Семинар #11: Динамический массив. Стек и Очередь. Домашнее задание.

Очередь

```
Очередь — абстрактный тип данных с дисциплиной до-
#define CAPACITY 7
                                                       ступа к элементам «первый пришёл — первый вышел».
                                                      Реализация с помощью массива:
typedef int Data;
struct queue
                                                                             values:
                                                       Queue b:
{
                                                       b.front = 0;
    int front;
                                                       b.back = 0;
    int back;
    Data values[CAPACITY];
};
                                                                               7
                                                       enqueue(&b, 7);
typedef struct queue Queue;

front = 0 \\
back = 1

// .....
                                                       for (int i = 0; i < 5; ++i)
                                                                               7
                                                                                         1
                                                                                              2
                                                                                    0
                                                                                                   3
                                                         enqueue(&b, i);
int main()
                                                                                                            back = 6
{
    Queue a;
                                                       for (int i = 0; i < 4; ++i)
                                                                                                   3
                                                                                                        4
                                                         dequeue(&b);
    queue_init(&a);
                                                                                                  front = 4
    enqueue(&a, 100);
                                                                                                            back = 6
    for (int i = 0; i < 20; ++i)
                                                       enqueue(&b, 8);
    {
                                                       enqueue(&b, 9);
                                                                               9
                                                                                    6
                                                                                                        4
                                                                                                              8
                                                                                                   3
         enqueue(&a, i);
                                                       enqueue(&b, 6);
                                                                                       back = 2
         dequeue(&a);
    enqueue(&a, 200);
                                                       for (int i = 0; i < 4; ++i)
                                                                                    6
                                                         dequeue(&b);
    queue_print(&a);
                                                                                  front = 1
back = 2
}
```

Задача #3: Очередь на основе статического массива:

- 1. Haписать функцию void queue_init(Queue* q), которая будет задавать начальные значения полей front и back.
- 2. Написать функцию void enqueue(Queue* q, Data x) добавляет x в очередь. Для эффективной реализации очереди, нужно использовать как можно меньше операций и как можно эффективней использовать выделенную память. Поэтому, при заполнении массива, если начало массива свободно, то элементы можно хранить там. (смотрите рисунок)
- 3. Написать функцию Data dequeue(Queue* q) удаляет элемент из очереди и возвращает его. Для эффективной реализации очереди сдвигать оставшиеся элементы не нужно. Вместо этого можно просто увеличить поле front.
- 4. Написать функцию int queue_is_empty(const Queue* q), которая возвращает 1 если очередь пуста и 0 иначе.
- 5. Hanucaть функцию int queue_get_size(const Queue* q), которая возвращает количество элементов.

- 6. Написать функцию int queue_is_full(const Queue* q), которая возвращает 1 если очередь заполнена и 0 иначе. Очередь считается полной, если size == capacity 1.
- 7. Написать функции Data queue_get_front(const Queue* q) и Data queue_get_back(const Queue* q), которые возвращают элементы, находящиеся в начале и в конце очереди соответственно, но не изменяют очередь.
- 8. Hanucaть функцию void queue_print(const Queue* q), которая распечатывает все элементы очереди.
- 9. Что произойдёт, если вызвать enqueue при полной очереди или dequeue при пустой? Обработайте эти ситуации. Программа должна печатать сообщение об ошибке и завершаться с аварийным кодом завершения. Чтобы завершить программу таким образом можно использовать функцию exit из библиотеки stdlib.h.
- 10. Протестируйте очередь на следующих тестах:
 - (a) В очередь добавляется 4 элемента, затем удаляется 2. Вывести содержимое очереди с помощью queue_print()
 - (b) В очередь добавляется очень много элементов (больше чем CAPACITY). Программа должна напечатать сообщение об ошибке.
 - (с) В очередь добавляется 3 элемента, затем удаляется 2, затем добавляется очень много элементов (больше чем CAPACITY). Программа должна напечатать сообщение об ошибке.
 - (d) В очередь добавляется 3 элемента, затем удаляется 4. Программа должна напечатать сообщение об ошибке.
 - (е) В очередь добавляется 2 элемента, затем выполняется следующий цикл:

```
for (int i = 0; i < 10000; ++i)
{
    enqueue(&a, i);
    dequeue(&a);
}</pre>
```

Вывести содержимое очереди с помощью queue_print()

Задача #4: Очередь на основе динамического массива:

Описание такой очереди выглядит следующим образом:

```
struct queue
{
    int capacity;
    int front;
    int back;
    Data* values;
};
typedef struct queue Queue;
```

- 1. Скопируйте код очереди со статическим массивом в новый файл и измените описание структуры как показано выше. Макрос CAPACITY больше не нужен, его можно удалить.
- 2. Измените функцию void queue_init(Queue* q) на void queue_init(Queue* q, int initial_capacity). Теперь она должна присваивать capacity начальное значение initial_capacity и выделять необходимую память под массив values.
- 3. Измените функцию void enqueue(Queue* q). Теперь, при заполнении очереди должно происходить перевыделение памяти с помощью функции realloc. Заполнение очереди достигается когда размер очереди становится равным capacity 1 (а не capacity, потому что при полном заполнении вместимости front будет равняться back и мы не сможем понять полная эта очередь или пустая). После перевыделения нужно переместить элементы массива на новые места и изменить front и back. Если front != 0, то нужно переместить элементы массива от front до конца старого массива values в конец нового массива values. (смотрите рисунок ниже)
- 4. Добавьте функцию void queue_destroy(Queue* q), которая будет освобождать память, выделенную под массив values.

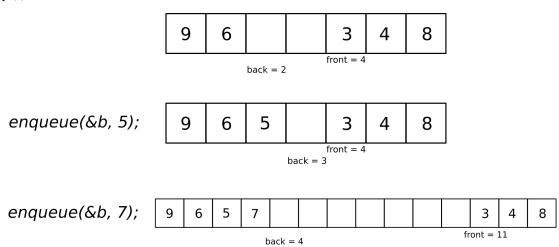
- 5. Протестируйте очередь: в очередь добавляется много элементов ($\gg 10^3 > initial_capacity$). Программа не должна напечатать сообщение об ошибке (если только совокупный размер элементов не превышает размер доступной оперативной памяти).
- 6. В случае, если malloc или realloc не смогли выделить запрашиваемый объём памяти (например, по причине того, что этот объём больше, чем вся доступная оперативная память или по какой-нибудь иной причине), то они возвращают значение NULL. Программа должна это учитывать и завершаться с ошибкой, если нельзя выделить нужный объём памяти.

Схема перевыделения памяти для очереди на основе динамического массива:

Очередь будет считаться заполненной:

- Если front == 0, a back == capacity 1
- Или если front != 0, a front back == 1. (A не front back == 0, потому что при полном заполнении вместимости front будет равняться back и мы не сможем понять полная эта очередь или пустая).

Когда очередь заполнена и мы хотим добавить в неё ещё один элемент, то её нужно увеличить. Делается это так, как представлено на схеме ниже:



- Если front == 0, то нужно просто увеличить очередь с помощью realloc.
- Если front != 0, то нужно ещё и перекопировать хвост очереди в конец и изменить front.