

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)

ФАКУЛЬТЕТ _	Информатика и системы управления
КАФЕДРА	Программное обеспечение ЭВМ и информационные технологии

ЛАБОРАТОРНАЯ РАБОТА №5.

<u> </u>		<u> </u>
Студент	Мицевич Максим Дмиг фамилия, имя, отчеств	-
Группа <u>ИУ7-31Б</u>		
Студент	 подпись, дата	<u>Мицевич М. Д.</u> фамилия, и.о.
Проверяющий	подпись, дата	фамилия, и.о.
Оценка		

1. Описание условия задачи

Система массового обслуживания состоит из обслуживающего аппарата (ОА) и очереди заявок. Заявки поступают в "хвост" очереди по случайному закону с интервалом времени Т1, равномерно распределенным от 0 до 6 единиц времени (е.в.). В ОА они поступают из "головы" очереди по одной и обслуживаются также равновероятно за время Т2 от 0 до 1 е.в. Каждая заявка после ОА вновь поступает в "хвост" очереди, совершая всего 5 циклов обслуживания, после чего покидает систему. (Все времена –вещественного типа) В начале процесса в системе заявок нет. Смоделировать процесс обслуживания до ухода из системы первых 1000 заявок, выдавая после обслуживания каждых 100 заявок информацию о текущей и средней длине очереди, а в конце процесса - общее время моделирования и количестве вошедших в систему и вышедших из нее заявок, количестве срабатываний ОА, время простоя аппарата. По требованию пользователя выдать на экран адреса элементов очереди при удалении и добавлении элементов. Проследить, возникает ли при этом фрагментация памяти.

2. Техническое задание

1. Описание исходных данных

Все входные данные читаются в виде строк и переводятся в числа. В цикле вводятся с клавиатуры числа от 0 до 11, которые определяют дальнейшие поведение программы.

Формат ввода:

Возможные пункты меню, которые можно выбрать, введя число с клавиатуры:

- 1 проверка работы очереди на векторе
- 2 проверка работы очереди на списке
- 3 моделирование работы аппарата, используя очередь на векторе
- 4 моделирование работы аппарата, используя очередь на списке
- 5 сравнение эффективности обработок очереди на списке и векторе
- 0 выход из подпрограммы

При добавлении заявки в очередь вводятся граничные значении времени ее входа в очередь и времени обработки. При запуске моделирования требутется ввести аналогичные данные, они будут распространяться на все заявки, которые будут учавствовать в моделировании. При создании очереди на основе вектора нужно вводить максимальное число элементов, которые могут одновременной находиться в очереди.

2. Описание результата программы

При моделировании работы аппарата предполагается следующий вывод на экран: после обработки каждый сотни элементов выводятся текущий и средний размер очереди, после обработки 1000 эдементов на экран выводятся общее время работы, количество вошедших в систему и вышедших из нее заявок, время простоя аппрата, а также расхождения полученных результатов с ожидаемыми. Формат вывода:

При печати очереди в столбик печатаются ее элементы и адреса, по котоым они хранятся:

<elem_value> <elem_addres>

Ограничения:

• Время работы сортировки содержит максимум 7 значащих цифр

3. Описание задачи, реализуемой программой

Программа выполняет моделирование работы обслужащего аппарата с очередью, используя разные используя разные способы хранения очередей.

4. Способ обращения к программе

Обращение к программе происходит с помощью стандартных потоков ввода и вывода. Вызов программы арр.exe

5. Описание возможных аварийных ситуаций и ошибок пользователя Ошибки операционной системы при выделении динамической памяти, взятие элемента из пустой очереди, добавление в очередь, хранящуюся в виде вектора, элементов больше, чем максимальное допустимое число.

