



Министерство науки и высшего образования Российской Федерации  
Федеральное государственное бюджетное образовательное учреждение  
высшего образования  
«Московский государственный технический университет  
имени Н.Э. Баумана  
(национальный исследовательский университет)»  
(МГТУ им. Н.Э. Баумана)

ФАКУЛЬТЕТ Информатика и системы управления

КАФЕДРА Программное обеспечение ЭВМ и информационные технологии

## **ОТЧЕТ ПО ЛАБОРАТОРНОЙ РАБОТЕ №5** **«ОБРАБОТКА ОЧЕРЕДЕЙ»**

Студент Козлова Ирина Васильевна

Группа ИУ7 – 32Б

## Оглавление

<b><u>ОПИСАНИЕ УСЛОВИЯ ЗАДАЧИ.....</u></b>	<b><u>3</u></b>
<b><u>ОПИСАНИЕ СТРУКТУРЫ ДАННЫХ.....</u></b>	<b><u>5</u></b>
<b><u>ОПИСАНИЕ АЛГОРИТМА.....</u></b>	<b><u>6</u></b>
<b><u>НАБОР ТЕСТОВ.....</u></b>	<b><u>7</u></b>
<b><u>ОЦЕНКА ЭФФЕКТИВНОСТИ.....</u></b>	<b><u>8</u></b>
<b><u>РАСЧЕТ ВРЕМЕНИ РАБОТЫ ОЧЕРЕДИ.....</u></b>	<b><u>10</u></b>
<b><u>ОТВЕТЫ НА КОНТРОЛЬНЫЕ ВОПРОСЫ.....</u></b>	<b><u>13</u></b>
<b><u>ВЫВОД.....</u></b>	<b><u>17</u></b>
<b><u>ПРИЛОЖЕНИЕ 1.....</u></b>	<b><u>18</u></b>

## ОПИСАНИЕ УСЛОВИЯ ЗАДАЧИ

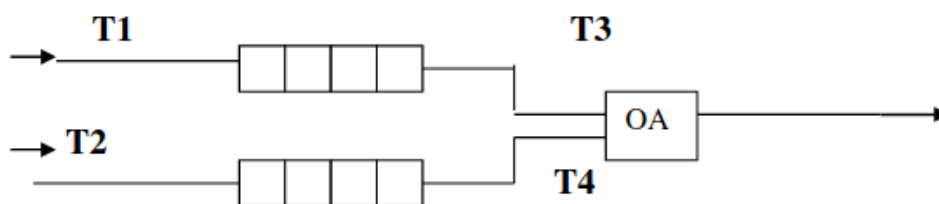
Система массового обслуживания состоит из обслуживающих аппаратов (ОА) и очередей заявок двух типов, различающихся временем прихода и обработки. Заявки поступают в очереди по случайному закону с различными интервалами времени (в зависимости от варианта задания), равномерно распределенными от начального значения (иногда от нуля) до максимального количества единиц времени. В ОА заявки поступают из «головы» очереди по одной и обслуживаются за указанные в задании времена, распределенные равномерно от минимального до максимального значений (все времена – вещественного типа).

Требуется смоделировать процесс обслуживания первых 1000 заявок первого типа, выдавая после обслуживания каждой 100 заявок первого типа информацию о текущей и средней длине каждой очереди и о среднем времени пребывания заявок каждого типа в очереди. В конце процесса необходимо выдать на экран общее время моделирования, время простоя ОА, количество вошедших в систему и вышедших из нее заявок первого и второго типов.

Очередь необходимо представить в виде вектора и списка. Все операции должны быть оформлены подпрограммами. Алгоритм для реализации задачи один, независимо от формы представления очереди. Необходимо сравнить эффективность различного представления очереди по времени выполнения программы и по требуемой памяти. При реализации очереди списком нужно проследить, каким образом происходит выделение и освобождение участков памяти, для чего по запросу пользователя необходимо выдать на экран адреса памяти, содержащие элементы очереди при добавлении или удалении очередного элемента.

