	<p>Министерство образования и науки 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)</p>
---	--

ФАКУЛЬТЕТ \_\_\_\_\_ Информатика и системы управления (ИУ) \_\_\_\_\_

КАФЕДРА \_\_\_\_\_ Программное обеспечение ЭВМ и информационные технологии (ИУ7) \_\_\_\_\_

## **ОТЧЕТ ПО ЛАБОРАТОРНОЙ РАБОТЕ №5** **«РАБОТА С ОЧЕРЕДЬЮ»**

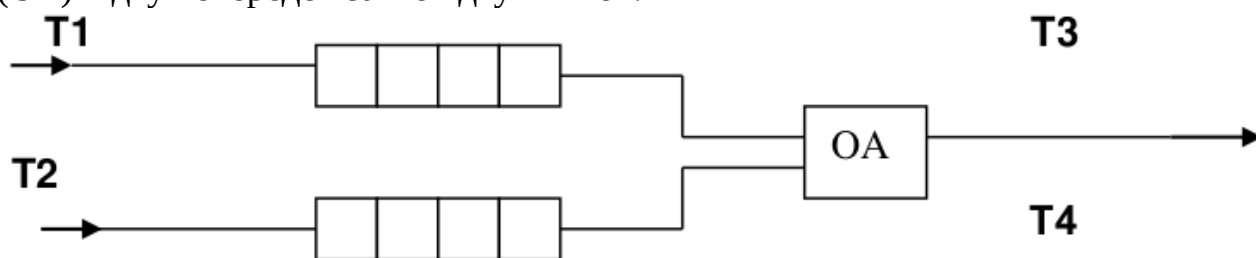
Студент, группа

**Буланый К., ИУ7-36Б**

2019 г.

## Описание условия задачи

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  $T1$  и  $T2$ , 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  $T3$  и  $T4$ , 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 ждет первого освобождения ОА и далее поступает на обслуживание (система с относительным приоритетом).

Смоделировать процесс обслуживания первых 1000 заявок 1-го типа. Выдать на экран после обслуживания каждых 100 заявок 1-го типа информацию о текущей и средней длине каждой очереди, количестве вошедших и вышедших заявок и о среднем времени пребывания заявок в очереди. В конце процесса выдать общее время моделирования и количество вошедших в систему и вышедших из нее заявок обоих типов. По требованию пользователя выдать на экран адреса элементов очереди при удалении и добавлении элементов. Проследить, возникает ли при этом фрагментация памяти.

## Техническое задание

### Входные данные:

1. **Целое число, представляющее собой номер команды:** целое число в диапазоне от 0 до 3.
2. **Командно-зависимые данные:**
  - целочисленные значения (количество элементов очереди, интервалы характеристик ОА).

### Выходные данные:

1. Результат моделирования работы ОА – данные о рабочем времени автомата, ожидаемое рабочее время автомата, погрешность, число

вошедших заявок, число вышедших заявок, число необработанных заявок, число срабатываний автомата, время простоя автомата, количество переиспользованных адресов и адресов, взятых из новой памяти (в случае реализации на списке)).

2. Количественная характеристика сравнения вариантов реализации очереди.

**Функция программы:** программа выполняет ряд функций, указанных при её первом запуске. Она позволяет:

1. Ввести данные обслуживающего аппарата и вывести статистику работы.
2. Вывести количественную характеристику выполнения операций над очередью.

**Обращение к программе:** запускается из терминала.

### **Аварийные ситуации:**

1. Некорректный ввод номера команды.  
На входе: число, большее чем 4 или меньшее, чем 0.  
На выходе: сообщение «Wrong command.»
2. Некорректный ввод количества элементов очереди.  
На входе: отрицательное целое число, число, превышающее максимально допустимое число для количества элементов стека или буква.  
На выходе: сообщение «Negatives were input.»
3. Некорректный ввод характеристик обслуживающего аппарата очереди.  
На входе: буква или, любой другой нечисловой символ или отрицательное число.  
На выходе: сообщение «Wrong parameters.»
4. Некорректный ввод характеристик обслуживающего аппарата очереди.  
На входе: правая граница интервала больше левой.  
На выходе: сообщение «Min is greater than max.»

## **Структуры данных**

Хранение заявки:

```
typedef struct
{
    void *data;
} task_t;
```

Поля структуры:

- ***void data*** – какие-либо данные.

