

**МИНОБРНАУКИ РОССИИ**  
**САНКТ-ПЕТЕРБУРГСКИЙ ГОСУДАРСТВЕННЫЙ**  
**ЭЛЕКТРОТЕХНИЧЕСКИЙ УНИВЕРСИТЕТ**  
**«ЛЭТИ» ИМ. В.И. УЛЬЯНОВА (ЛЕНИНА)**  
**Кафедра МО ЭВМ**

**ОТЧЕТ**  
**по лабораторной работе №3**  
**по дисциплине «Организация ЭВМ»**  
**ТЕМА: ПРЕДСТАВЛЕНИЕ И ОБРАБОТКА ЦЕЛЫХ ЧИСЕЛ. ОРГАНИЗАЦИЯ**  
**ВЕТВЯЩИХСЯ ПРОЦЕССОВ**

Студентка гр. 0382

Андрющенко К.С

Преподаватель

Ефремов М.А.

Санкт-Петербург

2021

### Цель работы.

Изучение организации ветвления в языке ассемблера. Изучить операторы сравнения, условного и безусловного перехода. Научится описывать функции с условием используя ветвление.

### Задание.

Разработать на языке Ассемблера программу, которая по заданным целочисленным значениям параметров  $a$ ,  $b$ ,  $i$ ,  $k$  вычисляет:

а) значения функций  $i1 = f1(a,b,i)$  и  $i2 = f2(a,b,i)$ ;

б) значения результирующей функции  $res = f3(i1,i2,k)$ , где вид функций  $f1$  и  $f2$  определяется из табл. 2, а функции  $f3$  - из табл.3 по цифрам шифра индивидуального задания ( $n1,n2,n3$ ), приведенным в табл.4. Значения  $a$ ,  $b$ ,  $i$ ,  $k$  являются исходными данными, которые должны выбираться студентом самостоятельно и задаваться в процессе исполнения программы в режиме отладки. При этом следует рассмотреть всевозможные комбинации параметров  $a$ ,  $b$  и  $k$ , позволяющие проверить различные маршруты выполнения программы, а также различные знаки параметров  $a$  и  $b$ .

### Вариант №2: 1.3.2

$$f1 = \begin{cases} / 15-2*i, & \text{при } a>b \\ \backslash 3*i+4, & \text{при } a\leq b \end{cases}$$

$$f3 = \begin{cases} / 7 - 4*i, & \text{при } a>b \\ \backslash 8 -6*i, & \text{при } a\leq b \end{cases}$$

$$f2 = \begin{cases} / \max(i1,10-i2), & \text{при } k<0 \\ \backslash |i1 - i2|, & \text{при } k\geq 0 \end{cases}$$

### Замечания:

- 1) при разработке программы нельзя использовать фрагменты, представленные на ЯВУ, в частности, для ввода-вывода данных. Исходные данные должны вводиться, а результаты контролироваться в режиме отладки;
- 2) при вычислении функций  $f1$  и  $f2$  вместо операции умножения следует использовать арифметический сдвиг и, возможно, сложение;

- 3) при вычислении функций  $f_1$  и  $f_2$  нельзя использовать процедуры;
- 4) при разработке программы следует минимизировать длину кода, для чего, если надо, следует преобразовать исходные выражения для вычисления функций.

### **Выполнение работы.**

Для организации условных операторов будем последовательно использовать `cmp` и команды условного.

cmp – команда процессора для сравнения чисел. Реально она изменяет значения флагов.

Команда условного перехода анализирует значение нужных флагов, и в случае если они установлены, выполняют переход по указанному адресу.

Рассмотрим используемые команды условного перехода.

JG/JNLE ( $SF = OF$  и  $ZF = 0$ ) - переход если больше.

JLE/JNG ( $SF \neq OF$  или  $ZF = 1$ ) - переход если меньше или равно.

JGE ( $SF = OF$ ) - переход если больше или равно.

JL ( $SF \neq OF$ ) - переход если меньше.

JMP – безусловный переход к указанной метке.

Учитывая замечание 2, рассмотрим простейшую процедуру оптимизации умножения. Чтобы умножить число на степень двойки, его достаточно просто сдвинуть влево на необходимое число двоичных (битовых) позиций.

Исходный код программы см. ПРИЛОЖЕНИЕ А.

Файл диагностических сообщений см.

## **ПРИЛОЖЕНИЕ В.**

### **Тестирование.**

Значения переменных a, b, i, k для 4 тестов см. Таблица 1.

