

# Отчет о выполнении первого задания практикума по предмету "Распределенные системы"

Р.М. Куприй, 423 группа

Факультет ВМК МГУ имени М.В. Ломоносова

## 1. Постановка задания

Все 16 процессов, находящихся на разных ЭВМ сети, одновременно выдали запрос на вход в критическую секцию. Реализовать программу, использующую древовидный маркерный алгоритм для прохождения всеми процессами критических секций.

Критическая секция:

<проверка наличия файла "critical.txt">;

if (<файл "critical.txt" существует>)

<сообщение об ошибке>;

<завершение работы программы>;

else

<создание файла "critical.txt">;

Sleep (<случайное время>);

<уничтожение файла "critical.txt">;

Для передачи маркера использовать средства MPI.

Получить временную оценку работы алгоритма. Оценить сколько времени потребуется, если маркером владеет нулевой процесс. Время старта (время «разгона» после получения доступа к шине для передачи сообщения) равно 100, время передачи байта равно 1 ( $T_s=100, T_b=1$ ). Процессорные операции, включая чтение из памяти и запись в память, считаются бесконечно быстрыми.

## 2. Описание алгоритма

Алгоритм маркерного дерева **Raymond**

Для написания программы использовался Древовидный маркерный алгоритм Рэймонда:

Попадание в критическую секцию(далее КС):

Если есть маркер, то процесс выполняет КС;

Если маркера нет, то процесс:

Помещает запрос в очередь запросов;

Посылает сообщение Запрос в направлении владельца маркера и ожидает сообщений;

Поведение при получении сообщений(есть 2 типа сообщений - Запрос и Маркер):

Пришло сообщение Маркер:

Взять 1-ый процесс из очереди и послать маркер автору(может быть, себе);

Поменять значение указателя в сторону маркера на актуальное;

Исключить запрос из очереди;  
Если в очереди есть запросы, отправить Запрос в направлении владельца маркера;  
Пришло сообщение Запрос:  
Поместить запрос в очередь;  
Если маркера нет, отправить Запрос в направлении маркера;  
Иначе перейти к пункту 1 для Маркер'а

### 3. Программная реализация

Для реализации алгоритма использовался язык C++ с средствами MPI для параллелизации.

Программа основана на использовании структуры дерева со вспомогательными методами и следующими членами класса: рангом процесса, рангами родителя и потомков, направлением на владельца маркера, флагом наличия маркера и очередью запросов.

```
1 struct tree {
2     std::queue<int> request_queue;
3     int rank;
4     int root;
5     int left;
6     int right;
7     int marker_pointer; // 0 - parent, 1 - left, 2 -right
8     bool marker;
9
10    tree() {}
11
12    void critical();
13
14    void receive(message_type message, int sender);
15
16    void print();
17 }
```

Доступ к критической секции реализован в виде метода класса:

```
1 void critical() {
2     if (access("critical.txt", F_OK) != -1) {
3         std::cerr << "File exist" << std::endl;
4         MPI_Finalize();
5         exit(1);
6     } else {
7         fopen("critical.txt", "w");
8         std::cout << "CRITICAL; rank: " << rank << std::endl;
9         sleep(3);
10        remove("critical.txt");
11    }
12 }
```

Основная функция обработки запросов приведена ниже.

При посылки сообщения с маркером самому себе - происходит вход в критическую секцию.

## 4. Временная оценка

По условию задачи мы имеем 16 процессов, которые образуют сбалансированное дерево. Для инициализации необходимо 15 запросов. Затем нужно обойти дерево в глубину. Начнем обход с крайней (15) вершины, тогда для этого потребуется 23 операции. В итоге результирующая формула будет выглядеть так:  $38 * (Ts + 1 * Tb)$ .

```

1 void receive(message_type message, int sender) {
2     if (message == MARKER) {
3
4         if (!request_queue.empty()) {
5             int requester = request_queue.front();
6             request_queue.pop();
7
8             std::cout << "send marker from " << rank << " to " << requester
9                 << std::endl;
10
11             if (requester == rank) {
12                 marker = true;
13                 critical();
14             } else if (requester == root) {
15                 marker = false;
16                 marker_pointer = 0;
17                 message_type tmp = MARKER;
18                 MPI_Send(&tmp, 1, MPI_INT8_T, requester, 0, MPI_COMM_WORLD);
19             } else if (requester == left) {
20                 marker = false;
21                 marker_pointer = 1;
22                 message_type tmp = MARKER;
23                 MPI_Send(&tmp, 1, MPI_INT8_T, requester, 0, MPI_COMM_WORLD);
24             } else if (requester == right) {
25                 marker = false;
26                 marker_pointer = 2;
27                 message_type tmp = MARKER;
28                 MPI_Send(&tmp, 1, MPI_INT8_T, requester, 0, MPI_COMM_WORLD);
29             } else {
30                 std::cerr << "Invalid rank in queue!" << std::endl;
31                 MPI_Finalize();
32                 exit(2);
33             }
34
35             if (!request_queue.empty()) {
36                 int receiver = request_queue.front();
37                 request_queue.pop();
38                 receive(REQUEST, receiver);
39             }
40         }
41     } else if (message == REQUEST) {
42         request_queue.push(sender);
43         if (marker) {
44             receive(MARKER, rank);
45         } else {
46             if (marker_pointer == 0) {
47                 message_type tmp = REQUEST;
48                 MPI_Send(&tmp, 1, MPI_INT8_T, root, 0, MPI_COMM_WORLD);
49             } else if (marker_pointer == 1) {
50                 message_type tmp = REQUEST;
51                 MPI_Send(&tmp, 1, MPI_INT8_T, left, 0, MPI_COMM_WORLD);
52             } else if (marker_pointer == 2) {
53                 message_type tmp = REQUEST;
54                 MPI_Send(&tmp, 1, MPI_INT8_T, right, 0, MPI_COMM_WORLD);
55             } else {
56                 std::cerr << "Invalid marker pointer" << std::endl;
57                 MPI_Finalize();
58                 exit(3);
59             }
60         }
61     }
62 }

```