

3. Планы проведения лабораторных занятий и методические рекомендации по выполнению заданий

Методические рекомендации по выполнению лабораторных работ.

Основной упор в методике проведения лабораторных работ должен быть сделан на отработке и закреплении учебного материала в процессе выполнения заданий с применением вычислительной техники в компьютерном классе. Особое внимание при этом должно быть уделено применению элементов проблемного и контекстного обучения, опережающей самостоятельной работе студентов. Текущий контроль усвоения знаний осуществляется путем подготовки и сдачи отчетов по итогам выполнения практических работ, проверки выполнения домашнего задания, опросов на практических занятиях.

- 1. Ознакомьтесь с содержанием теоретической части лабораторной работы.
- 2. Найдите дополнительную информацию самостоятельно.
- 3. Выполните задания лабораторной работы
- 4. Подготовьте отчет для сдачи преподавателю.

Требования к оформлению отчета Отчет должен содержать:

- название и цели работы;
- результаты выполненного задания;
- общие выводы, сделанные в процессе выполнения лабораторной работы.

Защита отчета сопровождается отчетом о выполненной работе.

Лабораторная работа №1 Оценка трудоемкости вычислительных задач. Сопоставление эффективности алгоритмов решения СЛАУ и спектрального анализа

Содержание работы: Построение параллельных алгоритмов и OpenMP-программы для численных методов прямоугольника, трапеции, Симпсона. Анализ и время выполнения программы.

Использовать в качестве вспомогательного шаблона слеующий пример параллелизации:

```
c$omp parallel
  10 \text{ wrk (id)} = \text{junk (id)}
   res (id) = wrk (id)**2
   if (conv (res)) goto 10
c$omp end parallel
     print *, id
c$omp parallel
c$omp& shared (var1, var2, ...)
c$omp& private (var1, var2, ...)
c$omp& firstprivate (var1, var2, ...)
c$omp& lastprivate (var1, var2, ...)
c$omp& reduction (operator | intrinsic: var1, var2, ...)
c$omp& if (expression)
c$omp& default (private | shared | none)
    [Структурный блок программы]
c$omp end parallel
```



Лабораторная работа №2 Повышение эффективности последовательной программы на примере операций с матрицами

Содержание работы: Построение параллельного алгоритма и ОрепМР-программы для умножения матрицы на матрицу. Анализ и время выполнения программы.

Использовать в качестве вспомогательного шаблона слеующий пример параллелизации:

Лабораторная работа №3 Задание опций компилятора. Применение директивы компилятора для распараллеливания вычислений. Определение параллельного региона и параллелизация циклов

Содержание работы: Построение параллельного алгоритма и OpenMP-программы для решения системы уравнений с трехдиагональкой матрицей методом прогонки. Анализ и время выполнения программы

В качестве шаблона можно использовать фрагмент программы, реализующей алгоритм прогонки:

```
x=0.
do i=0,n-1
y=h
       do j=1,n-1
       a(i)=-tau/h/h*s(x,y+h/2.)
       b(i)=1.+tau/h/h*(s(x,y+h/2.)+s(x,y-h/2.))
       c(i)=-tau/h/h*s(x,y-h/2.)
       d(i)=u1(i,i)+tau*f2(i,i)
       y=y+h
       enddo
!прямая прогонка
       !p(0)=0:;q(0)=u2(i,0)
       p(0)=1.;q(0)=0.
       do i=1,n-1
       p(j)=-c(j)/(b(j)+a(j)*p(j-1))
       q(j)=(d(j)-a(j)*q(j-1))/(b(j)+a(j)*p(j-1))
       enddo
!обратная прогонка
       do j=n-1,0,-1
       u2(i,j)=p(j)*u2(i,j+1)+q(j)
       enddo
x=x+h
enddo
k=k+1
Ф ЕНУ 703-07-21 Учебно-методический комплекс дисциплины. Издание седьмое
```



Лабораторная работа №4 Настройка параметров параллельного выполнения циклов при помощи ключа REDUCTION. Ключи PRIVATE, SHARED и их модификации.Область видимости переменных для параллельного региона

Содержание работы: Построение параллельного алгоритма и OpenMP-программы для решения системы линейных алгебраических уравнений методом Гаусса. Анализ и время выполнения программы.

