

Московский государственный университет имени М. В. Ломоносова

Задание №2

Решение краевой задачи для уравнения Пуассона с потенциалом методом конечных разностей на суперкомпьютерах Blue Gene/P и Polus.

Факультет: Вычислительной математики и кибернетики

Кафедра: Математической кибернетики

Группа: 618/1

Студент: Комаров Ярослав Борисович

Предмет: Суперкомпьютерное моделирование и технологии

Вариант: 1

1 Формулировка задания

Требуется методом конечных разностей приближенно решить краевую задачу для уравнения Пуассона с потенциалом в прямоугольной области. Для этого предлагается разработать параллельный код программы, вычисляющий приближенное решение разностной схемы методом наименьших невязок, а затем исследовать точность и масштабируемость метода на ПВС МГУ Blue Gene/P и Polus, выполнив расчеты на сетках разного размера с разным числом доступных процессов.

2 Математическая постановка задачи.

Задача практикума заключается в восстановлении известной гладкой функции u(x,y) по ее образу $F(x,y) = -\Delta u + q(x,y)u$, где

$$\Delta u = \frac{\partial}{\partial x} (k(x, y) \frac{\partial u}{\partial x}) + \frac{\partial}{\partial y} (k(x, y) \frac{\partial u}{\partial y}),$$

и ее граничным значениям. Из условий варианта:

$$u(x,y) = exp(1 - (x + y)^2), \Pi = [-1, 2] \times [-2, 2],$$

$$k(x,y) = 4 + x,$$

$$q(x,y) = (x + y)^2_+;$$

граничные условия для всех сторон являются граничными условиями Дирихле.

С помощью этих данных можно вычислить функцию F:

$$F(x,y) = -2exp(1 - (x+y)^2)(4(x+4)y^2 + 8x(x+4)y + x(4x(x+4) - 3) - y - 8 + (x+y)^2)$$

Далее в расчетной области Π определяется равномерная прямоугольная сетка размера $N \times N$ с шагами h_1 и h_2 и рассматривается линейное пространство функций, заданных на ней. Обозначим через w_{ij} значение сеточной функции w в узле сетки (x_i, y_j) . Будем считать, что в этом пространстве задано скалярное произведение и евклидова норма:

$$[u, v] = \sum_{i=0}^{N} h_1 \sum_{j=0}^{N} h_2 p_{ij} u_{ij} v_{ij}, ||u||_E = \sqrt{[u, u]}.$$

Весовая функция $p_{ij} = p(x_i)p(y_j)$, где

$$p(x_i) = \begin{bmatrix} 1, & 1 \le i \le N - 1 \\ 1/2, & i = 0, i = N \end{bmatrix}$$

В методе конечных разностей дифференциальная задача математической физики заменяется конечно-разностной операторной задачей вида:

$$Aw = B$$
,

где A – оператор, действующий в пространстве сеточных функций, а B – известная правая часть. Аппроксимируем уравнение $F(x,y) = -\Delta u + q(x,y)u$ во всех внутренних точках разностным уравнением $-\Delta_h w_{ij} + q_{ij}w_{ij} = F_{ij}$, где разностный оператор Лапласа:

$$\Delta_h w_{ij} = \frac{1}{h_1} \left(k(x_i + 0.5h_1, y_j) \frac{w_{i+1j} - w_{ij}}{h_1} - k(x_i - 0.5h_1, y_j) \frac{w_{ij} - w_{i-1j}}{h_1} \right) + \frac{1}{h_2} \left(k(x_i, y_j + 0.5h_2) \frac{w_{ij+1} - w_{ij}}{h_2} - k(x_i, y_j - 0.5h_2) \frac{w_{ij} - w_{ij-1}}{h_2} \right)$$

Краевые условия первого рода аппроксимируются точно равенством $w_{ij} = u(x_i, y_j)$, а значит эти переменные исключаются из разностной схемы, а соответствующие им узлы - из расчетной сетки. В результате получается система уравнений с неизвестными w_{ij} , которая решается методом наименьших невязок.

Этот метод позволяет получить последовательность сеточных функций $w^{(k)}$, сходящуюся по норме пространства к решению разностной схемы. При этом начальное приближение $w^{(0)}$ можно выбрать любым, например, равным нулю во всех точках расчетной сетки.

Метод является одношаговым:

$$w_{ij}^{(k+1)} = w_{ij}^{(k)} - \tau_{k+1} r_{ij}^{(k)},$$

где невязка $r^{(k)} = Aw^{(k)} - B$, итерационный параметр

$$\tau_{k+1} = \frac{[Ar^{(k)}, r^{(k)}]}{\|Ar^{(k)}\|_E^2}$$

В качестве критерия остановки итерационного процесса возьмем следующее неравенство:

$$||w^{(k+1)} - w^{(k)}||_E < 0.000001$$

3 Ресурс параллелизма.

