Федеральное государственное автономное образовательное учреждение высшего образования

«Национальный исследовательский университет ИТМО» Факультет программной инженерии и компьютерной техники

Лабораторная работа по ОПД №3 Вариант 6013

Выполнил Пчелкин Илья Игоревич Р3106

> Проверила Ткешелашвили Н.М.

Оглавление

Текст задания	3
Функция	5
Область представления	5
ОДЗ	
Трассировка программы	
Rimon	6

Текст задания

По выданному преподавателем варианту восстановить текст заданного варианта программы, определить предназначение и составить описание программы, определить область представления и область допустимых значений исходных данных и результата, выполнить трассировку программы.

3F8:		040E		406:	F404
3F9:		A000	Ī	407:	0400
3FA:		4000	Ī	408:	7EF2
3FB:		E000		409:	F901
3FC:	+	AF80		40A:	EEF0
3FD:		0740		40B:	83FA
3FE:		0680		40C:	CEF7
3FF:		EEFB		40D:	0100
400:		AF03		40E:	8409
401:		EEF8		40F:	0000
402:		4EF5		410:	53FB
403:		EEF5			
404:		ABF4			
405:		0480			

			Комментарии							
Адрес	Данные	Мнемоника	1 Цикл (М[0])							
3F8	040E	a	Адрес начала массива (первого элемента)							
3F9	A000	m	Указатель на текущий элемент массива							
3FA	4000	n	Количество элементов массива (3)							
3FB	E000	f	Результат							
3FC	AF80	LD #80	Прямая загрузка 0xFF80 → AC AC: 1111 1111 1000 0000 (0xFF80)							
3FD	0740	DEC	AC - 1 → AC AC: 1111 1111 0111 1111 (0xFF7F)	2 Цикл (М[1])	3 Цикл (М[2])					
3FE	0680	SWAB	Обмен ст. и мл. байта АС15АС8 ↔ АС7АС0 АС: 0111 1111 1111 1111 (0х7FFF) — максимальное положительное число в 16-р-й сетке							
3FF	EEFB	ST (IP — 5)	AC — 0x3FB AC — r AC: 0111 1111 1111 1111 (0x7FFF) r(0x3FB): 0111 1111 1111 1111 (0x7FFF)							
400	AF03	LD F03	Прямая загрузка 0х3 → AC AC: 0000 0000 0000 0011 (0х3) r(0х3FB): 0111 1111 1111 1111 (0х7FFF) AC → 0х3FA							
401	EEF8	ST (IP — 8)	AC → n AC: 0000 0000 0000 0011 (0x3) n(0x3FA): 0000 0000 0000 0011 (0x3) r(0x3FB): 0111 1111 1111 1111 (0x7FFF)							
402	4EF5	ADD (IP — 11)	AC + 0x40E → AC 0x3 + 0x40E → AC 0x411 → AC AC: 0000 0100 0001 0001 (0x411) n(0x3F4): 0000 0000 0000 0011 (0x3) r(0x3F8): 0111 1111 1111 (0x7FFF)							
403	EEF5	ST (IP — 11)	AC 0x3F9 0x411 -> 0x3F9 AC: 0000 0100 0001 0001 (0x411) m(0x3F9): 0000 0100 0001 0001 (0x411) n(0x3Fa): 0000 0100 0000 0001 (0x3) r(0x3FB): 0111 1111 1111 1111 (0x7FFF)							