## Описание технического задания

Система массового обслуживания состоит из обслуживающего аппарата (ОА) и двух очередей заявок двух типов



Заявки 1-го и 2-го типов поступают в "хвосты" своих очередей по случайному закону с интервалами времени  $T_1$  и  $T_2$ , равномерно распределенными от 1 до 5 и от 0 до 3 единиц времени (е.в.) соответственно. В ОА они поступают из "головы" очереди по одной и обслуживаются также равновероятно за времена  $T_3$  и  $T_4$ , распределенные от 0 до 4 е.в. и от 0 до 1 е.в. соответственно, после чего покидают систему. (Все времена – вещественного типа) В начале процесса в системе заявок нет.

Заявка 2-го типа может войти в ОА, если в системе нет заявок 1-го типа. Если в момент обслуживания заявки 2-го типа в пустую очередь входит заявка 1-го типа, то она немедленно поступает на обслуживание; обработка заявки 2-го типа прерывается и она возвращается в "хвост" своей очереди (система с абсолютным приоритетом и повторным обслуживанием).

Смоделировать процесс обслуживания первых 1000 заявок 1-го типа, выдавая после обслуживания каждых 100 заявок 1-го типа информацию о текущей и средней длине каждой очереди, а в конце процесса – общее время моделирования и количество вошедших в систему и вышедших из нее заявок обоих типов, среднем времени пребывания заявок в очереди, количестве «выброшенных» заявок второго типа. Обеспечить по требованию пользователя выдачу на экран адресов элементов очереди при удалении и добавлении элементов. Проследить, возникает ли при этом фрагментация памяти.

### **Входные данные:**

1. **Целое число, представляющее собой номер команды:** целое число в диапазоне от 0 до 4.
2. **Командно-зависимые данные:**  
целочисленные значения (количество элемента стека)

### **Выходные данные:**

1. Результат выполнения определенной команды.
2. Моделирование и характеристика для очереди в виде списка/массива.

### **Функции программы:**

1. Моделирование и характеристика для очереди в виде массива.
2. Моделирование и характеристика для очереди в виде массива.
3. Изменение времени обработки заявки.
0. Выход из программы.

### **Обращение к программе:**

Запускается через терминал. Так же можно собрать программу используя makefile, и запустить ее с помощью команды run.

### **Аварийные ситуации:**

1. Некорректный ввод номера команды.  
На входе: число, большее чем 13 или меньшее, чем 0.  
На выходе: сообщение «ERROR!!! Invalid command entered, please re-enter!!!»
2. Некорректный ввод номера команды.  
На входе: пустой ввод.  
На выходе: сообщение «Invalid command entered, please re-enter!!!»
3. Некорректный ввод выбора времени.  
На входе: число, большее чем 4 или меньшее, чем 1.  
На выходе: сообщение «ERROR!!! Invalid command entered, please re-enter!!!»
4. Некорректный ввод времени обработки.  
На входе: буква.  
На выходе: сообщение «ERROR!!! Invalid number input! Please choose some command!»

## **ОПИСАНИЕ СТРУКТУРЫ ДАННЫХ**

*Структура для описания границ времени обработки*

```
typedef struct times  
{  
    double min;  
    double max;  
} times_r;
```

Поля структуры:

*min* - нижняя граница времени

*max* - верхняя граница времени

*Структура для описания узла списка.*

```
typedef struct node  
{  
    char inf;  
    struct node *next;  
} node_r;
```

Поля структуры:

*inf* - данные в узле

*\*next* - указатель на следующий узел

*Структура для описания всей информации про очередь.*

```
typedef struct queue  
{  
    char name[30];  
    void* low;  
    void* up;  
    void* p_in;  
    void* p_out;  
    int count_len;  
    size_t size;  
    int count_req;  
    int sum_len;  
    int tmp_len;  
    int sum_time;  
    int out_req;  
    int in_req;  
} queue_r;
```

