EPΓAΣIA 3^H

ΠΑΝΕΠΙΣΤΗΜΙΟ ΠΑΤΡΩΝ - ΤΜΗΜΑ ΜΗΧΑΝΙΚΩΝ Η/Υ ΚΑΙ ΠΛΗΡΟΦΟΡΙΚΗΣ

ΕΞΑΣΦΑΛΙΣΗ ΠΟΙΟΤΗΤΑΣ ΚΑΙ ΠΡΟΤΥΠΑ

ΕΡΓΑΣΙΑ 3^H

1 ΕΡΩΤΗΜΑ

Oι τρεις ρουτίνες στις οποίες αναφέρεται η εκφώνηση αφορούν στην $sort_numbers_ascending()$, στην main() της A' υλοποίησης και στην main() της B' υλοποίησης. Επομένως δεν θα χρειαστεί να συμπεριλάβουμε το main() τον αναγραφή των τελεστών/εντέλων, αν και είναι προφανές ότι τελεστής θα ήταν το main() και έντελο το main() stdio.h.

Αυτός είναι ο κώδικας της sort_numbers_ascending() χωρισμένος σε τελεστές και έντελα:

```
/* Fuction for getting sorting number in ascending order*/
2
   void sort_numbers_ascending(int number[], int count)
3
        int temp, i, j, k;
5
6
        for (j = 0; j < count; ++j)
9
10
11
12
                     emp = number[j];
                   number[j] = number[k];
number[k] = temp;
13
14
15
16
17
       printf("Numbers in ascending order:\n");
for (i = 0; i < count; ++i)
printf("%d\n", number[i]);</pre>
18
19
20
```

Τελεστές	Εμφανίσεις	Έντεῆα	Εμφανίσεις
void	1	count	4
sort_numbers_ascending(,)	1	temp	3
int	3	i	5
number[]	8	j	8
{}	4	k	7
,	4	0	2
;	6	1	1
for (;;)	3	Numbers in ascending order\n	1
=	6	%d\n	1
+	2		
<	3		
++	3		
if ()	1		
>	1		
printf()	2		
п	4		
n ₁ = 16	$N_1 = 52$	n ₂ = 9	$N_2 = 32$

Η καταγραφή των τελεστών και των εντέλων γίνεται ανά γραμμή κώδικα, και δεν λαμβάνουμε υπόψιν μας τα σχόλια, δηλαδή τα σημεία του κώδικα που ξεκινούν με /* και καταλήγουν με */.

Για την δήλωση της συνάρτησης, καταρχάς το void είναι προφανώς τελεστής. Σε παρόμοια λογική με την αντιμετώπιση των πινάκων, θα ορίσουμε ως τελεστή το όνομα της συνάρτησης μαζί με τις παρενθέσεις και το

κόμμα [sort_numbers_ascending (,)]. Στον τελεστή θα εντάξουμε και το κόμμα καθώς ο αριθμός των εσωτερικών μεταβλητών θα είναι πάντα δύο, άρα πάντα θα υπάρχει ένα κόμμα να τις χωρίζει. Όσον αφορά τις μεταβλητές της συνάρτησης, έντελο είναι το count και τελεστές τα int και το number[] ως πίνακας. Τα άγκιστρα {} που περιβάλλουν το πεδίο ορισμού της συνάρτησης ορίζονται και αυτά ζευγαράκι ξεχωριστά ως τελεστές². Το περιεχόμενο των [] του number είναι έντελο.

Τεθεστές ορίζονται επίσης τα for (; ;) [με τα ερωτηματικά τα οποία πάντα υπάρχουν και διαχωρίζουν τις συνθήκες], το if () και το while () όπως επίσης και το printf(). Όσον αφορά το printf(), υπάρχουν δύο μορφές με τις οποίες χρησιμοποιείται στον κώδικα: είτε περιθαμβάνοντας μόνο ένα string, είτε περιθαμβάνοντας το string και μια μεταβθητή. Συνεπώς, οι επιπθέον τεθεστές που χρησιμοποιούνται στο printf() όπως τα εισαγωγικά "" ή το κόμμα , ορίζονται ξεχωριστά. Ως έντεθο θα οριστεί το περιεχόμενο που περικθείεται από τα εισαγωγικά "" και οι πιθανές μεταβθητές που μπορεί να περιθαμβάνονται.

