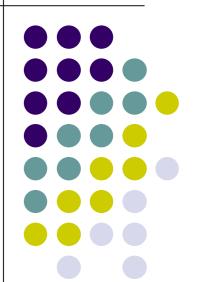
Распределенные системы

Практическая часть 1

Технологии распределенного программирования



к.т.н. Приходько Т.А.

Кубанский государственный университет кафедра вычислительных технологий

План

- Средства автоматического распараллеливания программ
- MPI
- Настройка рабочего места для выполнения практических заданий.
- Выполнение первой программы



СРЕДСТВА АВТОМАТИЧЕСКОГО РАСПАРАЛЛЕЛИВАНИЯ ПРОГРАММ

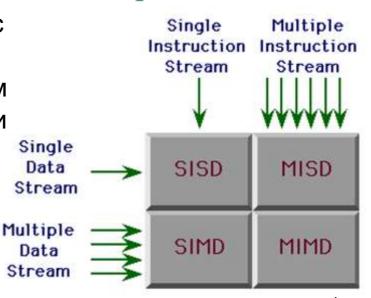
Варианты архитектур

- Чтобы процессоры могли считаться автономными, они должны, по меньшей мере, обладать **собственным независимым управлением**.
- По этой причине параллельный компьютер, архитектура которого устроена по схеме "одна команда для многих данных" (англ. Single Instruction - Multiple Data, SIMD), не может считаться распределенной системой.

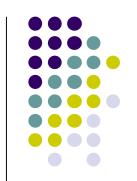
Под независимостью процессов

подразумевается тот факт, что каждый процесс имеет свое собственное состояние, представляемое набором данных, включающим текущие значения счетчика команд, регистров и переменных, к которым процесс может обращаться и которые может изменять. Состояние каждого процесса является полностью закрытым для других процессов: другие процессы не имеют к нему прямого доступа и не могут изменять его.

Классификация Флина



Средства автоматического распараллеливания

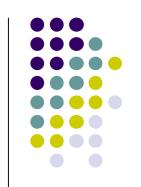


• Средства автоматического распараллеливания — наиболее быстрый способ получить параллельную программу из последовательной, но степень параллелизма кодов, полученных автоматически, ниже степени параллелизма кодов программ, в которых параллелизм закладывается программистом. Так или иначе, но машина предпочтет не распараллеливать любой подозрительный фрагмент программы, в то время, как программист знает, какая часть алгоритма, не являющаяся заведомо параллельной, тем не менее может быть распараллелена.

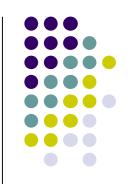
Способы синхронизации параллельного взаимодействия:

- Через разделяемую память
- Путем обмены сообщениями

Некоторые программные инструменты параллелизма

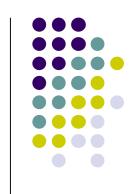


- <u>OpenMP</u> стандарт интерфейса приложений для параллельных систем с общей памятью.
- <u>POSIX Threads</u> стандарт реализации потоков (нитей) выполнения.
- Windows API многопоточные приложения для C++.
- <u>PVM (Parallel Virtual Machine)</u> позволяет объединить разнородный (но связанный сетью) набор компьютеров в общий вычислительный ресурс.
- MPI (Message Passing Interface) стандарт систем передачи сообщений между параллельно исполняемыми процессами, ориентирован на системы с распределенной памятью.



MPI

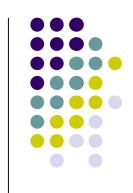
MPI



- MPI (Message Passing Interface) интерфейс обмена сообщениями (информацией) между одновременно работающими вычислительными процессами. Он широко используется для создания параллельных программ для вычислительных систем с распределённой памятью (кластеров).
- MPI— это не язык, это библиотека подпрограмм обмена сообщениями - спецификация разработанная в 1993— 1994 годах группой MPI Forum, в состав которой входили представители академических и промышленных кругов. Он стал первым стандартом систем передачи сообщений.

Официальный сайт MPI: http://www.mpi-forum.org

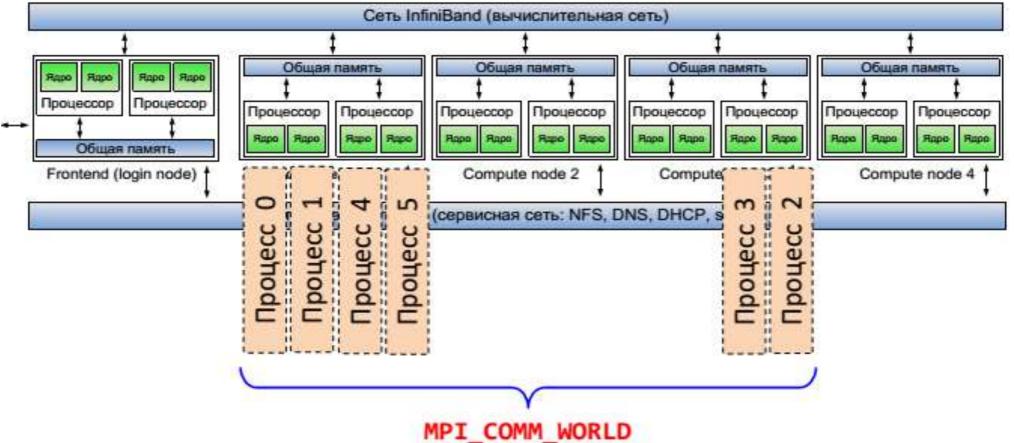
MPI



- Для MPI принято писать программу, содержащую код всех ветвей сразу. MPI-загрузчиком запускается указываемое количество экземпляров программы.
- Каждый экземпляр определяет свой порядковый номер в запущенном коллективе и, в зависимости от этого номера и размера коллектива, выполняет ту или иную ветку алгоритма.
- Такая модель параллелизма называется Single program/Multiple data (SPMD) и является частным случаем модели Multiple instruction/Multiple data (MIMD).
- Каждая ветвь имеет пространство данных, полностью изолированное от других ветвей. Обмениваются данными ветви только в виде сообщений MPI.

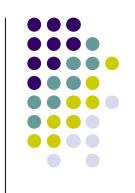
Стандарт МРІ





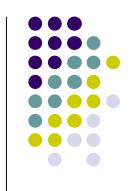
- **Коммуникатор (communicator)** множество процессов, образующих логическую область для выполнения коллективных операций (обменов информацией и др.)
 - В рамках коммуникатора ветви имеют номера: 0, 1, ..., n-1





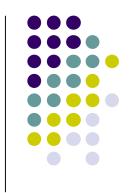
- Все ветви запускаются загрузчиком одновременно как процессы
 Unix. Количество ветвей фиксировано в ходе работы
 порождение новых ветвей невозможно.
- Если MPI-приложение запускается в сети, запускаемый файл приложения должен быть построен на каждой машине.
- Загрузчик MPI приложений утилита mpirun. Параллельное приложение будет образовано N задачами-копиями. В момент запуска все задачи одинаковы, но получают от MPI разные номера от 0 до N-1. В тексте параллельной программы эти номера используются для указания конкретному процессу, какую ветвь алгоритма он должен выполнять.





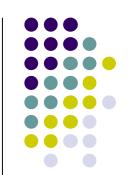
- во-первых, перед запуском приложения необходимо копирование приложения на все компьютеры кластера;
- во-вторых, перед запуском приложения необходима информация о реально работающих компьютерах кластера для редактирования файла конфигурации кластера, который содержит имена машин;
- в-третьих, в MPI существующей реализации не поддерживается *динамическое регулирование процессов*, т.е. если один из узлов выходит из строя, то общий вычислительный процесс прекращается, и если добавляются новые узлы, то в запущенном ранее процессе они не участвуют.





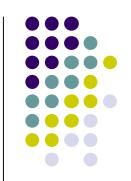
- Создание параллельной программы можно разбить на следующие этапы:
 - последовательный алгоритм подвергается декомпозиции (распараллеливанию), т.е. разбивается на независимо работающие ветви;
 - для взаимодействия в ветви вводятся две нематематические функции: прием и передача данных;
 - распараллеленный алгоритм записывается в виде программы, в которой операции приема и передачи записываются в терминах MPI, тем самым обеспечивая связь между ветвями.