404	ABF4	LD -(IP — 12)	MEM(MEM(F9) - 1) → AC MEM(410) → AC MS3FB → AC C AC: 0101 0111 1111 1011 (0x53FB) m(0x3F9): 0000 0100 0001 (0x410) n(0x3F9): 0000 0000 0000 0011 (0x3) (0x3F9): 0111 1111 1111 (1x7FFF)	MEM(40F) → AC 0000 → AC AC: 0000 0000 0000 0000 m(0x3F9): 0000 0100 0000 1001 (0x40F) n(0x3F4): 0000 0000 0000 010 (0x2) r(0x3F8): 0111 1111 1111 1111 (0x7FFF)	$\begin{array}{c} MEM(40E) \rightarrow AC \\ 8409 \rightarrow AC \\ AC: 1000 0100 0000 1001 (0x8490) \\ m(0x3F9): 0000 0100 0000 1010 (0x40E) \\ n(0x3F9): 0000 0100 0000 1010 (0x40E) \\ r(0x3F9): 0000 0000 0000 0010 (0x1) \\ r(0x3F9): 0000 0000 0000 0000 (0x7FFF) \end{array}$					
405	0480	ROR	AC: 53FB → 29FD AC: 0.0 ÷ C 1 → C AC: 0.010 1.001 1.111 1.101 (0x29FD) m(0x3F9): 0.000 0.000 0.000 (0x410) n(0x3F4): 0.000 0.000 0.000 0.011 (0x3) n(0x3F8): 0.111 1.111 1.111 (0x7FFF)	AC: 0 → 0 AC0 → C 0 → C 0 → C AC: 0000 0000 0000 0000 m(0x3F9): 0000 0100 0000 1001 (0x40F) n(0x3Fa): 0000 0000 0000 010 (0x2) (0x3FB): 0111 1111 1111 1111 113 (7xFFF)	AC: \$409 \$> 4204 AC: 00 \$< C 1 \$> C AC: 0100 0010 0000 0100 (0x4204) m(0x3F9): 0000 0100 0000 0101 (0x40E) n(0x3Fa): 0000 0000 0000 0010 (0x1) n(0x3Fa): 0000 0000 0000 0000 07FFFF					
406	F404	BCS (IP + 4)	Переход в 0х40В, если C=1, иначе IP + 1 C = 1 IP + 4 → IP IP : 40В	C = 0 IP: 407	$\begin{array}{c} C == 1 \\ IP + 4 \rightarrow IP \\ IP : 40B \end{array}$					
407	0400	ROL	a. 103	AC: 0 → 0 C → AC0; AC15 → C 0 → AC0; 0 → C AC: 0000 0000 0000 0000 m(0x3F9): 0000 0100 0000 1001 (0x40F) n(0x3F4): 0000 0000 0000 0010 (0x2) (0x3F8): 0111 1111 1111 1111 117 (0x7FFF)						
408	7EF2	CMP (IP — 14)		Установить флаги по результату AC — MEM(3FB) 0 — 0x7FFF NZVC = 1001						
409	F901	BGE (IP + 1)		Переход в $0x40B$ если $(N\oplus V=0)$, иначе $IP+1$ $N\oplus V=1$ $IP+1 \to IP$						
40A	EEF0	ST (IP — 16)		$AC \rightarrow 3FB$ $0 \rightarrow 3FB$						
40B	83FA	LOOP 0x3FA	n — 1 → n AC: 0101 0011 1111 1011 (0x53FB) m(0x3F9): 0000 0100 0001 0001 (0x410) n(0x3FA): 0000 0000 0000 0001 (0x2) f(0x3FB): 0111 1111 1111 1111 (0x7FFF)	$\begin{array}{c} n-1\rightarrow n\\ AC:0000\ 0000\ 0000\\ m(0\pi 3F9):0000\ 0100\ 0000\ 1001\ (0\pi 40F)\\ n(0\pi 3F8):0000\ 0000\ 0000\ 0001\ (0\pi 1)\\ r(0\pi 3FB):0000\ 0000\ 0000\ 0000\ (0\pi 7FFF) \end{array}$	n-1 - n AC: 0100 0010 0000 0100 (0x4204) m(0x3F9): 0000 0100 0001 0001 (0x40E) n(0x3FA): 0000 0000 0000 0000 (0) r(0x3FB): 0000 0000 0000 0000 (0x7FFF)					
40C	CEF7	JUMP (IP — 9)	IP — 9 → IP 404 → IP	$\begin{array}{c} \text{IP} - 9 \rightarrow \text{IP} \\ 404 \rightarrow \text{IP} \end{array}$	$\begin{array}{c} \mathbb{P} - 9 \to \mathbb{P} \\ 404 \to \mathbb{P} \end{array}$					
40D	0100	HLT			Останов					
40E 40F	8409 0000	m[0] m[1]	Элемент массива Элемент массива							
410	53FB	m[2]	Элемент массива							