Поля структуры:

<i>char name[30]</i>	- Имя очереди
<i>void* low</i>	- Адрес нижней границы очереди
<i>void* up</i>	- Адрес верхней границы очереди
<i>void* p_in</i>	- Указатель на "хвост" очереди
<i>void* p_out</i>	- Указатель на "голову" очереди
<i>int count_len</i>	- Число элементов в очереди
<i>size_t size</i>	- Размер типа данных в очереди
<i>int count_req</i>	- Число запросов в очереди
<i>int sum_len</i>	- Средняя длина очереди
<i>int tmp_len</i>	- Текущая длина очереди
<i>int sum_time</i>	- Общее время работы с очередью
<i>int out_req</i>	- Число запросов на выход в очереди
<i>int in_req</i>	- Число запросов на вход в очереди

## ОПИСАНИЕ АЛГОРИТМА

1. Выводится меню данной программы.
2. Пользователь вводит номер команды из предложенного меню.

3. Пока пользователь не введет 0 (выход из программы), ему будет предложено вводить номера команд и выполнять действия по выбору.

## НАБОР ТЕСТОВ

	Название теста	Пользователь вводит	Вывод
1	Некорректный ввод команды	45 (разрешено от 0 до 4)	Invalid command entered, please re-enter!!!
2	Пустой ввод	Пустой ввод.	Invalid command entered, please re-enter!!!
3	Команда 1	1	Вывод временной характеристики про очередь в виде массива.
4	Команда 2	2	Вывод временной характеристики про очередь в виде односвязного списка.
5	Команда 3 (неверный выбор промежутка времени)	8 (разрешено от 1 до 4)  0  s  >	ERROR!!! Invalid number input! Please choose some command!

6	Команда 3 (неверный ввод границ, например буква или какой- либо символ)	D 4  3 f  @ 7  3 «	ERROR!!! Invalid number input! Please choose some command!
7	Команда 3	Все введено верно	Выведены новые значения для временных промежутков
8	Команда 4	4	Вывод времени выполнения операций над очередью
9	Команда 0	0	Выход из программы

## ОЦЕНКА ЭФФЕКТИВНОСТИ

### Работа ОА

*На массиве*

	<b>Число заявок 1- го типа</b>	<b>Число заявок 2-го типа</b>	<b>Время моделирования (ус.е.в.)</b>	<b>Время работы (реальное время в мкс.)</b>
1	1002	1950	3015,3096	3350
2	1000	2003	2976,8032	3087
3	1000	2002	3020,4946	2913



4	1001	2006	3001,5489	3778
5	1001	1978	2972,8102	3625
6	1000	2103	3069,5333	3980
7	1000	2029	3012,9536	2973
8	1003	2031	3051,2047	3161
9	1001	1973	3001,2885	3960
10	1001	2034	3050,1438	2955
<b>Среднее</b>	1000,9	2010,9	3017,2090	3378,2

### **На списке**

	<b>Число заявок 1-го типа</b>	<b>Число заявок 2-го типа</b>	<b>Время моделирования (ус.е.в.)</b>	<b>Время работы (реальное время в мкс.)</b>
1	1001	2010	2957,4566	15337
2	1000	2019	3002,0350	7506
3	1001	2030	3010,2803	12335
4	1001	2083	3126,2976	9821
5	1001	1979	2985,8095	11371
6	1000	1985	3020,7205	5907
7	1000	2019	2992,7828	6428
8	1000	2006	2990,4523	9666
9	1000	2017	3023,7761	9185
10	1000	2033	3026,5663	5768
<b>Среднее</b>	1000,4	2018,1	3013,6177	9332,4

## **Операции над очередью**

### **Добавление элемента (в тактах процессора)**

<b>Массив</b>	<b>Список</b>
466	5237

### ***Удаление элемента (в тактах процессора)***

<b><i>Массив</i></b>	<b><i>Список</i></b>
581	929

### ***Память (в байтах)***

<b><i>Количество элементов</i></b>	<b><i>Массив</i></b>	<b><i>Список</i></b>
10	10	160
100	100	1600
1000	1000	16000
10000	10000	160000

## **РАСЧЕТ ВРЕМЕНИ РАБОТЫ ОЧЕРЕДИ**

Теоретический расчет времени моделирования: (среднее время прихода заявки 1 типа или среднее время обработки заявки 1 типа) \* (количество).