Реализация очереди на основе массива:

```
typedef struct
{
    size_t cap;
    size_t size;
    size_t front;
    size_t rear;
    task_t *arr;
} arrq_t;
```

Поля структуры:

- ***size\_t cap, size, rear, front*** – максимальный допустимый размер, текущий размер, хвост и голова очереди;
- ***task\_t \*arr*** – указатель на массив заявок;

Реализация элемента очереди:

```
typedef struct qnode qnode_t;
```

```
struct qnode
{
    task_t task;
    qnode_t *next;
};
```

Поля структуры:

- ***task\_t task*** – заявка ОА;
- ***qnode\_t \*next*** – указатель на следующий элемент очереди;

Реализация очереди на основе линейного односвязного списка:

```
typedef struct
{
    size_t cap;
    size_t size;
    qnode_t *front;
    qnode_t *rear;
} listq_t;
```

Поля структуры:

- **size\_t cap, size** – максимальный допустимый размер и текущий размер очереди;
- **qnode\_t \*front, \*rear** – указатели на голову и хвост очереди;

## Алгоритм

1. Пользователь вводит номер команды из меню.
2. Пока пользователь не введет 0 (выход из программы), ему будет предложено выполнять действия с двумя реализациями очереди – на основе массива или на основе линейного односвязного списка.
3. При выборе команды вывода количественной характеристики выполнения операций над очередью, выводится среднее значение добавления/удаления элементов из очереди на основе 1000 добавлений/удалений.
4. При выборе команды вывода статистики модели ОА, выводится статистика ОА после обработки каждой 100 заявки, а также общие данные.

## Тесты

	Тест	Пользовательский ввод	Результат
1	Некорректный ввод команды	5	Wrong command.
2	Некорректный ввод количества элементов очереди	-1	Wrong command.
3	Некорректный ввод количества элементов очереди	A	Wrong parameters.
4	Некорректный ввод характеристики ОА	Ввод интервала прихода: A 8	Wrong parameters.
5	Некорректный ввод характеристики ОА	Ввод интервала прихода: 0 B	Wrong parameters.
6	Некорректный ввод характеристики ОА	Ввод интервала прихода: 8 7	Min is greater than max.
7	Корректный ввод характеристик ОА	10000; 0 6; 0 1; 5	Вывод информации ОА и количественная характеристика моделирования
9	Вывод количественной	Выбор команды	<b>Время</b>

	характеристики выполнения операций над очередью		
--	--	--	--

## Оценка эффективности

**Время добавления элемента (в тактах процессора):**

Массив	Список
145	244

**Время удаления элемента (в тактах процессора):**

Массив	Список
146	503

**Объём занимаемой памяти (в байтах):**

Количество элементов	Массив	Список
10	112	192
100	832	1632
1000	8032	16032

## Контрольные вопросы

### 1. Что такое очередь?

Очередь - структура данных, для которой выполняется правило FIFO, то есть первым зашёл - первым вышел. Вход находится с одной стороны очереди, выход - с другой.

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

При хранении кольцевым массивом: кол-во элементов \* размер одного элемента очереди. Память выделяется на стеке при компиляции, если массив статический. Либо память выделяется в куче, если массив динамический.

При хранении списком: кол-во элементов \* (размер одного элемента очереди + указатель на следующий элемент). Память выделяется в куче для каждого элемента отдельно.

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

При хранении кольцевым массивом память не освобождается, а просто меняется указатель на конец очереди. При хранении списком, память под удаляемый кусок освобождается.

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

Эти элементы удаляются из очереди.

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

Зная максимальный размер очереди, лучше всего использовать кольцевой статический массив. Не зная максимальный размер, стоит использовать связанный список, так как такую очередь можно будет переполнить только если закончится оперативная память.

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

При использовании линейного списка тратится больше времени на обработку операций с очередью, а так же может возникнуть фрагментация памяти. При реализации статическим кольцевым массивом, очередь всегда ограничена по размеру, но операции выполняются быстрее, нежели на списке.

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

Фрагментация памяти - разбиение памяти на куски, которые лежат не рядом друг с другом. Можно сказать, что это чередование свободных и занятых кусков памяти.

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

При тестировании программы необходимо обратить внимание на эффективное выделение и корректное освобождение динамической памяти. Помимо этого стоит обратить внимание на корректность реализации кольцевого массива, чтобы не произошло записи в невыделенную область памяти. Еще стоит обратить внимание на возникновение фрагментации памяти.

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

При запросе памяти, ОС находит подходящий блок памяти и записывает его в «таблицу» занятой памяти. При освобождении, ОС удаляет этот блок памяти из «таблицы» занятой пользователями памяти.

## **Вывод**

Как и в прошлой ЛР список проигрывает как и в производительности, так и в объеме занимаемой памяти. Однако ровно также список выгоден, если неизвестен максимальный размер очереди.