# Численное решение уравнения переноса

#### с использованием технологии МРІ

## Эффективность и ускорение параллельных программ

Параллельная программа — это множество взаимодействующих параллельных процессов. Основной целью параллельных вычислений является ускорение решения вычислительных задач. Параллельные программы обладают следующими особенностями:

- 1. осуществляется управление работой множества процессов;
- 2. организуется обмен данными между процессами;
- 3. утрачивается детерминизм поведения в следствие асинхронности доступа к данным;
- 4. преобладают нелокальные и динамические ошибки;
- 5. появляется возможность тупиковых ситуаций;
- 6. возникают проблемы масштабируемости программы и балансировки загрузки вычислительных узлов.

Рассмотрим некоторый последовательный алгоритм решения какой-либо задачи. В нем есть как операции, которые не могут выполнятся параллельно (например, ввод/вывод), так и операции, которые можно выполнять на нескольких процессорах одновременно. Пусть доля последовательных операций в алгоритме равна  $\alpha$ .

Время выполнения последовательного алгоритма обозначим  $T_1$ . Время выполнения параллельной версии алгоритма на p одинаковых процессорах можно записать следующим образом:

$$T_p = \alpha T_1 + \frac{(1-\alpha)T_1}{p}$$

Ускорением параллельного алгоритма называют отношение времени выполнения лучшего последовательного алгоритмам к времени выполнения параллельного алгоритма:

$$S = \frac{T_1}{T_p} .$$

Параллельный алгоритм может давать большое ускорение, но использовать для этого множество процессов неэффективно. Для оценки масштабируемости параллельного алгоритма используется понятие эффективности:

$$E = \frac{S}{p}$$
.

Теоретическую оценку максимального ускорения, достижимого для параллельного алгоритма с долей последовательных операций равной  $\alpha$  определяется законом Амдала:

$$S = \frac{T_1}{T_p} = \frac{T_1}{\alpha T_1 + \frac{(1-\alpha)T_1}{p}} \le \frac{1}{\alpha}.$$

Таким образом, если всего 10% операций алгоритма не может быть выполнена параллельно, то никакая параллельная реализация данного алгоритма не может дать

больше ускорение более чем в 10 раз.

#### Основные понятия технологии МРІ

В рамках данной работы изучается параллельное программирование для систем с распределенной памятью. В системах этого типа на каждом вычислительном узле работают процессы, реализующие некоторый параллельный алгоритм. У каждого процесса есть своя собственная область памяти, к которой ни один другой процесс не имеет доступа. Все взаимодействия осуществляются с помощью передачи сообщений между процессами.

Существует множество способов организации передачи сообщений. В данной работе рассматривается разработка параллельных программ с помощью технологии МРІ. МРІ — программный интерфейс для передачи сообщений между процессами. Стандартизацией МРІ занимается организация МРІ Forum. Реализации интерфейса МРІ существуют для множества различных платформ.

В рамках технологии MPI на каждом вычислительном узле запускается копия параллельной программы. Каждая копия получает ранг — уникальный идентификатор, использующийся для адресации сообщений.

Обмен сообщениями в рамках MPI происходит между процессами, которые относятся к одному коммуникатору. Коммуникатор — это способ группировки процессов. По умолчанию все запущенные процессы попадают в коммуникатор MPI COMM WORLD.

MPI предусматривает несколько вариантов обмена сообщениями. Сообщения бывают типа «точка-точка» – между двумя процессами, и «коллективные» – между несколькими процессами одновременно.

Также отправка и прием сообщений бывают блокирующим и неблокирующим (асинхронными). В случае блокирующего обмена передающие и принимающие процессы блокируются до тех пор, пока передача сообщения не завершится. Например, в случае блокирующего обмена типа «точка-точка» отправитель будет приостановлен до тех пор, пока получатель не вызовет функцию получения сообщения и получит его.

#### Структура программы и основные функции МРІ

Структура программы, использующей МРІ, выглядит следующим образом:

- 1) Подключение библиотеки МРІ.
- 2) Инициализация среды МРІ.
- 3) Работа программы, обмен сообщениями.
- 4) Остановка среды МРІ.

Для подключения библиотеки MPI в программе на языке C нужно включить заголовочный файл mpi.h.

Для инициализации среды MPI на каждом вычислительном узле необходимо один и только один раз вызвать функцию MPI\_Init(\*argc, \*argv). После успешной инициализации каждый процесс может узнать свой ранг с помощью MPI\_Comm\_rank(MPI\_COMM\_WORLD, \*rank). Также можно узнать общее число

процессов в коммуникаторе, вызвав MPI Comm size(MPI COMM WORLD, \*size).

Остановка среды MPI осуществляется вызовом функции MPI Finalize().

Для обмена сообщениями типа «точка-точка» используется следующий набор функций:

- ▲ MPI Send(buffer, count, type, dst, tag, comm) блокирующая отправка.
- ▲ MPI Isend(buffer, count, type, dst, tag, comm, request) неблокирующая отправка.
- ▲ MPI Recv(buffer, count, type, src, tag, comm, status) блокирующий прием.
- ▲ MPI\_Irecv(buffer, count, type, src, tag, comm, request) блокирующий прием.