Παρόμοια είναι και η λογική της προσθήκης των ; στον ορισμό του τελεστή for-είναι τα μόνα σταθερά στοιχεία της for-είναι του τελεστή for-είναι τα μόνα σταθερά στοιχεία της for-είναι του τελεστή for-είνα του τελεστή for-είναι του τελ

Σημειώνουμε ότι έχουν διαχωριστεί οι τεθεστές + και ++ διότι εκτεθούν διαφορετικές θειτουργίες. Ως έντεθα πέρα από τις μεταβθητές έχει οριστεί και το οποιοδήποτε constant υπάρχει στον κώδικα (20, 0).

Αυτός είναι ο κώδικας της main () χωρισμένος σε τεθεστές και έντεθα:

```
void main()
2
            int i, count, number[20], t=0;
3
4
           printf("How many numb
scanf("%d", &count);
5
            printf("\nEnter the numbers one by one:");
7
8
        while (t>20)
9
10
         printf("\nThis is a test");
scanf("%d", &count);
11
12
13
            (i = 0; i < count; ++i)
scanf("%d", &number[i]);</pre>
14
15
16 /*
       Calling the Function*/
            sort_numbers_ascending(number, count);
17
18 }
```

Τελεστές	Εμφανίσεις	Έντεῆα	Εμφανίσεις
void	1	i	5
main()	1	count	5
{}	2	20	2
int	1	t	2
,	6	0	2
;	8	How many numbers you are going to enter:	1

¹ Ορίζουμε τα void και το όνομα της συνάρτησης ξεχωριστά καθώς το void είναι ένα keyword που θα μπορούσε να χρησιμοποιηθεί και σε άλλο περιβάλλον· δεν ορίζει μόνο τις συναρτήσεις. Η συνάρτηση είναι μια ενέργεια, οπότε ταιριάζει να οριστεί σαν τελεστής ξεχωριστά καθώς τελεστής είναι οτιδήποτε ορίζει μια δράση πάνω στα έντελα. Μαζί με την συνάρτηση θα μπορούσαμε επίσης να ορίσουμε και τα άγκιστρα { } που ακολουθούν, αλλά δεν το επιλέγουμε στην δεύτερη ρουτίνα main() εγκαλείται (γραμμή 17), όπου προφανώς δεν γίνεται να καλεστεί μαζί με τα άγκιστρα.

² Δεν υπάρχει πογική στην ξεχωριστή αναγραφή του αγκίστρου { και του αγκίστρου } ως τεπεστές, καθώς σε έναν ορθά γραμμένο κώδικα πάντα και τα δύο άγκιστρα θα έχουν ίδιο αριθμό εμφανίσεων.

³ Ως αποτέλεσμα, ο αριθμός των ξεχωριστών ; που υπάρχουν θα είναι μικρότερος από τον συνολικό, αφού κάποια από αυτά θα βρίσκονται μέσα στη for.

number[]	2	%d\n	1
=	2	\nEnter the numbers one by one:	1
printf()	3	\nThis is a test	1
"	12	%d	3
scanf()	3	number	1
&	1		
while ()	1		
>	1		
&	3		
for (;;)	1		
<	1		
++	1		
sort_numbers_ascending(,)	1		
n ₁ = 19	$N_1 = 51$	n ₂ = 11	$N_2 = 24$

Χρησιμοποιούμε παρόμοια λογική για την συμπλήρωση του πίνακα όπως και στην πρώτη ρουτίνα. Σημειώνουμε ότι η scanf() ορίζεται και αυτή μόνη της ως τελεστής και διαχωρίζουμε τα υπόλοιπα στοιχεία που την αποτελούν (όπως το κόμμα, ή το ampersand &).