Значения невязки в каждой точке сетки на каждой итерации независимы друг от друга, следовательно допустимо их параллельное вычисление. Далее для получения итерационного параметра $\tau^{(k+1)}$ на каждом шаге необходимо вычислить $Ar^{(k)}$, что также можно делать параллельно. Реализовать это можно, разделив сетку на ряды и распределив их между процессами так, чтобы

каждый ряд обрабатывался одним MPI процессом. При использовании OpenMP вычисления можно ускорить, разделив циклы с генерацией массивов данных, так как вычисляемые значения для ряда не зависят от данных, полученных в текущем цикле.

4 Реализация программы

Была реализованна программа раг. Размер расчетной сетки задается в самой программе, а количество доступных процессов она получает средствами MPI. Все узлы сетки распределялись по процессам последовательно так, чтобы каждый из них обрабатывал одинаковое количество узлов (возможно отклонение в 1 узел при отсутствии делимости нацело). Необходимые для работы этих процессов начальные данные передавались главным процессом в начале программы с помощью средств MPI - Send и Recv. Дальнейшее общение процессов между собой происходило посредством Allgathery, Allreduce и Bcast. Также циклы, возникающие при применении оператора А к вектору и вычислении скалярного произведения, можно было, в силу независимости вычислений от данных полученных на предыдущих итерациях этих циклов, разделить с помощью OpenMP. В задании требовалось произвести вычисления на сетке размера 500 и сетке размера 1000 на устройствах Blue Gene/P и Polus, используя соответсвенно 128/256 и 10/20/40 процессов. Для Blue Gene/P также было необходимо использовать гибридную версию программы, которая содержала бы в себе не только MPI, но и OpenMP.

5 Параметры запуска

Компиляция производилась с помощью следующих команд:

BlueGene/P mpixlcxx par.cpp -o par
Polus mpixlC Par.cpp -o par

Запуск (помещение в очередь на выполнение) — с помощью следующих команд:

BlueGene/P mpisubmit.bg -n proc1 -w 00:15:00 par Polus mpisubmit.pl -p proc2 -w 00:15 ./par

где $proc1 \in \{1, 128, 256\}$, а $proc2 \in \{1, 10, 20, 40\}$.

6 Результаты

Таблица 1: Таблица с результатами расчетов на ПВС IBM Blue Gene/P (MPI)

Число процессоров N_p	Число точек сетки N^2	m Bремя решения T	Ускорение <i>S</i>
128	500×500	401.96	10.76
256	500×500	222.381	19.46
128	1000×1000	819.514668	9.28
256	1000×1000	410.632916	18.54

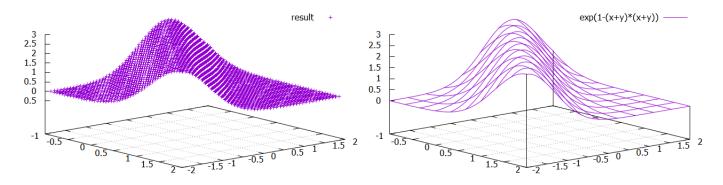
Таблица 2: Таблица с результатами расчетов на ПВС IBM Blue Gene/P (MPI/OpenMP)

Число процессоров N_p	Число точек сетки N^2	m Bремя решения T	Ускорение <i>S</i>
128	500×500	224.8962	19.24
256	500×500	138.675121	31.20
128	1000×1000	692.644114	10.99
256	1000×1000	373.825564	20.36

Таблица 3: Таблица с результатами расчетов на ПВС IBM Polus (MPI)

Число процессоров N_p	Число точек сетки N^2	Время решения Т	Ускорение S
1	500×500	4328.003162	1
10	500×500	2881.910035	1.50
20	500×500	1770.249821	2.44
40	500×500	861.510442	5.02
1	1000×1000	7612.633169	1
10	1000×1000	3820.756881	1.99
20	1000×1000	1810.219586	4.20
40	1000×1000	1455.343334	5.23

Как видно из таблиц, благодаря огромному ресурсу параллелизма, имея достаточное количество процессоров, время выполнения задачи можно сократить в десятки раз. В качестве иллюстрации корректности работы программы приведем также график приближенного решения, полученного программой на сетке небольшого размера, и график функции, полученный с помощью утилиты gnuplot.



7 Список литературы

- 1. А.Н. Тихонов, А.А. Самарский. Уравнения математической физики. М. Изд. "Наука". 1977.
- 2. А.Н. Самарский, А.В. Гулин. Численные методы математической физики. М. Изд. "Научный мир". 2003.
- 3. Г.И. Марчук. Методы вычислительной математики. М. Изд. "Наука". 1989.
- 4. В.А. Ильин, Г.Д. Ким. Линейная алгебра и аналитическая геометрия. Изд. Московского университета. 2002.
- 5. IBM BlueGene/P, IBM Polus http://hpc.cmc.msu.ru