1η Σειρά Ασκήσεων

Ειρήνη Στρουμπάκου 03121183 Χαράλαμπος Παπαδόπουλος 03120199

1) Το πρόγραμμα σε γλώσσα assembly είναι το εξής:

```
START:
      MVI B,01H
      LDA 2000H
      CPI 00H
      JZ FIRST
THIRD:
      RAR
      JC SECOND
      INR B
      JNZ THIRD
SECOND:
      MOV A, B
FIRST:
      CMA
      STA 3000H
      RST 1
END
```

Και εάν κάνουμε την μετάφρασή του παίρνουμε πράγματι τον ακόλουθο κώδικα:

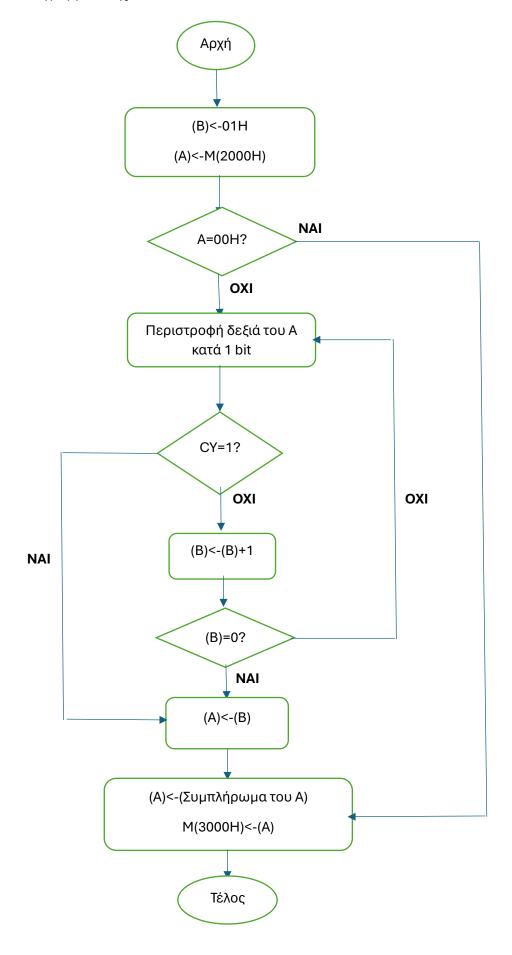
```
0800
    06
            MVI B,01H
0801
      01
0802
            LDA 2000H
      3A
0803
      00
0804
      20
0805
      FE
            CPI 00H
0806
0807
      CA
            JZ FIRST
0808
0809
      08
THIRD:
080A 1F
            RAR
            JC SECOND
080B
     DA
080C
      12
080D
      08
080E
     04
            INR B
080F C2
            JNZ THIRD
0810
      0A
0811
SECOND:
0812 78
            MOV A, B
FIRST:
0813 2F
            CMA
0814 32
0815 00
            STA 3000H
0816 30
0817
     CF
             RST 1
```

Παρατηρούμε ότι το πρόγραμμα επιτελεί την ακόλουθη λειτουργία: Αρχικά μέσω της διεύθυνσης 2000Η φορτώνεται στην είσοδο ένας δυαδικός αριθμός.

Έπειτα κάνουμε right shift(RAR) τον δυαδικό αριθμό μέχρι το MSB του νέου αριθμού που προκύπτει από τα shifts να γίνει 1. Κατά την διάρκεια αυτών των shifts, αυξάνουμε έναν counter B για να δούμε πόσες μετακινήσεις χρειάστηκαν. Τέλος, φορτώνουμε

στην έξοδο το συμπλήρωμα(CMA) του counter B, οπότε λόγω της αρνητικής λογικής των LEDS, τελικά στην έξοδο παίρνουμε τον αριθμό των shifts που χρειάστηκαν.

Διάγραμμα Ροής:



Για να αποκτήσει συνεχή λειτουργία το πρόγραμμα, αφαιρούμε την εντολή RST 1 και στη θέση της βάζουμε την εντολή JMP START, όπου με START συμβολίζουμε πλέον την αρχή του κώδικα. Προκύπτει, επομένως ο ακόλουθος κώδικας:

```
START:
      MVI B,01H
      LDA 2000H
       CPI 00H
      JZ FIRST
THIRD:
      RAR
      JC SECOND
      INR B
      JNZ THIRD
SECOND:
      MOV A, B
FIRST:
      CMA
      STA 3000H
      JMP START
END
```

