# Федеральное государственное автономное образовательное учреждение высшего образования «Национальный исследовательский университет ИТМО»

#### Отчёт

## По лабораторной работе №3

### «Выполнение циклических программ»

по дисциплине «Основы профессиональной деятельности»

Вариант: 43041

Работу выполнил:

Поленов Кирилл Александрович

Группа Р3113

Работу приняла:

Ткешелашвили Нино Мерабиевна

# Оглавление

Задание	3
Определение функции, вычисляемой программой	3
ОП и ОДЗ исходных данных и результата	6
Трассировка программы	7
Выводы	8

# Задание

#### Ход работы, содержание отчета и ко

ru.ifmo	o.cs.labs.v	ariant 43	041		
48E:	04A6	49C:	0380		
48F:	0200	49D:	F405		
490:	4000	49E:	0380		
491:	E000	49F:	0400		
492: -	+ AF40	440:	7EF0		
493:	0680	4A1:	F801		
494:	0500	4A2:	EEEE		
495:	EEFB	4A3:	8490		
496:	AF04	484:	CEF5		
497:	EEF8	4A5:	0100		
498:	AEF5	4A6:	CE01		
499:	EEF5	4A7:	B48E		
49A:	AAF4	4A8:	749B		
49B:	0480	4A9:	F801		
	-			_	

# Определение функции, вычисляемой программой

## Описание программы

Адрес	Содержимое	Мнемоника	Описание
48E	04A6	A	Адрес начала массива
48F	0200(04A6,	M	Указатель на текущий
	04A7, 04A8,		элемент массива
	04A9)		
490	4000(4, 3, 2, 1)	N	Количество
			элементов массива
491	E000 (8000,	R	Результат
	CE01, -, 749B, -)		
492	+ AF40	LD #40	0040 -> AC
493	0680	SWAB	AC: 4000
494	0500	ASL	AC: 8000 (-32 768)
495	EEFB	ST (IP-5)	AC -> 0х491(R) (Это
			вспомогательное
			число для поиска
			максимума в массиве)
496	AF04	LD #04	0004 -> AC
497	EEF8	ST (IP-8)	AC -> 0x490(N)
			(Инициализировали

			счётчик итераций
			цикла)
498	AEF5	LD (IP-11)	$0x48E(A) \rightarrow AC$
170	TILI 3		(загрузили адрес
			начала массива в
			аккумулятор)
499	EEF5	ST (IP-11)	$AC \rightarrow 0x48F(M)$
177	EEI 3	01 (11 11)	(сохранили его в М.
			Это адрес первого
			элемента массива с
			которого начинаем
			читать массив)
49A	AAF4	LD (IP-12)+	0x48F(M) + 1 -> AC
	1 22 2		(читаем элемент
			массива,
			инкрементируя
			указатель на
			следующий элемент
			(M))
49B	0480	ROR	4: AC: CE01 -> 6700 C: 1
			3: AC: B48E ->DA47 C: 0
			2: AC: 749B ->BA4D C: 1
			1: AC: F801 -> 7C00 C: 1
49C	0380	CMC	4: C: 0
			3: C: 1
			2: C: 0
			1: C: 0
49D	F405	BCS (IP+5)	Переход в 0х4А3, если
			C==1
			4: false
			3: true
			2: false
			1: false
49E	0380	CMC	4: C: 1
			3: -
			2: C: 1
	2 : 2 2		1: C: 1
49F	0400	ROL	4: AC: 6700 -> CE01 C: 0

			3: -
			2: AC: BA4D ->749B C: 1
			1: AC: 7C00 -> F801 C: 0
4A0	7EF0	CMP (IP-16)	4: CE01 – 8000 = 4E01
			N=0 Z=0 V=0 C=1
			3: -
			2: 749B – CE01 = A69A
			N=1 Z=0 V=1 C=0
			1: F801 – 749B = 8366
			N=1 Z=0 V=0 C=1
4A1	F801	BLT (IP+1)	Перейти в 0х4А3, если
			N!= V
			4: false
			3: -
			2: false
			1: true
4A2	EEEE	ST (IP - 18)	4: CE01 -> 0x491
			3: -
			2: 749B -> 0x491
			1: -
4A3	8490	LOOP 0x490	N-1 -> N; Если N <= 0,
			то IP + 1 -> IP
			4: 3 continue
			3: 2 continue
			2: 1 continue
			1: 0 stop
4A4	CEF5	JUMP (IP-11)	0x49A -> IP
4A5	0100	HLT	Остановить
			программу
4A6	CE01	M[0]	Элемент массива
4A7	B48E	M[1]	Элемент массива
4A8	749B	M[2]	Элемент массива
4A9	F801	M[3]	Элемент массива

Таблица 1

БЭВМ осуществляет поиск максимального элемента массива не кратного двум.

