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

ОТЧЕТ

по лабораторной работе №4

по дисциплине «Системы параллельной обработки данных»
Тема: СОЗДАНИЕ МАСШТАБИРУЕМЫХ ПАРАЛЛЕЛЬНЫХ
ПРОГРАММ

Студентка гр. 5303	 Допира В.Е.
Преподаватель	 Татаринов Ю.С.

Санкт-Петербург 2019

Формулировка задания

Задание:

- 1. Написать масштабируемую программу, моделирующую буфер типа FIFO ("первый пришел первый вышел") на N сообщений, где N число запущенных параллельных процессов. Таким образом, каждый процесс должен моделировать один регистр (ячейку памяти) буфера FIFO, хранящую одно сообщение. Программа должна моделировать управляющие сигналы буфера FIFO: буфер пуст и буфер полон.
- 2. Откомпилировать и запустить программу на одном, двух ... N процессорах.
- 3. Предложить методику тестирования программы. Используя управляющие сигналы буфера FIFO (см. п.1), рассмотреть несколько режимов работы моделирующей программы: запись информации в пустой буфер до его заполнения (операция чтения не выполняется), чтение информации из полностью заполненного буфера (операция записи не выполняется), одновременная запись и чтение информации из буфера.

Описание алгоритма с использованием аппарата Сетей Петри

 P_0 - начальное состояние. Нулевой процесс предлагает выбрать команду для работы с очередью буфера FIFO: добавить элемент, получить элемент и завершить выполнение программы. Передает следующему процессу команду и введенное значение (если операция push) для выполнения. Осуществляется переход t_1 из P_0 . Аналогично выполняется выполнение других введенных команд и переход к состояниям P_1 , P_2 , P_3 . Так как доступна также операция получения элемента из буфера, срабатывают переходы в обратную сторону. Программа работает, пока пользователь не выберет завершать выполнение, и нулевой процесс также подаст сигнал.

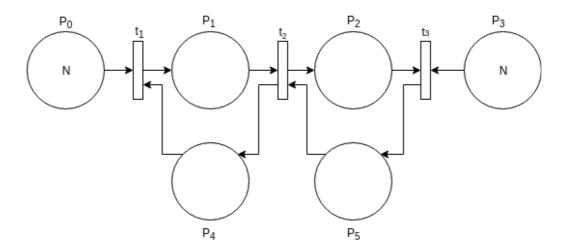


Рисунок 1 — Сеть Петри

Результаты работы программы на 1,2 N процессорах

```
$ mpirun 4.x -np 4
Please, select command
Enter 1 to push element
Enter 2 to pop element
Enter 3 to close program
123
123 has been pushed
3456
3456 has been pushed
890
890 has been pushed
Queue is full
123 has been popped
3456 has been popped
890 has been popped
Fail! Queue is empty.
```

Вывод

В ходе выполнения лабораторной работы была написана масштабируемая программа с использованием MPI, моделирующую буфер типа FIFO.

