Συστήματα Μικροϋπολογιστών 6ο Εξάμηνο 3η Ομάδα Ασκήσεων

Χαρδούβελης Γεώργιος-Ορέστης
 60 Εξάμηνο
 Κυριάκου Αθηνά el17405
 60 Εξάμηνο

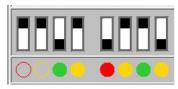
Άσκηση 1:

(i) Στο υποερώτημα αυτό δημιουργήθηκε πρόγραμμα σε Assembly 8085 που λαμβάνει είσοδο από τα dip switches (διεύθυνση μνήμης 2000H), βρίσκει το πρώτο της μηδενικό (με ανάγνωση από τα MSB προς τα LSB) και στην έξοδο (διεύθυνση μνήμης 3000H) ανάβει το LED της θέσης όπου βρέθηκε το πρώτο μηδενικό και όλα τα LED που αντιστοιχούν στα LSB του. Το πρόγραμμα είναι συνεχούς λειτουργίας (LOOP_EXT) και ο κώδικάς του (αρχείο ex1_1.8085) φαίνεται παρακάτω:

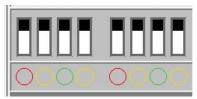
```
LOOP EXT:
       IN 10H
       MVI B,FFH ;initialize register B to 1111 1111 (result)
MVI C,80H ;initialize register C to 1000 0000 (mask)
LDA 2000H ;input from dip switches in register A
       L1:
              ;if first zero is not yet found
               MOV A, B
                             ;CY=1
               STC
              CMC
                            ; CY=0
              RAR
                            ; CY=1
                           ; LATEST RESULT
              MOV B, A
              MOV A, C
                            ; CY=0
               CMC
               RAR
                             ; CY=0
               CPI 00H
                            ; compare new mask with zero
               JZ FINAL ; if it is zero, we have checked all the bits
              MOV C, A
                            :LATEST MASK
              MOV A, D
               JP L1
       ; to the final loop if a zero is found or we have checked all the bits
       FINAL:
              MOV A, B
               STA 3000H
                             ;output in LEDs
               JP LOOP EXT
END
```

Ενδεικτικές έξοδοι από την προσομοίωση είναι:

Για είσοδο: 1101 0110



Για είσοδο: 1111 1111 (κανένα μηδενικό)



(ii) Στο αρχείο ex1_2.8085, δημιουργήθηκε πρόγραμμα συνεχούς λειτουργίας που αναμένει το πάτημα κουμπιού του δεκαεξαδικού πληκτρολογίου και μόνο των πλήκτρων 0-8 μέσω της ρουτίνας ΚΙΝD. Στην περίπτωση που έχει πατηθεί ένας από τους αριθμούς 0-7, ανάβει το αντίστοιχο LED ενώ αν έχει πατηθεί ο αριθμός 8, αναβοσβήνουν όλα τα LED. Ο κώδικας του προγράμματος είναι:

LOOP_EXT:

IN 10H MVI C,00H

CHECK:

CALL KIND ;check if 0-8 is pressed, in register A

MVI B,00H ;B is the temp register

CMP C ;compare input with 0 button

JZ FINAL

MVI B,01H

INR C

CMP C ;compare input with 1

JZ FINAL

MVI B,02H

INR C

CMP C ;compare input with 2

JZ FINAL

MVI B,04H INR C

CMP C ;compare input with 3

JZ FINAL

MVI B,08H

INR C

CMP C ;compare input with 4

JZ FINAL

MVI B,10H INR C

CMP C ;compare input with 5

JZ FINAL

MVI B,20H INR C

CMP C ;compare input with 6

JZ FINAL

MVI B,40H INR C

CMP C ;compare input with 7

JZ FINAL

INR C

CMP C ;compare input with 8

JZ COUNTER

JMP LOOP_EXT ;if none of them is pressed, call KIND again

COUNTER: MVI C,0AH ;counter to repeat the flash routine for the

;LED's blinking 10 times

FLASH: ;LED's blinking

MVI A,00H STA 3000H

NOP NOP

MVI A,FFH STA 3000H

NOP NOP DCR C JNZ FLASH JMP LOOP_EXT

FINAL:

MOV A,B CMA

STA 3000H JMP LOOP_EXT

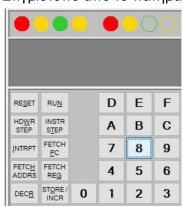
END

Ενδεικτικά αποτελέσματα από την προσομοίωση:

Πάτημα του κουμπιού 5:



Στιγμιότυπο από το πάτημα του κουμπιού 8:



(iii) Σε αυτό το υποερώτημα ζητείται να υλοποιηθεί απευθείας ανάγνωση του πληκτρολογίου χωρίς τη χρήση ΚΙΝΟ. Αυτό επιτυγχάνεται γνωρίζοντας ότι η σάρωση του πληκτρολογίου του προσομοιωτή γίνεται κατά μία γραμμή κάθε φορά και χρησιμοποιώντας την πόρτα σάρωσης για την επιλογή της επιθυμητής γραμμής και τον συσσωρευτή για την ανάγνωση των δεδομένων στήλης (προσδιορισμός στήλης) από την πόρτα ανάγνωσης. Η χρήση της εξαψήφιας 7τμημάτων LED οθόνης γίνεται με χρήση της ρουτίνας DCD του προγράμματος monitor και της STDM.

Ο κώδικας του προγράμματος βρίσκεται στο αρχείο ex1_3.8085 και φαίνεται παρακάτω:

;go check each line if a button is pressed

IN 10H

INPUT: ;read from the keyboard

MVI B,07H

L1:

MVI A,FEH ;line of INSTR STEP/FETCH PC STA 2800H ;load to scan port, selection of line

LDA 1800H ;selection of column

ANA B ;keep only the 3 LSB // CONTENT IN REG A

CPI 07H ;if no button is pressed from this line

JZ L2 ;go check the next line

;if a button is pressed

LXI H,09C0H ;09C0H address to save the data to be displayed

MVI M,06H

INX H ;addr 09C1

MVI M,08H

CPI 06H ;INSTR STEP (86) // CONTENT IN REG A

JZ OUTPUT ;OUTPUT ONLY WHEN THIS BUTTON IS PRESSED

LXI H,09C0H MVI M,05H

INX H ;addr 09C1

MVI M,08H

CPI 05H ;FETCH PC (85)

JZ OUTPUT

L2:

MVI A,FDH ; line of RUN/FETCH REG/FETCH ADRS

STA 2800H

LDA 1800H ;selection of column

ANA B ;keep only the 3 LSB // CONTENT IN REG A

CPI 07H ;if no button is pressed from this line

;if a button is pressed

LXI H,09C0H MVI M,04H

INX H ;addr 09C1

MVI M,08H

CPI 06H ;RUN (84)

JZ OUTPUT

LXI H,09C0H MVI M,00H

INX H ;addr 09C1

MVI M,08H

CPI 05H ;FETCH REG (80)

JZ OUTPUT

LXI H,09C0H MVI M,02H

INX H ;addr 09C1

MVI M,08H

CPI 03H ;FETCH ADRS (82)

JZ OUTPUT

L3:

MVI A,FBH ;line of 0/STORE INCR/INCR

STA 2800H

LDA 1800H ;selection of column

ANA B ;keep only the 3 LSB

CPI 07H ;if no button is pressed from this line

JZ L4

;if a button is pressed

LXI H,09C0H MVI M,00H

INX H ;addr 09C1

MVI M,00H

CPI 06H ;0 (00)

JZ OUTPUT

LXI H,09C0H

MVI M,03H

INX H ;addr 09C1

MVI M,08H

CPI 05H ;STORE/INCR (83)

JZ OUTPUT

LXI H,09C0H MVI M,01H

INX H ;addr 09C1

MVI M,08H

CPI 03H ;DCR (81)

JZ OUTPUT

L4:

MVI A,F7H ;line of 1/2/3

STA 2800H

LDA 1800H ;selection of column

ANA B ;keep only the 3 LSB

CPI 07H ;if no button is pressed from this line

JZ L5

;if a button is pressed

LXI H,09C0H MVI M,01H

INX H ;addr 09C1

MVI M,00H

CPI 06H ;1 (01)