Αυτός είναι ο κώδικας της main () της Β' υλοποίησης χωρισμένος σε τελεστές και έντελα:

```
1 void main()
2
           int i, num[20], t=0;
int n, count, j, a, x, b;
3
printf("How many numbers you are going to enter:");
scanf("%d", &count);
printf("\nEnter the numbers one by one:");
...4 /* * * * Test this code * * * */
18 while (t>20)
19 {
20 /*test*/
21 printf("\nThis is a test");
     scanf("%d", &count);
printf("\nThis is my
scanf("%d", &count);
22
23
24
25 }
26
27 for(t=20; t<20; t--)
28 {
29 scanf("%d", &count);
30 }
31 /*My loop begins*/
32 for (i = 0; i < count; ++i)
33 scanf("%d", &num[i]);
34
35 for (i = 0; i < n; ++i) {
36 for (j = i + 1; j < n; ++j) {
37    if (num[i] > num[j]) {
38         a = num[i];
39         num[i] = num[j];
40    num[j] = a;
41
42
43 }
44 /* Here are the data */
45 printf("Numbers in ascending order:\n");
46 for (i = 0; i < count; ++i)
47 printf("%d\n", num[i]);
```

⁴ Λόγω εξοικονόμησης χώρου έχουν συμπτυχτεί οι γραμμές των σχοθίων. Ο αριθμός των γραμμών όμως διατηρείται σωστός με βάση τον αρχικό κώδικα της εκφώνησης, κάτι που θα χρησιμεύσει στο ερώτημα 2δ.

Τεθεστές	Εμφανίσεις	Έντελα	Εμφανίσεις
void	1	i	16
main()	1	20	3
{}	6	t	5
int	2	0	4
num[]	9	n	3
,	13	count	7
;	16	j	7
=	9	а	3
printf()	6	x	1
п	22	b	1
scanf()	5	How many numbers you are going to enter:	1
&	5	%d	5
while ()	1	\nEnter the numbers one by one:	1
>	1	\nThis is a test	1
for (; ;)	5	\nThis is my test	1
<	5	1	1
	1	Numbers in ascending order\n	1
++	4	%d\n	1
+	1		
if ()	1		
$n_1 = 20$	$N_1 = 114$	n ₂ = 18	$N_2 = 62$

2α ΕΡΩΤΗΜΑ

Για την πρώτη ρουτίνα:

Ισχύουν:5

$$N_{est(1)} = n_1 \log_2 n_1 + n_2 \log_2 n_2 = 16 \log_2 16 + 9 \log_2 9 = 92.53$$

$$N_{(1)} = N_1 + N_2 = 52 + 32 = 84$$

Επομένως:

$$\frac{N_{est}}{N}_{(1)} = \frac{92.53}{84} = 1.1015$$

Για την δεύτερη ρουτίνα:

$$N_{est(2)} = n_1 \log_2 n_1 + n_2 \log_2 n_2 = 19 \log_2 19 + 11 \log_2 11 = 118.76$$

$$N_{(2)} = N_1 + N_2 = 51 + 24 = 75$$

$$\frac{N_{est}}{N_{(2)}} = \frac{118.76}{75} = 1.5835$$

Για την τρίτη ρουτίνα:

$$N_{est(3)} = n_1 \log_2 n_1 + n_2 \log_2 n_2 = 20 \log_2 20 + 18 \log_2 18 = 161.50$$

 $^{^5}$ Οι δείκτες με τον αριθμό σε παρένθεση υποδηθώνουν την ρουτίνα στην οποία αναφερόμαστε. Πχ στο $N_{est(2)}$ αναφερόμαστε στον εκτιμητή μήκους της δεύτερης ρουτίνας.

EPΓAΣIA 3^H

$$N_{(3)} = N_1 + N_2 = 114 + 62 = 176$$

$$\frac{N_{est}}{N_{(3)}} = \frac{161.50}{176} = 0.9176$$

5

Συνολικά:

	<pre>sort_numbers_ascending()</pre>	main() (A)	main() (B)
$\frac{N_{est}}{N}$	1.1015	1.5835	0.9176

2β ΕΡΩΤΗΜΑ

Υπολογίζουμε την εκτίμηση του επιπέδου προγράμματος.

