Московский государственный университет имени М. В. Ломоносова

Факультет вычислительной математики и кибернетики

Отчет

По курсу: «Суперкомпьютерное моделирование и технологии»

«OpenMP»

Цирунов Леонид Александрович группа 628 29 октября 2024 г.

Математическая постановка задачи

В трехмерной замкнутой области

$$\Omega = \left[0 \le x \le L_x\right] \times \left[0 \le y \le L_y\right] \times \left[0 \le z \le L_z\right]$$

Для $0 < t \le T$ требуется найти решение u(x, y, z, t) уравнения в частных производных

$$\frac{\partial^2 u}{\partial t^2} = \triangle u$$

С начальными условиями

$$u|_{t=0} = \varphi(x, y, z)$$

$$\frac{\partial u}{\partial t}|_{t=0} = 0$$

При условии, что на границах области заданы однородные граничные условия первого рода

$$u(0, y, z, t) = 0,$$
 $u(L_x, y, z, t) = 0,$
 $u(x, 0, z, t) = 0,$ $u(x, L_y, z, t) = 0,$
 $u(x, y, 0, t) = 0,$ $u(x, y, L_z, t) = 0$

Либо периодические граничные условия

$$u(0, y, z, t) = u(L_x, y, z, t), u_x(0, y, z, t) = u_x(L_x, y, z, t), u(x, 0, z, t) = u(x, L_y, z, t), u_y(x, 0, z, t) = u_y(x, L_y, z, t), u(x, y, 0, t) = u(x, y, L_z, t), u_z(x, y, 0, t) = u_z(x, y, L_z, t),$$

Численный метод решения задачи

Введем на Ω сетку: $\omega_{h\tau}=\bar{\omega}_h \times \omega_{\tau}$

$$T = T_0$$

$$\begin{split} &L_x = L_{x_0}, \ L_y = L_{y_0}, \ L_z = L_{z_0} \\ &\bar{\omega}_h = \{ \left(x_i = i h_x, \ y_j = j h_y, \ z_k = k h_z \right), \ i, j, k = 0, 1, \dots, N, \ h_x N = \ L_x, h_y N = \ L_y, h_z N = \ L_z \} \\ &\omega_\tau = \left\{ t_n = n \tau, \ n = 0, 1, \dots, K, \ \tau K = T \right\} \end{split}$$

Через ω_h обозначим множество внутренних, а через γ_h - множество гранитных узлов сетки $\bar{\omega}_h$.

Для аппроксимации исходного уравнения с начальными условиями воспользуемся следующей системой уравнений:

$$\frac{u_{ijk}^{n+1} - 2u_{ijk}^n + u_{ijk}^{n-1}}{\tau^2} = \triangle_h u^n, \ \left(x_i, y_j, \ z_k\right) \in \omega_h, \ n = 1, 2, ..., \ K - 1$$

Где \triangle_h - семиточечный разностный аналог оператора Лапласа:

$$\triangle_h u^n = \frac{u_{i-1,j,k}^n - 2u_{i,j,k}^n + u_{i+1,j,k}^n}{h^2} + \frac{u_{i,j-1,k}^n - 2u_{i,j,k}^n + u_{i,j+1,k}^n}{h^2} + \frac{u_{i,j,k-1}^n - 2u_{i,j,k}^n + u_{i,j,k+1}^n}{h^2}$$

Для начала счета должны быть заданы значения $u_{i,j,k}^0$ и $u_{i,j,k}^1$, $(x_i,y_j,z_k)\in\omega_h$.

$$u_{i,j,k}^{0} = \varphi(x_{i}, y_{j}, z_{k}), \quad (x_{i}, y_{j}, z_{k}) \in \omega_{h}.$$

$$u_{i,j,k}^{1} = u_{i,j,k}^{0} + \frac{\tau^{2}}{2} \triangle_{h} \varphi(x_{i}, y_{j}, z_{k})$$

Для вычисления значений u^0 , $u^1 \in \gamma_h$ допускается использование аналитического значения, которое задается в программе еще для вычисления погрешности решения задачи.