Сравнение MPI с другими средствами



	MPI	Threads	OpenMP*
Portable	*		~
Scalable	~	~	~
Performance Oriented	4		~
Supports Data Parallel	1	~	1
Incremental Parallelism			~
High Level			✓
Serial Code Intact			✓
Verifiable Correctness			~
Distributed Memory	¥.		

Версии МРІ



- Версия MPI-1 вышла в 1994 году
- Версия MPI-2 вышла в 1998 году, первая реализация появилась в 2002 году.
- Версия MPI-2.1 вышла в начале сентября 2008 года.
- Версия MPI 2.2 вышла 4 сентября 2009 года.
- Версия MPI 3.0 вышла 21 сентября 2012 года.

Спецификации MPI



Спецификация MPI-1

ит.д.

•Содержит описание стандарта программного интерфейса обмена сообщениями. Спецификация учитывает опыт предшествующих разработок и ориентирована на большую часть аппаратных платформ. Несмотря на то, что MPI рассчитано на использование с языками C/C++ и Fortran, семантика в значительной степени не зависит от языка.

•В MPI-1 описываются интерфейсы процедур двухточечного и коллективного обмена, сбора информации, организации обменов в группах процессов, синхронизации процессов, виртуальные топологии, привязки к языкам программирования

Спецификации MPI



Спецификация MPI-2

Является дальнейшим развитием MPI. Новое в MPI-2:

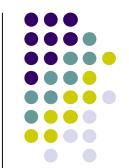
- •возможность создания новых процессов во время выполнения MPI- программы (в MPI-1 количество процессов фиксировано, крах одного приводит к краху всей программы);
- •новые разновидности двухточечных обменов (односторонние обмены);
- •новые возможности коллективных обменов;
- •поддержка внешних интерфейсов;
- операции параллельного ввода-вывода с файлами.

- MPICH2 (Open source, Argone NL)
 http://www.mcs.anl.gov/research/projects/mpich2
- MVAPICH2
- IBM MPI
- Cray MPI
- Intel MPI
- HP MPI
- SiCortex MPI
- Open MPI (Open source, BSD License) http://www.open-mpi.org
- Oracle MPI
- MPJ Express MPI на Java
- <u>WMPI</u>WMPI реализация MPI для <u>Windows</u>



- MPI CHameleon (MPICH) является свободно распространяем рй "орепsource" реализацией МРІ. Этот пакет доступен в исходных кодах, поэтому допускает гибкую настройку.
- Поддерживается работа в различных версиях ОС UNIX, Mac OS и в последних версиях Microsoft Windows. В последнем случае имеется возможность установки из бинарных файлов.
- MPICH соответствует спецификации MPI-2.
- Поддерживаются различные коммуникационные среды (в т.ч. 10 Gigabit Ethernet, InfiniBand, Myrinet, Quadrics).
- Пока не поддерживаются системы, гетерогенные по форматам хранения данных. Имеется версия с поддержкой пакета Globus.
- Официальный сайт МРІСН
- http://www-unix.mcs.anl.gov

- «Производные» от МРІСН
- **LAM/MPI** (Университет шт. Индиана.)
- MPICH GM (Myricom) MPICH с поддержкой среды Myrinet.
- **MVAPICH** (Университет шт.Огайо) с поддержкой среды Infiniband.
- MPI/Pro (MPI Software Technology).
- Scali MPI Connect.
- Intel ® MPI входит в состав Intel® Cluster Toolkit. Это коммерческая реализация MPI, оптимизированная для архитектуры Intel. Сайт в Интернете: http://www.intel.com



- **OpenMPI** "opensource" реализация MPI-2, разрабатываемая консорциумом представителей академических, научных и индустриальных кругов.
- Полное соответствие спецификации MPI-2. Поддержка различных OC.
- Поддержка различных коммуникационных сред.
- Сайт в Интернете: http://www.open-mpi.org

- Microsoft MPI (MS-MPI v7.1) входит в состав Compute Cluster Pack SDK.
- Ориентирован на работу в среде ОС Microsoft Windows и доступен, в том числе, по лицензии MSDN Academic Alliance. Входит в состав Microsoft HPC Server 2012.
- Основан на MPICH2, но включает дополнительные средства управления заданиями.
- Поддерживается спецификация MPI-2:

www.microsoft.com/en-us/download

Согласно документации поддерживаются Windows 7, Windows 8,10

Реализации МРЈ

- Most of those early projects are no longer active. mpiJava is still used and supported. We will describe it in detail later.
- Other more contemporary projects include
 - MPJ
 - An API specification by the "Message-passing Working Group" of the Java Grande Forum. Published 2000.
 - CCJ
 - An MPI-like API from some members of the Manta team. Published 2002.
 - MPJava
 - A high performance Java message-passing framework using java.nio.
 Published 2003.
 - JMPI
 - An implementation of the MPJ spec from University of Massachusetts.
 Published 2002.
 - JOPI
 - Another Java Object-Passing Interface from U. Nebraska-Lincoln. Published 2002.

Реализации МРЈ

- Один из ранних и наиболее живучих проектов mpiJava все еще поддерживается и широко используется.
- Другие более современные проекты:
 - MPJ
 - An API specification by the "Message-passing Working Group" of the *Java Grande Forum*. Published 2000.
 - CCJ
 - An MPI-like API from some members of the Manta team. Published 2002.
 - MPJava
 - A high performance Java message-passing framework using java.nio. Published 2003.
 - JMPI
 - An implementation of the MPJ spec from University of Massachusetts. Published 2002.
 - JOPI
 - Another Java Object-Passing Interface from U. Nebraska-Lincoln. Published 2002.



НАСТРОЙКА РАБОЧЕГО МЕСТА

Установка MS-MPI

- https://www.microsoft.com/en-us/download/details.aspx?id=49926
- скачиваем msi-файл (размер около 2 Мбайт):

Microsoft MPI v7 (Archived)



Stand-alone, redistributable and SDK installers for Microsoft MPI. This version of MS-MPI is now archived. The link to the latest version is available in the Details section below.

- Для установки потребуются права Администратора системы (запуск МРІ-программ выполняется соответствующей службой).
- Можно использовать MPICH2 для MS Windows, скачать по адресу: http://www.mpich.org/downloads/



Установка MS-MPI



• Запускаем скачанный файл, он нам устанавливает MPI SDK:



Welcome to the Microsoft MPI SDK (7.0.12437.6) Setup Wizard

The Setup Wizard will install Microsoft MPI SDK (7.0.12437.6) on your computer. Click Next to continue or Cancel to exit the Setup Wizard.

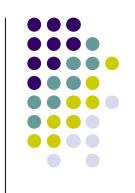
Можно попробовать эту инструкцию для дальнейшей настройки: http://www.math.ucla.edu/~mputhawala/PPT.pdf

1. Загружаем MPJ Express в виде zip – файла отсюда:

http://sourceforge.net/projects/mpjexpress/files/releases и распаковываем.

MPJ Express: Parallel Computing for Java Brought to you by: aamirshafi, bryancarpenter, hamza100, mohsanjameel, umarbt Reviews Files Support Mailing Lists Summary Wiki Looking for the latest version? Download mpj-v0 44.zip (8.2 MB) lt's Home / releases 3 Wh: Downloads / Week Name * Modified * Size + \bigcirc Parent folder mpj-v0 44.zip 2015-04-17 8.2 MB mpj-v0 44.tar.gz 2015-04-17 7.5 MB mpj-v0 43.zip 7.6 MB 2014-07-21

Настройка системных переменных



1. Входим в «Дополнительные параметры системы»

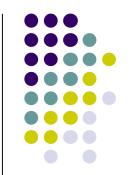
Панель управления домашняя страница

- Диспетчер устройств
- Настройка удаленного доступа
- 💡 Защита системы
- Дополнительные параметры системы

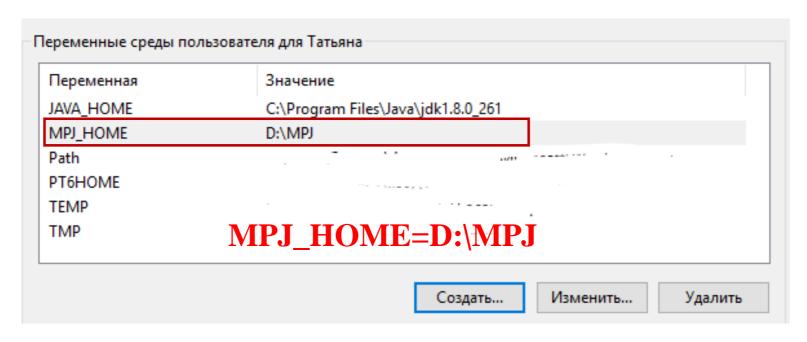
•	
Вы	пуск Windows
	Windows 10 Корпоративная LTSC
	© Корпорация Майкрософт (Microsoft Corporation), 2018. Все пр
- 186	CTOMP