Για την πρώτη ρουτίνα:

$$L_{est(1)} = \frac{2n_2}{n_1 N_2} = \frac{2 \cdot 9}{16 \cdot 32} = \frac{9}{256} = 0.035$$

Για την δεύτερη ρουτίνα:

$$L_{est(2)} = \frac{2n_2}{n_1 N_2} = \frac{2 \cdot 11}{19 \cdot 24} = \frac{11}{228} = 0.048$$

Για την τρίτη ρουτίνα:

$$L_{est(3)} = \frac{2n_2}{n_1 N_2} = \frac{2 \cdot 18}{20 \cdot 62} = \frac{9}{310} = 0.029$$

Συνολικά:

	<pre>sort_numbers_ascending()</pre>	main() (A)	main() (B)
L_{est}	0.035	0.048	0.029

2γ ΕΡΩΤΗΜΑ

Οι όγκοι των ρουτίνων είναι οι εξής:

$$V_{(1)} = N_{(1)} \log_2 n_{(1)} = 84 \log_2 25 = 390.10$$

 $V_{(2)} = N_{(2)} \log_2 n_{(2)} = 75 \log_2 30 = 368.025$
 $V_{(3)} = N_{(3)} \log_2 n_{(3)} = 176 \log_2 38 = 923.65$

Για το επίπεδο γλώσσας ισχύει:

$$\lambda_{(1)} = L_{est(1)}^{2} V_{(1)} = 0.035^{2} \cdot 390.10 = 0.478$$

$$\lambda_{(2)} = L_{est(2)}^{2} V_{(2)} = 0.048^{2} \cdot 368.025 = 0.848$$

$$\lambda_{(3)} = L_{est(3)}^{2} V_{(3)} = 0.029^{2} \cdot 923.65 = 0.777$$

	<pre>sort_numbers_ascending()</pre>	main() (A)	main() (B)
λ	0.478	0.848	0.777

EPΓΑΣΙΑ 3^H

6

2δ ΕΡΩΤΗΜΑ

Λαμβάνουμε υπόψη μόνο τα σχόλια τα οποία αφορούν τις ρουτίνες. Επομένως θα αγνοήσουμε τα αρχικά σχόλια της Α' υλοποίησης που περιγράφουν την λειτουργία του προγράμματος, αφού δεν περιγράφουν κάποια ρουτίνα συγκεκριμένα. Αυτά είναι τα σχόλια που αφορούν τις ρουτίνες:

Για την πρώτη ρουτίνα:

 ${f 1}$ /* Fuction for getting sorting number in ascending order*/

Για την δεύτερη ρουτίνα:

1 /* Calling the Function*/

Παρόμοια στην δεύτερη υλοποίηση δεν λαμβάνουμε υπόψη το αρχικό σχόλιο My code αφού δεν προσδιορίζει συγκεκριμένα την main().

Για την τρίτη ρουτίνα:

```
1  /*
2  *
3  *
4  *
5  Test this code
6  *
7  *
8  *
9  */
10 /*test*/
11 /*My loop begins*/
12 /*Here are the data*/
```

Lines of Comments₍₃₎ =
$$12$$

Για τον υπολογισμό των φυσικών γραμμών κώδικα υπολογίζουμε τον συνολικό αριθμό των γραμμών μαζί με τα σχόλια και τις κενές γραμμές, όπως εμφανίζονται στην εκφώνηση.

Η ακριβής καταμέτρηση των γραμμών του κομματιού του κώδικα που μας ενδιαφέρει σε κάθε ρουτίνα βρίσκεται ήδη στο ερώτημα 1. Συγκεντρωτικά:

$$PLoC_{(1)} = 21$$
 $PLoC_{(2)} = 18$ $PLoC_{(3)} = 48$

Επομένως:

$$\frac{Lines\ Of\ Comments}{PLoC} = \frac{1}{21} = 0.048$$

$$\frac{Lines\ Of\ Comments}{PLoC} = \frac{1}{18} = 0.056$$

$$\frac{Lines\ Of\ Comments}{PLoC} = \frac{1}{48} = 0.25$$

3.Σ1 ΕΡΩΤΗΜΑ

Υπολογίζουμε τους μέσους όρους:

$$n_{1_{(1,2)}} = \frac{n_{1_{(1)}} + n_{1_{(2)}}}{2} = \frac{16 + 19}{2} = 17.5$$