Из варианта №8 следуют следующие формулы:

$$u_{analytical} = \sin(\frac{2\pi}{L_x}x) * \sin\left(\frac{4\pi}{L_y}y\right) * \sin\left(\frac{6\pi}{L_z}z\right) * \cos(a_t * t),$$

$$a_t = \pi \sqrt{\left(\frac{4}{L_x^2} + \frac{16}{L_y^2} + \frac{36}{L_z^2}\right)}$$

Граничные условия:

$$\begin{aligned} \Pi &: & u \big(0, \, y, \, z, \, t \big) = u \big(L_x, \, y, \, z, \, t \big), & u_x \big(0, \, y, \, z, t \big) = u_x \big(L_x, \, y, \, z, \, t \big), \\ \Pi &: & u \big(x, \, 0, \, z, \, t \big) = u \Big(x, \, L_y, \, z, \, t \Big), & u_y \big(x, \, 0, \, z, t \big) = u_y \Big(x, \, L_y, \, z, \, t \Big), \\ \Pi &: & u \big(x, \, y, \, 0, \, t \big) = u \big(x, \, y, \, L_z, \, t \big), & u_z \big(x, \, y, \, 0, t \big) = u_z \big(x, \, y, \, L_z, \, t \big) \end{aligned}$$

Алгоритм численного решения:

- 1. Вычисление граничных значений u^0 и u^1 .
- 2. Вычисление u^0 внутри области: $u^0_{i,j,k} = \varphi \left(x_i, y_j, \ z_k \right)$
- 3. Вычисление u^1 внутри области: $u^1_{i,j,k} = u^0_{i,j,k} + \frac{\tau^2}{2} \triangle_h \varphi(x_i, y_j, z_k)$
- 4. Вычисление K 1 раз u^{n+1} :

$$u_{ijk}^{n+1} = 2u_{ijk}^{n} - u_{ijk}^{n-1} + \tau^{2} \triangle_{h} u^{n}$$

Программный метод решения задачи

Программная реализация состоит из 4 файлов: *main.cpp*, *equation_solution.cpp*, *equation.h* и *Makefile*.

Файл *main.cpp* содержит основную функцию получающую входные значения и запускающую решение задачи, а также две функции для сохранения результатов:

- *dump_grid_to_CSV* сохранение погрешности или сетки, полученной численным или аналитическим способом, в файл в формате CSV (для дальнейшей визуализации);
- *save_statistics* вывод в файл информации о времени работы решения и максимальной погрешности вычисления.

На вход программа получает 3 или 6 значений в зависимости от переданного *L type*. Описание параметров в порядке передачи:

- N размер сетки по одной координате (конечный размер N^3);
- *threads_num* количество потоков, которые будут задействованы;
- L_{type} тип значений L по разным координатам, принимает значения: l, pi, custom.

В случае l и pi, значения L по всем координатам равны числу соответвенно. Если L_type передано значение custom, в этом случае необходимо передать значения L по каждой координате: L_x , L_y , L_z .

Файл *equation.h* содержит объявления типов, класса сетки с функцией получения индекса элемента в линейном массиве описывающем сетку, а также функцию $u_{analytical}$ для вычисления аналитических значений точек сетки.

Файл *equation_solution.cpp* содержит основной алгоритм решения задачи. Содержит функции:

• *laplace_operator* - вычисление значения разностного аналога оператора Лапласа;

- *init* вычисление внутренних u^0 , u^1 и граничных начальных точек, необходимых для запуска алгоритма;
- *run_algo* итерация по K − 1 оставшимся временным шагам алгоритма с вычислением значений граничных и внутренних точек на новом шаге алгоритма. На каждом шаге производится подсчет максимальной погрешности численного решения от аналитического с выводом информации в консоль.
- *solve_equation* задается количество потоков, отключается динамическое управление количеством потоков, инициализируются переменные, выполняется запуск алгоритма и ведется подсчет времени алгоритма.

Распараллеливание производится с использованием технологии OpenMP.

Файл *Makefile* содержит цели для компиляции и запуска задач. Для запуска на Polus используются команды «*make compile_polus*» и «*make run all polus*».

