



ΕΘΝΙΚΟ ΜΕΤΣΟΒΙΟ ΠΟΛΥΤΕΧΝΕΙΟ

ΣΧΟΛΗ ΗΛΕΚΤΡΟΛΟΓΩΝ ΜΗΧΑΝΙΚΩΝ ΚΑΙ ΜΗΧΑΝΙΚΩΝ ΥΠΟΛΟΓΙΣΤΩΝ

Συστήματα Μικροϋπολογιστών

1η ομάδα ασκήσεων

Διδάσκων:

Δ. Σούντρης

Ομάδα:

Ειρήνη Δόντη
ΑΜ 03119839

6ο εξάμηνο

Αθήνα 2022

Περιεχόμενα:

Άσκηση 1.....	σελ 2
Άσκηση 2.....	σελ 5
Άσκηση 3.....	σελ 6
Άσκηση 4.....	σελ 8

1^η ΑΣΚΗΣΗ:

Γράφουμε το πρόγραμμα σε assembly, βάσει του δοσμένου προγράμματος σε γλώσσα μηχανής:

```
ΑΣΚΗΣΗ 1η:  
  
0800 06 MVI B,01H  
0801 01  
0802 3A LDA 2000H  
0803 00  
0804 20  
0805 FE CPI 00H  
0806 00  
0807 CA JZ 0813H  
0808 13  
0809 08  
080A 1F RAR  
080B DA JC 0812H  
080C 12  
080D 08  
080E 04 INR B  
080F C2 JNZ 080AH  
0810 0A  
0811 08  
0812 78 MOV A,B  
0813 2F CMA  
0814 32 STA 3000H  
0815 00  
0816 30  
0817 CF RST 1
```

Θεωρούμε ότι το πρόγραμμα είναι φορτωμένο στη μνήμη με αρχή τη διεύθυνση 0800 και ότι οι **bold** κωδικοί είναι εντολές.