JZ OUTPUT

LXI H,09C0H MVI M,02H

INX H ;addr 09C1

MVI M,00H

CPI 05H ;2 (02)

JZ OUTPUT

LXI H,09C0H MVI M,03H

INX H ;addr 09C1

MVI M,00H

CPI 03H ;3 (03)

JZ OUTPUT

L5:

MVI A,EFH ;line of 4/5/6

STA 2800H

LDA 1800H ;selection of column

ANA B ;keep only the 3 LSB

CPI 07H ;if no button is pressed from this line

JZ L6

;if a button is pressed

LXI H,09C0H MVI M,04H

INX H ;addr 09C1

MVI M,00H

CPI 06H ;4 (04)

JZ OUTPUT

LXI H,09C0H MVI M,05H

INX H ;addr 09C1

MVI M,00H

CPI 05H ;5 (05)

JZ OUTPUT

LXI H,09C0H MVI M,06H

INX H ;addr 09C1

MVI M,00H

CPI 03H ;6 (06)

JZ OUTPUT

L6:

MVI A,DFH ;line of 7/8/9

STA 2800H

LDA 1800H ;selection of column

ANA B ;keep only the 3 LSB

CPI 07H ;if no button is pressed from this line

JZ L7

;if a button is pressed

LXI H,09C0H MVI M,07H

INX H ;addr 09C1

MVI M,00H

CPI 06H ;7 (07)

JZ OUTPUT

LXI H,09C0H MVI M,08H

INX H ;addr 09C1

MVI M,00H

CPI 05H ;8 (08)

JZ OUTPUT

LXI H,09C0H MVI M,09H

INX H ;addr 09C1

MVI M,00H

CPI 03H ;9 (09)

JZ OUTPUT

L7:

MVI A,BFH ;line of A/B/C

STA 2800H

LDA 1800H ;selection of column

ANA B ;keep only the 3 LSB

CPI 07H ;if no button is pressed from this line

JZ L8

;if a button is pressed

LXI H,09C0H MVI M,0AH

INX H ;addr 09C1

MVI M,00H

CPI 06H ;A (0A)

JZ OUTPUT

LXI H,09C0H MVI M,0BH

INX H ;addr 09C1

MVI M,00H

CPI 05H ;B (0B)

JZ OUTPUT

LXI H,09C0H MVI M,0CH

INX H ;addr 09C1

MVI M,00H

CPI 03H ;C (0C)

JZ OUTPUT

L8:

MVI A,7FH ;line of D/E/F

STA 2800H

LDA 1800H ;selection of column

ANA B ;keep only the 3 LSB

CPI 07H ;if no button is pressed from this line

JZ INPUT ;if all checked loopINPUT

;if a button is pressed

LXI H,09C0H MVI M,0DH

INX H ;addr 09C1

MVI M,00H

CPI 06H ;D (0D)

JZ OUTPUT

LXI H,09C0H MVI M,0EH

INX H ;addr 09C1

MVI M,00H

CPI 05H ;E (0E)

JZ OUTPUT

LXI H,09C0H MVI M,0FH

INX H ;addr 09C1

MVI M,00H

CPI 03H ;F (0F)

JZ OUTPUT

OUTPUT:

;make the first 4 digits of the 7segment display blank

MVI B,FFH ;counter for the DCD loop

LXI H,09C2H

MVI M,10H ;code of blank for DCD is 10H

INX H ;addr 09C3

MVI M,10H

INX H ;addr 09C4

MVI M,10H

INX H ;addr 09C5

MVI M,10H

LXI D,09C0H CALL STDM DCD_LOOP:

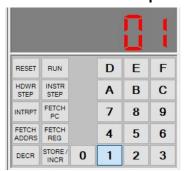
> CALL DCD DCR B

> > JNZ DCD_LOOP

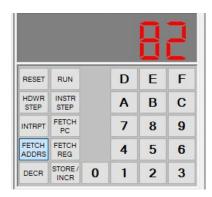
JMP INPUT ;input displayed, go read again

END

Ενδεικτικά αποτελέσματα προσομοίωσης:







Άσκηση 2

Παρακάτω έχουμε ο σύστημα που υπολοιεί μεταφορά δεδομένων από ένα μΥ-Σ 8085 σε ένα άλλο επίσης μΥ-Σ 8085 που η "χειραψία" (handsake) να βασίζεται στη χρήση των γραμμών σειριακής Ε/Ε.