OpenMP отчет 6

Результаты расчетов

Таблица 1: Результаты при L = 1

Число ОрепМР нитей	Число точек сетки N по одной оси	Время решения Polus	Время решения локально M3 arm	Ускорение Polus	Ускорение локально	Погреш-
0-Sequential	128	8,77943	0,264147	1,000	2,418	1.4004e-06
1	128	8,69085	0,638651	1,0102	1,000	1.4004e-06
2	128	4,52765	0,325274	1,9391	1,963	1.4004e-06
4	128	2,31081	0,175627	3,7993	3,636	1.4004e-06
8	128	1,32673	0,093504	6,6173	6,830	1.4004e-06
16	128	0,944555	0,082437	9,2948	7,747	1.4004e-06
32	128	0,749173	0,075830	11,7188	8,422	1.4004e-06
0-Sequential	256	62,994	2,175710	1,000	2,234	3.49927e-07
1	256	63,2269	4,861470	0,9963	1,000	3.49927e-07
2	256	32,6417	2,540720	1,9299	1,9134	3.49927e-07
4	256	16,4166	1,364510	3,8372	3,5628	3.49927e-07
8	256	9,30982	0,692482	6,7664	7,0204	3.49927e-07
16	256	6,73194	0,567243	9,3575	8,5703	3.49927e-07
32	256	5,48987	0,502391	11,4746	9,6767	3.49927e-07
0-Sequential	512	484,384	16,5496	1,000	2,427	8.71479e-08
1	512	483,014	40,1724	1,0028	1,000	8.71479e-08
2	512	251,639	20,8492	1,9249	1,9268	8.71479e-08
4	512	126,323	10,7044	3,8345	3,7529	8.71479e-08
8	512	70,0937	5,4583	6,9105	7,3599	8.71479e-08
16	512	44,9736	3,7278	10,7704	10,7765	8.71479e-08
32	512	36,6006	3,7114	13,2343	10,8240	8.71479e-08

Таблица 2: Результаты при L = π

Число ОрепМР нитей	Число точек сетки N по одной оси	Время решения Polus	Время решения локально M3 arm	Ускорение Polus	Ускорение локально	Погреш-
0-Sequential	128	8,47777	0,264720	1,000	2,3564	1.41974e-07
1	128	8,57208	0,623781	0,9890	1,000	1.41974e-07
2	128	4,43321	0,325018	1,9123	1,9192	1.41974e-07
4	128	2,28357	0,173767	3,7125	3,5898	1.41974e-07
8	128	1,21966	0,093419	6,9509	6,6773	1.41974e-07
16	128	0,966537	0,080144	8,7713	7,7833	1.41974e-07
32	128	0,740379	0,075907	11,4506	8,2177	1.41974e-07
0-Sequential	256	62,5438	2,1346	1,000	2,3695	3.55074e-08
1	256	63,1029	5,0580	0,9911	1,000	3.55074e-08
2	256	32,5949	2,6119	1,9188	1,9365	3.55074e-08
4	256	16,5531	1,3588	3,7784	3,7224	3.55074e-08
8	256	8,86288	0,7093	7,0568	7,1312	3.55074e-08
16	256	6,70346	0,5594	9,3301	9,0416	3.55074e-08
32	256	5,50078	0,5118	11,3700	9,8831	3.55074e-08
0-Sequential	512	480,591	16,8837	1,000	2,4103	8.8744e-09
1	512	481,711	40,6949	0,9977	1,000	8.8744e-09
2	512	248,499	20,8522	1,9340	1,9516	8.8744e-09
4	512	125,171	10,7015	3,8395	3,8027	8.8744e-09
8	512	66,1442	5,4574	7,2658	7,4568	8.8744e-09
16	512	45,7946	3,6415	10,4945	11,1753	8.8744e-09
32	512	37,1287	3,6401	12,9439	11,1798	8.8744e-09

График 1: зависимость ускорения на Polus от количества потоков при L = 1:

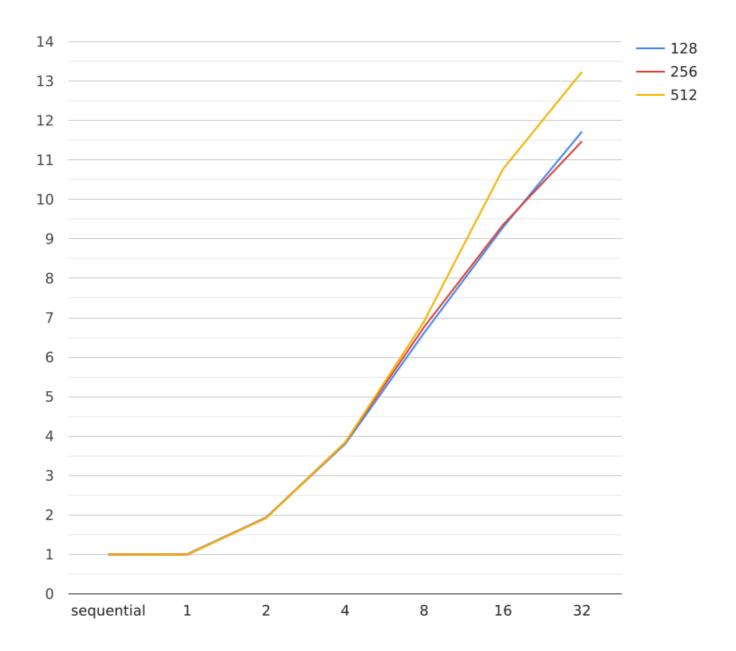


График 2: зависимость ускорения на Polus от количества потоков при $L = \pi$:

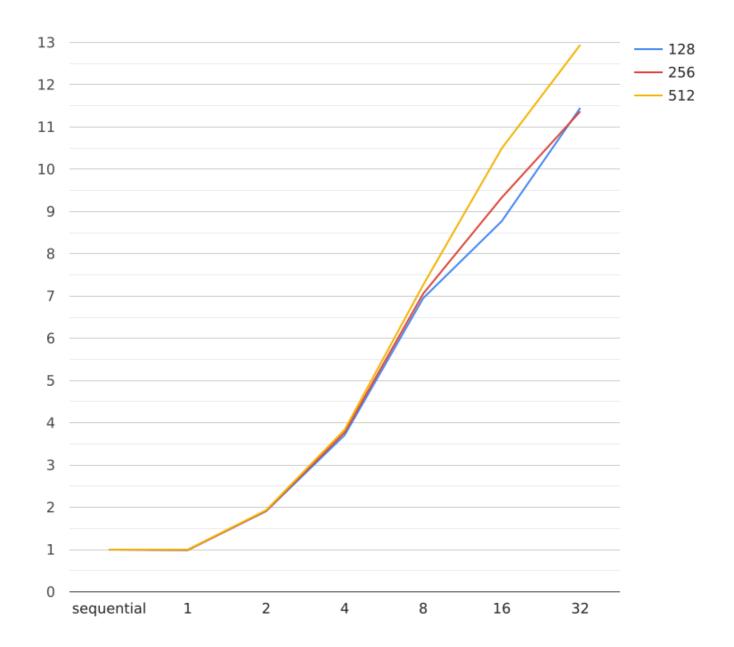


График 3: зависимость ускорения локально на M3 arm от количества потоков при L=1:

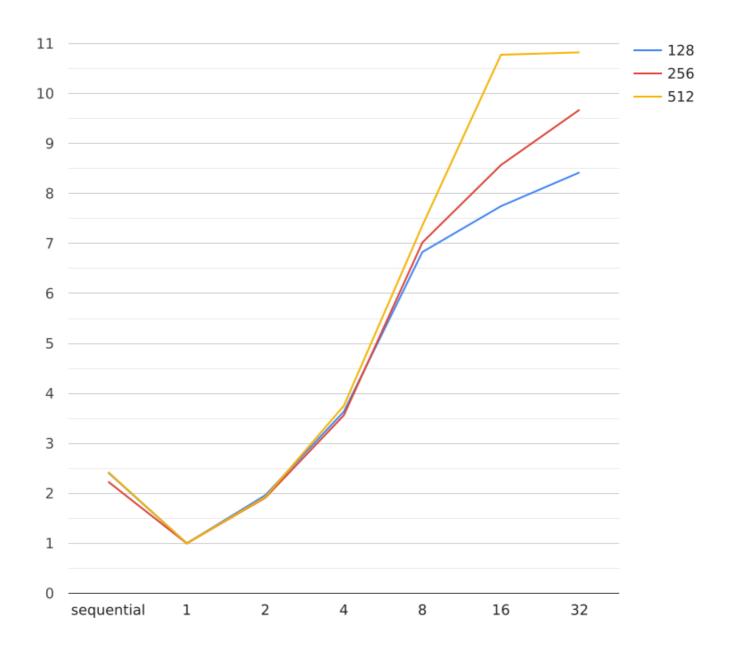
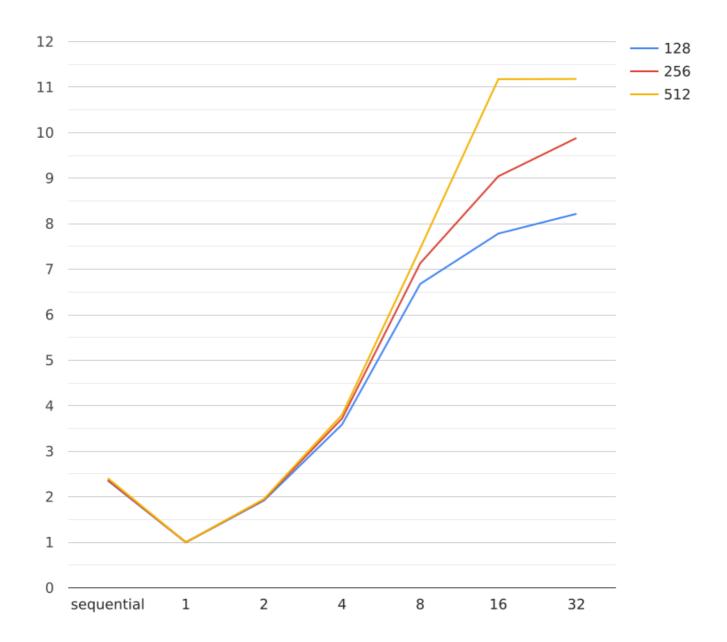
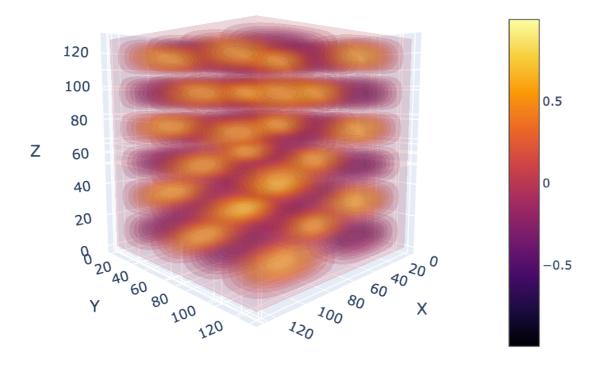


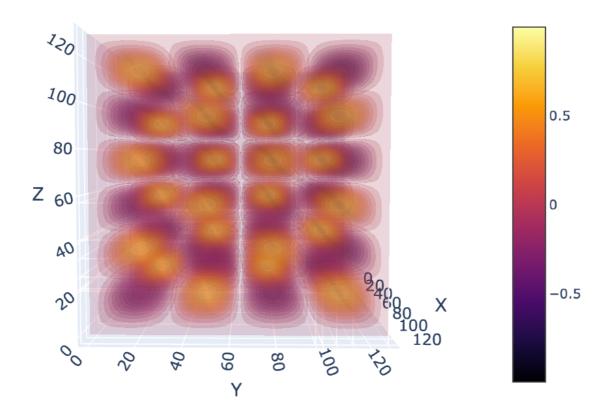
График 4: зависимость ускорения локально на M3 arm от количества потоков при $L=\pi$:



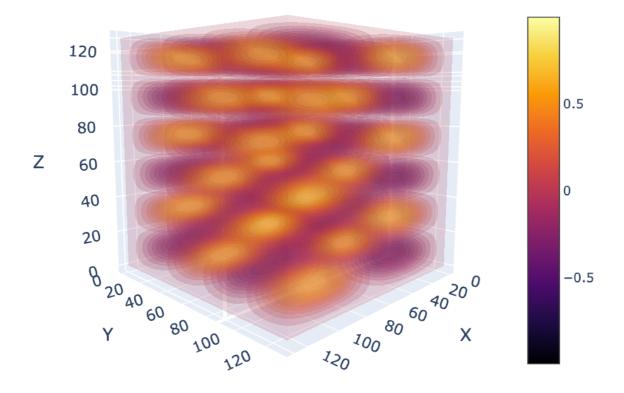
OpenMP отчет 12

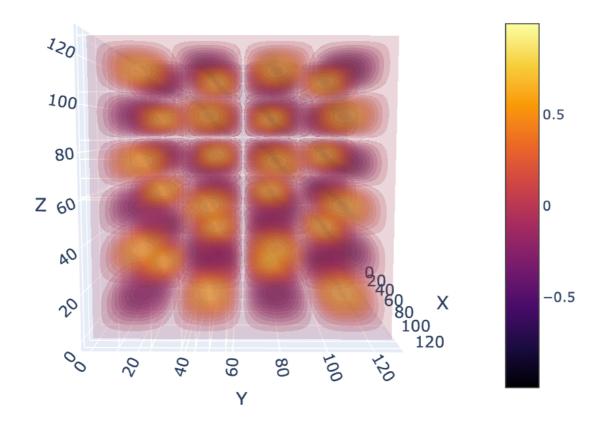
Визуализация сетки, полученной аналитическим решением:



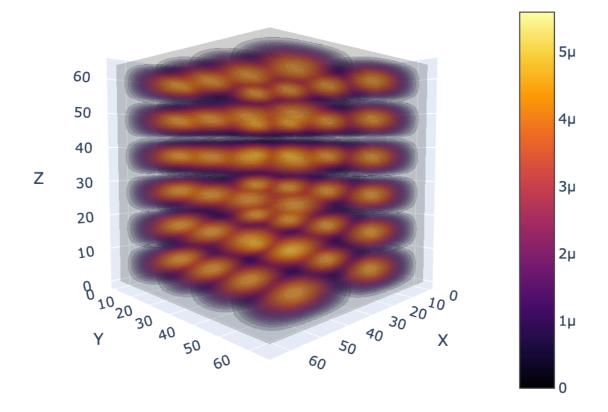


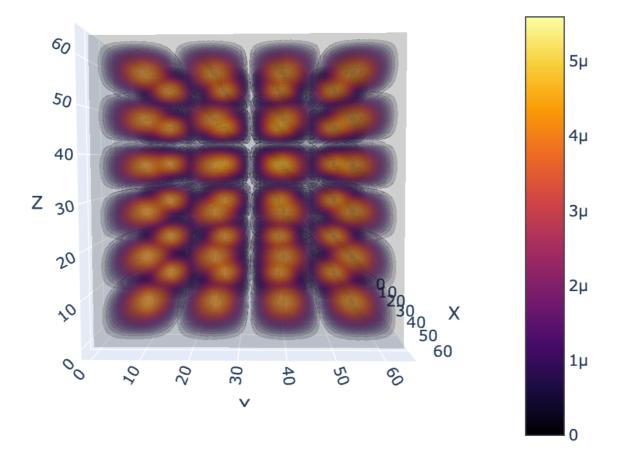
Визуализация сетки, полученной численным решением:





Визуализация сетки погрешности:





Вывод

Задача для трехмерного гиперболического уравнения в области, представляющей из себя прямоугольный параллелепипед, подходит для распараллеливания с помощью технологии OpenMP, позволяя получить ускорение вплоть до 12-13 раз. Причем при большем размере сетки ниже погрешность, а распараллеливание дает немного лучшие результаты по сравнению с мелкими сетками.

Также было замечено, что последовательный код работает немного быстрее, чем код в один поток, это связано с накладными расходами на создание потоков и ожидание их завершения, а также с оптимизациями компилятора.

Локально последовательная программа работает быстрее, чем в 1 и 2 потока, скорее всего это связано с тем, что последовательный код компилятором оптимизируется лучше и более радикально, чем код с параллельными областями, плюс все так же есть накладные расходы на создание и ожидание потоков.

OpenMP отчет 16