Параметры всех этих функции очень похожи:

- ▲ buffer указатель на начало области памяти, откуда будут передаваться (или куда будут приниматься данные).
- ▲ type тип элемента в буфере. В MPI поддерживаются все основные типы языка C, а также можно создавать произвольные пользовательские типы элементов.
- ▲ tag метка сообщения. Служит для выделения логического типа сообщений.
- ▲ сотт коммуникатор, в рамках которого будет вестись обмен.
- ▲ status указатель на структуру, в которой будет информация о статусе доставки сообшения.
- ▲ request указатель на структуру, в которой будет информация о статусе доставки сообщения.

Для компиляции и запуска программы, использующей MPI, на компьютере должна быть установлена и настроена реализация библиотеки MPI (например, OpenMPI или MPICH2).

Компиляция программы осуществляется с помощью команды:

трісс -о <название исполняемого файла> <имя исходного файла>.с

Запуск осуществляется с помощью команды:

mpirun -n <число\_запускаемых\_процессов> <название\_исполняемого\_файла> [аргументы]

## Практическая часть

Основным заданием данной лабораторной работы является разработка и исследование параллельной программы, осуществляющей поиск численного решения для уравнения переноса:

$$\partial u(t,x)/\partial t + a \cdot \partial u(t,x)/\partial x = f(t,x), \ 0 \le t \le T, \ 0 \le x \le X$$

$$u(0,x) = \varphi(x), \ 0 \le x \le X$$

$$u(t,0) = \psi(t), \ 0 \le t \le T$$

Для решения задачи используется равномерная сетка с шагами  $\tau$  по времени и h по координате. Функция u(t,x) рассматривается в точках  $t=k\tau$ , x=mh,  $0 \le k \le K$ ,  $0 \le m \le M$ ,  $T=K\tau$ , X=Mh.

Для поиска решения в зависимости от индивидуального задания нужно использовать одну из следующих разностных схем:

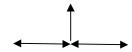
Явный левый уголок. Шаблон схемы имеет вид:



Разностная схема записывается следующим образом:

$$(u_m^{k+1}-u_m^k)\tau+(u_m^k-u_{m-1}^k)h=f_m^k, k=0,\ldots,K-1, m=0,\ldots,M$$

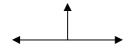
1. Явная четырехточечная схема. Шаблон схемы имеет вид:



Разностная схема записывается следующим образом:

$$(u_m^{k+1} - u_m^k)\tau + (u_{m+1}^k - u_{m-1}^k)2h - 0.5\tau (u_{m+1}^k - 2u_m^k + u_{m-1}^k)h^2 = f_m^k, k = 0, \dots, K-1, m = 0, \dots, M-1$$

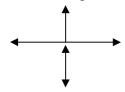
▲ Явная центральная трехточечная схема:



Разностная схема записывается следующим образом:

$$(u_m^{k+1}-0.5(u_{m+1}^k+u_{m-1}^k))\tau+(u_{m+1}^k-u_{m-1}^k)2h=f_m^k,k=0,\ldots,K-1,m=0,\ldots,M-1$$

▲ Схема крест:



Разностная схема записывается следующим образом:

$$(u_m^{k+1}-u_m^{k-1})$$
  $2\tau+(u_{m+1}^k-u_{m-1}^k)$   $2h=f_m^k, k=0,\ldots,K-1, m=0,\ldots,M-1$ 

▲ Схема прямоугольник:



Разностная схема записывается следующим образом:

$$(u_{m-1}^{k+1} - u_{m-1}^{k} + u_{m}^{k+1} - u_{m}^{k}) 2 \tau + (u_{m}^{k+1} - u_{m-1}^{k+1} + u_{m}^{k} - u_{m-1}^{k}) 2h = f_{m+1/2}^{k+1/2}, k = 0, \dots, K-1, m = 0, \dots, M$$

# Задание к допуску:

Написать программу, которая измеряет задержку передачи сообщения между двумя узлами сети с помощью технологии MPI.

## Задание К ВЫПОЛНЕНИЮ:

- 1. Разработать последовательную программу, которая численно решает уравнение переноса по разностной схеме в соответствие с индивидуальным вариантом.
- 2. Разработать с помощью технологии MPI параллельную программу, которая численно решает уравнение переноса по разностной схеме в соответствие с индивидуальным вариантом.

## Задание к сдаче:

Оценить теоретически и измерить ускорение и эффективность полученной реализации в зависимости от числа задействованных процессоров и размера задачи (шага сетки по времени).

# Контрольные вопросы:

- 1. Ускорение и эффективность параллельных алгоритмов.
- 2. Закон Амдаля.
- 3. Свойства канала передачи данных. Латентность.
- 4. Виды обменов «точка-точка»: синхронные, асинхронные. Буферизация данных.
- 5. Балансировка загрузки: статическая и динамическая.
- 6. Геометрический параллелизм.
- 7. Конвейерный параллелизм.