Просмотр основных сведений о вашем компьютере

- /TNAN : 2 EO 10 HECD HEAR 2 10/

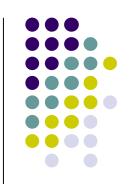


- 2. Извлекаем архив в выбранную вами директорию (мы назовем ее условно "mpj directory"). Теперь в вашей директории mpj directory вложена директория "mpj-v0 44" (возможно более новая).
- (2.1) Создаем переменную среды пользователя а MPJ_HOME:

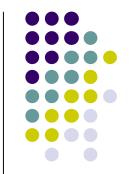


записываем туда путь к вашей директории 'mpj directory' \$MPJ_HOME=[mpj directory;] (без квадратных скобок) JAVA-HOME тоже пригодится — в ней путь к JDK

• (2.2) Добавляем MPJ bin директорию к переменной окружения PATH: **Path=\$PATH:\$MPJ_HOME/bin**

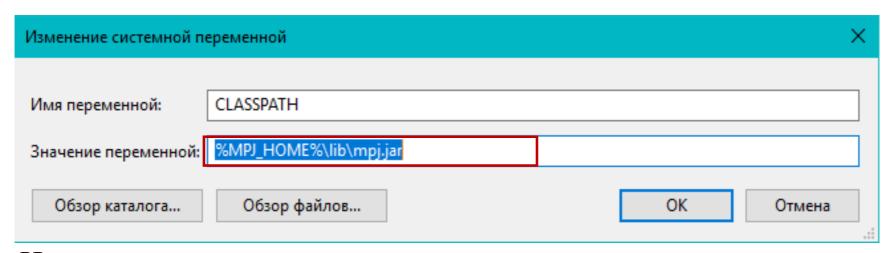


Теременная	Значение
CLASSPATH	%MPJ_HOME%\lib\mpj.jar
ComSpec	C:\Windows\system32\cmd.exe
)riverData	C:\Windows\System32\Drivers\DriverData
NUMBER_OF_PROCESSORS	4
OS	Windows_NT
Path	C:\Program Files\Broadcom\Broadcom 802.11 Network Adapter; C:\
PATHEXT	.COM:.EXE:.BAT:.CMD:.VBS:.VBE:.JS:.JSE:.WSF:.WSH:.MSC
	Создать Изменить Удалить
%MPJ_HOME	
%JAVA_HOM	E%\bin BBepx
	DBEDX
	Вниз



• (2.3) Добавьте к classpath:

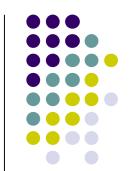
CLASSPATH=.:\$MPJ_HOME/lib/mpj.jar



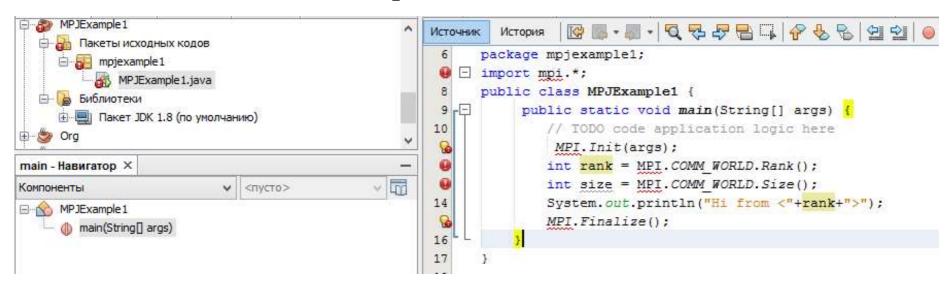
• Изменения системных переменных вступят в силу после перезагрузки, иначе получите ошибку:

```
[MPJRun.java]:[MPJRun.java]:MPJ_HOME environment found..
    java.lang.Exception: [MPJRun.java]:MPJ_HOME environment found..
    at runtime.starter.MPJRun.<init>(MPJRun.java:155)
    at runtime.starter.MPJRun.main(MPJRun.java:1238)
```

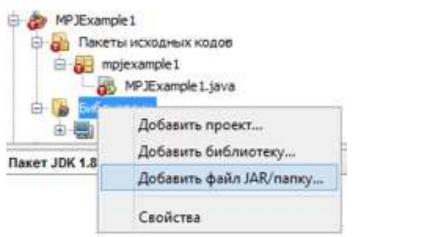
Настройка проекта в JavaBeans



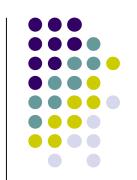
• Создаем новый JAVA-проект и помещаем в него код:



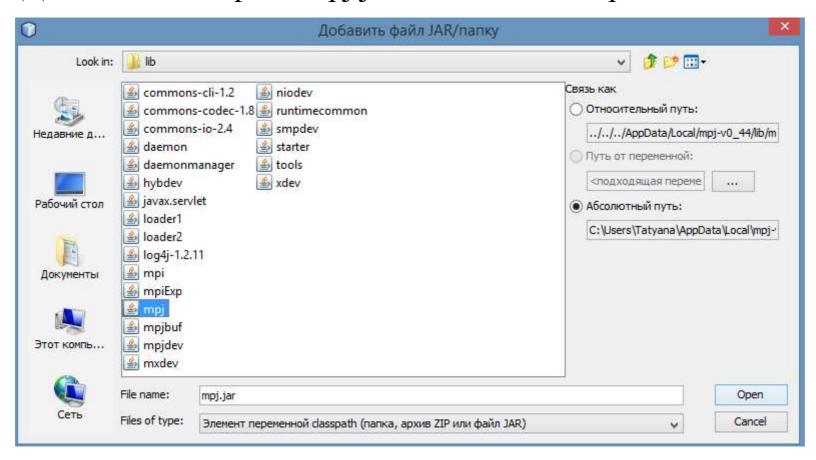
Библиотека не видна. Добавим ее:



Настройка проекта в JavaBeans

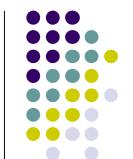


• Добавить JAR-файл mpj.jar к библиотеке проекта

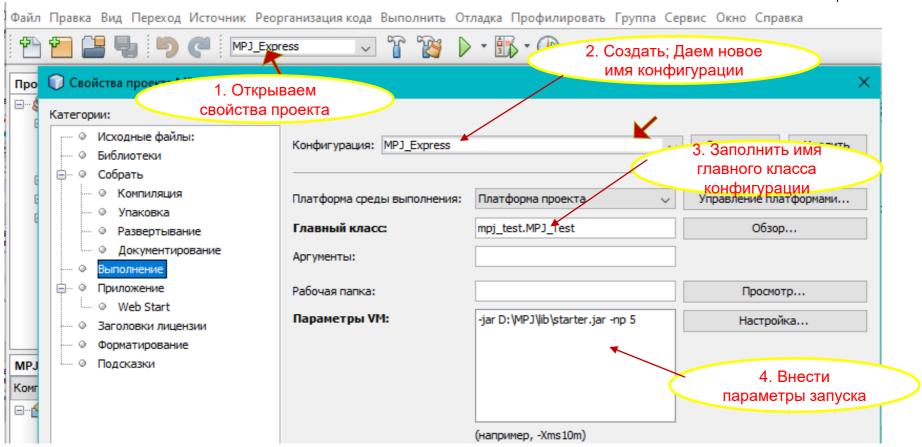


После этого библиотека будет видна. Ошибки в проекте исчезнут.