Таблица 1

<b>№ теста</b>	<b>a</b>	<b>b</b>	<b>k</b>	<b>i</b>
1	2	3	-1	1
2			1	
3	3	2	-1	
4			1	

Значение переменных i1, i2 и res (помещаем в регистр общего назначения dx в конце выполнения всех необходимых арифметических для

удобного наблюдения за результатом) см. Таблица 2

Таблица 2

№ теста	I1	I2	res
1	7	2	8
2	7	2	5
3	13	3	13
4	13	3	10

Значение регистров после выполнения программы под управлением отладчика.

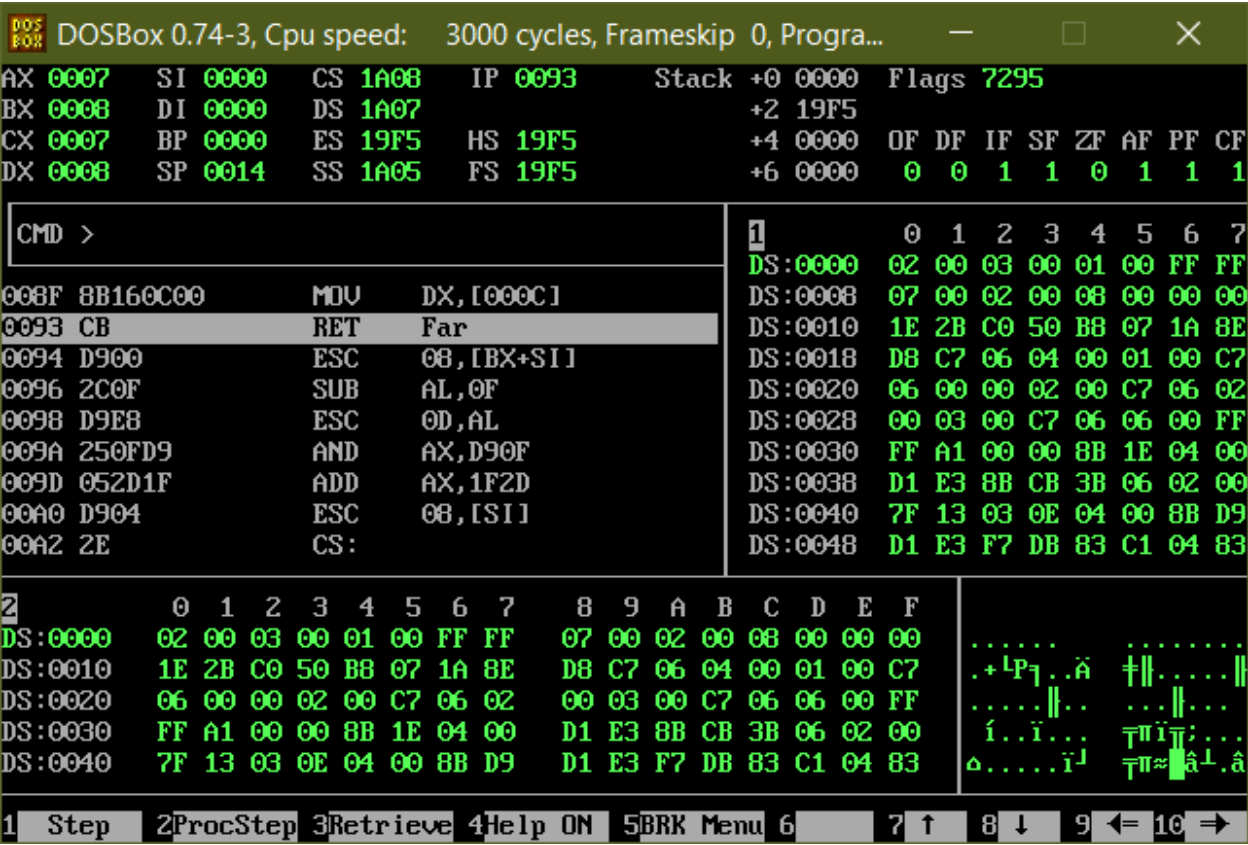


Рисунок 1 – тест №1

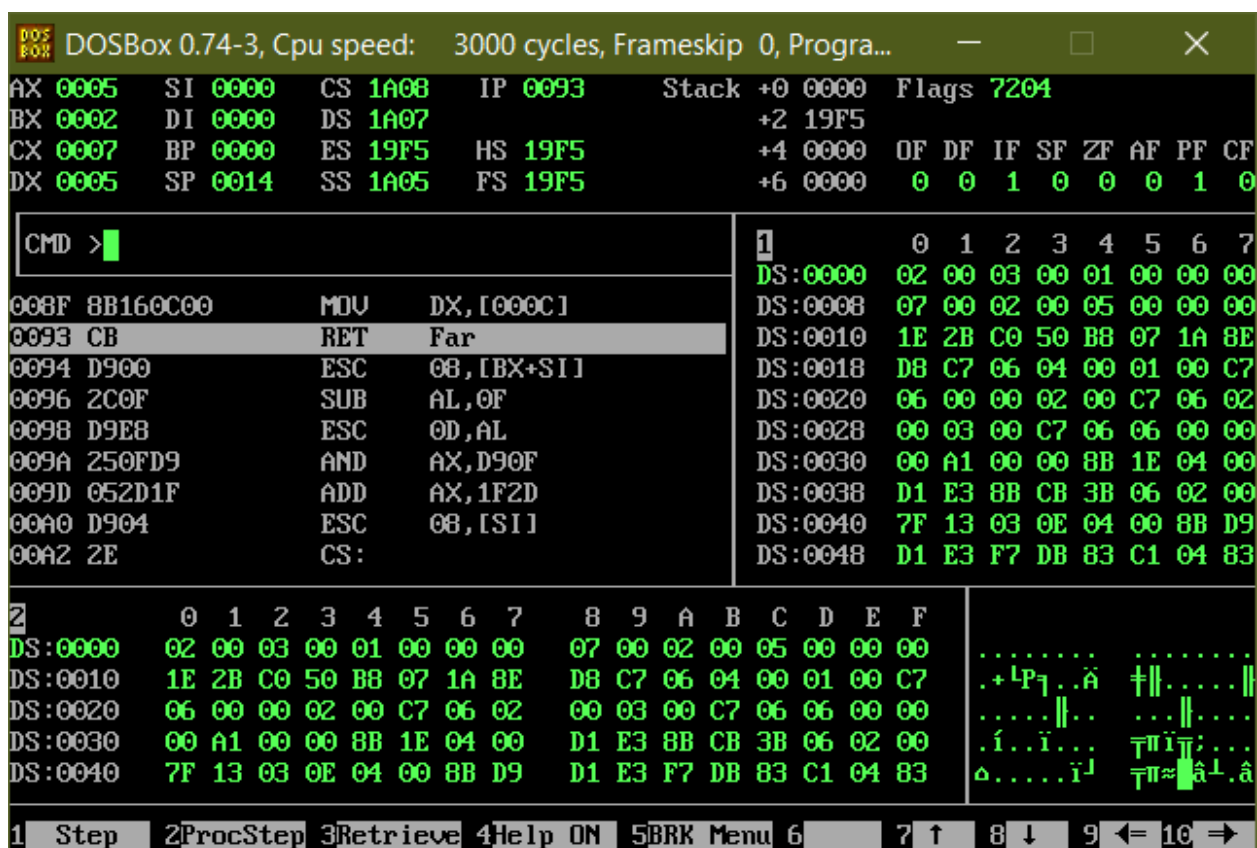


Рисунок 2 – тест №2

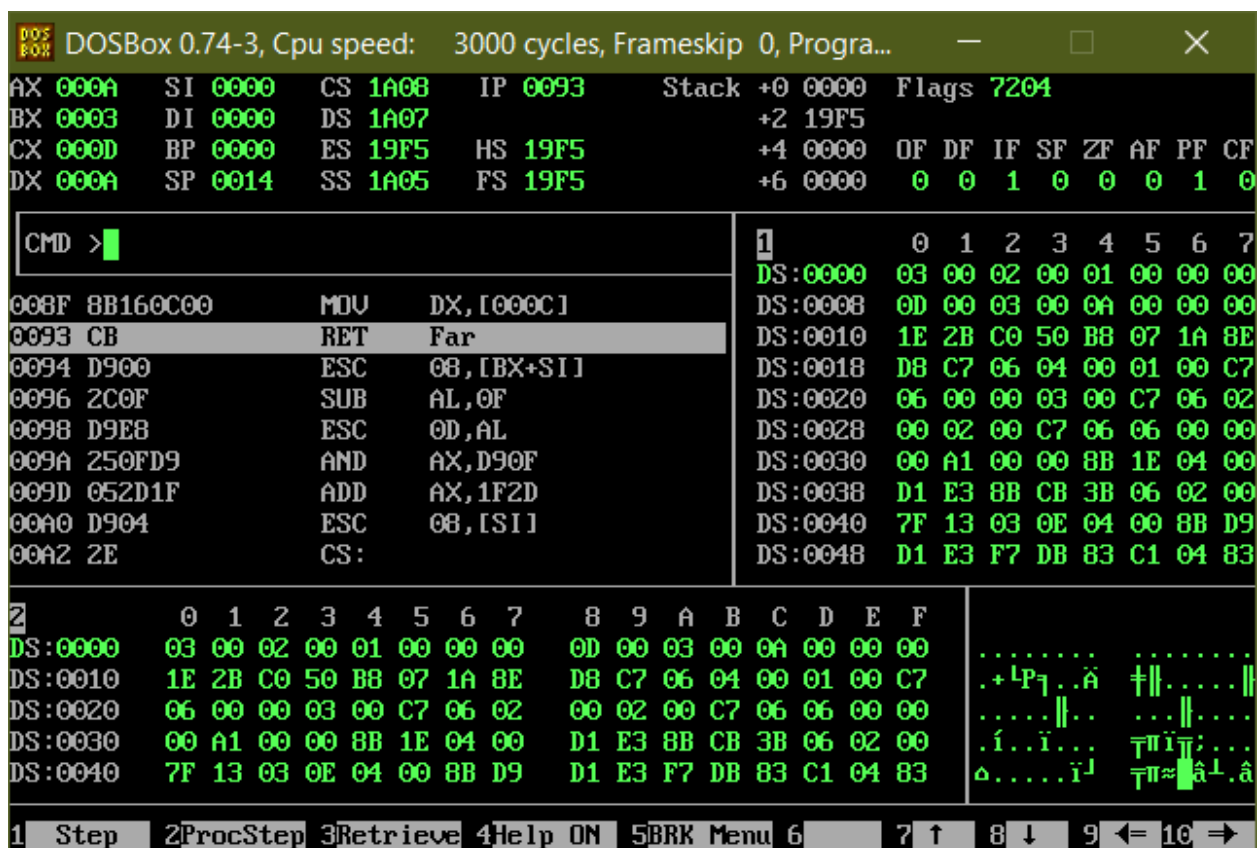


Рисунок 3 – тест №3