3. Описание внутренних структур данных

```
Для хранения очереди в виде вектора была выбрана данная структура:
typedef struct
  request_t *start;
  request t *end;
  request_t *pin;
  request_t *pout;
  size_t size;
}queue_vec_t;
укзатели start и end — указатели на начало и конец области памяти, выделенной
под очередь
pin и pout — указатели на места голову и хвост очереди
Для хранения очереди в виде списка были выбраны следующие структуры
данных:
struct node
  request_t req;
  node_t *next;
};
typedef struct node node_t;
node_t — узел списка с элементами очереди,
req — заявка,
next — указатель на следующий элемент.
typedef struct
  node_t *head;
  node_t *tail;
}queue_list_t
head — указатель на начало очереди
tail - указател
```

4. Алгоритм

- 1. Проверяем подшло ли время добавления текущей заявки. Если да, то добавляем ее в очередь и генерируем новую текущую заявку.
- 2. Проверяем подошло ли время заверешения работы аппарата с текущей заявкой. Если да, то увеличиваем поле заявки с пройденным количеством итераций на 1 и изменяем состояние обслужающего аппрата. Если количество пройденных заявкой итераций равно требуемуму условием, то исключаем ее из процесса и увеличиваем счетчик вышешдий заявок на один, иначе довабляем эту заявку в конец очереди.
- 3. Проверяем длину очереди и состояние аппарата. Если очередь не пустая и аппарат свободен, то забираем заявку из очереди и добавляем ее в аппарат.
- 4. Сравниваем время до поступления текущей заявки в очередь с оставшимся временем работы аппарата. Если аппрат пустой или время до поступления заявки в очередь меньше времени работы автомата, то к общему времени работы прибавляем оставшееся до поступления заявки в очердь время, в зависимости от состояния аппарата увеличиваем время простоя или уменьшаем оставшееся время работы на ту же величину и присваиваем оставшемуся до добавления времени ноль. Иначе вычитаем из оставшегося до добавления времени и прибавляем к общему времени оставшееся время до обработки заявки, после чего присваиваем ему ноль.
- 5. Повторяем пункты 1-4, пока число вышедших их системы элементов не будет равно требуемуму условием.

5. Тесты

Позитивные тесты:

Входные данные	Что проверяем	Ожидаемый выходной резултат
Выбор: работы с очередью на векторе Добавляем в очердь с максимальным размером 5 3 элемента 7, 8, 9	Проверка добавления элемента в закольцованную очередь	Вектор: 9 7 8 Очередь: 7 8 9
Выбор: работа с очередью на векторе Исключение из очереди, полученной в пердыдущем тесте одного элемента	Проверка удаления элемента из закольцованной очереди	Вектор: 78 Очередь: 78 Полученный элемент: 9
Выбор: работа с очередью на списке Добалвление в очередь элементов 1 и 2	Проверка на добавление элементов в очередь на списке	Очередь: 1 2
Выбор: работа с очередь на списке Исключение элемента из очереди 1 2 3 4	Проверка на удаление элемента из очереди на основе списка	Очередь: 2 3 4 Элемент: 1
Выбор: моделирование работы обслужающего аппарата время вхождения элемента в очередь от 0 до 1 е. в. время обслуживания от 0 до 5 е. в. элемент выходит из очереди после прохождения 5 итераций.	Проверка моделирования работы обслужащего аппрата	Общее время, деленное на 2.5, должно не больше, чем на 3% отличаться от количество вошедших элементов Количество срабатываний аппрата, умноженноу на 0.5 + время простоя должно не больше, чем на 3%, отличаться от общего времени работы

Негативные тесты:

Входные данные	Что проверяем	Ожидаемый выходной результат
Выбор: Работа с очередью на списке Очередь: пустая очередь	Проверка на взятие элемента из пустой очередью	Empty queue
Выбор: Работа с очередью на векторе Очередь размером 5 элементов: 1 2 3 4 5	Проверка на переполнение очереди	Queue overflow

6. Функции

```
Добавление элемента в очередь на основе вектора и взятие из нее int push_qvec(void *queue, request_t req) int pop_qvec(void *queue, request_t *req)
```

Добавление элемента в очередь на основе списка и взятие из нее int push_qlist(void *queue, request_t req) int pop_qlist(void *queue, request_t *req)

Функции для создания и очистки очередей void free_qvec(queue_vec_t *qvec) int allocate_qvec(queue_vec_t *qvec, size_t n) void qlist_init(queue_list_t *qlist) void free_qlist(queue_list_t qlist)

Функция для моделирования работы обслужащего аппарата int model_apparat(long beg_min, long beg_max, long proc_min, long proc_max, void *queue, int (*push)(void *, request_t), int (*pop)(void *, request_t *))

7. Оценка эффективности программы.