Настройка проекта в JavaBeans



• Следующим шагом создаем новую Runtime конфигурацию:



Параметры запуска (5 – число процессов):

-jar D:\...\MPJ\lib\starter.jar -np 5

MPJ "Hello, World"

• Запускаем:

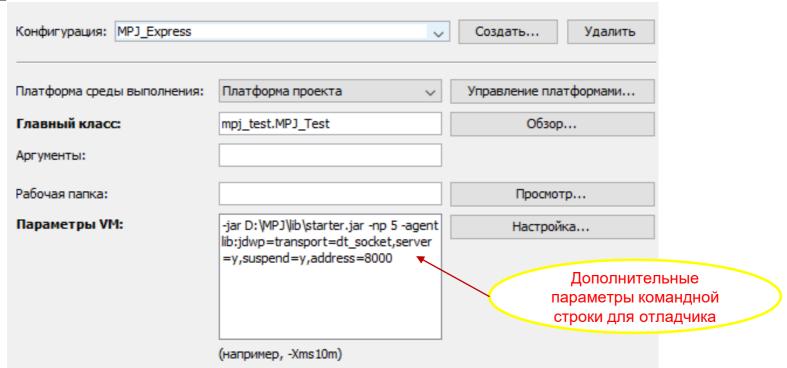
```
package mpjexample1;
import mpi.*;
public class MPJExample1 {
    public static void main(String[] args)throws Exception {
        MPI.Init(args);
        int rank = MPI.COMM_WORLD.Rank();
        int size = MPI.COMM_WORLD.Size();
        System.out.println("Hi from <"+rank+">");
        MPI.Finalize();
}
```

• Получаем:

```
MPJ Express (0.44) is started in the multicore configuration
Hi from <3>
Hi from <1>
Hi from <2>
Hi from <4>
Hi from <0>
```



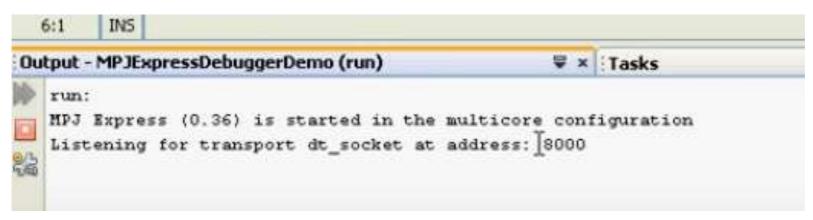
• Вводим дополнительные параметры настройки конфигурации:



- "-agentlib:jdwp=transport=dt_socket,server=y,suspend=y,address=8000"
- Отладчик подключится к порту, указанному в этой строке— значение по умолчанию равно 8000 и может быть изменено.

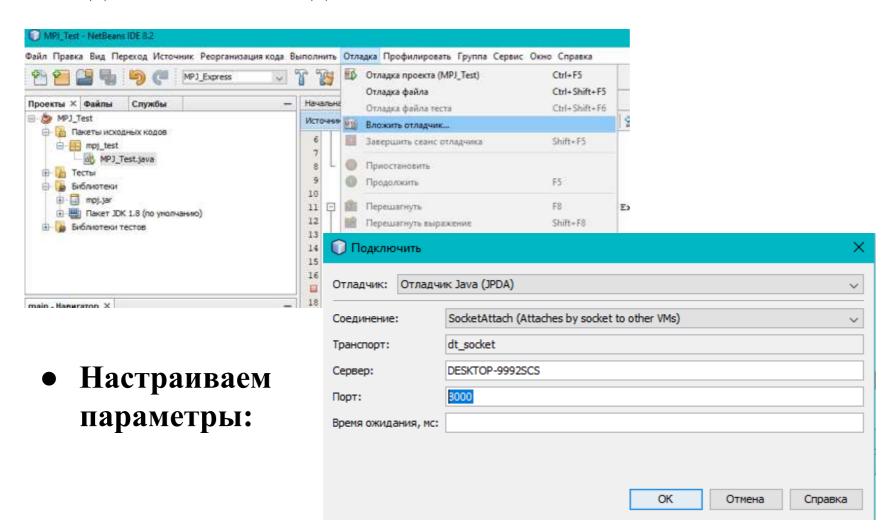


• Устанавливаем точку останова и запускаем:



• Видим, что идет прослушивание сокета и порта 8000.

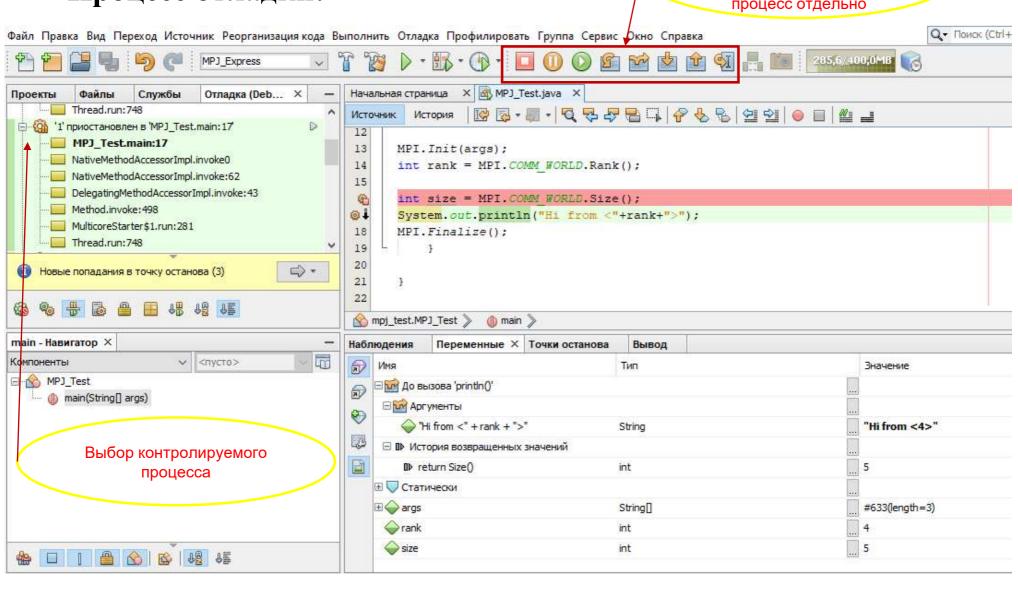
• Подключаем отладчик:

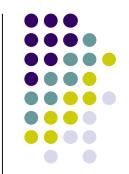




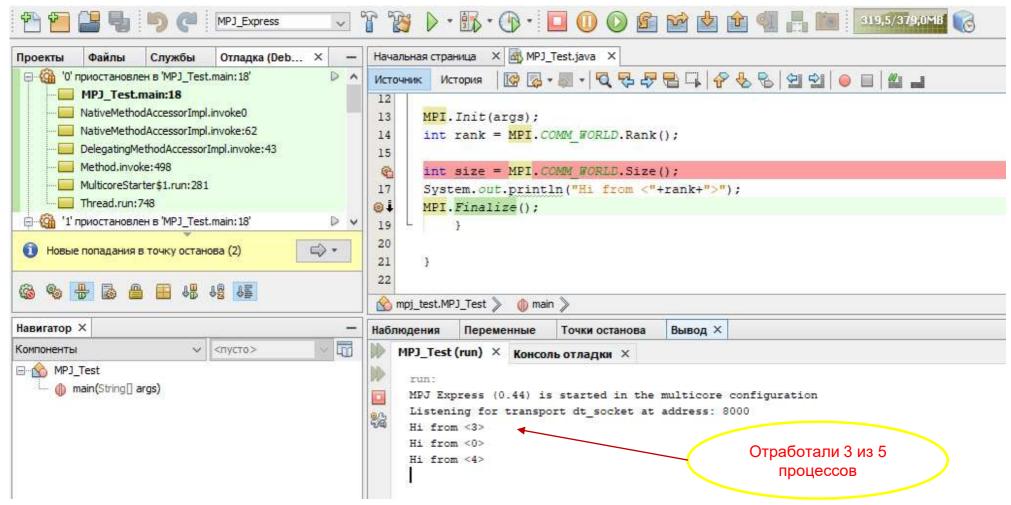
• Процесс отладки:

