Министерство образования и науки Российской Федерации Федеральное агентство по образованию Федеральное государственное бюджетное образовательное учреждение высшего образования

«Вятский государственный университет» Факультет автоматики и вычислительной техники Кафедра электронных вычислительных машин

Отчет по лабораторной работе №5 по дисциплине «Организация ЭВМ и систем»

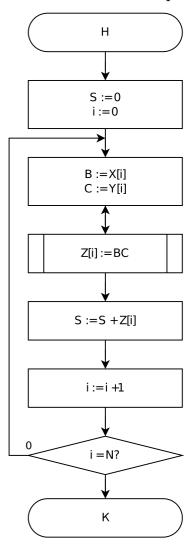
Вариант 4

Выполнил студент группы ИВТ-31_____/Крючков И. С/ Проверил______/Клюкин В.Л./

1. Задание

Определить архитектуру, разработать и отладить микропрограмму командного цикла ЭВМ, составить и выполнить программу вычисления суммы произведений $S = \sum_{i=1}^{N} XY$, где XY (X и Y — целые числа от 0 до 255) произведение, получаемое путем Y кратного суммирования множимого X

- 2. Определение структуры и программирование
- 2.1 Схема алгоритма



2.2 Форматы данных

X и Y изменяются в пределах от 0 до 255, поэтому любое число можно представить 16 разрядным двоичным кодом без знака

2.3 Программно-доступные регистры

ЭВМ имеет девять программно-доступных регистров: шесть регистров общего назначения (r0-r5), программный счетчик – IP (r6), регистр признаков – FLAGS (r7), содержащий разряд признака нуля (Z), а также регистр указателя стека – SP (r8).

2.4 Система команд

Название	Мнемоника	Описание	Изменение признака Z					
Суммирование	ADD r r*	$r := r + r^*$, $IP := IP + 1$	+					
Вычитание	SUB r r*	$\mathbf{r} := \mathbf{r} - \mathbf{r}^*, \mathbf{IP} := \mathbf{IP} + 1$	+					
Добавление С	AD r C	$\mathbf{r} := \mathbf{r} + \mathbf{C}, \mathbf{IP} := \mathbf{IP} + 1$	+					
Вычитание С	SB r C	$\mathbf{r} := \mathbf{r} - \mathbf{C}, \mathbf{IP} := \mathbf{IP} + 1$	+					
Чтение в регистр	LDrA	r := M[A], IP := IP + 1	-					
Запись регистра	MV r A	M[A] := r, IP := IP + 1	-					
Чтение в регистр с индексацией	LDI r, r*	$r := M[r^*], IP := IP + 1$	-					
Запись в стек	PUSH r (SP)	M[SP] := r, SP := SP - 1, IP := IP + 1	-					
Чтение из стека	POP r (SP)	SP := SP + 1, r := M[SP], $IP := IP + 1$	-					
Переход	JMP A	IP := A	-					
Переход, если нуль	JZ A	Если $Z = 1$, то $IP := A$, иначе $IP := IP + 1$	-					
Обращение к подпрограмме	CALL (SP) A	M[SP] := IP, SP := SP - 1, $IP := IP + 1$	-					
Возврат из подпрограммы	RET (SP)	SP := SP + 1, IP := M[SP]	-					
Сдвиг вправо логический	SHR r r*	r := r* / 2, IP := IP + 1	+					
Останов	HLT A	НLТ А						

В описании системы команд приняты следующие обозначения:

- r, r*∈ {r0, r1, ... r8} программно-доступные регистры: регистр r* является источником данных, а регистр r приемником результата, но может также служить источником второго операнда
- M[A] ячейка памяти с адресом А
- Знак "+" в описании признаков означает, что устанавливается новое значение признака по результату выполнения команды, а знак "-" свидетельствует о сохранении старого значения признака

2.5 Программа

LD r8 SP
LD r5 Array
LD r4 N

	SUB r3 r3
	LDI r0 (r5)+
	BEQ m3
m0	LDI r0 (r5)+
	BEQ m3
	CALL
	ADD r3 r2
m1	SB r4 1
	BEQ m2
	BR m0
m2	MV r3 SUM
	HLT
m3	AD r5 1
	BR m1

