

НРС:

суперкомпьютерные вычисления: краткий обзор курса

И. Н. Коньшин^{1,2,3,4}

¹Институт вычислительной математики им. Г.И. Марчука, РАН

²Московский физико-технический институт






³Сеченовский университет

⁴Университет Сириус



План: лекции и практика

Обзор лекций:

- суперкомпьютеры 
- OpenMP + MPI 
- линейная алгебра + матфизика + задачи оптимизации 
- статический + динамический // -зм 
- теория + возможности готовых пакетов 










Дополнительные лекции:

- Распараллеливание на OpenMP v.5.0 или MPI v.3.1 или C++11
- Распараллеливание на OpenCL или OpenACC или Cuda
- Распараллеливание на python

Практика по C++ и Py:

Практика на кластере ИВМ РАН:

Задания:

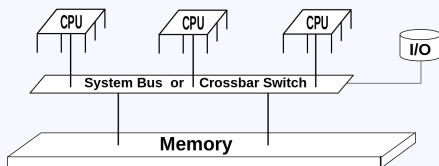
- 1) викторина 
- 2) теоретическая задача 
- 3) практическое задание:       



- История
- Закон Мура
- Советские и российские компьютеры
- Top-500
- Доклад Jack Dongarra, HPC
- HPL vs HPCG
- Будущее HPC
- Архитектура и классификация компьютеров
- Применение суперкомпьютеров

OpenMP = распараллеливание арифметики

Общая память:



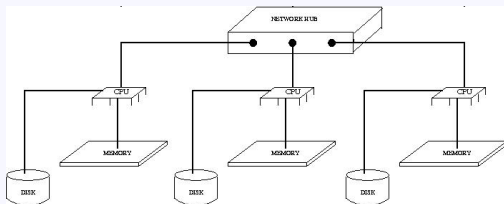
- макросы
- директивы препроцессора
- библиотечные функции
- переменные окружения

Оценка // -ной эфф-ти: Закон Амдала [Amdahl's law, 1967]

$$S(p) = \frac{p}{1 + \sigma(p - 1)}$$

MPI = распараллеливание данных

Распределенная память



- Коммуникаторы
- Обмены точка-точка
- Коллективные обмены
- Специальные функции

Оценка // -ной эфф-ти: [ИНК, 2012]

$$S(p) = \frac{p}{1 + \tau L}, \quad \tau = \frac{\tau_c}{\tau_a}, \quad L = \frac{L_c}{L_a}$$

Виды параллелизма и оценка // -ной эфф-ти

Статический // -зм

- линейная алгебра
- матфизика

Динамический // -зм

- задачи оптимизации

- Теоретическая оценка // -ной эфф-ти
- Измерение // -ной эфф-ти на практике
- Зависимость // -ной эфф-ти от компьютера

- команды Unix
- редактор vim
- кластер ИВМ РАН: <http://cluster2.inm.ras.ru>
- работа на кластере ИВМ РАН
- запуск готовых тестов
- написание своих тестов
- mvm – исследование параллельной эфф-ти

Параллельные методы суперкомпьютерных вычислений

И.Н.Коньшин (ИВМ РАН)

Занятия:

Дата: Тема... Задание... [иногда слайды]


Список файлов:

*) [students_win.txt](#) – список нашей объединенной группы

1) викторина – короткий тест из 10 вопросов

2) [questions_win.txt](#) – теор. задачи для зачета/экзамена

3) [tasks_win.txt](#) – практические задания

+) [advanced_win.txt](#) – список дополнительных лекций 

Литература:

[1-2] – теория параллельных вычислений (Воеводин, Байдин)

[5-7] – оценка параллельной эффективности (ИНК)

[10-12] – описания некоторых примеров из практического задания

Все справочные файлы для работы на кластере:

<http://cluster2.inm.ras.ru/~student/2x-ooo>

*) список нашей группы: [students_win.txt]

СПИСОК СТУДЕНТОВ ОБЪЕДИНЕННОЙ ГРУППЫ

"ПАРАЛЛЕЛЬНЫЕ МЕТОДЫ СУПЕРКОМПЬЮТЕРНЫХ ВЫЧИСЛЕНИЙ"

преподаватель: Коньшин Игорь Николаевич igor.konshin@gmail.com

NM) Фамилия Имя

NM) Фамилия Имя

v - викторина из 10 вопросов v . . .

s - теоретическая задача на оценку ускорения s . .