Нажимая на кнопки отладки можем контролировать каждый процесс отдельно



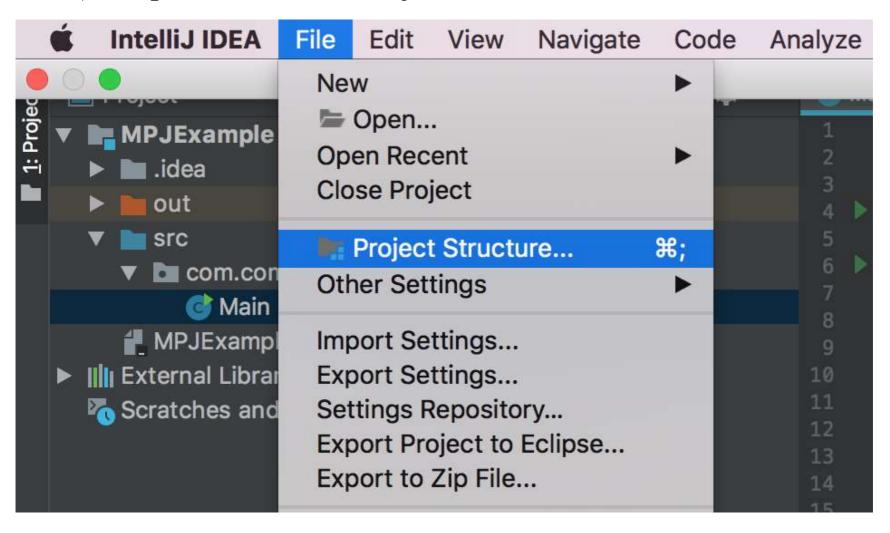


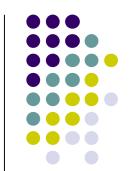
• Процесс отладки:



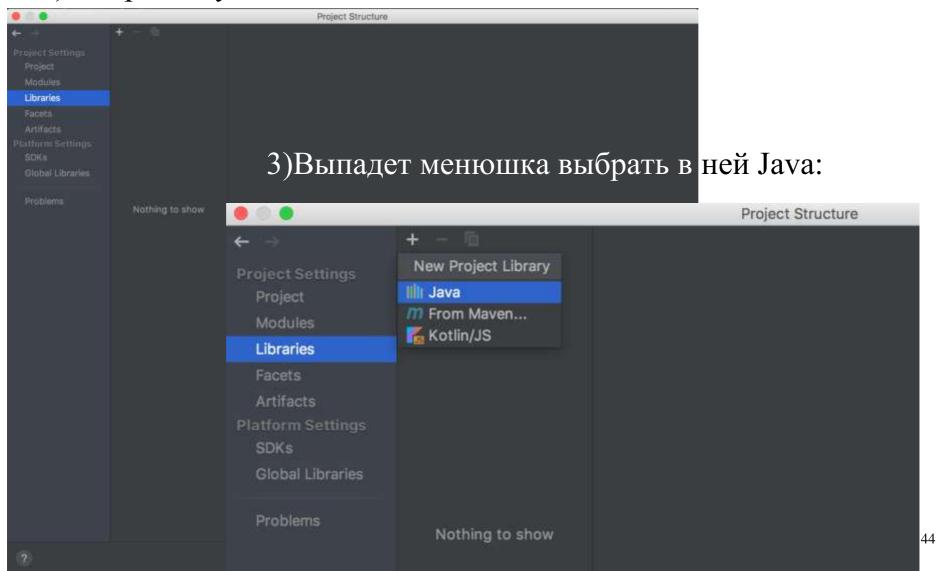


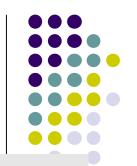
• 1)Выбрать File затем ProjectStructure:



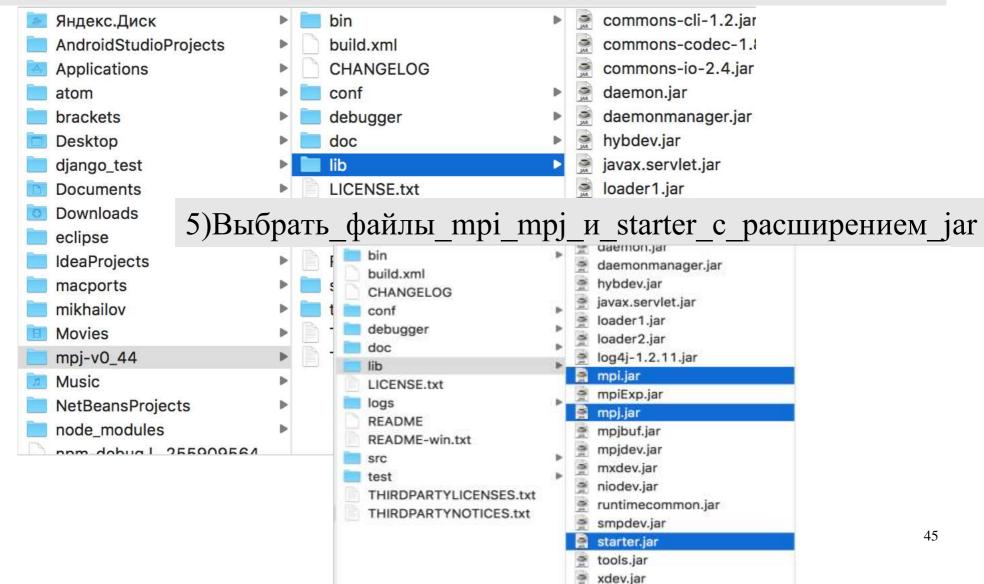


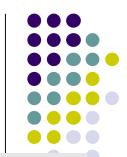
• 2)Выбрать Пункт Libraries и нажать на +:



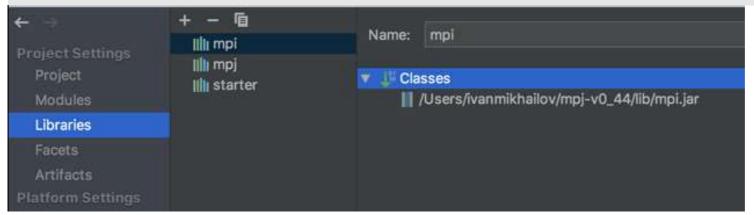


• 4)выбрать_папку_mpj_в_ней_выбрать_lib

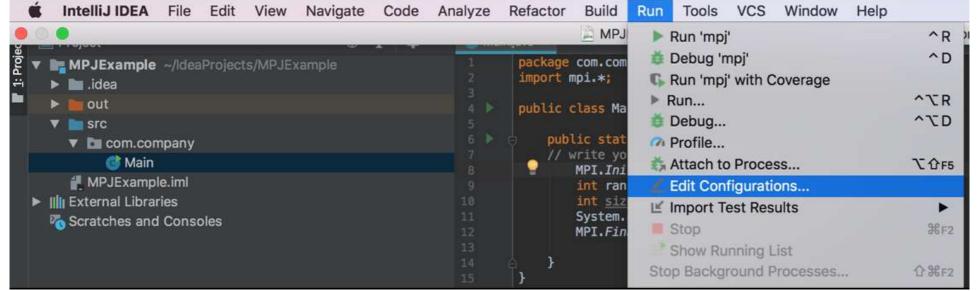




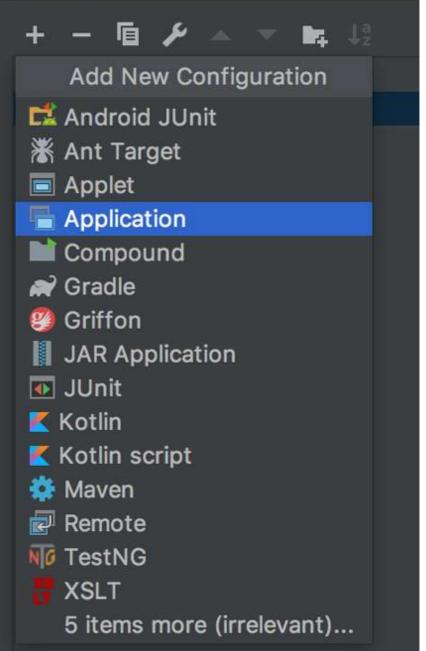
• 6) В_итоге_должно_быть_так. Нажать apply и ок

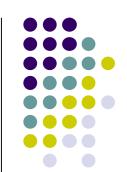


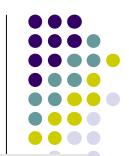
7)на_вкладке_run_выбираем_Edit Configurations, далее жмем +