2.6 Распределение программно-доступных регистров ЭВМ

	Регистры ЭВМ								
r0	Xi		Число Xi						
r1	Yi		Число Үі						
r2	Zi		Результат Zi						
r3	S		Сумма S						
r4	N		Число повторений цикла N						
r5	Array		Адрес массива						
r6	IP		Программный счетчик						
r7	FLAGS	Z	Регистр признаков						
r8	SP		Регистр указателя стека						

Подпрограмма

	SUB r2 r2
m4	ADD r2 r0
	SB r1 1

	BEQ m5
	BR m4
m5	POP r6

3. Кодирование программы и распределение памяти программ и данных

3.1 Форматы данных

Φ											
15	1412	118	74	30							
0	К	1	r	r*	ADD, SUB, LDI, PUSH, POP, SHR, RET						
0	К	2	A	A	JMP, JZ, HLT						
1	К3	r	(C	AD, SB						
1	К4	r	A	A	LD, MV, CALL,						

3.2 Коды операций

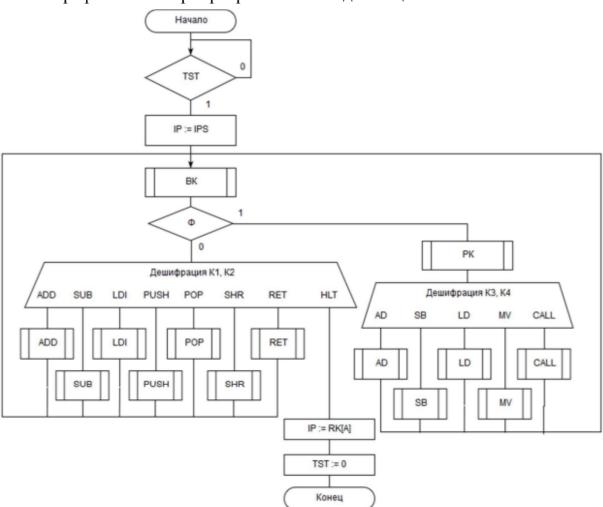
3.2 Коды операции		
Название	Мнемоника	Код операции
Суммирование	ADD	0x01
Вычитание	SUB	0x02
Добавление С	AD	0x9
Вычитание С	SB	0xA
Чтение в регистр	LD	0xB
Название	Мнемоника	Код операции
Запись регистра	MV	0xC
Чтение в регистр с индексацией	LDI	0x0E
Запись в стек	PUSH	0x07
Чтение из стека	POP	0x06
Переход	JMP	0x03
Переход, если нуль	JZ	0x04
Обращение к подпрограмме	CALL	0xD
Возврат из подпрограммы	RET	0x05
Сдвиг вправо логический	SHR	0x08
Останов	HLT	0x00

3.3 Распределение памяти

	039	Комментарии		ПНА
00:	0006	PROGRAMM ADR	00:	31 ^
01:	00FF	STACK ADR	01:	18
02:	001D	ARRAY ADR	02:	16
03:	0003	N (LEN ARRAY)	03:	24
04:	0010	SUMMA	04:	27
05:	0000	j	05:	2B
96:	B801	LD R8 (SP RG)	96 :	2A
07:	B5 02	LD R5 (ARRAY ADR)	97 :	2E
08:	B403	LD R4 (N)	98 :	33
09:	0233	R3:=0 (SUMMA)	09 :	1A
GA:	1005	LDI R0 (R5)+ R0:=X	0A:	1C
OB:	0615	BEQ (X = 0?)	0B:	10
OC:	1015	LDI R1 (R5)+ R1:=Y	0C :	13
0D :	0615	BEQ (Y = 0?)	0D :	99
GE:	892B	CALL	ØE:	00
OF:	0132	ADD R3 R2 (S:=S+Z)	0F :	00
10:	A401	SB R4 1 (N-1)	10:	1E
11:	0713	BEQ (N = 0?)	11:	00
12:	05 0A	BR	12:	00
13:	C304	S -> SUMMA	13:	00
14:	0007	STOP	14:	00
15:	9501	AD R5 1	15:	99
16:	0510	BR	16:	99
17:	0000	j	17:	99
18:	0000	İ	18:	99
19:	0000	İ	19:	00
1A:	0000	İ	1A:	00
1B:	0000	İ	1B:	00
1C:	0000	ARRAY	1C:	00
1D:	0002	X1	1D:	00
1E:	0002	Y1	1E:	00
1F:	0003	X2	1F:	99
20:	0001	Y2	20:	99
21:	0003	X3	21:	99
22:	0003	Y3	22:	99
	039	Комментарии		
26:	0000	^		
27:	0000			
28:	0000			
29:	0000			
2A:	0000	SUBPROGRAM		
2B:	0222	R2:=0 (Z)		
2C:	0120	ADD R2 R0 (Z:=Z + X)		
2D:	A101	R1 - 1 (Y:=Y-1)		
2E:	0630	BEQ (Y = 0?)		
2F:	052C	BR		
30:	0460	POP R6		
31:	0000			