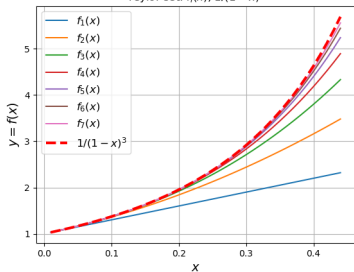
t - практическое вычисление tau на кластере t .

n - количество выполненных практ. заданий n

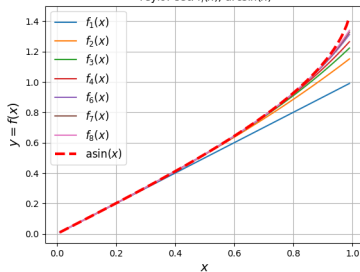
o - итоговая оценка ooo(oo)

p - практическая задача (лекция) ppp

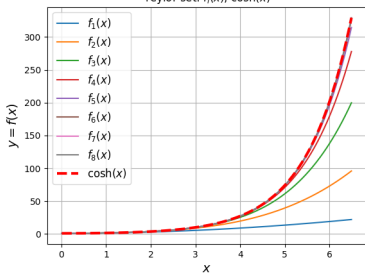
Taylor set: $f_i(x)$, $1/(1-x)^3$



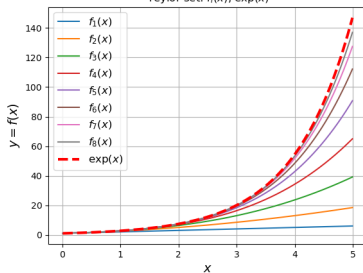
Taylor set: $f_i(x)$, $\arcsin(x)$

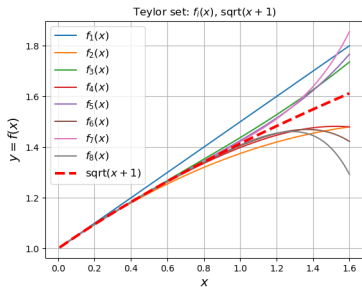
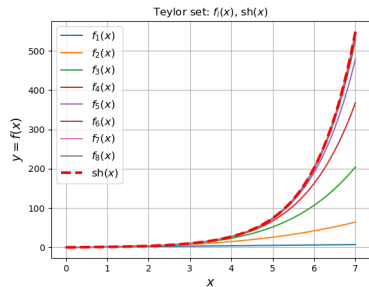
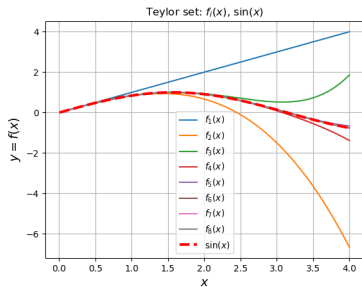
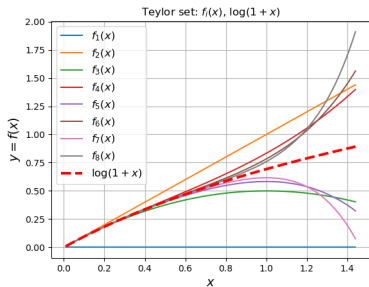


Taylor set: $f_i(x)$, $\cosh(x)$




Taylor set: $f_i(x)$, $\exp(x)$





Задание 1 — викторина

- 10 вопросов: выбор от 1 до 4 вариантов ответа
- ...ссылка появится позже...



Викторина-тестирование по HPC

"Параллельные методы суперкомпьютерных вычислений"
Составитель: И.Н.Коньшин

*** Обязательно**

Фамилия И.О. *

Мой ответ _____

Адрес электронной почты *

Мой ответ _____

Задание 2 — теоретическая задача

- Цель теоретической задачи – оценить ускорения для конкретного алгоритма
- ...задачи появятся позже...

Задание mvm: $\vec{y} = A \cdot \vec{x}$ — анализ эфф-ти



```

y      A      x
[:]:   [== == ==]  [:]
-----
[:]:   [== == ==] * [:]
-----
[:]:   [== == ==]  [:]
  
