

Санкт-Петербургский политехнический университет Петра Великого  
Институт компьютерных наук и технологий  
Высшая школа интеллектуальных систем и суперкомпьютерных технологий

# Низкоуровневое программирование

Отчет по лабораторной работе №2

Программирование EDSAC

**Работу**

**выполнил:**

Аникин Д.А.

Группа:

3530901/90004

**Преподаватель:**

Алексюк А.О.

Санкт-Петербург

2021

# Содержание

1	Формулировка задания	3
2	Программа для Initial Orders 1	3
3	Программа для Initial Orders 2	7
4	Выводы	10

# 1. Формулировка задания

1. Разработать программу для EDSAC, реализующую определенную вариантом задания функциональность, и предполагающую загрузчик Initial Orders 1. Массив (массивы) данных и другие параметры (преобразуемое число, длина массива, параметр статистики и пр.) располагаются в памяти по фиксированным адресам.
2. Выделить определенную вариантом задания функциональность в замкнутую (closed) подпрограмму, разработать вызывающую ее тестовую программу. Использовать возможности загрузчика Initial Orders 2. Адрес обрабатываемого массива данных и другие параметры передавать через ячейки памяти с фиксированными адресами.

## Формулировка варианта задания

Интегрирование табличной функции методом трапеций с «длинным» результатом.

*Примечание: переполнение разрядной сетки предотвращается пользователем масштабированием параметра шага сетки.*

$$\int_a^b f(x) dx = \sum_{i=0}^{n-1} \frac{f(x_i) + f(x_{i+1})}{2} (x_{i+1} - x_i)$$

## Условные обозначения

В работе используются следующие обозначения:

1. C(n) - значение n-й ячейки памяти
2. C(Асс) - значение в аккумуляторе
3. C(R) - значение в регистре умножения

# 2. Программа для Initial Orders 1

## Входные и выходные данные

Параметрами программы служат: C(101) - длина массивов *коротких* чисел X и Y, C(102) и C(103) - адреса массивов X и Y соответственно. Элементы массива X хранятся в C(104) - C(111), а элементы массива Y с C(112) по C(119).

Регулировка шага сетки предполагается модификацией значений X.

Результатом работы программы является значение определенного интеграла, полученное относительно X и Y, которое записывается в C(120)

## Описание работы

При старте программы формируется значение  $n-1$  ( $n$  - длина массива), использующееся в качестве счетчика итерации и записывается в рабочую ячейку  $C(1)$ . Далее происходит инициализация адресных полей инструкций преобразования коротких чисел в длинные (необходимо для формирования длинного результата).

Листинг 1: Фрагмент IO1.txt

```
1 [START:]
2   [31] T 120 S
3   [32] X 0 S
4
5   [Counter]
6   [33] A 101 S
7   [34] S 100 S
8   [35] T 1 S
9
10  [Adress fields]
11  [36] A 102 S
12  [37] L 0 L
13  [38] A 57 S
14  [39] T 57 S
15
16  [40] A 102 S
17  [41] L 0 L
18  [42] A 60 S
19  [43] T 60 S
20
21  [44] A 103 S
22  [45] L 0 L
23  [46] A 63 S
24  [47] T 63 S
25
26  [48] A 103 S
27  [49] L 0 L
28  [50] A 66 S
29  [51] T 66 S
```

Рабочий цикл программы можно разделить на три части: формирование длинных чисел, вычисление слагаемого по формуле и модификация адресных полей.

Формирование длинных чисел для  $x_{i+1}$ ,  $x_i$ ,  $y_{i+1}$  и  $y_i$  происходит путем загрузки соответствующих значений в аккумулятор, домножения на  $C(R) = 1$ , предварительно загруженную из  $C(100)$ . После этого происходит коррекция полученных результатов путем сдвига на 2 разряда право. Результаты записываются в рабочие ячейки  $C(2)$ ,  $C(4)$ ,  $C(6)$  и  $C(8)$  для  $x_{i+1}$ ,  $x_i$ ,  $y_{i+1}$  и  $y_i$  соответственно.