4. Разработка структуры и алгоритма работы

4.1 Граф-схема микропрограммы командного цикла



5.3 Микропрограмма командного цикла (выборка команды и установка признаков)

				,	-																		
N≗	МИ	P3	39	9пр. АЛУ			9пр. 039			Шина	МИ Упр. усл.			9np. 99			y ₁	тр. РГК		Управление АП			
MK	18-0	Α	В	C0	^0E	SC	^CS	^W	^EA	D11-0	13-0	AU	^CCE	CO	^RLD	^0E	MS12	^LD	^0E	cz	^OEV	^LM	_^OEM
99:	571	Ε	Ε	0	0	99	1	1	1	006	C	000 0	0	1	1	0	00	1	1	9	1	1	1
91:	533	0	Ε	0	0	00	1	1	1	001	9	000 0	. 0	1	1	0	00	1	1	0	1	1	1
02:	143	0	6	0	0	99	1	1	0	000	Ε	000 0	0	1	1	0	00	1	1	0	1	1	1
	337	_	_	0	1	99	0	1	1	000	Ε	000 0	0	1	1	0	99	1	1	0	1	1	1
	203			1	0	99	1	1	0	000	Ε	000 0	0	1	1	0	00	1	1	0	1	1	1
	337			0	1	99	0	1	1	007	_	001 1	0	1	1	0	00	0	1	0	1	1	1
1	345			0	1	99	1	1	1	000		000 0		1	1	0	00	1	0	0	1	1	1
	345			0	1	99	1	1	1	003		000 0		1	1	0	00	1	0	0	1	1	1
1	533	_	_	0	9	99	1	1	1	008		000 0		1	1	0	99	1	1	0	1	1	1
	131			0	0	99	1	1	1	000		000 0		1	1	0	00	0	1	0	1	1	1
	343	_	-	0	1	99	1	1	1	000		000 0		1	1	0	00	1	1	0	1	1	1
	133	_	_	9	1	99	1	1	1	00E	_	000 1	0	1	1	0	91	1	1	0	1	1	1
0C:				9	1	99	1	1	1	004		001 0		1	1	0	91	1	1	ម	1	1	1
	503		-	1	1	91	1	1	1	004		000 0		1	1	9	00	1	1	0	1	1	1
UF:	303	0	′	٦	1	99	1	1	1	004	3	000 0	1	1	1	0	00	7	7	0	7	1	7

5.4 Микропрограмма командного цикла (выполнение операций)

