H  
JMP START
```

TURN_4:

```
MVI A,0FH  
STA 3000H  
JMP START
```

TURN_3:

```
MVI A,1FH  
STA 3000H  
JMP START
```

TURN_2:

```
MVI A,3FH  
STA 3000H  
JMP START
```

TURN_1:

```
MVI A,7FH  
STA 3000H  
JMP START
```

END

ii)

```
START:
    CALL KIND
    CMP H
    JZ START
    MOV H,A          ; SWZW THN TIMH GIA NA STAMATHSW AN DEN ALLA3EI
    LXI B,0244H ;
    MVI E,00H
    JMP DECISION

DECISION:
    CPI 01H          ;
    JZ TURN_1        ;
    CPI 02H          ;
    JZ TURN_1        ;
    CPI 03H          ;
    JZ TURN_1        ;
    CPI 04H          ;
    JZ TURN_1        ; AN MIKROTERO H ISO TOU TESSERA TOTE PRWTA 4
    CPI 05H          ;
    JZ TURN_2        ;
    CPI 06H          ;
    JZ TURN_2        ;
    CPI 07H          ;
    JZ TURN_2        ;
    CPI 08H          ;
    JZ TURN_2        ; AN APO 5 MEXRI 8 TOTE TELEYTAIA 4
    MVI A,FFH
    STA 3000H
    JMP START

TURN_2:
    MOV C,E
    INR C
    MOV E,C          ; METRHHS 4 FORWN ANABOSBHSHS
    MOV A,C
    CPI 05H
    JZ START
    MVI A,0FH
    STA 3000H
    LXI B,0A00H
    CALL DELB
    MVI A,FFH
    STA 3000H
    CALL DELB
    JMP TURN_2

TURN_1:
    MOV C,E
    INR C
    MOV E,C          ; METRHHS 4 FORWN ANABOSBHSHS
    MOV A,C
    CPI 05H
    JZ START
    MVI A,FOH
    STA 3000H
    LXI B,0A00H
    CALL DELB
    MVI A,FFH
    STA 3000H
    CALL DELB
    JMP TURN_1

END
```

iii)

```
IN 10H

START:
    MVI A,FEH           ;CHECK LINE 0
    STA 2800H          ;STORE ADDRESS

INSTR_STEP:
    LDA 1800H           ;LOAD ADDRESS
    ANI 07H             ;KEEP THE LAST 3 LSB BIT
    LXI D,0806H         ;CODE FROM KIND: 86.THIS IS THE PRINT VALUE
    CPI 06H             ;CHECK IF THIS IS THE PRESSED BUTTON
    JZ DISPLAY          ;IF IT IS DISPLAY IT IN THE 7-SEGMENT

FTCH_PC:
    LDA 1800H           ;LOAD ADDRESS
    ANI 07H             ;KEEP THE LAST 3 LSB BIT
    LXI D,0805H         ;PRESSED BUTTON == 101 ?
    CPI 05H
    JZ DISPLAY

    MVI A,FDH           ;CHECK LINE 1
    STA 2800H

BUTTON_RUN:
    LDA 1800H           ;LOAD ADDRESS
    ANI 07H             ;KEEP THE LAST 3 LSB BIT
    LXI D,0804H         ;PRESSED BUTTON == 110 ?
    CPI 06H
    JZ DISPLAY

FTCH_REG:
    LDA 1800H           ;LOAD ADDRESS
    ANI 07H             ;KEEP THE LAST 3 LSB BIT
    LXI D,0800H         ;PRESSED BUTTON == 101 ?
    CPI 05H
    JZ DISPLAY

FTCH_ADR:
    LDA 1800H           ;LOAD ADDRESS
    ANI 07H             ;KEEP THE LAST 3 LSB BIT
    LXI D,0802H         ;PRESSED BUTTON == 011 ?
    CPI 03H
    JZ DISPLAY

    MVI A,FBH           ;CHECK LINE 3
    STA 2800H

BUTTON0:
    LDA 1800H           ;LOAD ADDRESS
    ANI 07H             ;KEEP THE LAST 3 LSB BIT
    LXI D,0000H
    CPI 06H
    JZ DISPLAY