В качестве шаблона можно использовать программу решения уравнений методом Гаусса:

```
#include <stdio.h>
#include <conio.h>
#include <math.h>
#define N 6
void glavelem( int k, int a[] [N + 1], int n, int x[] );
 int main()
   int t, a[N][N+1], x[N];// корни системы в виде массива + сам массив с неизвестными
  int i, j, k, n, count = 0;
  do
    printf("Введите размер матрицы:\n"); // Размер системы
    scanf("%d", &n);
    if(n>N)
       printf("Слишком большое число уравнений. Повторите ввод.\n"); // Задано значение 6
уравнений максимум (#define N 6)
    else
       printf("N = %d\n",n); // Повторный ввод системы, удовлетворяющий кол-ву уравнений
  while(n>N);
   printf("Введите СЛАУ:\n");//ввод построчно исходных данных
  for(j = 0; j < n; j++)
    for(i = 0; i < n + 1; i++)
       printf([a]\%d)[\%d] = [i,j,i);
       scanf("%f", &a[j][i]);
       count++;
       if(count == (n + 1))
         printf("\n",count=0);
    printf("Исходная матрица:\n");//вывод исходных данных на экран
  for(j = 0; j < n; j++)
    for(i = 0; i < n + 1; i++)
Ф ЕНУ 703-07-21 Учебно-методический комплекс дисциплины. Издание седьмое
```



```
printf("%6.3f\t",a[j][i]);
    printf("\n");
  //прямой ход
   for (k = 0; k < n; k++)
 { //На какой позиции должен стоять главный элемент
  glavelem( k, a, n, x ); //Установка главного элемента
  if (fabs(a[k][k]) < 0.0001)
   printf( "Система не имеет единственного решения" );// Вызов функции по выбору
главного элемента
   return (0);
  }
  for (j = n; j >= k; j--)
   a[k][j] /= a[k][k];
  for (i = k + 1; i < n; i++)
   for (j = n; j >= k; j--)
    a[i][j] = a[k][j] * a[i][k];
  //обратный ход
  for(i = 0; i < n; i++)
    x[i] = a[i][n];
  for(i = n-2; i >= 0; i--)
    for(j = i+1; j < n; j++)
       x[i] = x[i] - x[j]*a[i][j];//находим корни
     //вывод матрицы квазитреугольного вида на экран
    printf("Матрица приведенная к треугольному виду:\n");
    for(j = 0; j < n; j++)
       for(i = 0; i < n + 1; i++)
         printf("%6.3f\t",a[j][i]);
       printf("\n");
     }
     //вывод ответа на экран
    printf("Корни СЛАУ:\n");
    for(i = 0; i < n; i++)
    printf("x[%d] = \%6.3f\n",i,x[i]);
    getch();
}
void glavelem( int k, int a[] [N+1], int n, int x[] ); // функция по выбору главноего элемента
 int i, j, i max = k, j max = k;
Ф ЕНУ 703-07-21 Учебно-методический комплекс дисциплины. Издание седьмое
```



int temp;

Лабораторная работа №5 Программирование явных двухслойных разностных схем с параллельной организацией вычислений. Параметры STATIC, DYNAMIC, GUIDED, RUNTIME.

Содержание работы: Построение параллельного алгоритма и OpenMP- рограммы для решения системы линейных алгебраических уравнений методом простой итерации и Гаусса-Зейделя. Анализ и время выполнения программы.

В качестве шаблона можно использовать программу решения системы уравнений методом простой итерации:

```
Ргодгат MetodProstIter; {метод простых итераций}
Var
n:integer; {количество переменных или количество уравнений, как кому удобно - }
{в любом случае они должны быть равны (m=n)}
А:аrray of array of real; {матрица коэффициентов}
b:array Of real; {вектор-столбец свободных членов}

С:array of Array of real; {матрица Якоби - итерационная форма матрицы А}
d:array of real; {итерационная форма вектора свободных членов}
Err:Boolean; {переменная, по значению которой после выполнения процедуры проверки}
{сходимости определяется соответствие-несоответствие условию сходимости}
X:array of Real; {вектор неизвестных}
ргосеdure InputA(var n:integer); {ввод матрицы А}
var
```



```
i,j:Integer;
      begin
       SetLength(A,n); {именно эта встроенная процедура задает правую границу массива}
{в зависимоти от количества переменных}
       for i:=0 To n-1 Do
       begin
        SetLength(A[i],n); {многомерные массивы в PascalABC можно определять как
массивы массивов}
       end;
       for i:=0 To n-1 Do
       begin
        for j:=0 To n-1 Do
        begin
          read(A[i,j]);
        end:
        writeln(");
       end;
      end:
```