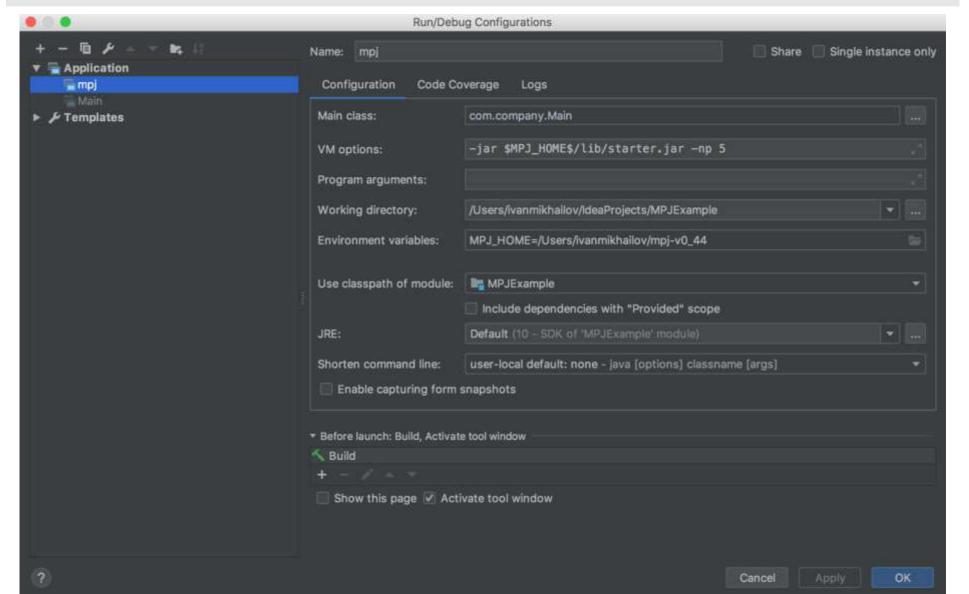
• 8)в открывшемся меню выбрать application

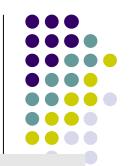






• 9)настроить_как_показано_на_экране_нажать_apply_u_ok

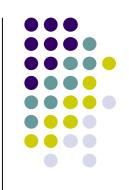




• 10) Запустить проект и убедиться в его работоспособности

```
src 🖿 com 🖿 company
MPJExample
                                                            Main java
    Project -
                                                                   package com.company;
    MPJExample -/IdeaProjects/MPJExample
                                                                   import mpi.*;
      idea.
      m out
                                                                   public class Main {
    ▼ m src
                                                                       public static void main(String[] args) {
      com.company
                                                                       // write your code here
           Main
                                                                           MPI.Init(args):
       # MPJExample.iml
                                                                           int rank = MPI.COMM_WORLD.Rank();
 ► IIII External Libraries
                                                                           int size = MPI.COMM_WORLD.Size():
                                                                           System.out.println("Hi from <" + rank + ">");
    Scratches and Consoles
                                                                           MPI.Finalize():
```

MPJ "Hello, World"



• Можно скомпилировать из командной строки:

javac -cp .:\$MPJ_HOME/lib/mpj.jar MPJExample1.java

• И запустить:

mpjrun -np 4 MPJExample1

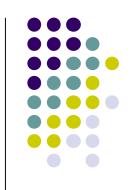
MPJ "Hello, World"

MPI "Hello, World"

```
import mpi.*;
                              #include <stdio.h>
public class MPIAPP {
                              #include <mpi.h>
                              #include <iostream.h>
public static void
main(String[] args)
throws Exception{
                                int rank; size;
MPI.Init(args);
                              MPI Init(&argc, &argv);
int rank =
                              /* get current process id */
MPI.COMM WORLD.Rank();
int size =
                              /* get number of processes */
MPI.COMM WORLD.Size();
System.out.println("Hi
                              rank, size );
from <"+rank+">");
MPI.Finalize();
                                MPI Finalize();
```

```
int main(int argc, char* argv[])
MPI_Comm_rank (MPI_COMM_WORLD, &rank);
MPI_Comm_size (MPI_COMM_WORLD, &size);
printf( "Hello world from process %d of %d\n",
  system("pause");
return 0;
```

Функции инициализации и завершения работы



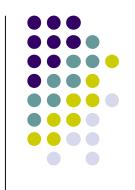
int MPI_Init(int* argc, char*** argv)

argc – указатель на счетчик аргументов командной строки

argv – указатель на список аргументов

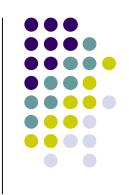
int MPI Finalize()





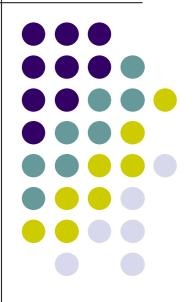
Структура *параллельной программы*, разработанная с использованием *MPI*, должна иметь следующий вид:

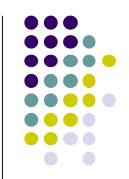
Полезные ссылки:



- MPJ Express: An Implementation of MPI in Java Windows User Guide 18th July 2014:
 - mpj-express.org/docs/guides/windowsguide.pdf
- Debugging MPJ Express Applications using Eclipse and Netbeans in the multicore mode: mpjexpress.blogspot.ru/2010/12/debugging-parallel-applications-with.html
- QuickStart Guide: Running MPJ Express on UNIX/Linux/Mac platform Last Updated: Friday April 17 11:51:20 PKT 2015
 Version 0.44 mpj-express.org/docs/readme/README
- 4. Документация по библиотеке MPJ: http://mpj-express.org/docs/javadocs/mpi/MPI.html

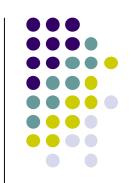
Все задачи по курсу





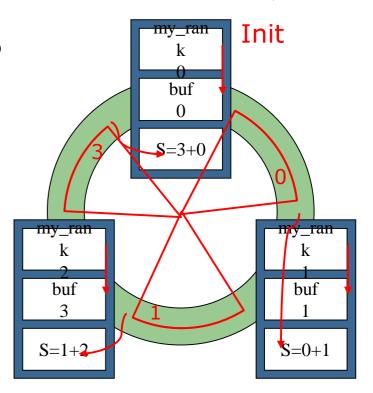
- В исходном тексте программы на языке С (след. слайд) предусмотрена некая схема обмена сообщениями между процессами параллельной программы.
- Определите схему обмена.
- В исходном тексте программы на языке С пропущены вызовы процедур двухточечного обмена. Предполагается, что при запуске четного числа процессов, те из них, которые имеют четный ранг, отправляют сообщение следующим по величине ранга процессам. Добавить эти вызовы, откомпилировать и запустить программу.

```
#include "mpi.h"
#include <stdio.h>
int main(int argc,char *argv[])
int myrank, size, message;
int TAG = 0;
MPI_Status status;
MPI_Init(&argc, &argv);
MPI_Comm_rank(MPI_COMM_WORLD, &myrank);
MPI_Comm_size(MPI_COMM_WORLD, &size);
message = myrank;
if((myrank \% 2) == 0)
     if((myrank + 1) != size)
     MPI_Send(...);
}else
      if(myrank != 0)
     MPI_Recv(...);
     printf("received :%i\n", message);
MPI_Finalize();
return 0;
```



Задание 2 — Пересылка данных по кольцу

- Каждый процессор помещает свой ранг в целочисленную переменную *buf*.
- Каждый процессор пересылает переменную *buf* соседу справа (по часовой стрелке по кольцу).
- Каждый процессор суммирует принимаемое значение в переменную *s*, а затем передаёт рассчитанное значение соседу справа.
- Пересылки по кольцу прекращаются, когда нулевой процессор просуммирует ранги всех процессоров.



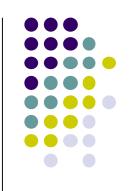
Выполнить 2 варианта: в блокирующем и неблокирующем режиме, там, где это возможно использовать send_recieve.

