

Отчёт по практическому заданию 1 в рамках курса «Суперкомпьютерное моделирование и технологии»

Численное интегрирование многомерных функций методом Монте-Карло

Выполнил: Афанасьев Виталий Игоревич, 610 группа

Математическая постановка задачи и численный метод ее решения

В качестве задачи предлагает реализовать алгоритм решения многомерного интеграла методом Монте-Карло. Программная реализация должна быть выполнена на языке С или С++ с использованием библиотеки параллельного программирования МРІ. Требуется исследовать масштабируемость параллельной МРІ-программы на параллельных вычислительных системах ВМК МГУ (IBM BlueGene/P и IBM Polus).

$$\iint\limits_G \sin(x^2+z^2)y dx dy dz$$
 , где область $G=\{(x,y,z)\colon x^2+y^2+z^2\le 1, x\ge 0, y\ge 0, z\ge 0\,\}$

Нахождение точного интеграла аналитически

$$\iint_{G} \sin(x^{2} + z^{2})ydxdydz = (3am. x^{2} + z^{2} = r^{2}) = \iint_{G} \sin(r^{2})rydrdyd\varphi$$
$$= \int_{0}^{\pi/2} d\varphi \int_{0}^{1} ydy \int_{0}^{\sqrt{1-y^{2}}} r \sin r^{2}dr = \frac{\pi(1-\sin 1)}{8}$$

Краткое описание программной реализации.

Парадигма "мастер-рабочие"

Для корректного сравнения расчетов в функцию srand была подана одинаковая затравка, в противном случае нужно бы было проводить достаточно много расчетов для корректных результатов.

Реализация мастера процесса

Бесконечный цикл:

- 1. Генерация точек в количестве N=10000
- 2. Рассылка точек по процессам (рабочим)
- 3. Сбор результатов от процессов (рабочих)
- 4. Проверка точности
- 5. Рассылка флага продолжения/остановки по процессам (рабочим)
- 6. Если флаг остановки то выйти из цикла

Реализация рабочих процессов

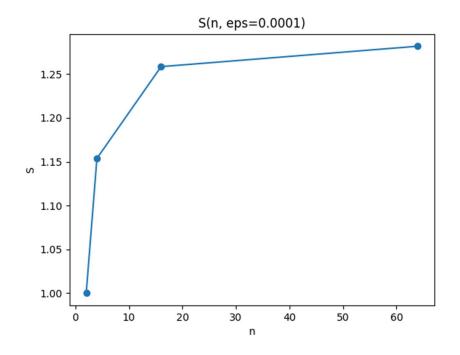
Бесконечный цикл:

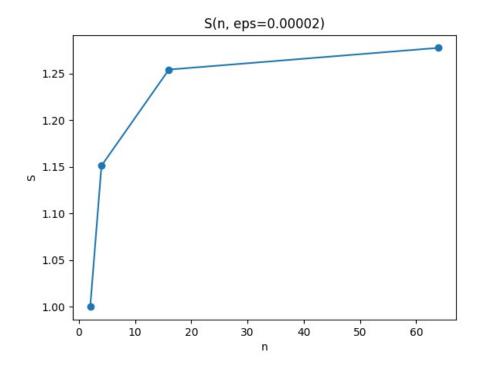
- 1. Ожидание точек от мастера
- 2. Расчет интеграла по методу Монте-Карло
- 3. Отправка результатов процессу-мастеру
- 4. Ожидание флага продолжения/остановки от мастера
- 5. Если флаг остановки то выйти из цикла

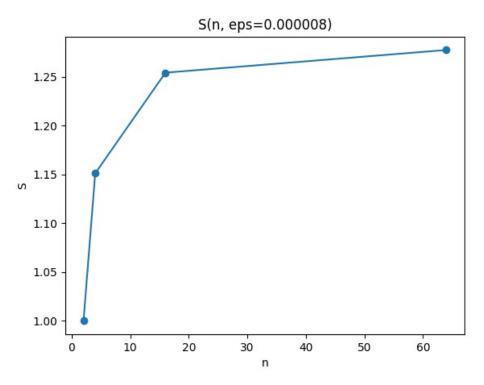
Исследование масштабируемости программы на системах BlueGene/P и Polus.