$$n_{2_{(1,2)}} = \frac{n_{2_{(1)}} + n_{2_{(2)}}}{2} = \frac{9 + 11}{2} = 10$$

$$N_{1_{(1,2)}} = \frac{N_{1_{(1)}} + N_{1_{(2)}}}{2} = \frac{52 + 51}{2} = 51.5$$

$$N_{2_{(1,2)}} = \frac{N_{2_{(1)}} + N_{2_{(2)}}}{2} = \frac{32 + 24}{2} = 28$$

n _{1(1,2)}	17.5	n _{2(1,2)}	10
N _{1(1,2)}	51.5	N _{2(1,2)}	28

3.Σ2 ΕΡΩΤΗΜΑ

θεωρούμε ως βάρη του σταθμισμένου μέσου όρου τα $N_{(1)}$ και $N_{(2)}$. Επομένως:

$$\overline{n_{1}}_{(1,2)} = \frac{n_{1(1)}N_{(1)} + n_{1(2)}N_{(2)}}{N_{(1)} + N_{(2)}} = \frac{16 \cdot 84 + 19 \cdot 75}{84 + 75} = 17.42$$

$$\overline{n_{2}}_{(1,2)} = \frac{n_{2(1)}N_{(1)} + n_{2(2)}N_{(2)}}{N_{(1)} + N_{(2)}} = \frac{9 \cdot 84 + 11 \cdot 75}{84 + 75} = 9.94$$

$$\overline{N_1}_{(1,2)} = \frac{N_1}{N_{(1)} + N_1} + N_1}{N_{(1)} + N_2} = \frac{52 \cdot 84 + 51 \cdot 75}{84 + 75} = 51.53$$

$$\overline{N_{2}}_{(1,2)} = \frac{N_{2(1)}N_{(1)} + N_{2(2)}N_{(2)}}{N_{(1)} + N_{(2)}} = \frac{32 \cdot 84 + 24 \cdot 75}{84 + 75} = 28.23$$

Συνολικά:

	Μέσος όρος		Σταθμ. μέσος όρος	
Τελεστές	$n_{1}_{(1,2)}$	17.5	$\overline{n_1}_{(1,2)}$	17.42
	$N_{1_{(1,2)}}$	51.5	$\overline{N_1}_{(1,2)}$	51.53
Έντεῆα	$n_{2}_{(1,2)}$	10	$\overline{n_2}_{(1,2)}$	9.94
	N _{2(1,2)}	28	$\overline{N_2}_{(1,2)}$	28.23

Δεδομένου ότι συγκρίνουμε ένα μικρό πλήθος από ρουτίνες (μόνο 2), οι οποίες μάλιστα έχουν παρεμφερή μήκη $(N_{(1)}-N_{(1)}=84-75=9)$ δεν υπάρχει κάποια μεγάλη διαφορά ανάμεσα στους δύο μέσους όρους.

Παρόλα αυτά σε περιπτώσεις όπου θα υπήρχε ένας αξιόλογος αριθμός από ρουτίνες οι οποίες μάλιστα έχουν ποικιλόμορφα μήκη, ο σταθμισμένος μέσος όρος θα ήταν ένας ακριβέστερος δείκτης των ολικών

μετρικών. Η ποικιλομορφία των μηκών έχει σημασία, καθώς αυτά είναι τα βάρη τα οποία πολλαπλασιάζουμε στον αριθμητή του σταθμισμένου μέσου όρου και είναι η ειδοποιός διαφορά σε σχέση με τον απλό μέσο όρο.

Μια ρουτίνα με μικρό μήκος θα πρέπει να ληφθεί υπόψη λιγότερο σε σύγκριση με μια ρουτίνα με μεγάλο μήκος, καθώς το μικρό της μήκος την κάνει πιο "ασήμαντη" συγκριτικά με την άλλη. Όμως στον υπολογισμό του απλού μέσου όρου, κάθε ρουτίνα λαμβάνεται υπόψη εξίσου (έχουν ίσα βάρη), άρα είναι πιθανό να οδηγούμαστε σε πιο ανακριβή αποτελέσματα.

Συνεπώς καταλληλότερο είναι το Σ2 σενάριο.