STORE/INCR:
    LDA 1800H           ;LOAD ADDRESS
    ANI 07H             ;KEEP THE LAST 3 LSB BIT
    LXI D,0803H
    CPI 05H
    JZ DISPLAY

DECR:
    LDA 1800H           ;LOAD ADDRESS
    ANI 07H             ;KEEP THE LAST 3 LSB BIT
```

```

LXI D,0801H
CPI 03H
JZ DISPLAY

MVI A,F7H           ;CHECK LINE 4
STA 2800H

BUTTON1:
LDA 1800H           ;LOAD ADDRESS
ANI 07H             ;KEEP THE LAST 3 LSB BIT
LXI D,0001H
CPI 06H
JZ DISPLAY

BUTTON2:
LDA 1800H           ;LOAD ADDRESS
ANI 07H             ;KEEP THE LAST 3 LSB BIT
LXI D,0002H
CPI 05H
JZ DISPLAY

BUTTON3:
LDA 1800H           ;LOAD ADDRESS
ANI 07H             ;KEEP THE LAST 3 LSB BIT
LXI D,0003H
CPI 03H
JZ DISPLAY

MVI A,EFH           ;CHECK LINE 5
STA 2800H

BUTTON4:
LDA 1800H           ;LOAD ADDRESS
ANI 07H             ;KEEP THE LAST 3 LSB BIT
LXI D,0004H
CPI 06H
JZ DISPLAY

BUTTON5:
LDA 1800H           ;LOAD ADDRESS
ANI 07H             ;KEEP THE LAST 3 LSB BIT
LXI D,0005H
CPI 05H
JZ DISPLAY

BUTTON6:
LDA 1800H           ;LOAD ADDRESS
ANI 07H             ;KEEP THE LAST 3 LSB BIT
LXI D,0006H
CPI 03H
JZ DISPLAY

MVI A,DFH           ;CHECK LINE 6
STA 2800H

BUTTON7:
LDA 1800H           ;LOAD ADDRESS
ANI 07H             ;KEEP THE LAST 3 LSB BIT
LXI D,0007H
CPI 06H
JZ DISPLAY

BUTTON8:
LDA 1800H           ;LOAD ADDRESS
ANI 07H             ;KEEP THE LAST 3 LSB BIT
LXI D,0008H
CPI 05H
JZ DISPLAY

```

```

BUTTON9:
    LDA 1800H      ;LOAD ADDRESS
    ANI 07H        ;KEEP THE LAST 3 LSB BIT
    LXI D,0009H
    CPI 03H
    JZ DISPLAY

    MVI A,BFH      ;CHECK LINE 7
    STA 2800H

BUTTONA:
    LDA 1800H      ;LOAD ADDRESS
    ANI 07H        ;KEEP THE LAST 3 LSB BIT
    LXI D,000AH
    CPI 06H
    JZ DISPLAY

BUTTONB:
    LDA 1800H      ;LOAD ADDRESS
    ANI 07H        ;KEEP THE LAST 3 LSB BIT
    LXI D,000BH
    CPI 05H
    JZ DISPLAY

BUTTONC:
    LDA 1800H      ;LOAD ADDRESS
    ANI 07H        ;KEEP THE LAST 3 LSB BIT
    LXI D,000CH
    CPI 03H
    JZ DISPLAY

    MVI A,7FH      ;CHECK LINE 8
    STA 2800H

BUTTOND:
    LDA 1800H      ;LOAD ADDRESS
    ANI 07H        ;KEEP THE LAST 3 LSB BIT
    LXI D,000DH
    CPI 06H
    JZ DISPLAY

BUTTONE:
    LDA 1800H      ;LOAD ADDRESS
    ANI 07H        ;KEEP THE LAST 3 LSB BIT
    LXI D,000EH
    CPI 05H
    JZ DISPLAY

BUTTONF:
    LDA 1800H      ;LOAD ADDRESS
    ANI 07H        ;KEEP THE LAST 3 LSB BIT
    LXI D,000FH
    CPI 03H
    JZ DISPLAY

    JMP START

DISPLAY:
    LXI H,0A00H    ;MEMORY TO SAVE THE BUTTON CODE
    MVI B,10H      ;TURN OFF THE 4 LS DIGITS OF 7_SEGNMENT
    MOV M,B
    INX H
    MOV M,B
    INX H
    MOV M,B
    INX H

```