Листинг 2: Фрагмент IO1.txt

```

30 [LOOP:]
31   [52] A 1 S
32   [53] S 100 S
33   [54] G 99 S
34   [55] T 1 S
36
36   [Load 1]
37   [56] H 100 S
39
39   [Long numbers]
40   [57] V 1 S [X_i+1]
41   [58] R 1 S
42   [59] T 2 L
44
44   [60] V 0 S [X_i]
45   [61] R 1 S
46   [62] T 4 L
48
48   [63] V 1 S [Y_i+1]
49   [64] R 1 S
50   [65] T 6 L
52
52   [66] V 0 S [Y_i]
53   [67] R 1 S
54   [68] T 8 L

```

При вычислении слагаемого сначала вычисляется значение шага  $(x_{i+1} - x_i)$ . Результат записывается в рабочую ячейку C(10) и загружается в C(R). Далее вычисляется значение  $f(x_{i+1}) + f(x_i)$ , результат записывается в рабочую ячейку C(12). Затем происходит умножение C(12) на C(R)  $(f(x_{i+1}) + f(x_i) \cdot (x_{i+1} - x_i))$ , после этого производится коррекция умножения сдвигом числа в аккумуляторе влево, при этом деление на 2 здесь уже учтено (т.к. деление на 2 осуществляется сдвигом результата на 1 разряд вправо) для корректной записи числа в выходную ячейку.

Полученный результат суммируется с предыдущим из C(120) и записывается туда же.

Листинг 3: Фрагмент IO1.txt

```

56
56   [X_i+1 - X_i]
57   [69] A 2 L
58   [70] S 4 L
59   [71] T 10 L
60   [72] H 10 L
62
62   [Yi+1 + Y_i]
63   [73] A 6 L

```

```

64      [74] A 8 L
65      [75] T 12 L
67
67      [(Yi+1 + Y_i) / 2 * (X_i+1 - X_i)]
68      [76] V 12 L
69      [77] L 1024 S
70      [78] L 1024 S
71      [79] L 128 S
73
73      [80] A 120 L
74      [81] T 120 L

```

Модификация адресных полей происходит путем прибавления единицы (C(100)) к адресу предыдущего элемента в инструкциях преобразования коротких чисел в длинные (C(57), C(60), C(63), C(66)) для перехода к следующим элементам массива. Цикл повторяется, пока не обнулится счетчик.

Листинг 4: Фрагмент IO1.txt

```

76
76      [82] A 100 S
77      [83] L 0 L
78      [84] A 57 S
79      [85] T 57 S
81
81      [86] A 100 S
82      [87] L 0 L
83      [88] A 60 S
84      [89] T 60 S
86
86      [90] A 100 S
87      [91] L 0 L
88      [92] A 63 S
89      [93] T 63 S
91
91      [94] A 100 S
92      [95] L 0 L
93      [96] A 66 S
94      [97] T 66 S
96
96      [98] E 52 S

```

Константы и входные данные

Листинг 5: Фрагмент IO1.txt

```

97 [EXIT:]
98      [99] Z 0 S
99 [CONST:]
100      [100] P 0 L [1]

```

```

101 [LEN:]
102     [101] P 4 S
103 [ADDR:]
104     [102] P 52 S
105     [103] P 56 S
106 [DATAX:]
107     [104] P 0 L [1]
108     [105] P 1 S [2]
109     [106] P 1 L [3]
110     [107] P 2 S [4]
111     [108] P 3 S [6]
112     [109] P 5 S [10]
113     [110] P 5 L [11]
114     [111] P 7 S [14]
115 [DATAY:]
116     [112] P 1 S [2]
117     [113] P 2 S [4]
118     [114] P 3 S [6]
119     [115] P 4 S [8]
120     [116] P 5 S [10]
121     [117] P 6 S [12]
122     [118] P 3 S [6]
123     [119] P 20 S [40]

```

### 3. Программа для Initial Orders 2

Программа для IO2 основана на программе для IO1. Функциональность варианта задания выделена в замкнутую подпрограмму, выходное значение записывается в C(200). Длина массивов хранится в C(10), адреса массивов X и Y в C(11) и C(12) соответственно. Элементы массивов X и Y хранятся в C(13) - C(20) и C(21) - C(28) соответственно.