Неблокирующие обмены (пробники)

Задание 3.1

Дополнить программу с пробниками, выполнить ее.

```
int data[] = new int[1];
int buf[] = \{1,3,5\};
int count, TAG = 0;
Status st;
data[0] = 2016;
MPI.Init(arg);
int rank = MPI.COMM_WORLD.Rank();
int size=MPI.COMM_WORLD.Size();
if(rank == 0)
  MPI.COMM_WORLD.Send(data, 0, 1, MPI.INT, 2, TAG);
else if(rank == 1){
       MPI.COMM_WORLD.Send(buf, 0, buf.length, MPI.INT, 2, TAG);
```



Неблокирующие обмены

(пробники)

Задание 3.1

```
(окончание)
else if(rank == 2){
       st = MPI.COMM_WORLD.Probe(...);
       count = st.Get_count(MPI.INT);
       MPI.COMM_WORLD.Recv(back_buf,0,count,MPI.INT,0,TAG);
       System.out.print("Rank = 0 ");
       for(int i = 0; i < count; i ++)
         System.out.print(back_buf[i]+" ");
       st = MPI.COMM_WORLD.Probe(...);
       count = st.Get_count(MPI.INT);
       MPI.COMM_WORLD.Recv(back_buf2,0,count,MPI.INT,1,TAG);
       System.out.print("Rank = 1 ");
       for(int i = 0; i < count; i ++)
         System.out.print(back_buf2[i]+" ");
    MPI.Finalize();
```

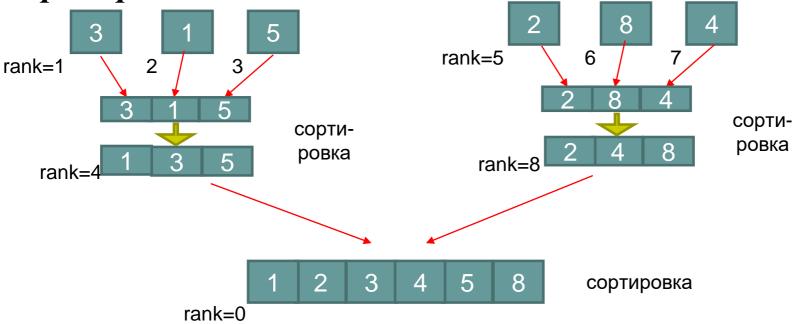


Неблокирующие обмены

Задание 3

Реализовать так называемую задачу фильтрации, используя неблокирующие обмены+Waitall()+пробники,

например:



Вариант: к-во потоков 1-го уровня (№ пп %4)+3

Более высокую оценку получат решения, предоставляющие возможность использовать переменное количество процессов.

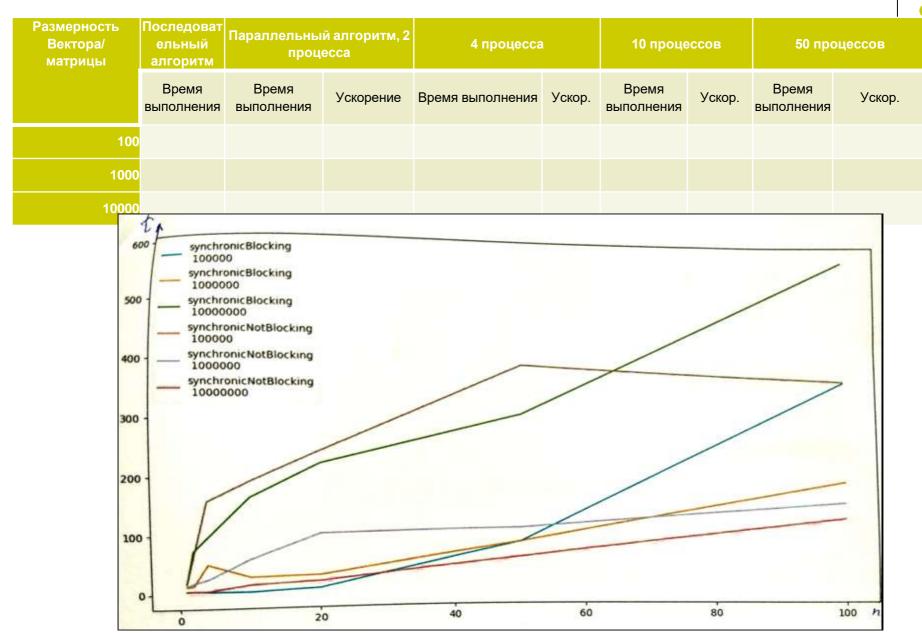
Два вектора **a** и **b** размерности N представлены двумя одномерными массивами содержащими каждый по N элементов. Напишите параллельную MPI-программу вычисления скалярного произведения этих векторов используя двухточечные обмены сообщениями (3 способа). Программа должна быть организована по схеме masterslave.

- Измерьте и проанализируйте затраченное время на вычисления с кол-вом процессов 1-10 (количество элементов в векторах от 100,1000, 10000).
- Проведите исследование зависимости ускорения параллельной программы от числа процессоров (нарисовать графики).
- Сделайте то же самое для других вариантов блокирующих обменов 3. (синхронизированным, по готовности, и др. по желанию), постройте графики зависимости времени.
- Проанализируйте вариант использования неблокирующих функций и реализуйте его.

Результаты сравнить, используя засечение времени с пом. функции System.currentTimeMillis(); и оформить в виде графиков зависимости времени выполнения от числа процессов и ускорения от числа процессов. Результаты пояснить.

Выполняется по вариантам в таблице ниже. Задание сформулировано на основе векторов, каждому может достаться другая структура данных. 62 Отчет с графиками обязателен!

В качестве результата оформить таблицы и графики в виде:



Как измерить время.

Казалось бы, замерить время выполнения какого-то метода проще простого:

- 1. Вызываем один раз System.currentTimeMillis и сохраняем в переменную
- 2. Вызываем тестируемый метод и ждем его окончания
- 3. Вызываем еще раз System.currentTimeMillis и отнимаем результат из пункта 1

Но на самом деле такие математические операции со временем с помощью System.currentTimeMillis или других java.time методов вроде Clock.now может выдать некорректный результат.

Почему?

Все потому, что время от времени срабатывает механизм обновления машинных часов, где работает ваше Java приложение. И это обновление может запуститься в любой момент. А по закону подлости это случится как раз тогда, когда вы будете вызывать тестируемый метод из пункта 2, что приведет к ошибкам в расчетах.

Как тогда замерять?

Есть несколько вариантов, но наиболее предпочтительным для меня является класс Stopwatch из пакета com.google.common.base.

На картинке продемонстрировано, как его просто и удобно использовать.



Как измерить время.

```
Stopwatch stopwatch = Stopwatch.createStarted();
try {
    eventProcessor.process(new Event());
} finally {
    Duration duration = stopwatch.elapsed();
    System.out.println("Time: " + duration);
}
```

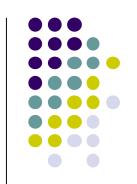
Два вектора а и b размерности N представлены двумя одномерными массивами, содержащими каждый по N элементов. Решите задачу о нахождении скалярного произведения векторов A и B с учетом знания принципов коллективных обменов

- с помощью функции Broadcast/Reduse;
- с помощью функций Scatter(v) / Gather(v).

Результаты сравнить, используя засечение времени с пом. функции System.currentTimeMillis(); и оформить в виде графиков зависимости времени выполнения от числа процессов и ускорения от числа процессов. Результаты пояснить.

Выполняется по вариантам изложенным в таблице ниже. Задание сформулировано на основе векторов, Вам может достаться другая структура данных.

Отчет с графиками обязателен!



Задание 4 Варианты



Nº	Задание
1	Разработать алгоритм вычисления произведения матрицы на вектор. Учесть наличие хвоста.
2	Разработать алгоритм вычисления произведения матриц (схема А)
3	Разработать алгоритм вычисления произведения матриц (схема В)
4	Вычисление скалярного произведения векторов, а – рассылается всем равными частями, b - передается по кольцу. Учесть наличие хвоста.
5	Разработать алгоритм умножения матрицы на вектор (схема А)
6	Разработать алгоритм умножения матрицы на вектор (схема В)
7	Вычисление скалярного произведения векторов, а и b – рассылаются всем процессам равными частями, . Учесть наличие хвоста.

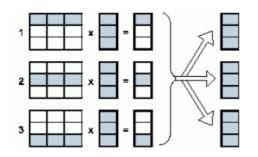
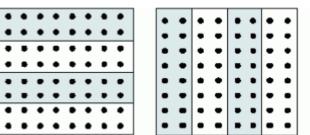
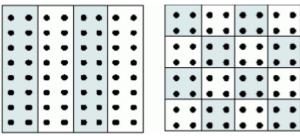


Схема вычисления произведения матрицы на вектор (для схемы А)





- А) Ленточная горизонталь для матрицы А
- В) Ленточная вертикаль для матрицы A_{67}
- С) Блочное деление

Описание алгоритма 1 – схема А

Вычислить произведение матриц C=A×B, где A-матрица размера $n_1 \times n_2$ и В-матрица $n_2 \times n_3$. Матрица результатов С имеет размер $n_1 \times n_3$. Исходные матрицы первоначально доступны на нулевом процессе, и матрица результатов возвращается в нулевой процесс.