Произведем замер по времени и памяти для разного количество элементов в очереди и разного максимального размера очереди на основе вектора.

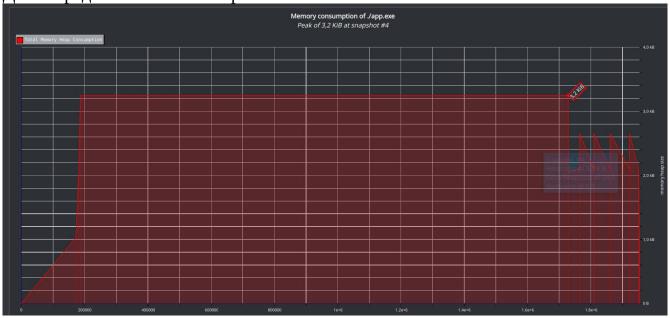
```
size - 1000
elments - 250
 list time | vector time | list memory | vector memory |
                0.000255s |
 0.000400s |
                                  8016b |
                                                  24040b |
elments - 500
 list time | vector time | list memory | vector memory
 0.000771s |
                0.000308s |
                                 16016b |
                                                  24040b
elments - 1000
 list time | vector time | list memory | vector memory |
| 0.001554s |
                                 32016b |
                0.000588s |
                                                  24040b |
size - 10000
elments - 2500
 list time | vector time | list memory | vector memory |
                0.001419s |
                                 80016b |
| 0.004069s |
                                                 240040b |
elments - 5000
 list time | vector time | list memory | vector memory |
 0.007891s |
                                160016b |
                0.002769s |
                                                 240040b |
elments - 10000
 list time | vector time | list memory | vector memory |
                                320016b |
  0.015898s |
                0.005434s |
                                                 240040b |
size - 100000
elments - 25000
 list time | vector time | list memory | vector memory |
  0.039733s |
                0.013728s |
                                800016b |
                                                2400040b |
elments - 50000
 list time | vector time | list memory | vector memory
                0.027493s |
                               1600016b |
 0.079922s |
                                                2400040b |
elments - 100000
 list time | vector time | list memory | vector memory |
                0.055356s |
                               3200016b |
                                                2400040b |
 0.169869s |
size - 1000000
elments - 250000
 list time | vector time | list memory | vector memory |
                0.135542s |
| 0.417098s |
                               8000016b |
                                               24000040b |
elments - 500000
 list time | vector time | list memory | vector memory |
| 0.854962s | 0.270552s |
                            16000016b |
                                              24000040b l
```

elments - 100	90000			
list time	vector time	list memory	vector memory	
1 1 7855/0c	0 5/0877c	1 32000016h l	2/0000/0h	ĺ

Очередь на основе списка всегда проигрывает очереди на основе вектора по времени, так как на каждую операцию push и рор в списке происходит выделение или очистка динамической памяти, в то время как в очереди на основе вектора происходит просто изменение адреса и запись элемента.

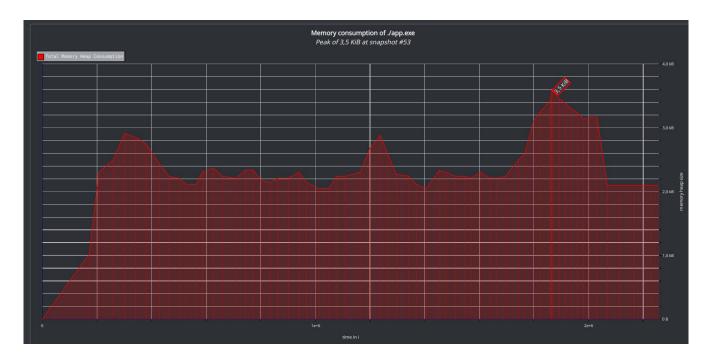
Касательно памяти, очередь на основе списка начинает выигрывать, если очередь на основе вектора заполнен меньше, чем на половину от своего максимального размера.