«Каркас» замкнутой подпрограммы состоит из типовых директив, адресованных загрузчику Initial Orders 2, а также «пролога» (prologue) и «эпилога» (epilogue) – инструкций, исполняемых соответственно сразу после вызова и непосредственно перед возвратом из подпрограммы.

Листинг 6: IO2.txt

```

1 [START:]
2     T 56 K
3     G K
4     [0] A 3 F
5     [1] T 71 @
6
7     [2] A 1 F
8     [3] S 72 @
9     [4] T 1 F
10
11

```

```

11      [5] A 2 F
12 [6] X 0 F
13      [7] A 68 @
14      [8] T 26 @
16
16      [9] A 2 F
17 [10] X 0 F
18      [11] A 69 @
19      [12] T 29 @
21
21      [13] A 3 F
22 [14] X 0 F
23      [15] A 68 @
24      [16] T 32 @
26
26      [17] A 3 F
27 [18] X 0 F
28      [19] A 69 @
29      [20] T 35 @
30 [LOOP:]
31      [21] A 1 F
32      [22] S 72 @
33      [23] G 70 @
34      [24] T 1 F
36
36      [25] H 72 @
38
38      [26] V 1 F
39      [27] R 1 F
40      [28] T 4 D
42
42      [29] V 0 F
43      [30] R 1 F
44      [31] T 6 D
46
46      [32] V 1 F
47      [33] R 1 F
48      [34] T 8 D
50
50      [35] V 0 F
51      [36] R 1 F
52      [37] T 10 D
54
54      [38] A 4 D
55      [39] S 6 D
56      [40] T 12 D
57      [41] H 12 D
59

```



```

59      [42] A 8 D
60      [43] A 10 D
61      [44] T 14 D
62      [45] V 14 D
63      [46] L 1024 F
64      [47] L 1024 F
65      [48] L 128 F
67
67      [49] A 200 D
68      [50] T 200 D
70
70      [51] A 72 @
71      [52] L 0 D
72      [53] A 26 @
73      [54] T 26 @
75
75      [55] A 72 @
76      [56] L 0 D
77      [57] A 29 @
78      [58] T 29 @
80
80      [59] A 72 @
81      [60] L 0 D
82      [61] A 32 @
83      [62] T 32 @
85
85      [63] A 72 @
86      [64] L 0 D
87      [65] A 35 @
88      [66] T 35 @
90
90      [67] E 21 @
91 [INSTR:]
92      [68] V 1 F
93      [69] V 0 F
94 [EXIT:]
95      [70] T 0 F
96 [RET:]
97      [71] E 0 F
98 [CONST:]
99      [72] P 0 D [1]
102
102
102 [START:]
103      G K
104      [0] X 0 F
105      [1] A 10 @
106      [2] T 1 F

```

```

107      [3] A 11 @
108      [4] T 2 F
109      [5] A 12 @
110      [6] T 3 F
111      [7] A 7 @
112      [8] G 56 F
113      [9] Z 0 F
114 [LEN:]
115      [10] P 4 F
116 [ADDR:]
117      [11] P 13 @
118      [12] P 21 @
119 [DATAX]
120      [13] P 0 D [1]
121      [14] P 1 F [2]
122      [15] P 9 D [3]
123      [16] P 2 F [4]
124      [17] P 3 F [6]
125      [18] P 5 F [10]
126      [19] P 5 D [11]
127      [20] P 7 F [14]
128 [DATAY:]
129      [21] P 1 F [4]
130      [22] P 2 F [2]
131      [23] P 3 F [6]
132      [24] P 4 F [6]
133      [25] P 5 F [10]
134      [26] P 6 F [10]
135      [27] P 3 F [6]
136      [28] P 20 F [12]
137      EZ PF

```

## 4. Выводы

В ходе работы были разработаны программы для загрузчиков IO1 и IO2 EDSAC. Основной проблемой при работе с IO1 является абсолютная адресация, из-за которой возникает необходимость пересчитывать адреса при любом изменении программы. Данный недостаток был исправлен в IO2 введением относительной адресации.