Выбирается большее время.

1 тип – так как у него абсолютный приоритет, количество равно 1000.

При данных временных границах :

T1 : 1..5

T2 : 0..3

T3 : 0..4

T4 : 0..1

***Теоретические результаты*** :

Время моделирование равно 3000 е.в.

Время обработки заявок 1 типа : (среднее время обработки 1 типа) \*  
(количество) = 2 \* 1000 = 2000

Время, когда ОА не работает (в отношении 1 очереди): (время  
10

моделирования – время обработки заявок 1 типа) = 1000

Число заявок 1 типа, вошедших : 1000, вышедших : 1000

Число заявок 2 типа, вошедших : 2000 (время моделирования / среднее время прихода 2 заявки) = 2000

Число заявок 2 типа, вышедших : 2000 (время, когда ОА не работает (в отношении 1 очереди) / среднее время прихода 2 заявки) (вышедшие + оставшиеся в очереди, в результатах)

### ***Практические результаты :***

Общее время моделирования (в усл. ед. в.):	2990.257771
Погрешность работы ОА:	0.324741%
Среднее время обработки заявки 1 очереди:	3.000000
Среднее время обработки заявки 2 очереди:	1.500000
Число вошедших в 1 очередь:	1000
Число вышедших из 1 очереди:	1000
Число вошедших во 2 очередь:	1993
Число вышедших из 2 очереди:	1630
Число выброшенных заявок из 2 очереди:	1301
Время работы (реальное) (в мкс):	3412
Погрешность ввода 1 очередь:	0.325799%
Погрешность ввода 2 очередь:	0.025341%
Время не работы ОА (в усл. ед. в.):	13.097420

Из результатов видно, что погрешность в пределах допустимой по заданию.

При данных временных границах : (время обработки больше, чем время прихода)

T1 : 1..5

T2 : 0..3

T3 : 0..10

T4 : 0..1

### ***Теоретические результаты :***

Время моделирование равно 5000 е.в.

Время обработки заявок 1 типа : (среднее время обработки 1 типа) \*  
(количество) = 5 \* 1000 = 5000

Время, когда ОА не работает (в отношении 1 очереди): (время моделирования – время обработки заявок 1 типа) = 0

Число заявок 1 типа, вошедших : 1000, вышедших : 1000

Число заявок 2 типа, вошедших : 3300 (время моделирования / среднее время прихода 2 заявки)

Число заявок 2 типа, вышедших : 0 (время, когда ОА не работает (в отношении 1 очереди) / среднее время прихода 2 заявки) (вышедшие + оставшиеся в очереди, в результатах)

### **Практические результаты :**

Общее время моделирования (в усл. ед. в.):	5038.039835
Погрешность работы ОА:	0.760797%
Среднее время обработки заявки 1 очереди:	3.000000
Среднее время обработки заявки 2 очереди:	1.500000
Число вошедших в 1 очередь:	1702
Число вышедших из 1 очереди:	1000
Число вошедших во 2 очередь:	3368
Число вышедших из 2 очереди:	5
Число выброшенных заявок из 2 очереди:	1
Время работы (реальное) (в мкс):	2652
Погрешность ввода 1 очередь:	1.348941%
Погрешность ввода 2 очередь:	0.277095%
Время не работы ОА (в усл. ед. в.):	2.160881

Из результатов видно, что погрешность в пределах допустимой по заданию.

