

**МИНОБРНАУКИ РОССИИ**  
**САНКТ-ПЕТЕРБУРГСКИЙ ГОСУДАРСТВЕННЫЙ**  
**ЭЛЕКТРОТЕХНИЧЕСКИЙ УНИВЕРСИТЕТ**  
**«ЛЭТИ» ИМ. В.И. УЛЬЯНОВА (ЛЕНИНА)**  
**Кафедра МО ЭВМ**

**ОТЧЕТ**  
**по лабораторной работе № 3**  
**по дисциплине «Параллельные алгоритмы»**  
**Тема: Реализация структур данных без блокировок**

Студент гр. 0303

Сологуб Н.А.

Преподаватель

Сергеева Е.И.

Санкт-Петербург

2023

### Цель работы.

Выполняется на основе работы 2.

Реализовать очередь, удовлетворяющую lock-free гарантии прогресса.

Протестировать доступ к реализованной структуре данных в случае нескольких потоков производителей и потребителей.

### Выполнение работы.

#### 1) Класс QueueLockFree

Был реализован класс QueueLockFree, который реализует очередь без блокировок. Метод **void produce(const Matrix& matrix)** добавляет матрицу в очередь. Метод **bool consume(Matrix& value)** извлекает элемент из очереди, записывает данные извлечённого узла в матрицу и возвращает true, если извлечь элемент удалось и false, если очередь пуста.

#### 2) Время выполнения очереди без блокировки

Были проведены измерения времени очередей. При измерениях очередь обрабатывала 600 задач по умножению матриц  $10 \times 10$ . Результаты работы очереди при различных количествах производителей/потребителей представлены в табл. 1

Таблица 1 - зависимость времени работы очередей от количества производителей/потребителей

Количество потоков: Производители/Потребители	Время “грубой” блокировки, с	Время “тонкой” блокировки, с	Время без блокировки, с
2/2	0.38057	0.350042	0.337669
5/5	0.812425	0.805419	0.794337
12/12	0.856847	0.824529	0.819146
12/1	0.226718	0.224268	0.222423
1/12	0.83228	0.826941	0.813849

Из таблицы видно, что очередь без блокировок работает быстрее очередей с блокировками, что логично, так как потоки могут вызывать методы очереди без блокировки.

### **Выводы.**

В ходе выполнения работы была реализована очередь без блокировки. Было выявлено, что очередь без блокировки работает быстрее очередей с блокировками.