Εκτελούμε την προσομοίωση του προγράμματος, όπως φαίνεται παρακάτω:

```
MVI B,01H
LDA 2000H
CPI 00H
JZ FLAG1

FLAG3:
RAR
JC FLAG2
INR B
JNZ FLAG3

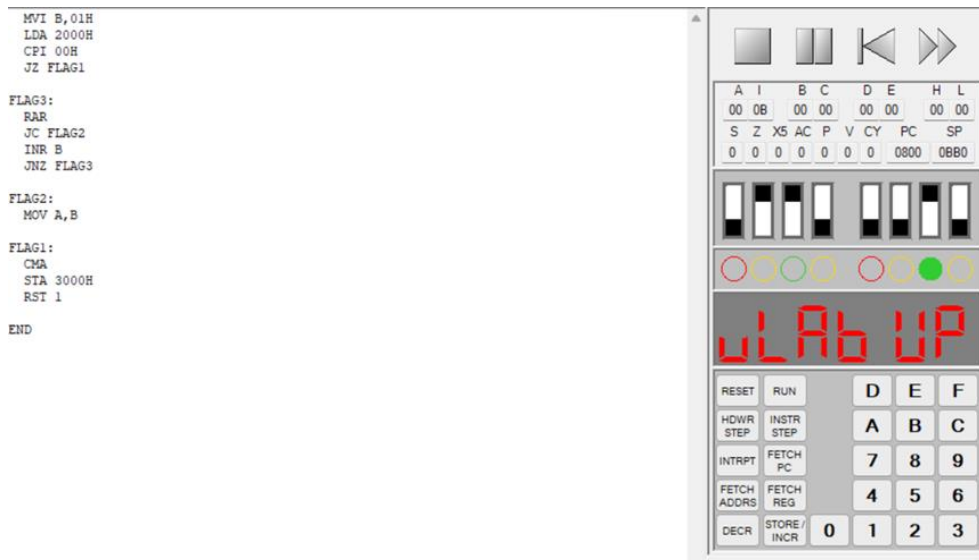
FLAG2:
MOV A,B

FLAG1:
CMA
STA 3000H
RST 1

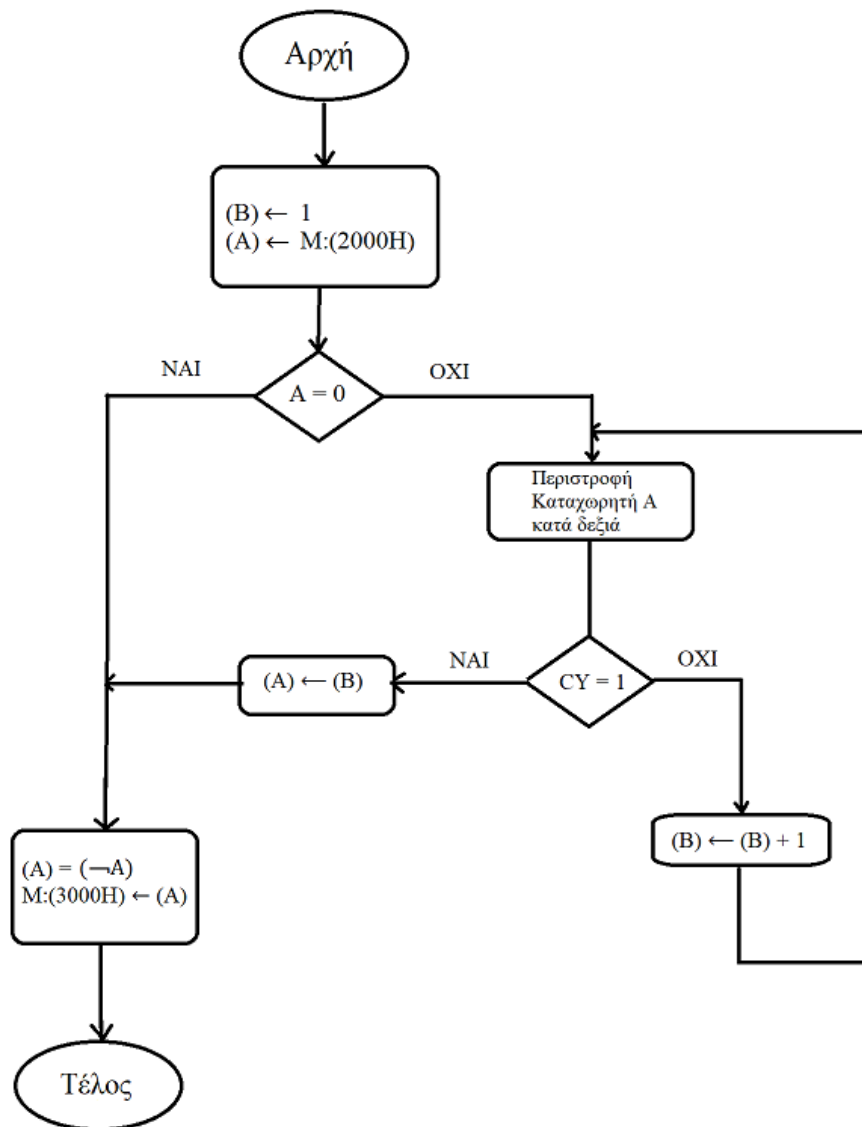
END
```

Παρατηρούμε ότι το πρόγραμμα ανιχνεύει και τυπώνει τη θέση του δεξιότερου 1 σε έναν αριθμό 8-bit που δίνεται ως είσοδος. Στην περίπτωση που δεν υπάρχουν λογικά 1 στον δοσμένο αριθμό, το πρόγραμμα τυπώνει 0.

Για το παρακάτω παράδειγμα προσομοίωσης, αν δώσουμε ως είσοδο τον δυαδικό αριθμό 01100010, τότε το πρόγραμμα θα επιστρέψει τον δυαδικό αριθμό 00000010, δηλαδή τον δεκαδικό αριθμό 2.



Σχεδιάζουμε το διάγραμμα ροής του προγράμματος:



Για να επαναλαμβάνεται χωρίς τέλος η λειτουργία του προγράμματος, θα πρέπει να προσθέσουμε, στην αρχή του προγράμματος, μία ετικέτα BEGIN και μία εντολή JMP BEGIN πριν την εντολή END. Δεν αρκεί μόνο η εντολή RST 1, η οποία κάνει μία προσωρινή παύση στο πρόγραμμα μετά από κάθε τύπωμα μίας εξόδου.