Еще раз удостоверимся в наших предположениях, используя анализатор памяти. Для очереди на основе вектора:



Полученный график показывает, что память для очереди на основе вектора выделяется единожды и что число элементов в очереди на основе вектора ограничена каким-то заранее определенным числом.

Для очереди на основе списка:



Данный график показывает, что память под очередь на основе списка выделяется в процессе добавления в него элементов и очищается после удаления элементов.

8. Выводы

Если при решении задачи основная цель — улучшение времени работы программы, то стоит использовать очередь на основе вектора. Если точное количество элементов в очереди заранее не известно, а ее размер большой, то в целях экономии памяти может быть целесообразнее использовать очередь на основе списка. Также стоит отметить, что количество элементов в очереди-списке ограничено только количеством динамической памяти, которую может выделить операционнная система под нашу программу, а не каким-то конкретным числом, как в случае очереди-вектора.

Ответы на контрольные вопросы:

- 1. Что такое очередь?
 - Очередь это последовательный список с переменной длинной, добавление элементов в который происходит с одной стороны в хвост, а исключение элементов из которого происходит с другой строны с головы. Очередь действует по принципу first in first out.
- 2. Каким образом и сколько памяти выделяется под хранение очерди при различной его реализации?
 - При реализации очереди на основе вектора память под нее выделяется при ее создании. Память выделяется сплошным куском, размер выделяемой памяти равен sizeof(elem_t) * <максимальное количество элементов в очереди>
 - При реализации очерди на основе списка память выделяется в процессе ее обработки, то есть при каждом вызове push создается элемент узла списка, а при каждом рор он удаляется. Размер памяти пропорционален количеству элементов в очереди sizeof(node_t) * <количество элементов в очереди>
- 3. Каким образом освобождается память при удалении элемента очереди при различной его реализации?
 - В очереди на основе вектора просто перемещается указатель в векторе, а память очищается, когда очередь уже не нужна.
 - В очереди на основе списка память под элементом каждый раз очищается при снятии этого элемента с очереди.
- 4. Что происходит с элементами очереди при ее просмотре? Для того чтобы получить элемент, его надо снять с очереди, то есть после просмотра очереди, она становится пустой
- 5. Каким образом эффективнее реализовывать очередь. От чего это зависит? См. «Вывод»
- 6. В каком случае лучше реализовать очередь посредством указателей, а в каком –массивом?
 - См. «Вывод»

- 7. Каковы достоинства и недостатки различных реализаций очереди в зависимости от выполняемых над ней операций? Недостатки:
- при реализации на основе обычного массива часто приходится сдвигать элементы, что занимает время
- при реализации на основе колецевого массива количество элементов в очереди ограничено заранее определенным числом
- при реализации на основе списка затрачивается много времени на выделени и очистку памяти при добавлении элемента в очередь и снятии с нее Достоинства:
- Операции добавления и удаления в очереди на основе вектора работают относительно быстро
- Память для очереди на основе списка теоретически ограничена только размером памяти, которую может выделить операционная система
- 8. Что такое фрагментация памяти? Фрагментация процесс появления незанятых участков в памяти. Вызвана наличием в каждом виде памяти деления на мелкие единицы фиксированного размера, в то время как объем информации необязательно кратен этому делению.
- 9. На что необходимо обратить внимание при тестировании программы? На переполнение очереди на основе вектора и на процент расхождения расчетного времени и общего времени моделирования (он должен быть в переделах 2-3 процентов)
- 10. Каким образом физически выделяется и освобождается память при динамических запросах? Выделение памяти происходит блоками непрерывными фрагментами оперативной памяти. В какой-то момент в куче может не оказаться блока подходящего размера и, даже если свободная память достаточна для размещения объекта, операция выделения памяти окончится неудачей.