```

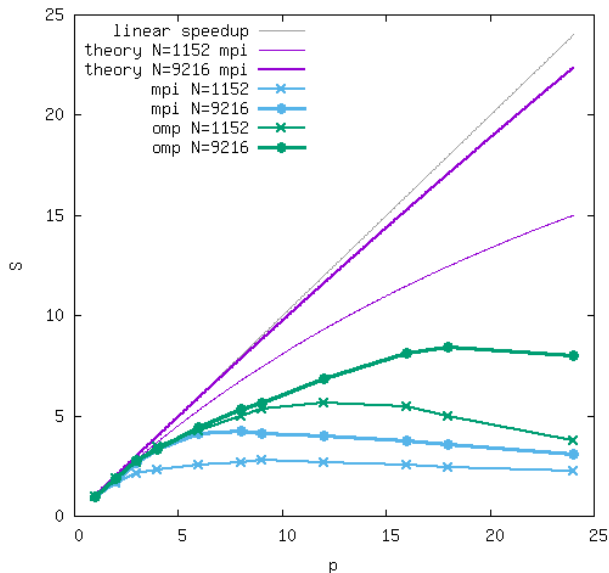
$$L_a = n^2/p$$

$$L_c = (n/p)(p-1)$$

$$L = L_c/L_a = (p-1)/n$$

$$S = \frac{p}{1 + \tau L} = \frac{p}{1 + \tau \frac{p-1}{n}}$$

Speedup of parallel MVM

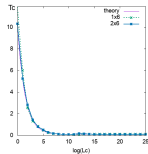
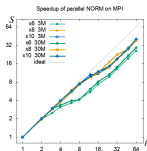
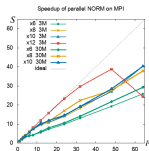


Задание 3 — практические задания [tasks_win.txt]



- требуется **выбрать и запрограммировать** один из предложенных алгоритмов (или представить свою собственную параллельную программу в рамках работы со своим научным руководителем, рассказать о параллельных методах, которые вы использовали);
- проверить **корректность** получаемого решения;
- замерить **время счета** на 1,2,4,8,16,32 процессорах и вычислить реальное ускорение;
- **теоретически оценить** ускорение через вычислительные/коммуникационные затраты и машиннозависимую характеристику τ (отношение скорости коммуникаций к скорости арифметики), которую нужно измерить самому в зависимости от используемых в программе операций;
- построить **графики** ускорения и сравнить теорию с практикой;
- написать краткий **отчет** о работе, указав адрес вашей программы на кластере.

(0) Тонкие характеристики обменов данными

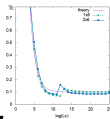
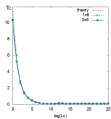


Исследовать зависимость времени инициализации обмена и скорости передачи данных от всех возможных параметров.

Зависимость от:

- a** длины пересылки (см. [Байдин], тест 2),
- b** типа обмена (синхронного/асинхронного, блокирующего/неблокирующего),
- c** количества одновременных обменов,
- d** количества процессоров.

(1) “Стереотипы” параллельного программирования



1 *Выгодно ли проводить обмены на фоне вычислений?*

Сравнить время выполнения программы в случае блокирующих и неблокирующих обменов.

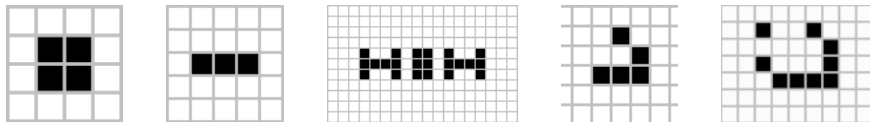
2 *Как зависит скорость передачи сообщения от его длины?*

К чему стремится время передачи сообщения при уменьшении его длины (к τ_0)? При увеличении длины (к τ_c)? Есть ли максимум скорости где-то посередине (это зависит от реализации MPI)?

3 *Что работает быстрее:* коллективный обмен (например, MPI_Bcast) или последовательные блокирующие пересылки (например, через MPI_Sendrecv)?

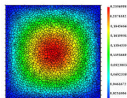
Г.В. Байдин, О некоторых стереотипах параллельного программирования, *ВАНТ, Матем. модел. физ. проц.*, 2008, No.1, 67-75. [Bajdin-Stereotipy-2008.pdf](#) (имеются фрагменты кодов программ)

(2) 2D игра “Жизнь”



- Случайное начальное распределение живых клеток.
- Периодические условия на границе с замыканием квадратной области в тор.
- Контроль стационарности/периодичности состояния.
- Исследовать несколько правил “оживания/умирания” клетки.
- Интересуют правила, дающие наиболее длительные вариации состояния поля.
- 2D разбиение исходного поля по процессорам.
- *Самые смелые могут попробовать реализовать 3D вариант игры* (см. ссылки на https://en.wikipedia.org/wiki/3D_Life).