Лабораторная работа №6 Алгоритм параллелизации схемы бегущего счета. Директивы ORDERED, SINGLE, FLUSH, BARRIER, ATOMIC

Содержание работы: Построение параллельного алгоритма и ОрепMP-программы для решения задачи Коши методом Эйлера, Анализ и время выполнения программы.

Алгоритм решения можно использовать следующий:

```
function F(X: Double; Y: Double): Double;
begin
 //Ваша функция
 result := Y - 2*x/Y;
procedure TForm11.Euler(x, x1, y: Double; n: Integer);
var
 i: Integer;
 f1, h, y1: Double;
begin
 h := (x1-x)/n;
 y1 := y;
 i := 1;
 repeat
  F1 := F(x, y);
  x := x+h;
  y := y + F1*h;
  y := y1+h*(F1+F(x, y))/2;
  //Вывод решения в таблицу
  ListBox1.Items.Add(FormatFloat('y(0.###) = ', x) +
Ф ЕНУ 703-07-21 Учебно-методический комплекс дисциплины. Издание седьмое
```



```
FormatFloat('0.###', y));
//Вывод решения на график
Series1.AddXY(x, y);
y1 := y;
i := i+1;
until i>n
end:
```

Лабораторная работа №7 Компилирование программы на кластерной системе, определение и задание параметров параллелизации

Напишите программу, которая читает целое значение с терминала и посылает это значение всем MPI—процессам. Каждый процесс должен печатать свой номер и полученное значение. Значения следует читать, пока не появится на входе отрицательное целое число. В MPI базисной операцией посылки является операция:

MPI Send (address, count, datatype, destination, tag, comm),

где (address, count, datatype) – количество (count) объектов типа datatype, начинающихся с адреса address в буфере посылки;

destination – номер получателя в группе, определяемой коммуникатором comm; tag – целое число, используемое для описания сообщения;

comm – идентификатор группы процессов и коммуникационный контекст.

Базисной операцией приема является операция: MPI_Recv (address, maxcount, datatype, source, tag, comm, status),

где (address, count, datatype) описывают буфер приемника, как в случае MPI_Send;

sourse – номер процесса-отправителя сообщения в группе, определяемой коммуникатором comm;

status – содержит информацию относительно фактического размера сообщения, источника и тэга.

Sourse, tag, count фактически полученного сообщения восстанавливаются на основе status.

Лабораторная работа №8 Программирование обмена сообщениями без блокировки

Напишите программу, которая реализует параллельный алгоритм для задачи нахождения скалярного произведение двух векторов.

Основные элементы конструирования алгоритма и директивы следуют брать из следующих шаблонов программ:

```
call MPI_COMM_SIZE(MPI_COMM_WORLD, size, ierr)
call MPI_COMM_RANK(MPI_COMM_WORLD, rank, ierr)
next = rank+1
if(next .eq. size) next = MPI_PROC_NULL
call MPI_SEND(buf, 1, MPI_REAL, next,
& 5, MPI_COMM_WORLD, ierr)
```

program lab8 include 'mpif.h' integer BUFSIZE



```
parameter (BUFSIZE = 4 + MPI_BSEND_OVERHEAD)
byte buf(BUFSIZE)
integer rank, ierr, ibufsize, rbuf
integer status(MPI_STATUS_SIZE)
call MPI INIT(ierr)
call MPI_COMM_RANK(MPI_COMM_WORLD, rank, ierr)
if(rank .eq. 0) then
call MPI BUFFER ATTACH(buf, BUFSIZE, ierr)
call MPI_BSEND(rank, 1, MPI_INTEGER, 1, 5,
& MPI_COMM_WORLD, ierr)
call MPI_BUFFER_DETACH(buf, ibufsize, ierr)
end if
if(rank .eq. 1) then
call MPI_RECV(rbuf, 1, MPI_INTEGER, 0, 5,
& MPI_COMM_WORLD, status, ierr)
print *, 'Process 1 received ', rbuf, ' from process ',
& status(MPI SOURCE)
end if
call MPI_FINALIZE(ierr)
end
```

Лабораторная работа №9 Программирование обмена сообщениями с использованием буфера

Напишите программу, которая реализует параллельный алгоритм для произведения вектора на матрицу. Будем считать, что матрица и вектор генерируются в нулевом процессе, затем рассылаются всем процессам. Каждый процесс считает n/size элементов результирующего вектора, где n — количество строк матрицы, size — число процессов приложения.