При данных временных границах : (время прихода и обработки заявки 2 типа одинаковое)

T1 : 1..5

T2 : 0..1

T3 : 0..4

T4 : 0..1

### **Теоретические результаты :**

Время моделирование равно 3000 е.в.

Время обработки заявок 1 типа : (среднее время обработки 1 типа) \*

(количество) =  $2 * 1000 = 2000$

Время, когда ОА не работает (в отношении 1 очереди): (время моделирования – время обработки заявок 1 типа) = 1000

Число заявок 1 типа, вошедших : 1000, вышедших : 1000

Число заявок 2 типа, вошедших : 6000 (время моделирования / среднее время прихода 2 заявки)

Число заявок 2 типа, вышедших : 1500 (время, когда ОА не работает (в отношении 1 очереди) / среднее время прихода 2 заявки) (вышедшие + оставшиеся в очереди, в результатах)

### **Практические результаты :**

Общее время моделирования (в усл. ед. в.):	2959.113330
Погрешность работы ОА:	1.362889%
Среднее время обработки заявки 1 очереди:	3.000000
Среднее время обработки заявки 2 очереди:	0.500000
Число вошедших в 1 очередь:	1000
Число вышедших из 1 очереди:	1000
Число вошедших во 2 очередь:	5954
Число вышедших из 2 очереди:	1307
Число выброшенных заявок из 2 очереди:	2517
Время работы (реальное) (в мкс):	4569
Погрешность ввода 1 очередь:	1.381720%
Погрешность ввода 2 очередь:	0.604460%
Время не работы ОА (в усл. ед. в.):	0.113874

*Из результатов видно, что погрешность в пределах допустимой по заданию.*

## **ОТВЕТЫ НА КОНТРОЛЬНЫЕ ВОПРОСЫ**

### **1. Что такое очередь?**

Очередь – это последовательный список переменной длины, включение элементов в который идет с «хвоста», а исключение – с «головы».

Принцип работы очереди: первым пришел – первым вышел, т.е. First In – First Out (FIFO).

**2. Каким образом, и какой объем памяти выделяется под хранение очереди при различной ее реализации?**

При реализации списком, под каждый новый элемент выделяется память размером  $\text{sizeof}(\text{element}) + 8$  байт (для указателя) в куче, для каждого элемента отдельно.

При реализации массивом (кольцевым),  $(\text{кол-во элементов}) * \text{sizeof}(\text{элемента})$ . Если массив статический, то память выделяется в стеке, если массив динамический, то - в куче.

**3. Каким образом освобождается память при удалении элемента из очереди при ее различной реализации?**

При удалении элемента из очереди в виде массива, перемещается указатель, память не освобождается. Память освобождается в конце программы. Если массив статически, то после завершения программы, если динамический — с помощью функции `free()`.

При удалении элемента из очереди в виде списка, освобождается память из данного элемента сразу. (Указатель на «голову» переходит на следующий элемент, считанный элемент удаляется, память освобождается)

**4. Что происходит с элементами очереди при ее просмотре?**

При просмотре очереди, головной элемент («голова») удаляется, и указатель смещается. То есть при просмотре очереди ее элементы удаляются.

**5. Каким образом эффективнее реализовывать очередь. От чего это зависит?**

При реализации очереди в виде массива (кольцевого статического), может возникнуть переполнение памяти, фрагментации не возникает. Быстрее работают операции добавления и удаления элементов. Также необходимо знать тип данных.

При реализации в виде списка — легче удалять и добавлять элементы, переполнение памяти может возникнуть только если закончится оперативная память, однако может возникнуть фрагментация памяти.

Если изначально знать размер очереди и тип данных, то лучше воспользоваться массивом. Не зная размер — списком.

Также способ реализации зависит от того, в чем мы больше ограничены, в памяти или во времени.