Με βάση τον κώδικα αυτόν επιτρέπεται η μεταφορά 256 δεδομένων που βρίσκονται στη μνήμη του μΥ-Σ 1 με αρχή τη θέση που δείχνει ο καταχωρητής H-L. Ύστερα αποθηκεύονται στη μνήμη του μΥ-Σ 2 με βάση το δικό του καταχωρητή H-L. Η μικρότερη τιμή από τις 256 αποθηκεύεται στον καταχωρητή C του μΥ-Σ 2

Ακολουθούν τα προγράμματα assembly και για τους δύο καταχωρητές.

Για τον μΥΣ1:

```
IN 10H
MVI B,100H
LXI H,0A00H
SEND:
      MVI A,40H
      SIM
      OUT SOD1
SID_0:
      RIM
      ANA 80H
      CPI 80H
      JNZ SID 0
      MOV A,M
      INX H
      OUT DATA1
SID_1:
      RIM
      ANA 80H
      CPI 80H
      JZ SID_1
```

DCR BB

```
JZ STOP
     JMP SEND
STOP:
     END
Για τον μΥΣ2:
IN 10H
MVI C,00H
MVI B,100H
LXI H,0A00H
SID_0:
     RIM
     ANA 80H
     CPI 80H
     JNZ SID_0
     ANA 40H
     SIM
     OUT SOD2
SID_1:
     RIM
     ANA 80H
     CPI 80H
     JZ SID_1
     IN DATA2
     MON M,A
     INX H
     CMO C
     JNC DONT_WANNA
     MOV C,A
DONT_WANNA:
     ANA 40H
     SIM
     ANA 80H
     CPI 80H
     JZ DONT_WANNA
     DCR B
     JZ STOP
     JMP SIS_0
STOP:
     END
```

<u>Άσκηση 3</u>

Για να σχεδιάσουμε το σύστημα μνήμης που περιγράφεται χρειαζόμαστε συνολικά 20kB ROM και (άρα μια των 16kB και μία των 4kB) και 8kB RAM (άλλα 2 των 4kB).

Ο χάρτης μνήμης έχει ως εξής:

Μνήμες	Διευθύνσεις	A ₁₅ A ₁₄ A ₁₃ A ₁₂	A ₁₁ A ₁₀ A ₉ A ₈	$A_7 A_6 A_5 A_4$	A ₃ A ₂ A ₁ A ₀		
ROM1	Αρχή BIN HEX	0 0 0 0	0 0 0 0	0 0 0 0	0 0 0 0		
	Τέλος ΒΙΝ HEX	0 0 1 0	1 1 1 1 F	1 1 1 1 F	1 1 1 1 F		
RAM1	Αρχή BIN HEX	0 0 1 1	0 0 0 0	0 0 0 0	0 0 0 0		
	Τέλος ΒΙΝ HEX	0 0 1 1	1 1 1 1 F	1 1 1 1 F	1 1 1 1 F		
RAM2	Αρχή BIN HEX	0 1 0 0	0 0 0 0	0 0 0 0	0 0 0 0		
	Τέλος ΒΙΝ HEX	0 1 0 0	1 1 1 1 F	1 1 1 1 F	1 1 1 1 F		
ROM1-ROM2	Αρχή BIN HEX	0 1 0 1 5	0 0 0 0	0 0 0 0	0 0 0 0		
	Τέλος ΒΙΝ ΗΕΧ	0 1 1 0	1 1 1 1 F	1 1 1 1 F	1 1 1 1 F		

Συγκεκριμένα, εφόσον χρησιμοποιούμε 2 μνήμες ROM, 16kB και 4kB αλλά δεν είναι συνεχόμενες οι περιοχές στη μνήμη, οι ROM1 και ROM2 θα έχουν ως εξής:

Μνήμες	Διευθύνσεις	A ₁₅ A ₁₄ A ₁₃ A ₁₂	A ₁₁ A ₁₀ A ₉ A ₈	$A_7 \ A_6 \ A_5 \ A_4$	A_3 A_2 A_1 A_0		
ROM1_A	Αρχή BIN HEX	0 0 0 0	0 0 0 0	0 0 0 0	0 0 0 0		
	Τέλος ΒΙΝ HEX	0 0 1 0	1 1 1 1 F	1 1 1 1 F	1 1 1 1 F		
ROM1_B	Αρχή BIN HEX	0 1 0 1	0 0 0 0	0 0 0 0	0 0 0 0		

	Τέλος ΒΙΝ ΗΕΧ	0 1 0 1	1 1 1 1 F	1 1 1 1 F	1 1 1 1 F
ROM2	Αρχή BIN HEX	0 1 1 0	0 0 0 0	0 0 0 0	0 0 0 0
	Τέλος ΒΙΝ ΗΕΧ	0 1 1 0	1 1 1 1 F	1 1 1 1 F	1 1 1 1 F

Το bit A15 θα χρησιμοποιηθεί ως σήμα (enable) για τον αποκωδικοποιητή ενώ τα bits A12-A14 για την επιλογή μεταξύ των ολοκληρωμένων.

Συγκεκριμένα, στον αποκωδικοποιητή θα έχουμε το εξής:

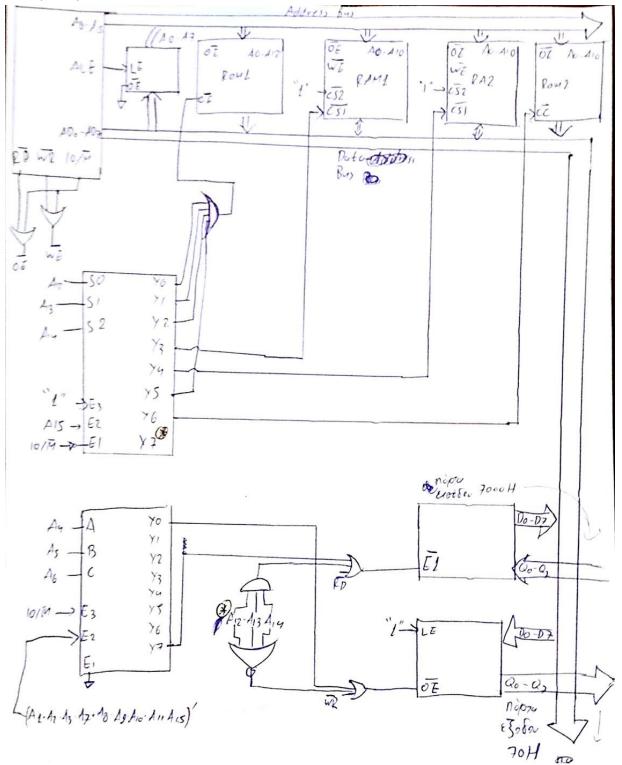
A14	A13	A12	Μνήμη
0	0	0	
0	0	1	
0	1	0	ROM1
0	1	1	RAM1
1	0	0	RAM2
1	0	1	ROM1
1	1	0	ROM2
1	1	1	-

Ακόμη, από την εκφώνηση έχουμε τα εξής για την Ε/Ε.

Διευθύνσεις	A ₁₅	5 A ₁	4 A ₁	A ₁₂	A ₁₁	A ₁₀	, A ₉	A ₈	A ₇	A ₆	A ₅	A ₄	A_3	A ₂	A ₁	A_0	
7000H	0	1	1	1	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	0	Memory Map I/O - θύρα εισόδου
70H	0	0	0	0	0	0	0	0	0	1	1	1	0	0	0	0	Standard I/O - θύρα εξόδου

Θα χρησιμοποιήσουμε λοιπόν τα Α0, Α1, Α2, Α3, Α7, Α8, Α9, Α10, Α11, Α15 ως είσοδο επίτρεψης, με μια NOR για να ελεγξουμε αν κάποιο από αυτά είναι 1, τα Α4, Α5, Α6 ώστε να επιλεγεί η σωστή θύρα ενώ και τα Α12, Α13, Α14 μπορούν να είναι καταλυτικά ώστε να επιλεγεί η σωστή θύρα στον αποκωδικοποιητή

Λαμβάνοντας όλα τα παραπάνω υπόψη, σχεδιάζουμε το παρακάτω σύστημα του μΥ συστήματος:



<u>Άσκηση 4:</u>

Οι μακροεντολές είναι ένα είδος υποπρογράμματος που χρησιμοποιείται για να μην επαναλαμβάνεται σε ένα πρόγραμμα η συγγραφή κώδικα συμβολικής γλώσσας που χρησιμοποιείται συχνά. Ωστόσο, στον αντικειμενικό κώδικα αυτό το τμήμα κώδικα περιλαμβάνεται όσες φορές καλείται η μακροεντολή από το κύριο πρόγραμμα.