Основные элементы конструирования алгоритма и директивы следуют брать из следующих фрагментов программ, использующих параллелизацию:

```
program AutoInverse1 !program for change inclsion center
integer i,m,n,nz,k_pol,k_point0,k_point,ns,IterMax,InnerIterMax
   include "mpif.h" !! This brings in pre-defined MPI constants, ...
   integer Iam, p,tag, ierr, status_(MPI_STATUS_SIZE),req(1)
real*8,parameter :: Pi=3.14159265358979
real*8 beta,xp,yp,zmax,smin,smax,ro1,ro2,JdevTotal0,J_t,eps,epsJ
real*8 rd_pixel(0:129),phi(0:129),a_pol(0:64),J_pol(0:64)
         rd_pixel0(0:129),phi0(0:129)
real*8
real*8
         teta(0:128),z(0:128)
real*8
         r_app(0:128,0:64),r_app0(0:128,0:64)
common/b/ rd_pixel,phi,rd_pixel0,phi0
common/c/ teta,z,a_pol
common/d/ r_app,r_app0
common/e/ tag, ierr, status_,req
   call MPI_Init(ierr)
                                      !! starts MPI
   call MPI_Comm_rank(MPI_COMM_WORLD, Iam, ierr) !! get current proc id
   call MPI_Comm_size(MPI_COMM_WORLD, p, ierr)
                                                         !! get number of procs
Ф ЕНУ 703-07-21 Учебно-методический комплекс дисциплины. Издание седьмое
```



```
tag=123
call Loaddata() !measures
call MPI BARRIER(MPI COMM WORLD,ierr)
call Jdev(k_pol,ns,J_pol,J_t,Iam,p) !initial error
m = 32
n=m*2 !polar point number
nz=32 !points by z
k_point=3 !point for approx contour
call SetInitialContour(k_point0,k_point)
call SetMesh(m,nz,zmax,teta,z)
!write(*,*) 'teta,z meshes'
!write(*,*) (teta(i),i=0,m*2)
!write(*,*) (z(i),i=0,m*2)
if (Iam==0) then
 OPEN(12,FILE='./Test/his4MPI.txt')
 call History(xp,yp,rd_pixel,phi,0)!initial guess
endif
IterMax=50; InnerIterMax=20
eps=1.D-07; epsJ=0.1D+0
 call AutoInverse(IterMax,k_point,m,nz,InnerIterMax,xp,yp,eps,epsJ,Iam,p);
if (Iam == 0) then
 CLOSE(12)
 write(*,*)'I finished!'
endif
call MPI Finalize(ierr)
```

Лабораторная работа №10 Использование встроенных функций MPI для измерения временных характеристик системы

Напишите программу для измерения времени, необходимого для выполнения MPI_Allreduce на MPI_COMM_WORLD. Как изменяются характеристики для MPI_Allreduce при изменении размера MPI_COMM_WORLD?