DOSBox 0.74-3, Cpu speed: 3000 cycles, Frameskip 0, Progra...

AX 000D	SI 0000	CS 1A08	IP 0093	Stack +0 0000	Flags 7204
BX 0007	DI 0000	DS 1A07		+2 19F5	
CX 000D	BP 0000	ES 19F5	HS 19F5	+4 0000	OF DF IF SF ZF AF PF CF
DX 000D	SP 0014	SS 1A05	FS 19F5	+6 0000	0 0 1 0 0 0 1 0

CMD >

008F 8B160C00	MOV	DX, [000C]
0093 CB	RET	Far
0094 D900	ESC	08, [BX+SI]
0096 2C0F	SUB	AL, 0F
0098 D9E8	ESC	0D, AL
009A 250FD9	AND	AX, D90F
009D 052D1F	ADD	AX, 1F2D
00A0 D904	ESC	08, [SI]
00A2 2E	CS:	

1	0	1	2	3	4	5	6	7	
DS:0000	03	00	02	00	01	00	FF	FF	
DS:0008	0D	00	03	00	0D	00	00	00	
DS:0010	1E	2B	C0	50	B8	07	1A	8E	
DS:0018	D8	C7	06	04	00	01	00	C7	
DS:0020	06	00	00	03	00	C7	06	02	
DS:0028	00	02	00	C7	06	06	00	FF	
DS:0030	FF	A1	00	00	8B	1E	04	00	
DS:0038	D1	E3	8B	CB	3B	06	02	00	
DS:0040	7F	13	03	0E	04	00	8B	D9	
DS:0048	D1	E3	F7	DB	83	C1	04	83	

2	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	A	B	C	D	E	F	
DS:0000	03	00	02	00	01	00	FF	FF	0D	00	03	00	0D	00	00	00	.....
DS:0010	1E	2B	C0	50	B8	07	1A	8E	D8	C7	06	04	00	01	00	C7	.....
DS:0020	06	00	00	03	00	C7	06	02	00	02	00	C7	06	06	00	FF	.....
DS:0030	FF	A1	00	00	8B	1E	04	00	D1	E3	8B	CB	3B	06	02	00	.....
DS:0040	7F	13	03	0E	04	00	8B	D9	D1	E3	F7	DB	83	C1	04	83	.....

