Отчет

Наименование и краткая характеристика CPU:

Architecture: x86 64

Model name: Intel(R) Xeon(R) Gold 6248 CPU @ 2.50GHz

Thread(s) per core: 2 Core(s) per socket: 20

Address sizes: 46 bits physical, 48 bits virtual

Наименование сервера: ProLiant XL270d Gen10

Количество NUMA node: Available: 2 nodes (0-1):

node 0 size: 385636 MB node 1 size: 387008 MB

Операционная система:

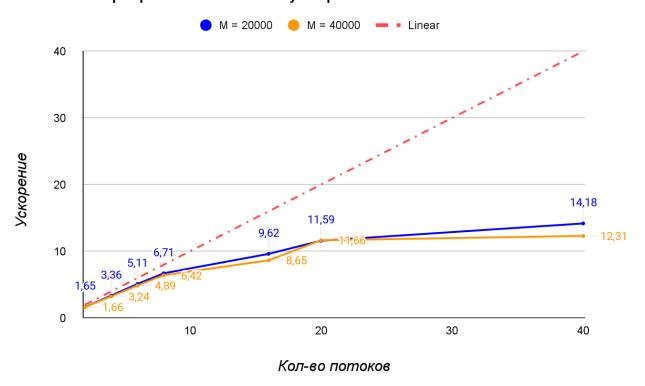
Ubuntu 22.04.3 LTS

Задание:

Реализовать многопоточную версию программы умножения матрицы на вектор с параллельной инициализацией массивов. Провести анализ масштабируемости (для 1,2,4,7,8,16,20,40 потоков).

	Количество потоков										
M=N	2			4		6		8			
	T1 ms	T2 ms	S2	T4 ms	S4	T6 ms	S6	T8 ms	S8		
20000	5332	3225	1,65	1588	3,36	1044	5,11	795	6,71		
40000	21267	12815	1,66	6557	3,24	4350	4,89	3313	6,42		
	16			20			40				
	T16	ms	S16	T20	T20 ms S20		T40 ms		S40		
20000	554		9,62	460		11,59	376		14,18		
40000	2460		8,65	1824		11,66	1728		12,31		

График зависимости ускорения от кол-ва потоков

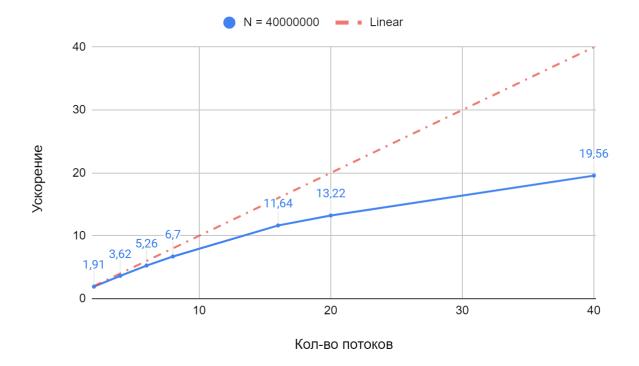


Основываясь на графиках и таблице, можно сделать вывод, что масштабируемость при количестве потоков от 2 до 8 увеличивалась, а при использовании более 16 потоков масштабируемость становится довольно низкой.

Задание:

Реализовать параллельную версию программы численного интегрирования, написать код функции с использованием «#pragma omp atomic» и локальной переменной.

nsteps	Количество потоков										
	2			4		6		8			
	T1 ms	T2 ms	S2	T4 ms	S4	T6 ms	S6	T8 ms	S8		
	489	256	1,91	135	3,62	93	5,26	73	6,70		
40000000	16			20			40,00				
4000000	T16 ms S16		T20 ms		S20	T40 ms		S40			
	42 11,64		11,64	37		13,22	25		19,56		



Основываясь на графике и таблице, можно сделать вывод, что до 16 потоков масштабируемость возрастает почти линейно, далее увеличивая кол-во потоков масштабируемость заметно падает, следовательно, в этой задаче не имеет смысла использовать больше 16 потоков.

Задание:

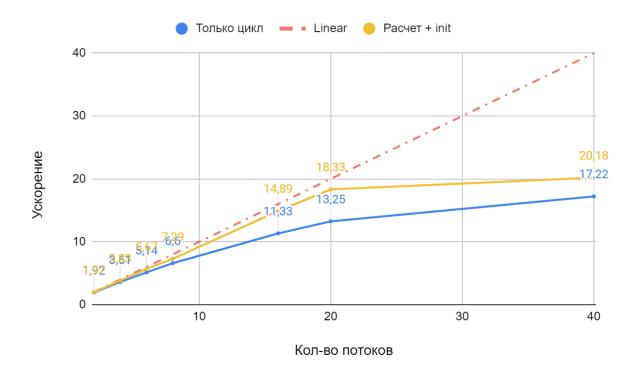
Решить СЛАУ методом простой итерации. Написать код на с++.

Исходные данные:

Элементы главной диагонали матрицы A равны 2.0, остальные равны 1.0.Все элементы вектора b равны N+1. В этом случае решением системы будет вектор, элементы которого равны 1.0. Начальные значения элементов вектора x можно взять равными 0.

arr_elem	Количество потоков (только for)									
	2			4		6		8		
	T1 ms	T2 ms	S2	T4 ms	S4	T6 ms	S6	T8 ms	S8	
5000	10745	5605	1,92	2978	3,61	2089	5,14	1628	6,60	
	16			20			40,00			
	T16 ms		S16	T20 ms		S20	T40	T40 ms		
	948		11,33	811		13,25	624		17,22	

arr_elem	Количество потоков (for + init)									
	2			4		6		8		
	T1 ms	T2 ms	S2	T4 ms	S4	T6 ms	S6	T8 ms	S8	
5000	10795	5493	1,97	2817	3,83	1904	5,67	1481	7,29	
	16			20			40),00	
	T16 ms		S16	T20 ms		S20	T40	T40 ms		
	725		14,89	589		18,33	535		20,18	



Вывод:

Использование #pragma parallel for num_threads(t) имеет смысл только при распараллеливании цикла, отвечающего за расчеты, потому что если использовать такое распараллеливание при инициализации массивов и присваивании значений, то время работы программы становится больше, особенно это заметно если запускать программу на большом кол-ве потоков.

Если выделить часть кода, которая будет выполняться параллельно и там уже провести инициализацию массивов, то можно заметить, что масштабирование до 20 потоков почти линейное, хотя если у нас менее 10 потоков, распараллеливать инициализацию не имеет смысла, т.к масштабирование практически не меняется