В следующую работающую программу требуется вставить процедуры измерения времени и MPI_Allreduce

```
implicit none
    integer n, p, i, j, k, ierr, master
    real h, a, b, integral, pi
    integer req(1)
    include "mpif.h" !! This brings in pre-defined MPI constants, ...
    integer Iam, source, dest, tag, status (MPI STATUS SIZE)
    real my result, Total result, result
    data master/0/
c**Starts MPI processes ...
     call MPI Init(ierr) !! starts MPI
    call MPI Comm rank (MPI COMM WORLD, Iam, ierr)!! get current proc id
    call MPI Comm size (MPI COMM WORLD, p, ierr)!! get number of procs
    pi = acos(-1.0) !! = 3.14159...
    a = 0.0
                      !! lower limit of integration
                      !! upper limit of integration
    b = pi/2.
    n = 500
                       !! number of increment within each process
```



```
dest = master !! define the process that computes the final result
     !! set the tag to identify this particular job
     my result = integral(a, Iam, h, n)
      write(*,*)'Iam=',Iam,', my result=',my_result
                                           ! the following is serial
      if (Iam .eq. master) then
       result = my result
       do k=1, p-1
         call MPI_Recv(my_result, 1, MPI_REAL,
            MPI ANY SOURCE, tag,
    ξ
                                   !! more efficient, less prone to
deadlock
           MPI COMM WORLD, status, ierr) !! root receives my result from
    &
proc
         result = result + my result
       enddo
     else
       call MPI Isend(my result, 1, MPI REAL, dest, tag,
          MPI COMM WORLD, req, ierr) !! send my result to intended
dest.
       call MPI Wait (req, status, ierr) !! wait for nonblock send ...
     endif
c^*results from all procs have been collected and summed ...
      if(Iam .eq. 0) then
       write(*,*)'Final Result =',result
      endif
      call MPI Finalize(ierr) !! let MPI finish up ...
      stop
      end
      real function integral (a, i, h, n)
      implicit none
      integer n, i, j
     real h, h2, aij, a
      real fct, x
                          !! kernel of the integral
      fct(x) = cos(x)
      integral = 0.0
                                   !! initialize integral
     h2 = h/2.
       j=0,n-1 !! sum over all "j" integrals aij = a + (i*n +j)*h !! lower limit of "j" integral
      do j=0, n-1
       integral = integral + fct(aij+h2)*h
      enddo
      return
```

Лабораторная работа №11 Программирование обмена сообщениями с использованием блокировки

Напишите программу для измерения времени передачи вещественных данных двойной точности от одного процесса другому. Выполните задание при условии, что каждый процесс передает и принимает от процесса, находящегося на расстоянии size/2, где имеется size процессов в MPI_COMM_WORLD. Лучшее решение будет получено при использовании MPI_SendRecv, MPI_Barrier, чтобы гарантировать, что различные пары стартуют почти одновременно, однако возможны другие решения. Для усреднения накладных расходов следует: повторить остаточное количество операций пересылок для получения времени в пределах олей секунды (образцовое решение делает 100000/size итераций для целых size), повторить тестирование несколько раз (например, 10) и усреднить результаты.

Использовать предыдущую программу с заменой операций обмена на операции блокировкой Ф ЕНУ 703-07-21 Учебно-методический комплекс дисциплины. Издание седьмое



Лабораторная работа №12 Программирование обмена сообщениями с измерением временных параметров

Напишите программу для измерения времени, необходимого для выполнения MPI_Allreduce на MPI_COMM_WORLD. Как изменяются характеристики для MPI_Allreduce при изменении размера MPI COMM WORLD?

Напишите программу для измерения времени, необходимого для выполнения MPI_Barrier на MPI COMM WORLD. Как изменяются характеристики для

MPI_Barrier при изменении размера MPI_COMM_WORLD?

program example12

include 'mpif.h'

integer ierr, rank, size, prev, next, reqs(4), buf(2)

integer stats(MPI_STATUS_SIZE, 4)

call MPI_INIT(ierr)

call MPI_COMM_SIZE(MPI_COMM_WORLD, size, ierr)

call MPI_COMM_RANK(MPI_COMM_WORLD, rank, ierr)

prev = rank - 1

next = rank + 1

if (rank .eq. 0) prev = size - 1

if (rank .eq. size - 1) next = 0

call MPI_IRECV(buf(1), 1, MPI_INTEGER, prev, 5,

& MPI_COMM_WORLD, reqs(1), ierr)

call MPI_IRECV(buf(2), 1, MPI_INTEGER, next, 6,

& MPI_COMM_WORLD, reqs(2), ierr)

call MPI_ISEND(rank, 1, MPI_INTEGER, prev, 6,

& MPI_COMM_WORLD, reqs(3), ierr)

call MPI ISEND(rank, 1, MPI INTEGER, next, 5,

& MPI_COMM_WORLD, reqs(4), ierr)

call MPI WAITALL(4, regs, stats, ierr);

print *, 'process', rank,

& 'prev=', buf(1), 'next=', buf(2)

call MPI

Лабораторная работа №13 Организация асинхронной передачи данных. Обнаружение тупиковых ситуаций и разрешение

Напишите программу для определения объема буферизации, необходимого для выполнения MPI_Send. Это означает, что нужно написать программу,которая определяет, насколько большого объема сообщение может быть послано без включения соответствующего приема в процессе назначения.

