Липецкий государственный технический университет

Факультет автоматизации и информатики Кафедра автоматизированных систем управления

ЛАБОРАТОРНАЯ РАБОТА №2

по дисциплине "Архитектура вычислительных систем"

Студент Станиславчук С. М.

Группа АС-21-1

Руководитель Болдырихин О. В.

Ст. преподаватель

Цель работы:

Изучение основ устройства и принципов работы компьютера принстонской архитектуры CISC-процессора.

Задание кафедры: Вариант 27

Написать на языке ассемблера программу, выполняющую преобразование числа в упакованный двоично-десятичный код.

При помощи отладчика прогнать программу покомандно и после выполнения каждой команды фиксировать состояние аккумулятора, указателя команд, других регистров, задействованных в программе, ячеек памяти данных.

Написать в программу подпрограммы: ближнюю и дальнюю. В программе должен быть стек. Нужно, чтобы хотя бы один параметр некоторой передавался подпрограмме через стек.

Результаты анализа работы программы оформить в виде таблицы. Последовательность строк в таблице должна соответствовать последовательности выполнения команд в период прогона программы, а не их последовательности в тексте программы. В строке, соответствующей данной команде, содержимое регистров и памяти должно быть таким, каким оно является после ее выполнения.

Проанализировать таблицу, выполнить необходимые сравнения, сделать выводы.

№	Задача, выполняемая			Расположение			Расположение			
	программой			исходных данных			результата			
27	Преобразование			Дополнительный				Сегмент данных		
	числа	В	упакованный	сегмент	данных	(по	(по	DS)	И	сегмент
	двоично-десятичный код			ES)			команд			

Ход работы:

1. Код программы

```
model small
data_in segment
  input db 83
data_in ends
data_out segment
  res1 db 0
data_out ends
stack segment
   dw 100 dup(0) ; Stack definition
stack ends
code segment
   assume DS:data_out, ES:data_in, CS:code, SS:stack
   near_conversion proc
       mov ax, data_in
       mov es, ax
       mov ax, data out
       mov ds, ax
       mov al, input
       xor ah, ah
       mov bl, 10
       div bl
       mov dl, al
       mov al, ah
       shl dl, 4
       or al, dl
       ; Call far_conversion from the far_code segment
       call far ptr far_conversion
       ret; Return from subroutine
    near_conversion endp
start:
   mov ax, stack
   mov ss, ax
   call near conversion
   mov ah, 4Ch
   int 21h
code ends
```

```
far_code segment
    res2 db 0
    assume CS:far_code
    far_conversion proc far

    ; Store the low nibble in res1
     mov res1, al

    ; Store the high nibble in res2
    mov res2, al

    retf 2; Far return '2' to pop ax
    far_conversion endp

far_code ends
end start
```

2. Листинг программы

1	0029	B8B948	mov ax, stack	002C	ax 48B9
2	002C	8ED0	mov ss, ax	0000	ss 48B9
3	0028	E8D5FF	call near_conv	rersion	
				0000	sp FFFE
4	0000	B8B748	mov ax, data_i	.n	
				0003	ax 48B7
4	0003	8EC0	mov es, ax	0005	es 48B7
5	0005	B8B848	mov ax, data_c	out	
				0008	ax 48B8
6	8000	8ED8	mov ds, ax	000A	ds 48B8
7	000A	26A00000	mov al, input	000E	ax 4853 = 53
8	000E	32E4	xor ah, ah	0010	ax 0053
9	0010	B30A	mov bl, 10	0012	bx 0008
10	0012	F6F3	div bl	0014	ax 0308
11	0014	8AD0	mov dl, al	0016	dx 0008
12	0016	8AC4	mov al, ah	0018	ax 0303
13	0018	D0E2	shl dl, 1	001A	dx 0010
14	001A	D0E2	shl dl, 1	001C	dx 0020
15	001C	D0E2	shl dl, 1	001E	dx 0040
16	001E	D0E2	shl dl, 1	0020	dx 0080
17	0020	0AC2	or al, dl	0022	ax 0383
18	0022	50	push ax	0023	sp FFFC
19	0023	9A0100C648	call far ptr f	ar_conv	version
				0001	sp FFF8, cs 48C6
20	0001	A20000	mov res1, al	0004	ds:0000 = 83
21	0004	2EA20000	mov res2, al	0008	ds:0000 = 83
22	8000	CA0200	retf 2	0028	sp FFFE, cs 48B3
23	0028	C3	ret	0031	sp 0000
24	0031	B44C	mov ah, 4Ch	0033	ax 4C83
25	0033	CD21	int 21h-	-	

3. Таблица состояния системы

Составим таблицу состояний системы после выполнения каждой команды (таблица 1)