Матрицы разрезаны, как показано на рис. 1: матрица А разрезана на p_1 горизонтальных полос, матрица В разрезана на p_2 вертикальных полос, и матрица результата С разрезана на $p_1 \times p_2$ подматриц (или субматрицы).

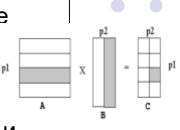


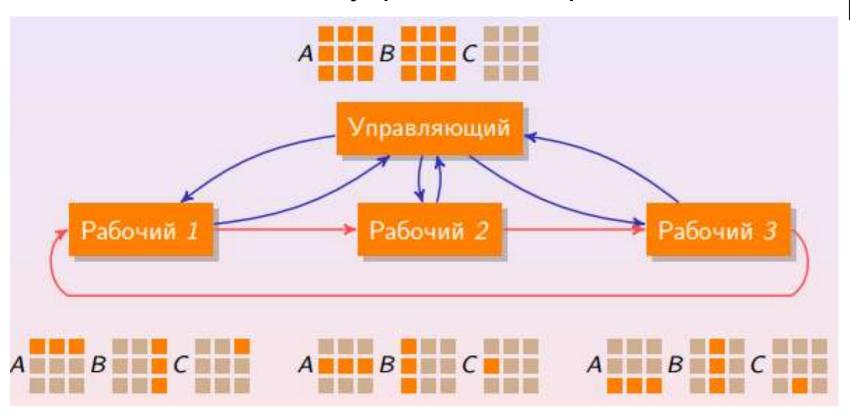
рис. 1.

Каждый процесс (i,j) вычисляет произведение i-й горизонтальной полосы матрицы A и j-й вертикальной полосы матрицы B, произведение получено в подматрице (i,j) матрицы C. Если число процессов (i,j) не кратно числу строк матрицы (i<n1, j<n2), то процессу пересылается несколько строк матрицы A и он формирует несколько ячеек матрицы C. Фактически каждая подзадача сводится к скалярному умножению векторов.

Для выполнения всех необходимых вычислений базовой подзадаче должны быть доступны одна из строк матрицы А и все столбцы матрицы В. Простое решение этой проблемы – дублирование матрицы В во всех подзадачах – является, как правило, неприемлемым в силу больших затрат памяти для хранения данных. Поэтому организация вычислений должна быть построена таким образом, чтобы в каждый текущий момент времени подзадачи содержали лишь часть данных, необходимых для проведения расчетов, а доступ к остальной части данных обеспечивался бы при помощи передачи данных между процессорами.

Описание алгоритма 1 – схема A Модель управляющий-рабочий 1





Подзадачи осуществляют обмен столбцами, в ходе которого каждая подзадача передает свой столбец матрицы В следующей подзадаче в соответствии с кольцевой структурой информационных взаимодействий.

Описание алгоритма 2 – схема В

Вычислить произведение матриц $C=A\times B$, где A-матрица размера $n_1\times n_2$ и B-матрица $n_2\times n_3$. Матрица результатов C имеет размер $n_1\times n_3$. Исходные матрицы первоначально доступны на нулевом процессе, и матрица результатов возвращается в нулевой процесс.

Матрицы разрезаны, как показано на рис. 2: матрица А разрезана на p_1 горизонтальных полос, матрица В разрезана на p_2 горизонтальных полос, и матрица

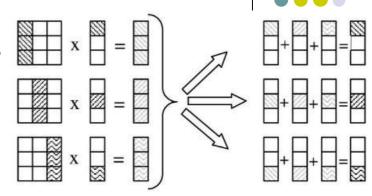


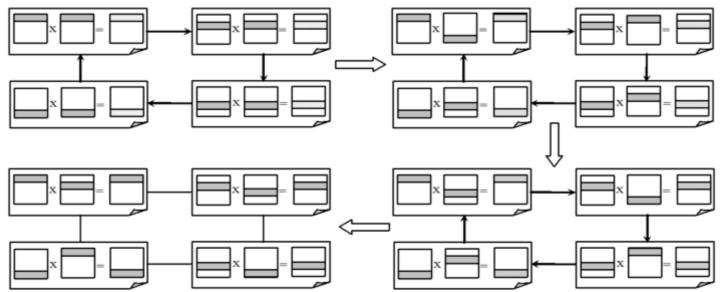
рис. 2. – базовая подзадача

результата С разрезана на $p_1 \times p_2$ подматриц. Отличие второго алгоритма (В) состоит в том, что в подзадачах располагаются не столбцы, а строки матрицы В. Как результат, перемножение данных каждой подзадачи сводится не к скалярному умножению имеющихся векторов, а к их поэлементному умножению. В результате подобного умножения в каждой подзадаче получается строка частичных результатов для матрицы С.

При рассмотренном способе разделения данных для выполнения операции матричного умножения нужно обеспечить последовательное получение в подзадачах всех строк матрицы В, поэлементное умножение данных и суммирование вновь получаемых значений с ранее вычисленными результатами. Организация необходимой последовательности передач строк матрицы В между подзадачами также может быть выполнена с использованием кольцевой структуры информационных связей.

Описание алгоритма 1 – схема В

Параллельный алгоритм умножения матрицы на вектор начинается с того, что каждая базовая задача і выполняет умножение своего столбца матрицы **A** на элемент bi, в итоге в каждой подзадаче получается вектор c'(i) промежуточных результатов. Далее для получения элементов результирующего вектора **C** подзадачи должны обменяться своими промежуточными данными между собой (элемент j, 0<=j<n, частичного результата c'(i) подзадачи i, 0<=i<n, должен быть передан подзадаче j). Данная обобщенная передача данных (all-to-all сомписаtion или total exchange) является наиболее общей коммуникационной процедурой и может быть реализована при помощи функции MPI_Alltoall библиотеки MPI. После выполнения передачи данных каждая базовая подзадача i, 0<=i<n, будет содержать n частичных значений c'i(j), 0<=j<n, сложением которых и определяется элемент сi вектора результата **C**.



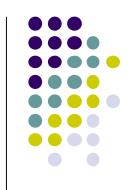
5. Задачи с графами.

Задание выполняется по вариантам: Вариант определяет преподаватель. Каждый студент должен выполнить по 1 задаче из таблицы. Входные данные — матрица смежности.

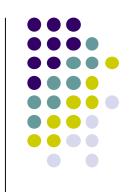
Исходные данные сформировать так, чтоб их легко было проверить (возможно Вам понадобятся несколько вариантов исходных данных).

Выполнить подсчет временных затрат с разным кол-вом процессов, привести графики. ОТЧЕТ ОБЯЗАТЕЛЕН.

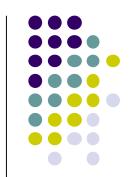
Nº	Задание
0	Разработать алгоритм вычисления диаметра произвольного неориентированного графа.
1	Разработать алгоритм вычисления максимальной из степеней вершин в графе.
2	Разработать алгоритм вычисления количества ребер в графе.
3	Разработать алгоритм вычисления центра графа
4	Разработать алгоритм определения того, является ли граф деревом.
5	Разработать алгоритм определения того, является ли граф тором.
6	Разработать алгоритм определения того, является ли граф гиперкубом.
7	Разработать алгоритм определения того, является ли граф регулярным.







- Смоделировать работу блокчейна.
- Задачу можно выполнять в паре.



- Разработать Spring-boot распределенное приложение:
- Необходимо самостоятельно выполнить:
- Создание проекта, содержащего реализацию классов на языке Java, описывающих предметную область согласно варианту.
- Обеспечение возможности работы с множеством объектов описанных классов в виде списка или динамического массива, запись данных объектов в файл формата согласно варианту и чтение из него.
- Разработку методов http-запросов для управления объектами:
 добавление, удаление, вывод объекта (например, по ID), вывод всех
 объектов, сохранение данных в файл, загрузка данных из файла, вывод
 сведений о приложении, включая расчёт, статистических величин для
 имеющегося множества объектов.
- Разработанное приложение не должно допускать возникновение необрабатываемых исключений и непреднамеренного завершения работы.