***6. В каком случае лучше реализовать очередь посредством указателей, а в каком – массивом?***

Если важна скорость выполнения, то лучше использовать массив, так как все операции с массивом выполняются быстрее, но очередь ограничена по памяти (так как массив статический).

Но если неизвестно сколько будет элементов в очереди — то лучше использовать список, так как он ограничен только оперативной памятью, но может возникнуть фрагментация памяти.

***7. Каковы достоинства и недостатки различных реализаций очереди в зависимости от выполняемых над ней операций?***

При реализации очереди в виде массива не возникает фрагментация памяти, так же может возникнуть переполнение очереди, и тратиться дополнительное время на сдвиги элементов (классический массив).

Сдвигов нет, если использовать кольцевой статический массив, но усложняется реализация алгоритмов добавления и удаления элементов.

При реализации очереди в виде списка, проще выполнять операции добавления и удаления элементов, но может возникнуть фрагментация памяти.

### ***8. Что такое фрагментация памяти?***

Фрагментация – чередование участков памяти при последовательных запросах на выделение и освобождение памяти. «Занятые» участки чередуются со «свободными» - однако последние могут быть недостаточно большими для того, чтобы сохранить в них нужное данные.

### ***9. На что необходимо обратить внимание при тестировании программы?***

При реализации очереди в виде списка необходимо следить за освобождением памяти при удалении элемента из очереди. Если новые элементы приходят быстрее, чем уходят старые, то может возникнуть фрагментация памяти.

При реализации очереди в виде массива (кольцевого) надо обратить внимания на корректную работу с ним, чтобы не произошло записи в невыделенную память.

### ***10. Каким образом физически выделяется и освобождается память при динамических запросах?***

Программа дает запрос ОС на выделение блока памяти необходимого размера. ОС находит подходящий блок, записывает его адрес и размер в таблицу адресов, а затем возвращает данный адрес в программу.

При запросе на освобождение указанного блока программы, ОС убирает его из таблицы адресов, однако указатель на этот блок может остаться в программе. Обращение к этому адресу и попытка считать данные из этого



блока может привести к неопределенному поведению, так как данные могут быть уже изменены.

## **Вывод**

К недостаткам очереди в виде списка можно отнести тот факт, что используется большее количество памяти, так как помимо самих элементов необходимо хранить указатели. Также при работе в очередями-списками может возникнуть фрагментация памяти. К преимуществам можно отнести тот факт, что очередь-список позволяет воспользоваться памятью, ограниченной лишь объёмом оперативной памяти компьютера, а также операции удаления и добавления элемента в очередь легче реализовать, чем с очередью-массивом, но при выполнении этих операций выполняется выделение или освобождение памяти, что может перевести к ошибке.

К недостаткам очереди в виде массива можно отнести то, что такая очередь будет ограничена по памяти и может возникнуть переполнение.

Преимущество очереди-массива над очередью-списком — операции удаления и добавления элемента выполняются намного быстрее.

# ПРИЛОЖЕНИЕ 1

## Вывод программы на вызов различных команд

### команда 1

```
Обработано заявок 1го типа:      600
Текущая длина First Queue:      0
Средняя длина First Queue:      0.570000
Текущая длина Second Queue:     258
Средняя длина Second Queue:     104.784562

Обработано заявок 1го типа:      700
Текущая длина First Queue:      1
Средняя длина First Queue:      0.566024
Текущая длина Second Queue:     284
Средняя длина Second Queue:     131.035892

Обработано заявок 1го типа:      800
Текущая длина First Queue:      0
Средняя длина First Queue:      0.565000
Текущая длина Second Queue:     271
Средняя длина Second Queue:     150.413651

Обработано заявок 1го типа:      900
Текущая длина First Queue:      1
Средняя длина First Queue:      0.565797
Текущая длина Second Queue:     307
Средняя длина Second Queue:     163.089864

Общее время моделирования (в усл. ед. в.): 3043.443165
Погрешность работы ОА: 1.448106%

Среднее время обработки заявки 1 очереди: 3.000000
Среднее время обработки заявки 2 очереди: 1.500000
Число вошедших в 1 очередь: 1000
Число вышедших из 1 очереди: 1000
Число вошедших во 2 очередь: 2027
Число вышедших из 2 очереди: 1739
Число выброшенных заявок из 2 очереди: 1315
Время работы (реальное)(в мкс): 3351

Погрешность ввода 1 очередь: 1.427435%
Погрешность ввода 2 очередь: 0.096705%
Время не работы ОА (в усл. ед. в.): 8.878957
```