2η ΑΣΚΗΣΗ:

Αρχικά, προσθέτουμε την εντολή IN 10H, η οποία αίρει την προστασία μνήμης επιτρέποντας την πρόσβαση για αποθήκευση μεταβλητών και δεδομένων στη διαθέσιμη μνήμη RAM. Στη συνέχεια, φορτώνουμε στο ζεύγος καταχωρητών τον αριθμό 500, ώστε η DELB να προκαλεί καθυστέρηση 500 ms. Επίσης, στον καταχωρητή A, φορτώνεται η αρχική θέση του αναμμένου LED (FE στο δεκαεξαδικό) και στη συνέχεια εκτελείται μία συνεχώς επαναλαμβανόμενη διαδικασία η οποία προβλέπει τις εξής συνθήκες:

Αν τα δύο *LSB* της εισόδου είναι 01, το αναμμένο LED μετακινείται κατά μία θέση αριστερά. Στην περίπτωση που βρίσκεται ήδη στην αριστερότερη θέση, το αναμμένο LED μετακινείται κατά μία θέση δεξιά και συνεχίζεται αυτή η διαδικασία, έως ότου το αναμμένο LED να φτάσει στη δεξιότερη θέση ή να αλλάξουν τα δύο τελευταία *LSB* της εισόδου.

Αν τα δύο *LSB* της εισόδου είναι 00, τότε το αναμμένο LED μετακινείται κατά μία θέση αριστερά μέχρι να αλλάξουν τα δύο *LSB* της εισόδου.

Αν τα δύο *LSB* της εισόδου είναι 10 ή 11, τότε το δεξιότερο LED παραμένει αναμμένο έως ότου αλλάξουν τα δύο τελευταία *LSB* της εισόδου, αποθηκεύοντας παράλληλα την προηγούμενη θέση του αναμμένου LED στην περίπτωση που αλλάξουν τα δύο τελευταία *LSB* της εισόδου και χρειαστεί το πρόγραμμα να ξεκινήσει από το σημείο που διακόπηκε.

Ο κώδικας του ερωτήματος που προσομοιώνεται, παρουσιάζεται παρακάτω:

```
IN 10H      ; NO MEMORY SAFE
LXI B,01F4H ; BC <- 500 FOR DELB DELAY
MVI A,FEH   ; LED STARTING THESIS

EXIT:
STA 3000H    ; STORE IN EXIT PORT
MOV D,A      ; D IN PREVIOUS LED POSITION

START:
CALL DELB    ; 0.5ms DELAY
LDA 2000H    ; SAVE A
ANI 03H      ; KEEP VALUES OF 2 LSBs
CPI 01H      ; {X = (A) - 01} IF X = 0 => Z = 1
JZ LEFT      ; MOVE LEFT

RETURN:
CPI 00H      ; IF {A = 00} => Z=1
JZ LEFT_ROTATION
MVI A,FEH    ; LED TO INITIAL STATE
STA 3000H    ; STORE IN EXIT PORT
JMP START    ; BEGIN

LEFT:
MOV A,D      ; A IN PREVIOUS LED POSITION
CPI 7FH      ; IF LED IS TO MSB
JZ RIGHT     ; MOVE RIGHT
RLC          ; A INDEX MOVE 1 THESIS LEFT
JMP EXIT

RIGHT:
MOV A,D      ; A IN PREVIOUS LED POSITION
CPI FEH      ; IF LED IS IN LSB
JZ LEFT     ; MOVE LEFT
RRC          ; A INDEX MOVE 1 THESIS RIGHT
STA 3000H    ; STORE IN EXIT PORT
MOV D,A      ; D IN PREVIOUS LED POSITION
CALL DELB    ; 0.5ms DELAY
LDA 2000H    ; SAVE A
ANI 03H      ; KEEP VALUES OF 2 LSBs
CPI 01H      ; {X = (A) - 01} IF X = 0 => Z = 1
JZ RIGHT     ; MOVE RIGHT
JMP RETURN   ; RETURN

LEFT_ROTATION:
MOV A,D      ; A IN PREVIOUS LED POSITION
RLC          ; A INDEX MOVE 1 THESIS LEFT
JMP EXIT

END
```

3η ΑΣΚΗΣΗ:

Επεκτείνουμε το 4ο πρόγραμμα που αφορά τη μετατροπή δυαδικού αριθμού των 8 bits σε δυαδική μορφή 2 ψηφίων. Εκτελούμε, όπως φαίνεται παρακάτω, τη ζητούμενη προσομοίωση με καθυστέρηση εναλλαγής LED 300 ms:

```
IN 01H
LXI B,001EH          ; BC <- 300 FOR DELAY

START:
    LDA 2000H
    CPI 63H           ; A > 99 ?
    MVI D,FFH
    JZ DECA
    JNC CASE1         ; YES ? GO TO CASE1

DECA:
    INR D
    SUI 0AH           ; WHILE A>10, do A-10
    JNC DECA          ; IF A>0 CONTINUE
    ADI 0AH           ; CORRECT THE NEGATIVE REMAINDER
    MOV E,A           ; SAVE UNITS IN E
    MOV A,D           ; SAVE 10'S IN A
    RLC
    RLC
    RLC
    RLC               ; MOVE LEFT 4 TIMES -> MOVE VALUE OF 10'S TO MSB OF A
    ADD E             ; ADD UNITS TO A, 10'S ARE IN MSB AND UNITS IN LSB
    CMA              ; SUPPLEMENT OF A - LED SWITCH ON TO 0
    STA 3000H         ; SAVE OUTPUT
    JMP START

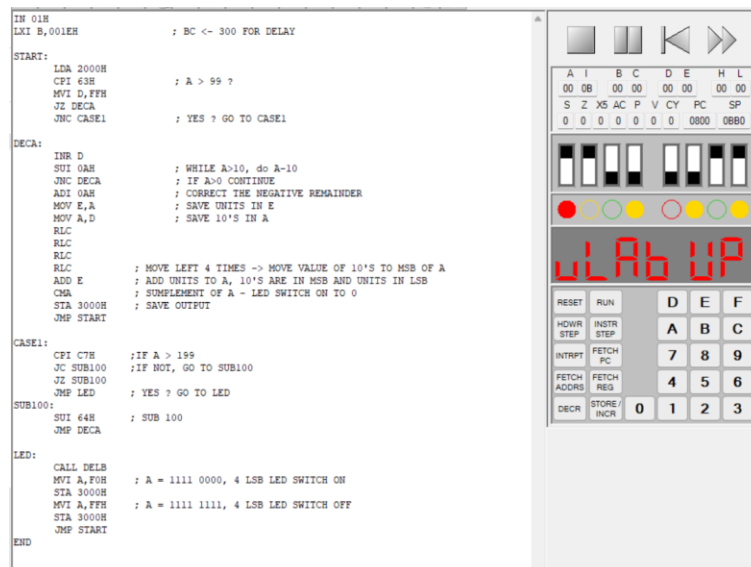
CASE1:
    CPI C7H           ;IF A > 199
    JC SUB100         ;IF NOT, GO TO SUB100
    JZ SUB100
    JMP LED           ; YES ? GO TO LED

SUB100:
    SUI 64H           ; SUB 100
    JMP DECA

LED:
    CALL DELB
    MVI A,F0H         ; A = 1111 0000, 4 LSB LED SWITCH ON
    STA 3000H
    MVI A,FFH         ; A = 1111 1111, 4 LSB LED SWITCH OFF
    STA 3000H
    JMP START

END
```

Εκτελούμε την προσομοίωση με αριθμό εισόδου την τιμή 195 (11000011 στο δυαδικό), οπότε λαμβάνουμε την παρακάτω έξοδο:



Παρατηρούμε ότι ο αριθμός που εμφανίστηκε στην έξοδο, είναι ο αριθμός 95, καθώς δημιουργούνται στην έξοδο $2^0 + 2^2 = 5$ μονάδες και $2^0 + 2^3 = 9$ δεκάδες.

Εκτελούμε την προσομοίωση με αριθμό εισόδου την τιμή 250 (11111010 στο δυαδικό) και παρατηρούμε ότι τα 4 LSB αναβοσβήνουν συνεχώς. Οπότε, η προσομοίωσή μας παράγει τα σωστά αποτελέσματα.