BlueGene/P

eps	n	time	s	error
	2	13,299	1	1,48E-07
	4	11,552	1,151	1,48E-07
	16	10,603	1,254	1,48E-07
0,00002	64	10,409	1,278	1,48E-07
	2	0,799	1	1,92E-06
	4	0,693	1,154	1,92E-06
	16	0,635	1,258	1,92E-06
0,0001	64	0,624	1,282	1,92E-06
	2	13,299	1	1,48E-07
	4	11,552	1,151	1,48E-07
	16	10,601	1,254	1,48E-07
0,000008	64	10,408	1,278	1,48E-07

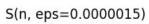


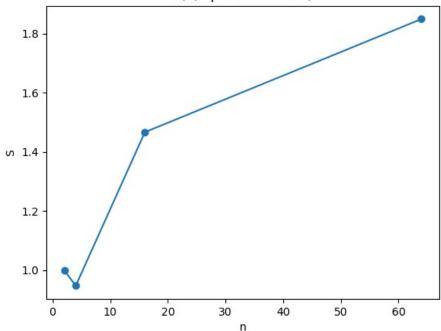


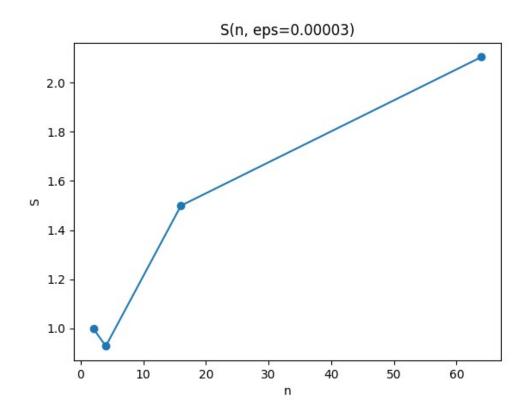


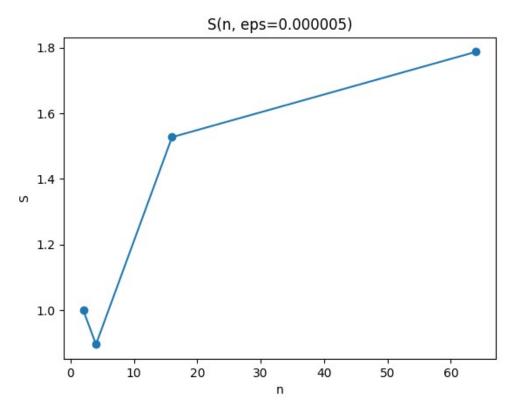
Polus

eps	n	time	s	error
	2	2,264	1	1,48E-07
	4	2,525	0,897	1,48E-07
	16	1,482	1,527	1,48E-07
0,000005	64	1,267	1,787	1,48E-07
	2	2,743	1	6,3E-08
	4	2,895	0,948	6,3E-08
	16	1,869	1,467	6,3E-08
1,5E-06	64	1,483	1,85	6,3E-08
	2	2,637	1	1,43E-06
	4	2,841	0,928	1,43E-06
	16	1,759	1,499	1,43E-06
0,00003	64	1,254	2,104	1,43E-06









Вывод:

Расчеты сделаны с одинаковой затравкой функции srand и для каждого eps и n было сделано по 10 расчетов для уменьшение временной ошибки. Данная реализация имеет слабую эффективность распараллеливания. Это нетрудно заметить из графиков: при увеличении количества процессоров в 64 раза получаем ускорение не более чем в 2 раза. Такое слабое

ускорение связано с медленной генерацией случайных точек и простой функцией. На генерацию случайных точек приходится 4 арифметических операции (используется линейный конгруэнтный метод) (тут я опускаю тот факт, что деление занимает больше тактов, чем сложение и умножение), а на расчет интеграла немного больше, но того же порядка, при этом мастер-процесс генерирует N –точек, а процесс рабочий считает только N / np (где np - количество процессов). Данный метод должен хорошо себя показать на расчётах более сложных интегралов.