(3) 3D ур-е теплопроводности: $\partial u / \partial t - a^2 \Delta u = f$



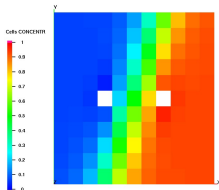
- Холодные стенки фиксированной температуры, в центре – постоянный источник тепла.
- Ввиду выполнения большинством из вас этой задачи в другом курсе, просьба рассмотреть оптимизированный вариант, когда передача данных соседям происходит не на каждом временном шаге, а через несколько (q) шагов (при этом обмены будут примерно в q раз длиннее, но зато в q раз реже – экономия на времени инициализации обменов).

(3a) 2D разбиение исходной 3D сетки по процессорам, оптимизированные обмены ($q > 1$).

(3b) Если не получилось отладить оптимизированные обмены, то сделать 3D разбиение исходной сетки по процессорам; обычные, неоптимизированные обмены ($q = 1$).

[Корнеев]: §3.4, стр. 49–53; §9.3, стр. 192–198

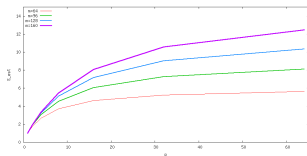
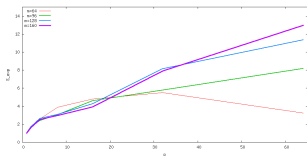
(4) 3D ур-е диффузии: $\partial c / \partial t = \text{div} (D \text{grad } c) + f$



- 3D разбиение исходной сетки по процессорам.
- Один из вариантов, аналогичных (3a) или (3b).

[Корнеев]: §3.4, стр. 49–53; §9.3, стр. 192–198

(5) Метод сопряженных градиентов для ур-я Пуассона



- 2D сетка узлов, 5-и точечный шаблон дискретизации (разреженная матрица с элементами: -1 -1 4 -1 -1);
- предобуславливатель без перекрытий (блочный метод Якоби);
- внутри процессора разложение IC0 (разложение в структуру исходной матрицы);
- точное решение $x^* = 1$;
- начальное приближение $x_0 = 0$;
- до точности 10^{-6} .

(6) М.С.Г. для системы с плотной матрицей: $Ax = b$

$$\begin{array}{l} p1: [\quad | \quad A \quad] \quad [x] \quad [b] \\ p2: [\text{---} | \text{---} \text{---}] \quad [] \quad [] \\ p3: [\text{---} | \text{---} \text{---}] * [] = [] \\ p4: [\text{---} | \text{---} \text{---}] \quad [] \quad [] \\ \quad [\quad | \quad] \quad [] \quad [] \end{array}$$

- Небольшое диагональное преобладание (симметричной!) матрицы;
- предобусловливатель без перекрытий (блочный метод Якоби);
- внутри процессора разложение Холецкого для своего центрального блока матрицы;
- точное решение $x^* = 1$;
- начальное приближение $x_0 = 0$;
- до точности 10^{-6} .

(7) Умножение двух плотных матриц: $A \cdot B = C$

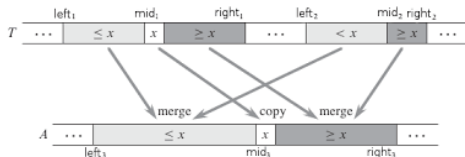
$$\begin{array}{l} \text{p1: } [\quad A \quad] \quad [\quad | \quad B \quad | \quad] \quad [\quad C \quad] \\ \text{p2: } [\text{-----}] * [\quad | \quad | \quad | \quad] = [\text{-----}] \\ \text{p3: } [\text{-----}] \quad [\quad | \quad | \quad | \quad] \quad [\text{-----}] \\ \quad [\quad \quad \quad] \quad [\quad | \quad | \quad | \quad] \quad [\quad \quad \quad] \end{array}$$

- Плотные квадратные матрицы со случайными элементами.
- Строчно-столбцовое распределение данных по процессорам без дублирования начального и конечного распределения данных, например, A и C по блочным строкам, B – по столбцам.
- Дополнительно реализовать совместное MPI+OpenMP распараллеливание (см. [README.txt](#), [mix_daxpy.c](#), [qs_mix](#)) и для фиксированного общего количества ядер (например, 36 на normal) найти оптимальное соотношение процессов MPI и нитей OpenMP.

[Федотов]: §1.2.5, стр. 51–59

[Корнеев]: §2.1.1, стр. 14–18; §§9.2.1–9.2.3, стр. 178–192

(8) Параллельная сортировка при ограниченной памяти



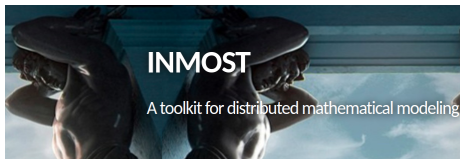
- Каждый процессор сортирует свою часть случайного вектора, после чего рассылает порции вектора на другие процессоры и собирает от других процессоров порции, лежащие в его интервале сортировки.
- Общая суммарная рабочая память – не более 3-х суммарных длин вектора.