Таблица 1 – Состояния системы после выполнения команд программы

Номер	Адрес	Команда на	Регистр	Команда на языке	Указате	Содержание изменившихся
команд	команд машинном		команд	ассемблера	ЛЬ	регистров и ячеек памяти
Ы	Ы	языке			команд	
1	0029	B8B948	B8	mov ax, stack	002C	ax 48B9
2	002C	8ED0	8ED0	mov ss, ax	0000	ss 48B9
3	0028	E8D5FF	E8D5FF	call near_conversion	0000	sp FFFE
4	0000	B8B748	B8	mov ax, data_in	0003	ax 48B7
4	0003	8EC0	8EC0	mov es, ax	0005	es 48B7
5	0005	B8B848	B8	mov ax, data_out	0008	ax 48B8
6	0008	8ED8	8ED8	mov ds, ax	000A	ds 48B8
7	000A	26A00000	26A0	mov al, input	000E	ax 4853 = 53
8	000E	32E4	32E4	xor ah, ah	0010	ax 0053
9	0010	B30A	B30A	mov bl, 10	0012	bx 0008
10	0012	F6F3	F6F3	div bl	0014	ax 0308
11	0014	8AD0	8AD0	mov dl, al	0016	dx 0008
12	0016	8AC4	8AC4	mov al, ah	0018	ax 0303
13	0018	D0E2	D0E2	shl dl, 1	001A	dx 0010
14	001A	D0E2	D0E2	shl dl, 1	001C	dx 0020
15	001C	D0E2	D0E2	shl dl, 1	001E	dx 0040
16	001E	D0E2	D0E2	shl dl, 1	0020	dx 0080
17	0020	0AC2	0AC2	or al, dl	0022	ax 0383
18	0022	50	50	push ax	0023	sp FFFC
19	0023	9A0100C64	9A	call far	0001	sp FFF8, cs 48C6
		8		ptr_far_conversion		
20	0001	A20000	A2	mov res1, al	0004	ds:0000 = 83
21	0004	2EA20000	2EA2	mov res2, al	0008	ds:0000 = 83
22	0008	CA0200	CA	retf 2	0028	sp FFFE, cs 48B3
23	0028	C3	C3	ret	0031	sp 0000
24	0031	B44C	B4	mov ah, 4Ch	0033	ax 4C83
25	0033	CD21	CD	int 21h	_	-

4. Проверка работы алгоритма на правильных числах

Упакованный двоично-десятичный код (Packed Binary Coded Decimal, PBCD) - это способ представления десятичных чисел в формате, где каждая десятичная цифра представлена в виде 4-битного двоичного числа. В упакованном PBCD каждая десятичная цифра (0-9) кодируется с использованием 4 битов, и эти коды объединяются вместе, чтобы представить десятичное число.

На вход программе подается число 83. Далее в ближней подпрограмме разбивается это число на составные цифры (8 и 3) и заносит их в сегмент ES. После разбиения происходит перевод и склеивание битов этих чисел с последующим занесением результата в переменную res2, которая находится в сегменте ES. А затем этот результат заносим в сегмент DS. На рисунке 2 видно, что в сегменте DS по смещению 0000 (переменная res1) лежит число 83h. А это значит, что программа отработал верно. Результат программы и состояние регистров СРU можно увидеть на рисунках 1, 2 и 3 соответственно.

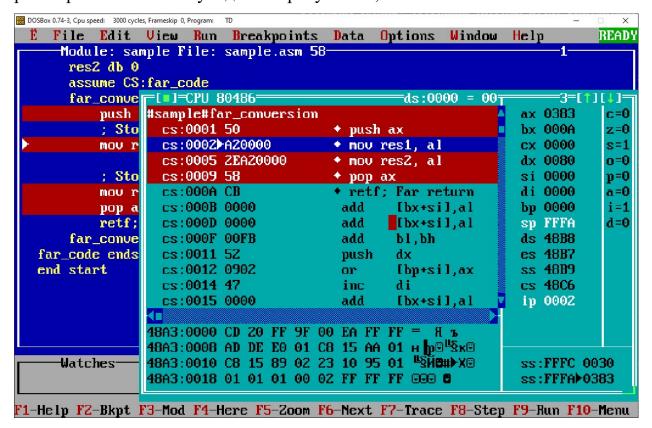


Рисунок 1 — Состояние сегмента SS по адресу SP после занесения значения регистра ах в стек при помощи команды push

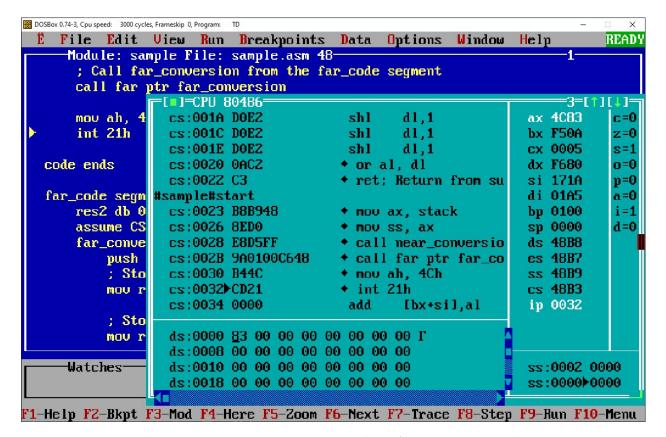


Рисунок 2 – Состояние сегмента DS (result) на момент завершения программы

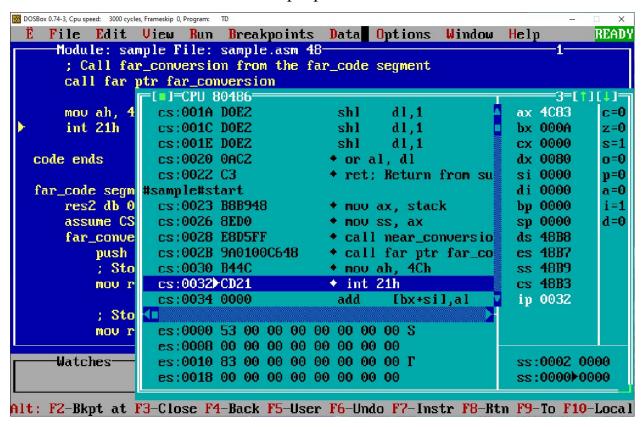


Рисунок 3 — Состояние сегмента ES (data) на момент завершения программы

5. Вывод

В ходе выполненной работы ознакомился с ближними и дальними подпрограммами, освоил работу со стеком. Изучил основы устройства и принципов работы компьютера принстонской архитектуры CISC-процессора.