Использовать в качестве шаблона следующую программу параллелизации:

program lab13

include 'mpif.h'

integer ierr, rank, size, prev, next, buf(2)

integer status1(MPI_STATUS_SIZE), status2(MPI_STATUS_SIZE)

call MPI_INIT(ierr)

call MPI COMM SIZE(MPI COMM WORLD, size, ierr)

call MPI_COMM_RANK(MPI_COMM_WORLD, rank, ierr)

prev = rank - 1

next = rank + 1

Ф ЕНУ 703-07-21 Учебно-методический комплекс дисциплины. Издание седьмое



call MPI_START(req(2), ierr)

Ф ЕНУ 703-07-21 Учебно-методический комплекс дисциплины. Издание седьмое

```
if(rank .eq. 0) prev = size - 1
if(rank .eq. size - 1) next = 0
call MPI_SENDRECV(rank, 1, MPI_INTEGER, prev, 6,
& buf(2), 1, MPI INTEGER, next, 6,
& MPI COMM WORLD, status2, ierr)
call MPI_SENDRECV(rank, 1, MPI_INTEGER, next, 5,
& buf(1), 1, MPI INTEGER, prev, 5,
& MPI COMM WORLD, status1, ierr)
print *, 'process', rank,
& 'prev=', buf(1), 'next=', buf(2)
call MPI_FINALIZE(ierr)
end
Лабораторная работа №14 Перезасылка разнотипных данных. Упаковка данных
      Напишите программу нахождения максимального значения и его индекс из массива
чисел равномерно распределенного по процессам.
      Использовать в качестве шаблона следующую программу параллелизации:
program example 13
include 'mpif.h'
integer ierr, rank, size, MAXPROC, NTIMES, i, it
parameter (MAXPROC = 128, NTIMES = 10000)
integer ibuf(MAXPROC)
double precision time_start, time_finish
integer req(2*MAXPROC), statuses(MPI_STATUS_SIZE, MAXPROC)
call MPI INIT(ierr)
call MPI COMM SIZE(MPI COMM WORLD, size, ierr)
call MPI_COMM_RANK(MPI_COMM_WORLD, rank, ierr)
if(rank .eq. 0) then
do i = 1, size-1
call MPI_RECV_INIT(ibuf(i), 0, MPI_INTEGER, i, 5,
& MPI_COMM_WORLD, req(i), ierr)
call MPI SEND INIT(rank, 0, MPI INTEGER, i, 6,
& MPI_COMM_WORLD, req(size+i),
& ierr)
end do
time_start = MPI_WTIME(ierr)
do it = 1, NTIMES
call MPI_STARTALL(size-1, req, ierr)
call MPI_WAITALL(size-1, req, statuses, ierr)
call MPI STARTALL(size-1, reg(size+1), ierr)
call MPI_WAITALL(size-1, req(size+1), statuses,
& ierr)
end do
else
call MPI RECV INIT(ibuf(1), 0, MPI INTEGER, 0, 6,
& MPI_COMM_WORLD, req(1), ierr)
call MPI_SEND_INIT(rank, 0, MPI_INTEGER, 0, 5,
& MPI COMM WORLD, reg(2), ierr)
time_start = MPI_WTIME(ierr)
do it = 1, NTIMES
```

Издание: седьмое

call MPI_WAIT(req(2), statuses, ierr) call MPI_START(req(1), ierr) call MPI_WAIT(req(1), statuses, ierr) end do end if time_finish = MPI_WTIME(ierr)-time_start print *, 'rank = ', rank, ' all time = ', & (time_finish)/NTIMES time_start = MPI_WTIME(ierr) do it = 1, NTIMES call MPI_BARRIER(MPI_COMM_WORLD,ierr) enddo time_finish = MPI_WTIME(ierr)-time_start print *, 'rank = ', rank, ' barrier time = ', & (time_finish)/NTIMES call MPI_FINALIZE(ierr) end