

**НИЯУ “МИФИ”**

**Индивидуальное задание №7**

Группа: М19-117  
Студент: Кайгородов Александр  
Преподаватель: Поляков С.В.

Москва, 2020

### Задание 7:

На базе примеров ex11a, ex11b решить смешанную краевую задачу

$$\frac{d}{dx} \left( k(x) \frac{du}{dx} \right) - q(x)u = -f(x), \quad a < x < b,$$

$$u(a) = u_a, \quad u'(b) = u_b,$$

с коэффициентами

$$k(x) = 1 + \exp \left[ -5 \left( \frac{x-a}{b-a} \right) \right], \quad q(x) = 1 - 0.5 \sin \left[ 10 \left( \frac{x-a}{b-a} \right) \right],$$

$$f(x) = q(x)u(x) - k'(x)u'(x) - k(x)u''(x),$$

с помощью алгоритма параллельной прогонки.

1. Решение реализовать в виде файла ex11c.c.
2. Оценить зависимость погрешности разностного решения от размера сетки.
3. Оценить эффективность распараллеливания MPI-программы.
4. Добавить распараллеливание по трэдам (технология MPI+OpenMP).
5. Оценить эффективность распараллеливания MPI+OpenMP-программы.

### Решение:

1. Решение прикреплено в сообщении в виде двух файлов. ex11c.c и ex11c\_th.c
2. Оценка зависимости погрешности решения от размера сетки

Размер сетки, ед. узлов	Погрешность расчета, dmax
10	dmax=1.074532e-02
100	dmax=1.077703e-04
500	dmax=4.310928e-06
1000	dmax=1.077732e-06
5000	dmax=4.307108e-08
10_000	dmax=1.081586e-08
50_000	dmax=7.626534e-10
100_000	dmax=3.741924e-09

500_000	dmax=1.413485e-09
1_000_000	dmax=1.264308e-07
5_000_000	dmax=9.727325e-06
10_000_000	dmax=1.474486e-04
50_000_000	dmax=3.553959e-03

Как видно из таблицы значений погрешности полученных при работе программы ex11c.c при одном работающем процессе, оптимальным значением разбиения сетки является величина 50\_000 узлов. Расчетная схема активно наращивает ошибку вычислений при величине разбиения от 1\_000\_000.

### 3. Оценка эффективности распараллеливания MPI-программы.

В алгоритме используется метод прогонки теоретическая эффективность которого составляет от 33 до 100%. Оценить эффективность можно следующим образом.

$$E = Sp \div p = (t1 \div tp) \div p = t1 \div (tp \times p)$$

Где p - число запущенных процессов, tp - время решения исходной задачи по параллельному алгоритму на p процессорах, t1 - время решения исходной задачи на одном процессоре.

$$S_p = \frac{p}{3C_2/C_1 + 2p^2/N}, E_p = \frac{1}{3C_2/C_1 + 2p^2/N} \cdot 100\%.$$

Проведем натурный эксперимент на конкретной задаче:

t1 = 3.599710 с на сетке 20\_000\_000 узлов.

Число процессов	Время на выполнение, с	Эффективность
2	1.970207	0.914
4	0.9028028	0.997
7	0.5690598	0.904

10	0.4073280	0.884
20	0.2443905	0.737
40	0.1260414	0.714
80	0.188364	0.234

Как и ожидалось, время выполнения программы уменьшается, эффективность падает, но все в разумных пределах. В момент когда количество процессов превышает ~50-60 начинается возрастающий рост времени на обмен сообщениями между процессами и как следствие резко падает эффективность распараллеливания. На опытных данных видно что время выполнения на 80 процессах получается даже больше чем на 40, что явно нельзя назвать положительным моментом.

#### *4. Добавить распараллеливание по тредам (технология MPI+OpenMP).*

Файл прикреплен в сообщении.

#### *5. Оценить эффективность распараллеливания MPI+OpenMP-программы.*

Идея распараллеливания по тредам заключалась в том, что-бы выбрать отдельную часть программы с использованием метода прогонки, выделить эту часть в отдельную функцию, определить ее выполнение на каждом отдельном процессе, но уже с применением распараллеливания по тредам. Главный поток (работающий с первым узлом процесса) занимается передачей информации остальным процессам, что собственно раньше выполнялось процессом самостоятельно.

Использование многопоточности приводит к увеличению используемой памяти при вычислении на процессоре вследствие введения дополнительных переменных и контейнеров, но чисто вычислений остается прежним. Как итог, для оценки сложности данного алгоритма с использованием многопоточности сокращает число вычислений на n-тредов раз, но время работы все же слегка ограничено периодическим ожиданием отработки первого потока процесса остальными, перед сведением результатов в единый результат и временем работы этого потока на задачу выдачи или сбора результатов от остальных процессов.

Полученные результаты времени исполнения программы:

P / T	t1	t2	t3
1/1	2.51064	0	2.51064
1/2	2.763222	0	2.763222
1/4	2.895089	0	2.895089
2/2	2.041161	0.19059	2.31758
2/4	1.714603	0.011418	1.72602
2/6	1.533181	1.557536	1.548757

По полученным результатам сложно говорить об ускорении четко. Видно увеличение времени исполнения программы при распараллеливании на треды при одном процессе, но с другой стороны получаем уже относительно заметное ускорение при распараллеливании на треды при выполнении на двух процессах. При выполнении на двух процессах, общее число выполняемых нитей равняется  $np * nt$ .