1 Step

2 ProcStep

3 Retrieve

4 Help ON

5 BRK Menu

6

7 ↑

8 ↓

9 ←

10 →

Рисунок 4 – тест №4

## Вывод.

В результате работы была написана программа, реализующая вычисление значения функции по некоторым параметрам. Были изучены способы организации ветвления в языке Ассемблер, условные и безусловные переходы.

# ПРИЛОЖЕНИЕ А

## ИСХОДНЫЙ КОД ПРОГРАММЫ

### Файл LB3\_CODE.ASM

```
; Стек программы
AStack SEGMENT STACK
    DW 12 DUP(?)
AStack ENDS
; Данные программы
DATA SEGMENT
    a    DW 0 ;определяет переменную размером в слово.
    b    DW 0
    i    DW 0
    k    DW 0
    i1   DW 0
    i2   DW 0
    res  DW 0
DATA ENDS
; Код программы
CODE SEGMENT
    ASSUME CS:CODE, DS:DATA, SS:AStack
; Головная процедура
Main PROC FAR
    push DS
    sub AX,AX
    push AX
    mov AX,DATA
    mov DS,AX
    mov i, 1
    mov a, 2
    mov b, 3
    mov k, -1
f1_and_f2:
    mov ax, a
    mov bx, i ; bx = i
    shl bx, 1 ; bx = 2i
    mov cx, bx; cx = 2i
    cmp ax, b
    jg a_more_b ; если a > b выполним блок a_more_b
    add cx, i ; cx = 3i
    mov bx, cx ; bx = 3i
    shl bx, 1 ; bx = 6i
    neg bx ; bx = -6i
    add cx, 4 ; cx = 3i + 4
    add bx, 8 ; bx = 8 - 6i
    jmp f1_f2_result ; безусловный переход к сохранению результата
f1_result
    a_more_b:
        shl bx, 1 ; bx = 4i
        neg cx ; cx = -2i
        neg bx ; bx = -4i
        add cx, 15 ; cx = -2i + 15
        add bx, 7 ; bx = 7 - 4i
f1_f2_result:
    mov i1, cx ; i1 = f1(i)
    mov i2, bx ; i2 = f2(i)
```



```

f3:
    mov ax, i1
    mov bx, i2
    cmp k, 0
    jl f3_k_less_0 ; если k < 0 переход на метку f3_k_less_0
    cmp ax, bx ; i1 >= i2
    jge i1_more_i2
    sub bx, ax
    mov res, bx
    jmp f3_result
i1_more_i2:
    sub ax, bx ; i1 = i1 - i2
    mov res, ax
    jmp f3_result
f3_k_less_0:
    neg bx
    add bx, 10
    cmp ax, bx
    jge max_i1 ; если i1 >= i2 переход к метке max_i1
    mov res, bx
    jmp f3_result
max_i1:
    mov res, ax
f3_result:
    mov dx, res
    ret
Main ENDP
CODE ENDS
END Main

```

## ПРИЛОЖЕНИЕ В ДИАГНОСТИЧЕСКИЕ СООБЩЕНИЯ

### Файл LB3\_CODE.LST

Microsoft (R) Macro Assembler Version 5.10  
01:26:22

11/4/21

Page

1-1

```
                                ; Стек программы
0000 AStack SEGMENT STACK
0000 000C[ DW 12 DUP(?)
      ????
      ]

0018 AStack ENDS
      ; Данные программы
0000 DATA SEGMENT
0000 0000 a DW 0 ;определяет перемен
      ную размером в слово.
0002 0000 b DW 0
0004 0000 i DW 0
0006 0000 k DW 0
0008 0000 i1 DW 0
000A 0000 i2 DW 0
000C 0000 res DW 0
000E DATA ENDS
      ; Код программы
0000 CODE SEGMENT
      ASSUME CS:CODE, DS:DATA, SS:AStack
      ; Головная процедура
0000 Main PROC FAR
0000 1E push DS
0001 2B C0 sub AX,AX
0003 50 push AX
0004 B8 ---- R mov AX,DATA
0007 8E D8 mov DS,AX
0009 C7 06 0004 R 0001 mov i, 1 ; задаем значения пе
      ременных для тестировани?
      ? и отладки
000F C7 06 0000 R 0002 mov a, 2
0015 C7 06 0002 R 0003 mov b, 3
001B C7 06 0006 R FFFF mov k, -1
0021 f1_and_f2:
0021 A1 0000 R mov ax, a
0024 8B 1E 0004 R mov bx, i ; bx = i
0028 D1 E3 shl bx, 1 ; bx = 2i
002A 8B CB mov cx, bx; cx = 2i
002C 3B 06 0002 R cmp ax, b
0030 7F 13 jg a_more_b ; если a > b выполним
      блок a_more_b
0032 03 0E 0004 R add cx, i ; cx = 3i
0036 8B D9 mov bx, cx ; bx = 3i
0038 D1 E3 shl bx, 1 ; bx = 6i
003A F7 DB neg bx ; bx = -6i
003C 83 C1 04 add cx, 4 ; cx = 3i + 4
```