4η ΑΣΚΗΣΗ:

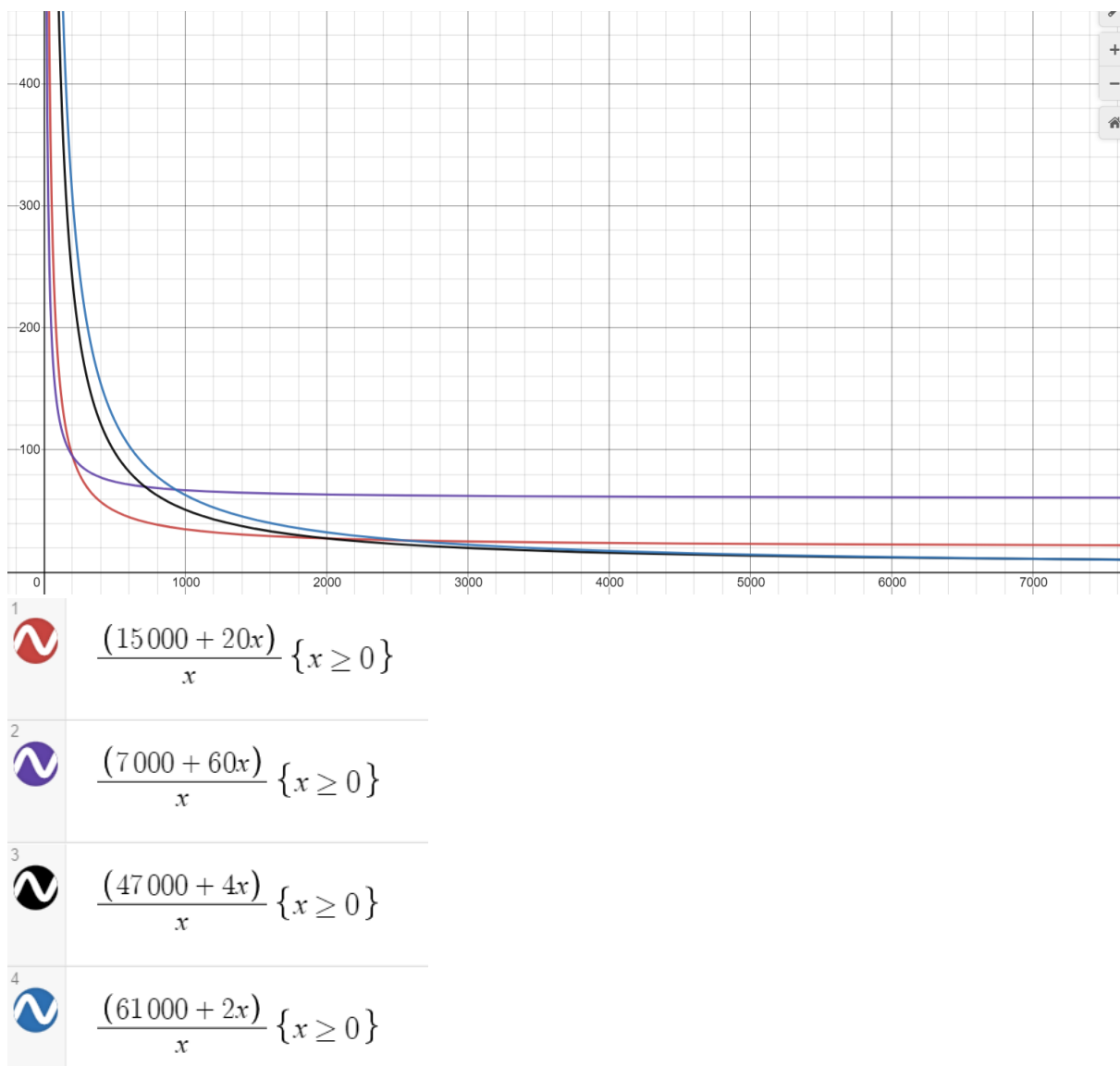
Οι σχέσεις και οι αντίστοιχες καμπύλες (σχεδιασμένες σε octave) κόστους ανά τεμάχιο για τις 4 τεχνολογίες είναι οι παρακάτω.