[Тулбаев]: §3.4, стр. 49–53

[Корнеев]: §9.6, стр. 206–210

[М.В.Якобовский]

(9) INMOST



Integrated
Numerical
Modelling and
Object-oriented
Supercomputing
Technologies

- Примеры заданий для параллельной платформы INMOST могут быть предоставлены по запросу.
- *Только для желающих серьезно заниматься параллельными вычислениями, математическим моделированием и одновременно экспертов в C++.*

<http://inmost.org>

Ресурс параллелизма

В каждой из предложенных задач имеется достаточный ресурс параллелизма для получения хорошего ускорения:

(2-5) арифметические затраты пропорциональны количеству внутренних узлов, а обмены – количеству граничных узлов;

(6) арифметические затраты $\sim N^2$, а обмены $\sim N$;

(7) арифметические затраты $\sim N^3$, а обмены $\sim N^2$;

(8) арифметические затраты $\sim N \log N$, а обмены $\sim N$,

где N обозначает размерность вектора.

; Особенно, если размерность взять побольше !

- **Г.В. Байдин**, О некоторых стереотипах параллельного программирования, *ВАНТ, Матем. модел. физ. проц.*, 2008, No.1, 67-75
<http://dodo.inm.ras.ru/konshin/HPC/bib/Bajdin-Stereotipy-2008.pdf>
- **С.Д. Тулебаев**, Параллельное программирование с использованием технологии MPI, 2010, 60 с.
<http://dodo.inm.ras.ru/konshin/HPC/bib/Tulebaev-ParProg.pdf>
- **И.Е. Федотов**, Некоторые приемы параллельного программирования, МГИРЭА, Москва, 2008, 188 с.
<http://dodo.inm.ras.ru/konshin/HPC/bib/Fedotov-Priemy.pdf>
- **В.Д. Корнеев**, Параллельное программирование в MPI, Новосибирск, 2002, 209 с.
<http://dodo.inm.ras.ru/konshin/HPC/bib/Korneev-ParProg.pdf>

; Литература по теории приведена на страничке курса
<http://dodo.inm.ras.ru/konshin/hpc/> !

ДОПОЛНИТЕЛЬНЫЕ ЛЕКЦИИ ПО КУРСУ
"ПАРАЛЛЕЛЬНЫЕ МЕТОДЫ СУПЕРКОМПЬЮТЕРНЫХ ВЫЧИСЛЕНИЙ"

Вместо выполнения практического задания студентам разрешается прочитать лекцию (~60 мин.) по своему выбору:

- дополнительные возможности OpenMP v.5.0 2018 vs. v.1.0 1997
- дополнительные возможности MPI v.3.1 2015 vs. v.1.0 1994
- распараллеливание по нитям средствами языка C++11
- распараллеливание на GPGPU с помощью Cuda
- распараллеливание посредством OpenCL
- распараллеливание посредством OpenACC
- распараллеливание на python
- ...предложите свою тему...

Необходимо:

- дать обзор возможностей выбранного средства распараллеливания
- привести примеры (фрагменты) программ
- желателен опыт работы

*Дополнительная литература приведена на страничке курса
<http://dodo.inm.ras.ru/konshin/hpc/> !*

$$\partial U / \partial t - \nabla(D \cdot \text{grad } U) = f(x, y, z, t)$$

$$U = U(x, y, z, t), \quad (x, y, z) \in \Omega = [0; 1]^3, \quad t \in [0; T], \quad T = 1$$

$U(x, y, z, t) = g(x, y, z)$ – граничные условия

$U(x, y, z, 0) = 0$ – начальные условия на $t_0 = 0$

$$D = \begin{bmatrix} d_x & 0 & 0 \\ 0 & d_y & 0 \\ 0 & 0 & d_z \end{bmatrix}, \quad d_x = 0.25, \quad d_y = 0.15, \quad d_z = 0.1$$

$$g(x, y, z) = 0$$

$$f(x, y, z) = (d_x + d_y + d_z) \cdot \pi^2 \cdot \sin(\pi x) \sin(\pi y) \sin(\pi z)$$

$$U^* = \sin(\pi x) \sin(\pi y) \sin(\pi z) \cdot (1 - \exp(-(d_x + d_y + d_z) \cdot \pi^2 t))$$

Решение задачи диффузии (командный конкурс)



Speedup for 3D diffusion problem