2)

```
START:
      IN 10H
      LXI H,0001H
                                  ;Rightmost led
      MOV A,L
      CMA
      STA 3000H
      MVI A,01H
                                  ;Turning on rightmost led
LOOP1:
      LXI B, FFFFH
                                 ;Delay
      MOV E, A
                                 ;Saving the position of the last lit led
      CALL ENABLE
                                 ; Checking if the second last LSB is on
      LDA 2000H
                                 ;Input
                                 ;Comparing input to 00000001B
      CPI 01H
      JZ DIP ON
      JNZ DIP OFF
ENABLE:
      LDA 2000H
                                  ; Constantly checking input to see whether enable changed
      ANI 02H
                                  ;Compare input to enable-bit
      JNZ ENABLE
      RET
                                  ;Return to main program
DIP_ON:
      MOV A, D
                                  ;D is our loop counter
                                  ;For 8<= D <15 the LEDs move right.
      CPI OEH
      JNC RESET COUNTER
                                  ; For D = 15 we reset the counter
      CPI 07H
      JC LEFT
                                  ; For 0 \le D \le 7 the LEDs move left.
      JNC RIGHT
                                  ; For 8 \le D \le 15 the LEDs move right.
```

```
DIP_OFF:
      MOV A, E
      MVI L,07H
       CALL CHECK BIT
                                  ; With this subroutine we are aiming to get the
                                  ; position of the LED so in case the dip-switch
                                   ; switched back on we can resume our counter from that point.
      MOV D, L
      JMP LEFT
CHECK BIT:
      RLC
       JC FOUND_BIT
       DCR L
      JNZ CHECK_BIT
FOUND_BIT:
      RET
RESET_COUNTER:
      MVI D,00H
LEFT:
      MOV A, E
      RLC
                                ; Rotate the LED to the left
      MOV E,A
       JMP DELAY
RIGHT:
       MOV A, E
                                  ; Rotate the LED to the right
       RRC
      MOV E,A
       JMP DELAY
DELAY:
       DCX B
      MOV A, B
       ORA C
       JNZ DELAY
END:
      MOV A, E
       INR D
                                 ;Increment the Counter
       {\tt CMA}
       STA 3000H
       CMA
       JMP LOOP1
       END
```

3) Ο κώδικας για την 3^{η} άσκηση μαζί με σχόλια για την λειτουργία του είναι ο εξής:

```
START:

LDA 2000H

MVI B,FFH ;Store -1 to B

HUND:

CPI C7H ;Check if greater than 199

JNC LEDS ;If yes go to loop LEDS

CPI 64H ;Check if greater than 100

JC DECA ;If not go to DECA

SUI 64H ;If yes subtract 100
```

```
DECA:
      INR B
                   ; Increase the counter of tens
      SUI OAH
                  ;Subtract 10
      JNC DECA
                  ; If positive again loop
      ADI OAH
                   ; If negative add 10
      MOV C, A
                   ;Store the ones in C
SUM:
      MOV A,B
                   ;Store the tens in A
      RLC
      RLC
      RLC
                   ;Create 2^4
      RLC
                    ; Make of the final number with tens and ones
      ADD C
      CMA
      STA 3000H
      JMP RESTART
LEDS:
      MVI A,00H
                   ;Turn on all LEDs
      STA 3000H
      JMP RESTART
RESTART:
      RST 1
      JMP START
END
```

4) Για την άσκηση αυτή σχεδιάζουμε τα διαγράμματα για τις ακόλουθες συναρτήσεις:

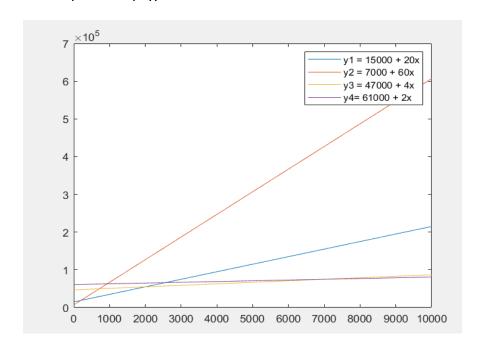
```
f1(x) = 15000 + 20x

f2(x) = 7000 + 60x

f3(x) = 47000 + 4x

f4(x) = 61000 + 2x

\mu \epsilon x \tau \alpha \tau \epsilon \mu \alpha \chi \iota \alpha
```



Για να βρω τις περιοχές χαμηλότερου κόστους για κάθε τεχνολογία αρχικά βρίσκω τα σημεία τομής των τεχνολογιών:

- a) f1(x)=f2(x) => x=200
- b) f1(x)=f3(x) => x=2000
- c) f1(x)=f4(x) => x=2555
- d) f2(x)=f3(x) => x=714
- e) f2(x)=f4(x) => x=931
- f) f3(x)=f4(x) => x=7000

Οπότε με βάση τις τιμές αυτές και τα διαγράμματα παρατηρούμε ότι:

Αρχικά η 2 έχει χαμηλότερο κόστος μέχρι να συναντήσει την 1 στο σημείο x=200. Έπειτα, έχει η 1 μέχρι να συναντήσει την 3 στο σημείο x=2000. Έπειτα, έχει η 3 μέχρι να συναντήσει την 4 στο σημείο x=7000. Τέλος, μετά από το σημείο x=7000 χαμηλότερο κόστος έχει η 4.

Τελικά:

1ⁿ: 200<x<2000

2η: 0<x<200

3^η: 2000<x<7000

4η: x>7000

Για να εξαφανιστεί η 1η τεχνολογία πρέπει f2'(x)<f1(x) => $7000+(\lambda+10)$ x<15000+20x => $\lambda<\frac{8000}{x}+10$

Αυτό όμως πρέπει να ισχύει για κάθε x, οπότε και για x->άπειρο. Για x->άπειρο προκύπτει λ≤ 10(Βάζω ισότητα, γιατί δεν γίνεται όντως να πάρω άπειρα κομμάτια, οπότε παίρνω όριο στο άπειρο. Επομένως, για οποιαδήποτε τιμή του νέου κόστους μέχρι 10€ η 1^η τεχνολογία εξαφανίζεται.