Функция

Поиск минимального чётного элемента

Область представления

m[0], m[1], m[2], m[3] — знаковые 16-разрядные числа a — беззнаковые 11-разрядные числа m — беззнаковые 11-разрядные числа n — беззнаковые 7-разрядные числа

r – знаковые 16-разрядные числа

ОД3

•
$$-2^{15}+1 \leq M[i] \leq 2^{15}-1$$
, т.к. когда $AC=0$ и $AC-(-32768)$ --> $V=1$
$$\begin{cases} \{A \in [0;3F8-N] \\ N \in [1;2^7-1] \\ \{A \in [40E;7FF] \\ N \in [1;2^7-1] \end{cases}$$
 • $-2^{15}+1 \leq R \leq 2^{15}-1$

Трассировка программы

1	1	1	1									
Адр	Знчн	IP	CR	AR	DR	SP	BR	AC	PS	NZVC	Адр	Знчн
3FC	AF80	3FC	0000	000	0000	000	0000	0000	004	0100	-	-
3FC	AF80	3FD	AF80	3FC	FF80	000	FF80	FF80	800	1000	-	-
3FD	0740	3FE	0740	3FD	0740	000	03FD	FF7F	009	1001	-	-
3FE	0680	3FF	0680	3FE	0680	000	03FE	7FFF	001	0001	-	-
3FF	EEFB	400	EEFB	3FB	7FFF	000	FFFB	7FFF	001	0001	3FB	7FFF
400	AF03	401	AF03	400	0003	000	0003	0003	001	0001	-	-
401	EEF8	402	EEF8	3FA	0003	000	FFF8	0003	001	0001	3FA	0003
402	4EF5	403	4EF5	3F8	040E	000	FFF5	0411	000	0000	-	-
403	EEF5	404	EEF5	3F9	0411	000	FFF5	0411	000	0000	3F9	0411
404	ABF4	405	ABF4	410	53FB	000	FFF4	53FB	000	0000	3F9	0410
405	0480	406	0480	405	0480	000	0405	29FD	003	0011	-	-
406	F404	40B	F404	406	F404	000	0004	29FD	003	0011	-	-
40B	83FA	40C	83FA	3FA	0002	000	0001	29FD	003	0011	3FA	0002
40C	CEF7	404	CEF7	40C	0404	000	FFF7	29FD	003	0011	-	-
404	ABF4	405	ABF4	40F	0000	000	FFF4	0000	005	0101	3F9	040F
405	0480	406	0480	405	0480	000	0405	8000	00A	1010	-	-
406	F404	407	F404	406	F404	000	0406	8000	00A	1010	-	-
407	0400	408	0400	407	0400	000	0407	0000	007	0111	-	-
408	7EF2	409	7EF2	3FB	7FFF	000	FFF2	0000	800	1000	-	-
409	F901	40A	F901	409	F901	000	0409	0000	800	1000	-	-
40A	EEF0	40B	EEF0	3FB	0000	000	FFF0	0000	800	1000	3FB	0000
40B	83FA	40C	83FA	3FA	0001	000	0000	0000	800	1000	3FA	0001
40C	CEF7	404	CEF7	40C	0404	000	FFF7	0000	800	1000	-	-
404	ABF4	405	ABF4	40E	8409	000	FFF4	8409	800	1000	3F9	040E
405	0480	406	0480	405	0480	000	0405	4204	003	0011	-	-
406	F404	40B	F404	406	F404	000	0004	4204	003	0011	-	-
40B	83FA	40D	83FA	3FA	0000	000	FFFF	4204	003	0011	3FA	0000
40D	0100	40E	0100	40D	0100	000	040D	4204	003	0011	-	-
40E	8409	3FC	0100	40D	0100	000	040D	4204	003	0011	-	-
3FC	AF80	3FD	0100	3FC	AF80	000	040D	4204	003	0011	3FC	AF80

Вывод

В ходе выполнения данной лабораторной работы я изучил режимы адресации, принципы работы циклических программ в БЭВМ, изучил команды LOOP и JUMP, познакомился с командами ветвления и научился работать с элементами одномерного массива.