4 ΕΡΩΤΗΜΑ

Αυτός είναι ο συγκεντρωτικός πίνακας των μετρικών των δύο υποποιήσεων. Οι υπόποιπες μετρικές της Α' υποποίησης είναι υποπογισμένες βάσει του Σ2 σεναρίου, δηπαδή με σταθμισμένο μέσο όρο.

	Α' υθοποίηση		B' uño	ποίηση
Τολοστόο	$\overline{n_1}_{(1,2)}$	17.42	n ₁₍₃₎	20
Τεθεστές	$\overline{N_1}_{(1,2)}$	51.53	N ₁₍₃₎	114
Тутода	$\overline{n_2}_{(1,2)}$	9.94	n ₂₍₃₎	18
Έντεῆα	$\overline{N_2}_{(1,2)}$	28.23	$N_{2}_{(3)}$	176
Λεξιλόγιο	$\bar{n}_{(1,2)}$	27.35	n ₍₃₎	38
Μήκος	$\overline{N}_{(1,2)}$	79.75	N ₍₃₎	176
$\frac{N_{est}}{N}$	$\frac{N_{est}}{N}_{(1,2)}$	1.329	$\frac{N_{est}}{N}_{(3)}$	0.918
Επίπεδο προγράμματος	$\overline{L_{est}}_{(1,2)}$	0.041	$L_{est(3)}$	0.029
Επίπεδο γλώσσας	$\bar{\lambda}_{(1,2)}$	0.653	$\lambda_{(3)}$	0.777

Συγκρίνοντας τις μετρικές διαπιστώνουμε ότι το σύνολο των τελεστών και των εντέλων, το **λεξιλόγιο** της Α' υλοποίησης αλλά και το συνολικό **μήκος** του προγράμματος είναι μικρότερα από της Β' υλοποίησης. Επομένως το "πλουσιότερο" λεξιλόγιο της Β' υλοποίησης και το μεγαλύτερο μήκος δείχνουν μια πιθανή μεγαλύτερη πολυπλοκότητα της υλοποίησης, καθώς περιλαμβάνονται παραπάνω τελεστές και έντελα.

Συμπέρασμα για την πολυπλοκότητα μπορούμε να εκλάβουμε και από το **επίπεδο λ** της γλώσσας. Στην Β' υλοποίηση είναι μεγαλύτερο από την Α, κάτι που οδηγεί στο συμπέρασμα ότι η Β' υλοποίηση είναι πιο «πνιγμένη» και με μεγαλύτερη δυσγραφία από την Α (όσο μικρότερο είναι το λ, τόσο πιο απλοϊκά και "στρωτά" είναι γραμμένος ο κώδικας).

Επίσης το **επίπεδο προγράμματος** είναι μικρότερο στην υθοποίηση Β, άρα η δυσκοθία της Β' υθοποίησης είναι μεγαθύτερη (η δυσκοθία D είναι αντιστρόφως ανάθογη του L).

Ο πόγος $\frac{N_{est}}{N}$ της Β' υποποίησης ππησιάζει πιο κοντά στο 1 σε σχέση με την Α, κάτι που είναι το ιδανικό σενάριο για τον πόγο, δηπαδή την ταύτιση του εκτιμητή μεγέθους N_{est} και του μήκους N. Άρα ο εκτιμητής είναι πιο ακριβής στην Β' υποποίηση σε σχέση με την Α. Παρόπα αυτά τα μεγέθη N των υποποίησεων είναι αρκετά μικρά σε σχέση με το N=500 των στατιστικών μετρήσεων και συμπερασμάτων, επομένως ίσως δεν είναι τόσο βάσιμη η σύγκριση του $\frac{N_{est}}{N}$ με τόσο μικρές υποποίησεις.

Το συμπέρασμα μετά την σύγκριση των μετρικών των δύο υθοποιήσεων είναι πως η υθοποίηση Β συγκριτικά με την Α έχει **μεγαθύτερο μήκος και μεγαθύτερη ποθυπθοκότητα** και στον τρόπο γραφής αθθά και στην αυξημένη χρήση διαφορετικών τεθεστών και εντέθων.