```
MOV M,B
INX H           ; (H-L) = (D-E) = PRINT VALUE
MOV M,E
INX H
MOV M,D
LXI D,0A00H    ; STARTING MEMORY POSITION FOR THE EXIT
CALL STDM      ; CALL THE PRINTING PROCESSES
CALL DCD
JMP START      ; REPEAT

END
```

Οι ασκήσεις επισυνάπτονται με ονόματα ask3a.8085, ask3b.8085 και ask3c.8085 αντίστοιχα.

4^η Άσκηση

Η γενική ιδέα πίσω από την άσκηση ήταν να ταυτίζουμε κάθε φορά το LSB με το CY, κάνοντας rotate right και ανάλογα με το αν είναι 0 ή 1, πηγαίναμε στο κατάλληλο μπλοκ, έως ότου έχουμε ελέγχει και τα 8 bit(ή στην περίπτωση της αριστερής AND είναι 0 το πρώτο bit, οπότε και δεν ελέγχουμε το 8ο). Είχαμε αρχικοποιήσει τον καταχωρητή B, ώστε να περιέχει τον αριθμό που θα πρέπει να εκτυπωθεί στο τέλος, και ανάλογα με το αποτέλεσμα κάθε πύλης τον αυξάναμε ή τον αφήναμε σταθερό.

Παραθέτουμε τον κώδικα, ο οποίος και επισυνάπτεται με όνομα ask4.8085.

BEGIN:

```
LDA 2000H  
MVI B,00H  
MVI C,00H  
MVI D,00H  
STC  
CMC ;CY = 0  
RAR ;LSB -> CY  
JC OR1_1 ;IF LSB = 1 -> OR GATE = 1  
RAR  
JC OR1_1 ;IF CY = 1 -> 1ST OR GATE = 1  
JNC OR1_0 ;ELSE 1ST OR GATE = 0
```

OR1_1:

```
INR B  
RAR ;IF 1ST BIT IS 1, OR RESULT=1. AND WE  
;DONT CARE ABOUT 2ND BIT. RAR SO WE CAN  
;PROCEED TO THIRD BIT
```

OR1_0:

```
MOV D,B ;D HAS THE RESULT NOW  
MVI B,00H  
RAR ;GET 3RD BIT  
JNC AND1_0 ;AND GATE RESULT = 0  
RAR  
JNC AND1_0 ;AND GATE RESULT =0  
JC AND1_1 ;IF CY=1, BOTH BITS ARE 1 AND GATE RESULT = 1
```

AND1_1:

```
INR B  
INR B ;B = 2, SO IN BIN IT IS 10
```

AND1_0:

```
MOV E,A ;SAVE CONTENT OF A  
MOV A,D ;MOVE RESULT TO A  
ADD B ;ADD B TO RESULT  
MOV D,A ;MOVE RESULT TO D  
MOV A,E ;RESTORE A  
MVI B,00H  
RAR ;BIT 5  
JC OR2_1 ;IF CY = 1 -> 2ND OR IS 1  
RAR  
JC OR2_1  
JNC OR2_0
```

OR2_1:

```
INR B  
INR B  
INR B
```

```

INR B
INR C ; IF 1, C =1. WILL USE FOR XOR
RAR

OR2_0:
MOV E,A
MOV A,D
ADD B
MOV D,A
MOV A,E
MVI B,00H
RAR ;BIT 7
JNC AND2_0
RAR
JC AND2_1 ; IF CY=1 -> AND = 0
JNC AND2_0