003F	83 C3 08	add bx, 8 ; bx = 8 - 6i
0042	EB 0D 90	jmp f1_f2_result ; безусловный п
		переход к сохранению резул
		тата f1_result
0045		a_more_b:
0045	D1 E3	shl bx, 1 ; bx = 4i
0047	F7 D9	neg cx ; cx = -2i

1-2

```
0049 F7 DB          neg bx ; bx = -4i
004B 83 C1 0F      add cx, 15 ; cx = -2i + 15
004E 83 C3 07      add bx, 7 ; bx = 7 - 4i
0051              f1_f2_result:
0051 89 0E 0008 R   mov i1, cx ; i1 = f1(i)
0055 89 1E 000A R   mov i2, bx ; i2 = f2(i)
0059              f3:
0059 A1 0008 R      mov ax, i1
005C 8B 1E 000A R   mov bx, i2
0060 83 3E 0006 R 00 cmp k, 0
0065 7C 15          jl f3_k_less_0 ; если k < 0 перехо
❖ на метку f3_k_less_0
0067 3B C3          cmp ax, bx ; i1 >= i2
0069 7D 09          jge i1_more_i2
006B 2B D8          sub bx, ax
006D 89 1E 000C R   mov res, bx
0071 EB 1C 90        jmp f3_result
0074              i1_more_i2:
0074 2B C3          sub ax, bx ; i1 = i1 - i2
0076 A3 000C R      mov res, ax
0079 EB 14 90        jmp f3_result
007C              f3_k_less_0:
007C F7 DB          neg bx
007E 83 C3 0A      add bx, 10
0081 3B C3          cmp ax, bx
0083 7D 07          jge max_i1 ; если i1 >= i2 переход
к метке max_i1
0085 89 1E 000C R   mov res, bx
0089 EB 04 90        jmp f3_result
008C              max_i1:
008C A3 000C R      mov res, ax
008F              f3_result:
008F 8B 16 000C R   mov dx, res
0093 CB            ret
0094              Main ENDP
0094              CODE ENDS
0094              END Main
```

Symbols-1

Segments and Groups:

Class	N a m e	Length	Align	Combine
	ASTACK . . . . .	0018	PARA	STACK
	CODE . . . . .	0094	PARA	NONE
	DATA . . . . .	000E	PARA	NONE

Symbols:

	N a m e	Type	Value	Attr
	A . . . . .	L WORD	0000	DATA
	A_MORE_B . . . . .	L NEAR	0045	CODE
	B . . . . .	L WORD	0002	DATA
	F1_AND_F2 . . . . .	L NEAR	0021	CODE
	F1_F2_RESULT . . . . .	L NEAR	0051	CODE
	F3 . . . . .	L NEAR	0059	CODE
	F3_K_LESS_0 . . . . .	L NEAR	007C	CODE
	F3_RESULT . . . . .	L NEAR	008F	CODE
	I . . . . .	L WORD	0004	DATA
	I1 . . . . .	L WORD	0008	DATA
	I1_MORE_I2 . . . . .	L NEAR	0074	CODE
	I2 . . . . .	L WORD	000A	DATA
	K . . . . .	L WORD	0006	DATA
= 0094	MAIN . . . . .	F PROC	0000	CODE Length
	MAX_I1 . . . . .	L NEAR	008C	CODE
	RES . . . . .	L WORD	000C	DATA
	@CPU . . . . .	TEXT	0101h	
	@FILENAME . . . . .	TEXT	LB3_CODE	
	@VERSION . . . . .	TEXT	510	

80 Source Lines  
80 Total Lines  
24 Symbols

47954 + 461353 Bytes symbol space free

0 Warning Errors  
0 Severe Errors