$$x_1 = \frac{15000 + (10 + 10)x}{x}$$

$$x_2 = \frac{7000 + (50 + 10)x}{x}$$

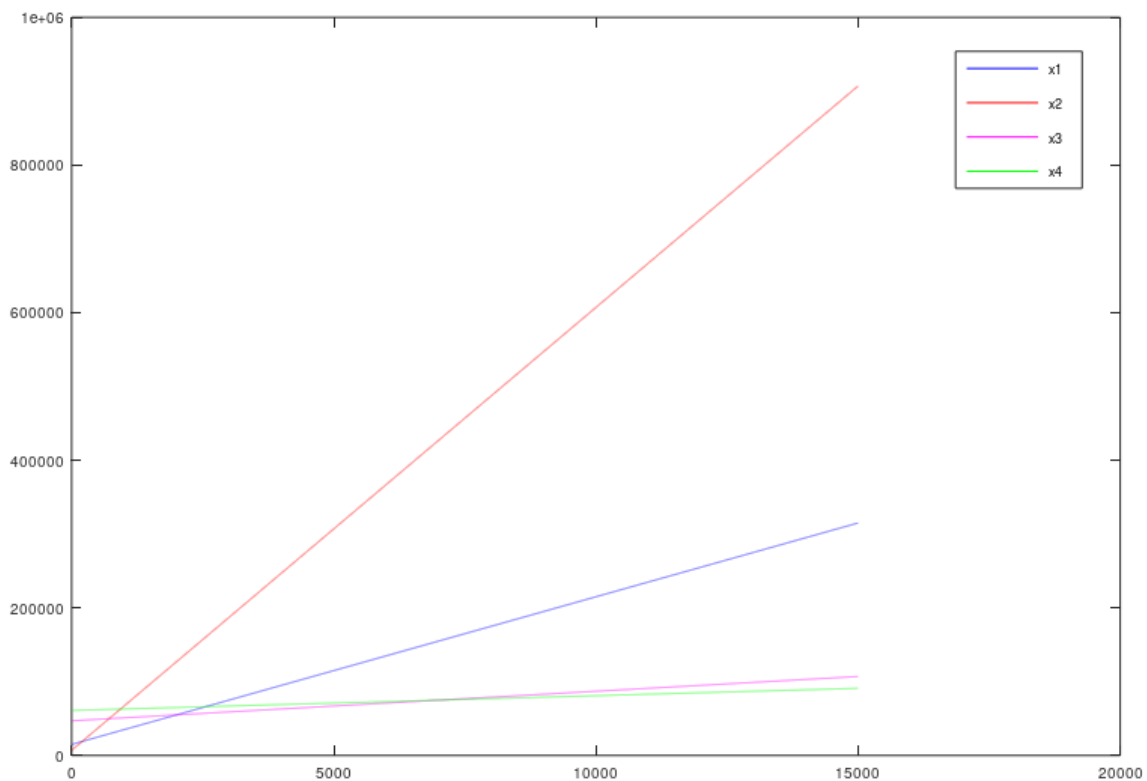
$$x_3 = \frac{47000 + (2 + 2)x}{x}$$

$$x_4 = \frac{61000 + (1 + 1)x}{x}$$



Όπου x είναι ο συνολικός αριθμός των τεμαχίων.

Για ευκολία, παρακάτω απεικονίζουμε και το συνολικό κόστος της κάθε μιας τεχνολογίας.



Βρίσκουμε κάποια από τα σημεία τομής των 4 καμπυλών:

- Καμπύλες x1, x2 σημείο τομής $x = 200$
- Καμπύλες x1, x3 σημείο τομής $x = 2000$
- Καμπύλες x3, x4 σημείο τομής $x = 7000$

Διακρίνουμε τις 4 περιοχές που είναι πιο συμφέρουσες για την κάθε μια τεχνολογία:

- 0 - 200 τεμάχια: **2η** τεχνολογία
- 200 - 2000 τεμάχια: **1η** τεχνολογία
- 2000 - 7000 τεμάχια: **3η** τεχνολογία
- 7000 και περισσότερα τεμάχια : **4η** τεχνολογία

Για να εξαφανιστεί η επιλογή της 1ης τεχνολογίας θέλουμε στο σημείο τομής της 1ης και της 3ης καμπύλης, δηλαδή στα 2000 τεμάχια, η 2η τεχνολογία να είναι πιο φθηνή από την 1η. Συνεπώς, πρέπει η τιμή των I.C στην τεχνολογία των FPGAs να είναι το πολύ 14€. Η τιμή αυτή προκύπτει από την σχέση $x_2 < x_1$, για γνωστό αριθμό τεμαχίων 2000 και άγνωστο το κόστος των I.C ανά τεμάχιο στην 2η τεχνολογία.

Μπορούμε να παρατηρήσουμε ότι για 2000 τεμάχια και κόστος I.C 14€ ανά τεμάχιο, το συνολικό κόστος της 2ης τεχνολογίας είναι 55000€, δηλαδή ισούται με το κόστος της 1ης και της 3ης τεχνολογίας για τα 2000 τεμάχια (σημείο τομής).