α) Η μακροεντολή SWAP Nible Q θέλουμε όταν καλείται να εναλλάσσει το χαμηλότερης αξίας HEX ψηφίο του καταχωρητή-ορίσματος Q με το υψηλότερης αξίας ψηφίο του. Επίσης να πραγματοποιεί την ίδια εναλλαγή στο περιεχόμενο της θέσης μνήμης που δείχνει το ζεύγος καταχωρητών H-L, χωρίς να επηρεάζονται τα περιεχόμενα των υπόλοιπων καταχωρητών γενικού σκοπού.

SWAP Nible MACRO Q

PUSH PSW ;αποθήκευση περιεχομένου καταχωρητών Α, Ε στη στοίβα

MOV A,Q

RLC

RLC

RLC

RLC

MOV Q,A ;Q change is made

MOV A,M

RLC

RLC

RLC

RLC

MOV M,A ;change in the memory content pointed by H-L registers is made

POP PSW ;επαναφορά περιεχομένου καταχωρητών A,F

ENDM

Σημείωση: στην περίπτωση που ο καταχωρητής Q είναι ο H ή ο L, πρώτα θα γίνει εναλλαγή των HEX ψηφίων ψηλότερης και μικρότερης αξίας του και μετά εναλλαγή στο περιεχόμενο της θέσης μνήμης που δείχνει το ζεύγος τους. Αυτό με την προϋπόθεση ότι μετά την πρώτη εναλλαγή θα παραμείνουμε σε διεύθυνση που αντιστοιχεί στην περιοχή προγράμματος χρήστη.

β) Μακροεντολή RHLR Q,R για περιστροφή του περιεχομένου του κρατουμένου CY και των καταχωρητών Q,R κατά μία θέση δεξιά. Δηλαδή, θέλουμε να υλοποιηθεί η λειτουργία (CY - Q - R):

Bit 17 16 15 14 13 12 11 10 9 8 7 6 5 4 3 2 1 -> 1 17 16 15 14 13 12 11 10 9 8 7 6 5 4 3 2

RHLR MACRO Q,R

PUSH B ;αποθήκευση περιεχομένου του καταχωρητή Β στη στοίβα

ΜΟΥ Β,Α ;σώζω το περιεχόμενο του Β στον Α

MOV A,Q

RAR ;δεξιά περιστροφή του καταχωρητή A μέσω της σημαίας κρατουμένου

; Bit 9 17 16 15 14 13 12 11 10

MOV Q,A ;(Q)<-(A) και CY=Bit_9 (δεν επηρεάζεται η σημαία κρατουμένου)

MOV A,R

RAR ;δεξιά περιστροφή του καταχωρητή A μέσω της σημαίας κρατουμένου

; <u>Bit_1</u> 98765432

MOV R,A ;(R)<-(A)

ΜΟΥ Α,Β ;επαναφορά του περιεχομένου του καταχωρητή Α

ΡΟΡ Β ;επαναφορά του περιεχομένου του καταχωρητή Β από τη στοίβα

ENDM

Σημείωση: Στην παραπάνω υλοποίηση θεωρήθηκε ότι δε μας ενδιαφέρει να διατηρήσουμε το περιεχόμενο των flags πριν και μετά την εκτέλεση της μακροεντολής, εφόσον δεν αναφέρεται κάτι τέτοιο στην εκφώνηση της άσκησης, για αυτό δεν πραγματοποιήθηκε PUSH/POP PSW. Σώσαμε στη στοίβα μόνο το περιεχόμενο του καταχωρητή Β για να μπορέσουμε να διατηρήσουμε το περιεχόμενο του Α.