AND2_1:
MOV A,C
CPI 01H ;AND=1. IF C =1 THEN XOR = 0
JZ XOR0
JNZ XOR1

AND2_0:
MOV A,C
CPI 01H ;AND =0. IF C = 0, THEN XOR =0. ELSE 1
JNZ XOR0
JZ XOR1

XOR1:
MVI A,00H
INR A
ADD D
JMP FINISH

XOR0:
MVI A,00H
MOV A,D

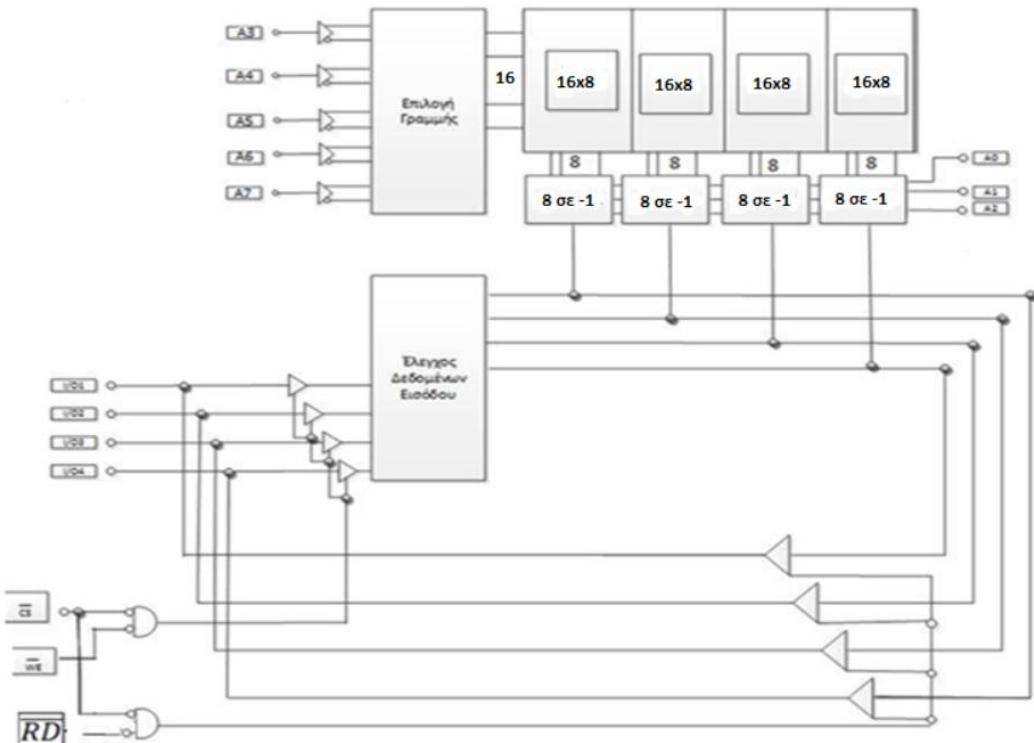
FINISH:
CMA
STA 3000H
RST 1

END

```

5^η Άσκηση

Για την παρουσίαση της εσωτερικής οργάνωσης μιας μνήμης SRAM 128x4 bit, βασιστήκαμε πάνω στην απεικόνιση των διαφανειών. Το x4 υποδηλώνει ότι η μνήμη χωρίζεται σε 4 μέρη, και το 128 την χωρητικότητα της κάθε μνήμης. Στην περίπτωση μας, λοιπόν, θα χρησιμοποιήσουμε 4 μνήμες χωρητικότητας 16x8 η κάθε μία, και 4 πολυπλέκτες 8 σε 1. Επομένως, η εσωτερική οργάνωση μιας τέτοιας μνήμης είναι η ακόλουθη:



Όσον αφορά τη λειτουργία, κατά την ανάγνωση και την εγγραφή έχουμε:

- **Ανάγνωση:** Οι είσοδοι RD και CS είναι 0, ενώ η είσοδος WE είναι 1. Αυτό έχει ως αποτέλεσμα το αποτέλεσμα της πάνω πύλης AND να είναι 0, ενώ της κάτω 1. Έτσι, εμποδίζεται το σήμα απ' το να καταγραφεί στην μνήμη, ενώ ταυτόχρονα επιτρέπεται η ανάγνωση.
- **Εγγραφή:** Στην περίπτωση της εγγραφής, οι είσοδοι CS και WE είναι 0, ενώ η είσοδος RD είναι 1. Έτσι, το αποτέλεσμα της κάτω AND είναι 0, και της πάνω 1. Με αυτόν τον τρόπο ενεργοποιούνται οι απομονωτές που επιτρέπουν τη διέλευση προς τις γραμμές I/O, ενώ αποτρέπεται η εγγραφή.

6^η Άσκηση

Αφού ζητείται η κατασκευή ενός συστήματος μνήμης για μΥ σύστημα του μΕ 8085, και το σύστημα αυτό πρέπει να περιέχει μνήμη ROM 6kByte και μνήμη RAM 10 kByte, ο χώρος τη μνήμης θα χωριστεί σε δύο ROM (ROM 1 2Kx8bits και ROM 2 4Kxbits) και δύο SRAM (SRAM 1 2Kx8bits και SRAM 2 8Kx8bits).