Листинг программы

```
#include <unistd.h>
#include <stdio.h>
#include "mpi.h"
int main(int argc, char **argv) {
   int ProcNum, ProcRank;
  MPI Status Status;
  MPI Request request;
   //Tags:
   int tag push = 0;
   int tag element pushed = 1;
   int tag pop = 2;
   int tag element poped = 3;
   int tag full = 4;
   int tag empty = 5;
   int tag end = 6;
   int tag wait to push = 7;
   int tag wait to pop = 8;
   int tag not wait to push = 9;
   int tag not wait to pop = 10;
   MPI Init(&argc, &argv);
   MPI Comm size(MPI COMM WORLD, &ProcNum);
   MPI Comm rank(MPI COMM WORLD, &ProcRank);
   int NOTHING;
   if (ProcRank == 0)
      int Size = 0;
      printf("Please, select command \n Enter 1 to push element\n
Enter 2 to pop element\n Enter 3 to close program\n");
      for (;;) {
         int command;
         scanf("%i", &command);
         if (command == 1)
         {
            int Element;
            scanf("%i", &Element);
            MPI Send(&Element, 1, MPI INT, 1, tag push,
MPI COMM WORLD);
            MPI Recv(&NOTHING, 1, MPI INT, MPI ANY SOURCE,
MPI ANY TAG, MPI COMM WORLD, &Status);
```

```
if (Status.MPI TAG == tag element pushed)
              Size++;
              printf("%i has been pushed\n", Element);
               // printf("Size of Queue: %i\n", Size);
            }
            else
            {
              printf("Queue is full\n");
            }
         else if (command == 2)
            int RecvElement;
            MPI Send(&NOTHING, 1, MPI INT, ProcNum - 1, tag pop,
MPI COMM WORLD);
            MPI Recv(&RecvElement, 1, MPI_INT, MPI_ANY_SOURCE,
MPI ANY TAG, MPI COMM WORLD, &Status);
            if (Status.MPI TAG == tag element poped)
            {
               Size--;
              printf("%i has been popped\n", RecvElement);
               // printf("Size of Queue: %i\n", Size);
            }
            else
              printf("Fail! Queue is empty.\n");
         else if (command == 3)
         {
            for (int i = 1; i < ProcNum; i++)
              MPI Send(&NOTHING, 1, MPI INT, i, tag end,
MPI COMM WORLD);
            }
           MPI Finalize();
            return 0;
         }
         else
           printf("Wrong input! Try again\n");
      }
   }
```

```
else
   {
      int containsElement = false;
      int is wait to push;
      int is wait to pop = false;
      if (ProcRank == ProcNum - 1)
      {
         is wait to push = true;
      }
      else
         is wait to push = false;
      int Element;
      int RecvElement;
      for (;;)
         MPI Recv(&RecvElement, 1, MPI INT, MPI ANY SOURCE,
MPI ANY TAG, MPI COMM WORLD, &Status);
         if (Status.MPI TAG == tag push)
         {
            if (containsElement)
              MPI Send(&NOTHING, 1, MPI INT, 0, tag full,
MPI COMM WORLD);
            else if (is wait to push)
            {
              Element = RecvElement;
              containsElement = true;
               is wait to push = false;
               is wait to pop = true;
               if (ProcRank == 1) {
                 MPI Send(&Element, 1, MPI INT, 0,
tag element pushed, MPI COMM WORLD);
               else
                  MPI Send(&Element, 1, MPI INT, ProcRank - 1,
tag_wait_to_push, MPI COMM WORLD);
               }
               if (ProcRank != ProcNum - 1)
               {
```

```
MPI Send(&NOTHING, 1, MPI INT, ProcRank + 1,
tag_not_wait_to_pop, MPI_COMM_WORLD);
            }
            else
            {
              MPI Send(&RecvElement, 1, MPI INT, ProcRank + 1,
tag push, MPI COMM WORLD);
            }
         else if (Status.MPI TAG == tag wait to push)
            if (Status.MPI TAG == tag wait to push)
               is wait to push = true;
            MPI Send(&RecvElement, 1, MPI INT, ProcRank - 1,
tag element pushed, MPI COMM WORLD);
         else if (Status.MPI TAG == tag not wait to push)
            is wait to push = false;
         else if (Status.MPI TAG == tag element pushed)
           MPI Send(&Element, 1, MPI INT, ProcRank - 1,
tag element pushed, MPI COMM WORLD);
         else if (Status.MPI TAG == tag pop)
            if (!containsElement)
              MPI Send(&NOTHING, 1, MPI INT, 0, tag empty,
MPI COMM WORLD);
            else if (is wait to pop)
            {
               containsElement = false;
               is wait to push = true;
               is wait to pop = false;
               if(ProcRank == ProcNum - 1)
                  MPI Send(&Element, 1, MPI INT, 0,
tag_element_poped, MPI COMM WORLD);
               }
               else
               {
```

```
MPI Send(&Element, 1, MPI INT, ProcRank + 1,
tag_wait_to_pop, MPI_COMM_WORLD);
               if (ProcRank != 1)
                  MPI Send(&NOTHING, 1, MPI INT, ProcRank - 1,
tag not wait to push, MPI COMM WORLD);
            }
            else
              MPI Send(&NOTHING, 1, MPI INT, ProcRank - 1,
tag_pop, MPI COMM WORLD);
         }
         else if (Status.MPI TAG == tag wait to pop)
            is wait to pop = true;
            MPI Send(&Element, 1, MPI INT, (ProcRank + 1) %
ProcNum, tag element poped, MPI COMM WORLD);
            Element = RecvElement;
         }
         else if (Status.MPI TAG == tag_not_wait_to_pop)
            is wait to pop = false;
         else if (Status.MPI TAG == tag element poped)
           MPI Send(&Element, 1, MPI INT, (ProcRank + 1) %
ProcNum, tag element poped, MPI COMM WORLD);
           Element = RecvElement;
         }
         else
           MPI Finalize();
            return 0;
         }
      }
   }
   return 0;
}
```