## ОП и ОДЗ исходных данных и результата

## Область представления:

- M[0], M[1], M[2], M[3] 16-разрядные знаковые числа
- А 11-разрядные беззнаковые числа
- М 11-разрядные беззнаковые числа
- N 8-разрядные знаковые числа
- R 16-разрядные знаковые числа

## Область определения:

- $-2^{15} \le M[i] \le 2^{15} 1$ •  $\begin{cases} \{A \in [0; 48E - N] \\ N \in [1; 2^7 - 1] \\ \{A \in [4A6; 7FF] \\ N \in [1; 2^7 - 1] \end{cases}$
- $\bullet \quad -2^{15} \le R \le 2^{15} 1$

# Трассировка программы

# Таблица трассировки

Выполняемая команда		Сод	держимое регистров после выполнения команды						содер кот измен по выпол	ейка, жимое орой нилось сле пнения анды	
Адр	Содер	IP	CR	AR	DR	SP	BR	AC	NZVC	Адр	Соде
ec	жимое								11210	ec	ржи
											мое
XXX	XXXX	XXX	XXXX	XXX	XXXX	XXX	XXXX	XXXX	XXXX	XXX	XXXX
48E	04A6	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-
48F	0200	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-
490	4000	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-
491	E000	-	-	-	-	-	-	-	-	-	-
492	AF40	493	AF40	492	0040	000	0040	0040	0000	-	-
493	0680	494	680	493	0680	000	0493	4000	0000	-	-
494	0500	495	500	494	4000	000	0494	8000	1010	ı	ı
495	EEFB	496	EEFB	491	8000	000	FFFB	8000	1010	491	8000
496	AF03	497	AF03	496	0003	000	0003	0003	0000	-	-
497	EEF8	498	EEF8	490	0003	000	FFF8	0003	0000	490	0003
498	AEF5	499	AEF5	48E	0480	000	FFF5	0480	0000	-	-
499	EEF5	49A	EEF5	48F	0480	000	FFF5	0480	0000	48F	480
49A	AAF4	49B	AAF4	480	00EF	000	FFF4	00EF	0000	48F	481
49B	0480	49C	0480	49B	0480	000	049B	0077	0011	-	-
49C	0380	49D	0380	49C	0380	000	049C	0077	0010	-	-
49D	F405	49E	F405	49D	F405	000	049D	0077	0010	-	-
49E	0380	49F	0380	49E	0380	000	049E	0077	0011	-	-
49F	0400	4A0	0400	49F	0400	000	049F	00EF	0000	-	-
4A0	7EF0	4A1	7EF0	491	8000	000	FFF0	00EF	1010	-	-
4A1	F801	4A2	F801	4A1	F801	000	04A1	00EF	1010	-	-
4A2	EEEE	4A3	EEEE	491	00EF	000	FFEE	00EF	1010	491	00EF
4A3	8490	4A4	8490	490	0002	000	0001	00EF	1010	490	0002
4A4	CEF5	49A	CEF5	4A4	049A	000	FFF5	00EF	1010	-	-

49A	AAF4	49B	AAF4	481	001C	000	FFF4	001C	0000	48F	482
49B	0480	49C	0480	49B	0480	000	049B	000E	0000	ı	-
49C	0380	49D	0380	49C	0380	000	049C	000E	0001	-	-
49D	F405	4A3	F405	49D	F405	000	0005	000E	0001	-	-
4A3	8490	4A4	8490	490	0001	000	0000	000E	0001	490	0001
4A4	CEF5	49A	CEF5	4A4	049A	000	FFF5	000E	0001	-	-
49A	AAF4	49B	AAF4	482	0017	000	FFF4	0017	0001	48F	483
49B	0480	49C	0480	49B	0480	000	049B	800B	1001	-	-
49C	0380	49D	0380	49C	0380	000	049C	800B	1000	ı	-
49D	F405	49E	F405	49D	F405	000	049D	800B	1000	-	-
49E	0380	49F	0380	49E	0380	000	049E	800B	1001	-	-
49F	0400	4A0	0400	49F	0400	000	049F	0017	0011	-	-
4A0	7EF0	4A1	7EF0	491	00EF	000	FFF0	0017	1000	-	-
4A1	F801	4A3	F801	4A1	F801	000	0001	0017	1000	-	-
4A3	8490	4A5	8490	490	0000	000	FFFF	0017	1000	490	0
4A5	0100	4A6	0100	4A5	0100	000	04A5	0017	1000	-	-

Таблица 2

## Выводы

В ходе данной лабораторной работы я:

- Познакомился с реализацией цикла в БЭВМ
- Познакомился с командами ветвления в БЭВМ
- Познакомился с режимами адресации в БЭВМ
- Познакомился с процессом сравнения чисел в БЭВМ