3.4 микропрограмма командного цикла (выполнение операции)																								
N≗	МИ		² 39 Упр. АЛУ Упр. 039					Шина				усл.		9пр. 99			тр. РГК		Управление А					
MK	18-0	Α	В	C0	^0E	SC	^CS	^W	^EA	D11-0	13-0	A	U	^CCE	CO	^RLD	^0E	MS12	^LD	^0E	cz	^0EV	^LM	^0EM
OF:						1				l				-										. ,
10:	133	0	F	0	0	00 j	1	1	0	j 000	Ε	000	0	0	1	1	0	00	1	1	0	1	1	1
11:	337	0	0	0	1	00 j	0	1	1	j 00A	3	000	0	1	1	1	0	01	1	1	0	1	1	1
12:						j	-			j							-							
13:	133	0	F	0	0	00 j	1	1	0	j 000	Ε	000	0	0	1	1	0	00	1	1	0	1	1	1
14:	133	0	0	0	0	00 j	0	0	1	j 00A	3	000	0	1	1	1	0	01	1	1	0	1	1	1
15:						j			-	j			-	-			-							
16:	311	0	0	1	0	00	1	1	1	00A	3	000	0	1	1	1	0	11	1	1	0	1	1	1
17:						1								-								-		
18:	301	0	0	0	0	00	1	1	1	00A	3	000	0	1	1	1	0	11	1	1	0	1	1	1
				-	-	1	-						-	-	-	-	-				-			
	301		0	0	0	00	1	1	1	00A	3	000	0	1	1	1	0	01	1	1	0	1	1	1
				-	-				-				-	-	-		-		-		-			
1C:	311	F	0	1	0	99	1	1	1	00A	3	999	0	1	1	1	0	01	1	1	0	1	1	1
			•	-	-		-		-		•		-	-	-	-	-		-	-	-		-	
	104			0	0	00		1	0	000		000		0	1	1	0	11	1	1	0	1	1	1
	337			0	1	99		1	1	004		000		1	1	1	0	11	1	1	0	1	1	1
	733			0	0	99		1	1	020		000		9	1	1	0	00	0	1	0	1	1	1
	3 03			1	1	00		1	1	000		000		0	1	1	0	11	1	1	0	1	1	1
	133			0	0	99	1	1	1	00A	3	999	0	1	1	1	0	99	0	1	0	1	1	1
				•	•	!	•	•	•	! :::	•		•	•	•	:	•		•	•	•	•	•	:
	213			0	0	00		1	0	000		000		1	1	1	0	00	1	1	0	1	1	1
	133		ប	0	9	00	0	9	1	004	3	999	ប	1	1	1	0	11	1	1	0	1	1	1
26:		_		:	•		:	:	•		÷		•	- :	:	;	•		:	:	•	:	:	;
	303			1	0	00		1	0	000		000		1	1	1	0	00	1	1	0	1	1	1
	337			0	1	99		1	1	004	3	000	ย	1	1	1	0	11	1	1	0	1	1	1
	113			0	1		1	1	1	 004	•	000		0	1	1	0	00	i	·	9	1	1	1
	334			0	1	90 99		1	1	004 004		000		ี 1	1	1	0	00 00	1	1	0	1	1	i
				U	'	 פפ	'		'	!	J	อยป	Ð	'	'	•			•	•	U	•	'	
2D:			•	•	•	-:	•	•	•		•		-	•	•	-	•		•	•	•	•	•	•
	113		7	0	1	00	1	1	1	 004	3	001	i	9	·	1	9	 00	1	1	9	1	1	1
	334			0	i	00		i	1	004 004		000		1	i	i	0	00	i	i	ø	i	i	i
				-	•		:	:	•		-			•	•	•	-		:	:	-	:		
	334			9	1	001		1	1	004	3	000	A	1	1	1	1	00	1	1	9	1	1	i
						1	Ċ									-								
	213			9	9	00		1	0	000	Ē	000	9	1	1	1	0	00	1	1	0	1	1	1
	133			0	0	00		9	1	000		000		1	1	1	Ö	00	1	1	Ö	i .	1	1
	334			9	1	00		1	1	004		000		1	1	1	0	00	1	1	9	1	1	1
				-						!														

6. Вывод

В ходе лабораторной работы была разработана и изучена учебная ЭВМ, разработана и реализована система команд, написана программа решения задачи, которая была помещена в ОЗУ. По сравнению с предыдущей лабораторной работой, система команд была расширена. В дополнение к прямой были добавлены следующие виды адресации; регистровая, неявная регистровая преинкрементная и постдекрементная, непосредственная. Введение различных видов адресации усложнило командный цикл, однако сделало написание программы удобнее и понятнее для программиста.