Αφού τις κατατάξουμε με την σειρά που προαναφέρθηκαν και εφόσον η αρχή διευθήνσεων της μίας αρχίζει μετά το τέλος διευθύνσεων της προηγούμενης (με αρχή διευθύνσεων της ROM το 0000H) θα έχουμε τον ακόλουθο χάρτη μνήμης σε δυαδικό :

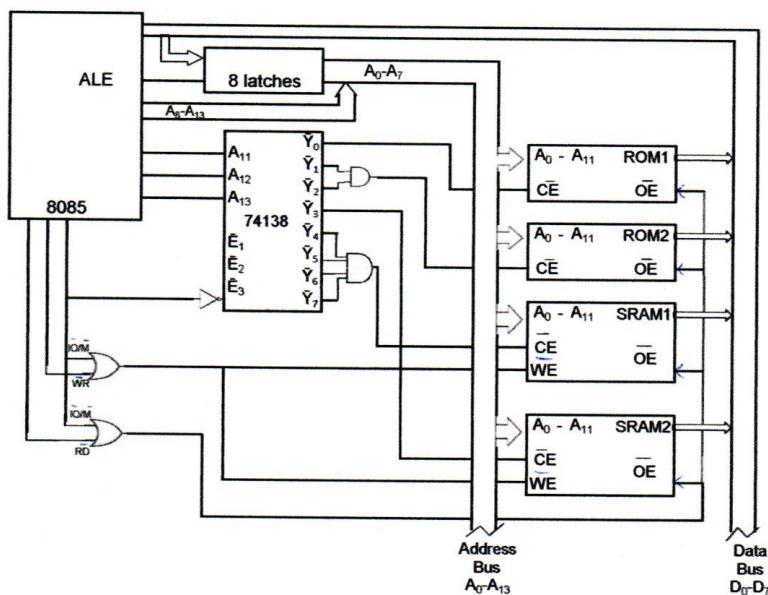
Χάρτης Μνήμης					
ROM 1 (2Kx8bits)	Αρχή διευθύνσεων	0000	0000	0000	0000
	Τέλος διευθύνσεων	0000	0111	1111	1111
ROM 2 (4Kxbits)	Αρχή διευθύνσεων	0000	1000	0000	0000
	Τέλος διευθύνσεων	0001	0111	1111	1111
SRAM 1 (2Kx8bits)	Αρχή διευθύνσεων	0001	1000	0000	0000
	Τέλος διευθύνσεων	0001	1111	1111	1111
SRAM 2 (8Kx8bits)	Αρχή διευθύνσεων	0010	0000	0000	0000
	Τέλος διευθύνσεων	0011	1111	1111	1111

Για να για να ελέγχουμε την εκάστοτε επιλογή των μνημών παρατηρούμε οτι τα A13-A11 είναι αυτά που αλλάζουν, και συνεπώς παράγουμε τον ακόλουθο χάρτη “Karnaugh”.

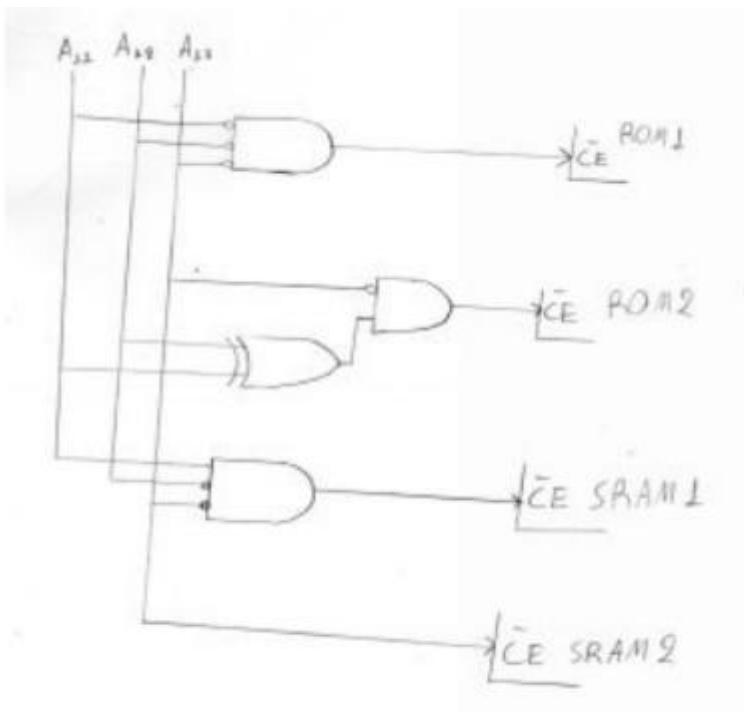
A13	A11	0	1
	A12		
0	0	ROM 1	ROM 2
0	1	ROM 2	SRAM 1
1	0	SRAM 2	SRAM 2
1	1	SRAM 2	SRAM 2

Με βάση τον παραπάνω πίνακα, που ουσιαστικά είναι ο πίνακας αποκωδικοποίησης, λαμβάνουμε την ακόλουθη αναπαράσταση της μνήμης:

α) Με αποκωδικοποιητή και λογικές πύλες (OR και AND) :



β) Για την αναπαράστασή του συστήματος μνήμης χωρίς αποκωδικοποιητή, αρκεί να βάλουμε στη θέση του αποκωδικοποιητή το παρακάτω λογικό κύκλωμα:



7^η Άσκηση

Και σε αυτήν την άσκηση εργαστήκαμε με παρόμοιο τρόπο με την προηγούμενη και προέκυψε ο παρακάτω χάρτης μνήμης:

ROM 0 16Kbytes				
Αρχη διευθύνσεων				
Binary	<u>0000</u>	0000	0000	0000
Hexadecimal	0	0	0	0
Τέλος διευθύνσεων				
Binary	<u>0000</u>	1111	1111	1111
Hexadecimal	0	F	F	F

RAM 1 4Kbytes				
Αρχη διευθύνσεων				
Binary	<u>0001</u>	0000	0000	0000
Hexadecimal	1	0	0	0
Τέλος διευθύνσεων				
Binary	<u>0001</u>	1111	1111	1111
Hexadecimal	1	F	F	F

RAM 2 4Kbytes				
Αρχη διευθύνσεων				
Binary	<u>0010</u>	0000	0000	0000
Hexadecimal	2	0	0	0
Τέλος διευθύνσεων				
Binary	<u>0010</u>	1111	1111	1111
Hexadecimal	2	F	F	F

RAM 3 4Kbytes				
Αρχη διευθύνσεων				
Binary	<u>0011</u>	0000	0000	0000
Hexadecimal	3	0	0	0
Τέλος διευθύνσεων				
Binary	<u>0011</u>	1111	1111	1111
Hexadecimal	3	F	F	F

ROM 1 16Kbytes				
Αρχη διευθύνσεων				
Binary	0 <u>100</u>	0000	0000	0000
Hexadecimal	4	0	0	0
Τέλος διευθύνσεων				
Binary	0 <u>100</u>	1111	1111	1111

ROM 2 16Kbytes				
Αρχη διευθύνσεων				
Binary	<u>101</u>	0000	0000	0000
Hexadecimal	5	0	0	0
Τέλος διευθύνσεων				
Binary	<u>0101</u>	1111	1111	1111
Hexadecimal	5	F	F	F

ROM 3 16Kbytes				
Αρχη διευθύνσεων				
Binary	<u>110</u>	0000	0000	0000
Hexadecimal	6	0	0	0
Τέλος διευθύνσεων				
Binary	<u>0110</u>	1111	1111	1111
Hexadecimal	6	F	F	F

Έπειτα, επειδή έχουμε συγκεκριμένες μνήμες στη διάθεσή μας, «ενώσαμε» τις ROM1, ROM2 και ROM0 σε μία ROM με μέγεθος 16 kByte, ενώ χρησιμοποιήσαμε 2 RAM, μία 4kBytes και μία 8 kBytes.

Επομένως, λαμβάνοντας υπόψιν και την είσοδο-έξοδο, το σύστημα μνήμης που προκύπτει είναι το ακόλουθο:

