Московский государственный университет Кафедра суперкомпьютеров и квантовой информатики

От	чет по пе	рвому	/ практич	ческом	иу зад	данию.	
Одноку	битное п	реобр	оазован	ие ве	ктора	а-состо	RNHRC

Выполнил: Плужников Иван, студент 323 группы

Задание

- 1. Реализовать параллельную программу на C++ с использованием OpenMP, которая выполняет однокубитное квантовое преобразование над вектором состояний длины 2n, где n количество кубитов, по указанному номеру кубита k. Описание однокубитного преобразования дано ниже в разделе методические рекомендации. Для работы с комплексными числами возможно использование стандартной библиотеки шаблонов.
- 2. Определить максимальное количество кубитов, для которых возможна работа программы на системе Polus. Выполнить теоретический расчет и проверить его экспериментально.
- 3. Протестировать программу на системе Polus. В качестве теста использовать преобразование Адамара по номеру кубита:
- а) который соответствует номеру в списке группы плюс 1.
- b) 1
- c) n

Начальное состояние вектора должно генерироваться случайным образом. Заполнить таблицу и построить график зависимости ускорения параллельной программы от числа процессоров для каждого из случаев a)-c):

Описание алгоритма

Однокубитная операция задается двумя параметрами: комплексной матрицей размера 2x2 и числом от 1 до n (данный параметр обозначает номер кубита, по которому проводится операция).

$$U = \left(\begin{array}{cc} u_{00} & u_{01} \\ u_{10} & u_{11} \end{array} \right)$$

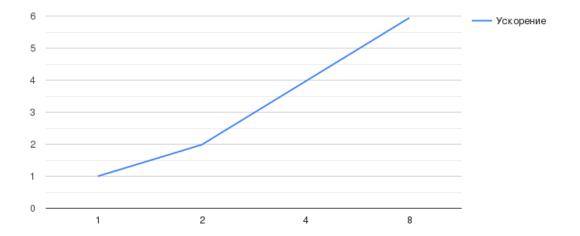
Итак, дана комплексная матрица:

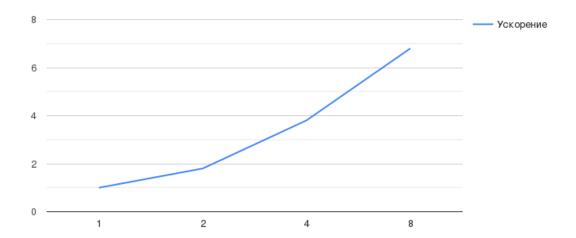
и k - номер индекса от 1 до n (номер кубита).

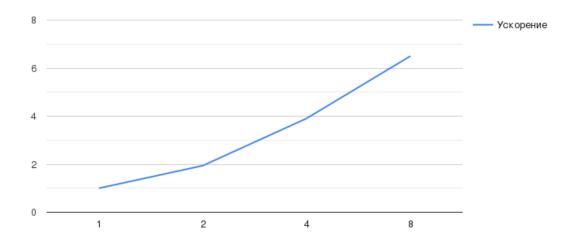
Такая операция преобразует вектор $\{a_{i_1i_2...i_n}\}$ в $\{b_{i_1i_2...i_n}\}$, где все $\mathbf{2}^n$ элементов нового вектора вычисляются по следующей формуле:

$$b_{i_1 i_2 \dots i_k \dots i_n} = \sum_{j_k=0}^{1} u_{i_k j_k} a_{i_1 i_2 \dots j_k \dots i_n} = u_{i_k 0} a_{i_1 i_2 \dots 0_k \dots i_n} + u_{i_k 1} a_{i_1 i_2 \dots 1_k \dots i_n}$$

Количество	Количество процессоров	Время работы программы(сек)			Ускорение			
кубитов		k =1	k = 13	k = n	k = 1	k = 13	k = n	
1	1	0.093749	0.093747	0.092983	1	1	1	
20	2	0.047281	0.046958	0.047197	1,9828	1,996401039	1,970104032	
20	4	0.023980	0.026129	0.024177	3,909466222	3,587852578	3,845927948	
	8	0.018742	0.017482	0.016043	5,002080888	5,36248713	5,795861123	
	1	1.495206	1.568541	1.494971	1	1	1	
24	2	0.761997	0.752969	0.783435	1,962220324	1,68	1,91025641	
24	4	0.387888	0.395535	0.382917	3,92105263	3,80487805	3,90416461	
	8	0.251466	0.248947	0.253769	5,945956909	6,300702559	5,891070225	
	1	24.901079	24.637257	24.216557	1	1	1	
28	2	12.183924	12.397169	12.461979	2,05785124	1,98387097	1,9516129	
20	4	6.200570	6.263630	6.191769	4,01612903	3,9047619	3,96721311	
	8	3.507420	3.288214	3.486420	7,11428571	7,6875	7,11764706	
	1	105.996422	95.797493	95.897324	1	1	1	
***************************************	2	51.216545	49.733566	49.900890	2,05882353	1,93877551	1,93877551	
максимальное	4	26.745071	25.223854	24.811956	3,963213334	4,13043478	3,95833333	
	8	14.689852	13.178022	12.992264	7,215622186	7,30769231	7,91666667	







Вычисления программы проводились на системе IBM Polus

Для оценки времени выполнения однокубитного преобразования использовалась функция gettimeofday(), возвращающая системное время в микросекундах

Ускорение выполнения многопоточной программы = отношение времени выполнения однопоточного преобразования к времени выполнения многопоточного однокубитного преобразования

Выводы

При росте числа кубитов наблюдается быстрый рост времени выполнения преобразования. Увеличение числа процессоров уменьшало время выполнения программы. Однако, номер преобразуемого кубита не повлиял на время выполнения преобразования. Максиамльный размер вектора, при котором не возникало ошибки - 2^{30} элементов.