### команда 2

```
Обработано заявок 1го типа:      300
Текущая длина First Queue:      1
Средняя длина First Queue:      0.540765
Текущая длина Second Queue:     70
Средняя длина Second Queue:     50.385604

Обработано заявок 1го типа:      400
Текущая длина First Queue:      1
Средняя длина First Queue:      0.535581
Текущая длина Second Queue:     53
Средняя длина Second Queue:     52.906117

Обработано заявок 1го типа:      500
Текущая длина First Queue:      1
Средняя длина First Queue:      0.538462
Текущая длина Second Queue:     78
Средняя длина Second Queue:     56.220430

Обработано заявок 1го типа:      600
Текущая длина First Queue:      0
Средняя длина First Queue:      0.543333
Текущая длина Second Queue:     118
Средняя длина Second Queue:     62.081747

Обработано заявок 1го типа:      700
Текущая длина First Queue:      0
Средняя длина First Queue:      0.538571
Текущая длина Second Queue:     116
Средняя длина Second Queue:     69.260376
```

```

Общее время моделирования (в усл. ед. в.):      2997.336912
Погрешность времени моделирования:      0.088770%

Число вошедших в 1 очередь:      1000
Число вышедших из 1 очереди:      1000
Число вошедших во 2 очередь:      1996
Число вышедших из 2 очереди:      1788
Число выброшенных заявок из 2 очереди: 592
Время работы (реальное)(в мкс): 11195
Среднее время обработки заявки 1 очереди:      3.000000
Среднее время обработки заявки 2 очереди:      1.500000
Погрешность ввода 1 очередь^      0.088848%
Погрешность ввода 2 очередь^      0.111329%
Время не работы 0A (в усл. ед. в.):      7.802959

Количество повторно используемых адресов: 3361
Количество неиспользуемых адресов: 19
Неиспользуемые адреса:
0x40a5f0
0x40a8f0
0x40aa30
0x40aa50
0x40aa70
0x40aab0
0x40ab30
0x40abf0
0x40ac50
0x40a630
0x40a670
0x40a210
0x40acb0
0x40acd0
0x40ad70
0x409c50
0x409b90
0x40adb0
0x40a310

```

команда 3

```

Для помощи нажмите 5
ВАШ ВЫБОР: 3
Change the processing time.
1: min = 1.000000; max = 5.000000
2: min = 0.000000; max = 3.000000
3: min = 0.000000; max = 4.000000
4: min = 0.000000; max = 1.000000
What interval to change?
4
Input left and right borders: 4
5
AFTER
1: min = 1.000000; max = 5.000000
2: min = 0.000000; max = 3.000000
3: min = 0.000000; max = 4.000000
4: min = 4.000000; max = 5.000000

```

## команда 4

```
Для помощи нажмите 5
ВАШ ВЫБОР: 4
Вывод сравнений по времени
ДОБАВЛЕНИЕ
Очередь-массив      929
Очередь-список      3065

УДАЛЕНИЕ
Очередь-массив      681
Очередь-список      1751

ПАМЯТЬ
Колчество элементов = 10
Очередь-массив      10
Очередь-список      90

Колчество элементов = 100
Очередь-массив      100
Очередь-список      900

Колчество элементов = 1000
Очередь-массив      1000
Очередь-список      9000

Колчество элементов = 10000
Очередь-массив      10000
Очередь-список      90000
```