Министерство образования Республики Беларусь

Учреждение образования "Белорусский государственный университет информатики и радиоэлектроники"

Факультет информационных технологий и управления Кафедра интеллектуальных информационных технологий

Лабораторная работа №2 по курсу «МРЗвИС» на тему: «Реализация модели решения задачи на ОКМД архитектуре»

Выполнил студент группы 821703:	Веренич К.О.	
Проверила:	Орлова А.С.	

Реализовать и исследовать модель решения на ОКМД архитектуре задачи вычисления матрицы значений.

Дано

Сгенерированные матрицы A, B, E, G заданных размерностей pхm, mхq, 1хm, pхq соответственно со значениями в рекомендуемом диапазоне [-1;1].

$$c_{ij} = \tilde{\wedge}_{k} f_{ijk} * (3 * g_{ij} - 2) * g_{ij} + (\tilde{\vee}_{k} d_{ijk} + (4 * (\tilde{\wedge}_{k} f_{ijk} \tilde{\vee}_{k} d_{ijk}) - 3 * \tilde{\vee}_{k} d_{ijk}) * g_{ij}) * (1 - g_{ij})$$

$$f_{ijk} = (a_{ik} \tilde{\rightarrow} b_{kj}) * (2 * e_{k} - 1) * e_{k} + (b_{kj} \tilde{\rightarrow} a_{ik}) * (1 + (4 * (a_{ik} \tilde{\rightarrow} b_{kj}) - 2) * e_{k}) * (1 - e_{k})$$

$$d_{ijk} = a_{ik} \tilde{\wedge} b_{kj}$$

Вариант

Вариант 5

$$\begin{split} & \tilde{\wedge}_k f_{ijk} = \prod_k f_{ijk} \\ & \tilde{\vee}_k d_{ijk} = 1 - \prod_k \left(1 - d_{ijk} \right) \\ & \tilde{\wedge}_k f_{ijk} \tilde{\circ} \tilde{\vee}_k d_{ijk} = \max \left(\left\{ \tilde{\wedge}_k f_{ijk} + \tilde{\vee}_k d_{ijk} - 1 \right\} \cup \left\{ 0 \right\} \right) \\ & a_{ik} \tilde{\rightarrow} b_{kj} = a_{ik} * \left(1 - b_{kj} \right) + 1 \\ & b_{kj} \tilde{\rightarrow} a_{ik} = b_{kj} * \left(1 - a_{ik} \right) + 1 \\ & a_{ik} \tilde{\wedge} b_{kj} = a_{ik} * b_{kj} \end{split}$$

Получить: C – матрицу значений соответствующей размерности p x q.

Описание модели

Т1 – время выполнения программы на одном процессорном элементе. Вычисляется путём подсчёта количества вызовов той или иной операции, а затем получение значение умножается на время данной операции. Данное действие повторяется для всех операций и в конце все значения суммируются. Тп – время выполнения программы на п-количестве процессорных элементов. необходимо установить зависимости между выполняемыми операциями. Вычисляется схожим путём, что и Т1, за исключением поиска операций, которые можно считать на различных процессорах. Время выполнения такой операции считается следующим образом, а именно находится количество вызовов данной операции и делится на количество процессорных элементов. Ку – коэффициент ускорения равен Т1/Тп. е – эффективность равна Ку/п. D - коэффициента расхождения программы, D = Lsum/Lavg. Lsum - суммарная длина программы и равна Тп. Lavg - средняя длина

программы. Вычисляется путём подсчета количества вызовов операций на различных ветвях выполнения программы. Имея, количества вызовов операций, выполняющихся на ветвях программы, и их время выполнения, считаем данную величину.

Исходные данные:

- 1. **p, m, q** размерность матриц;
- 2. **n** количество процессорных элементов в системе;
- 3. **ti** время(длина) выполнения і операции над элементами матриц.
- 4. Матрицы **A**, **B**, **E**, **G** заполненные случайными числами в диапазоне [-1;1].

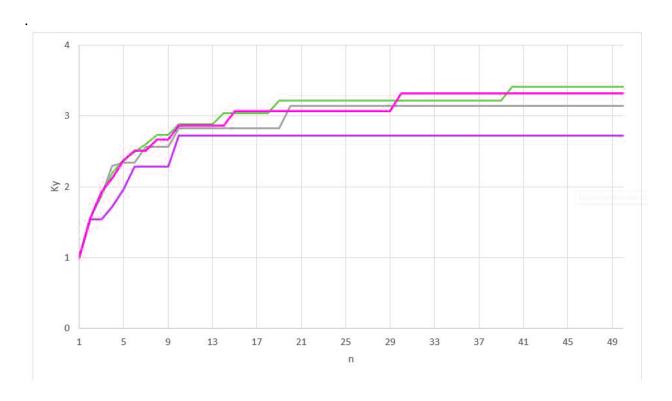
Вопросы:

1. Проверить, что модель создана верно: программа работает правильно.

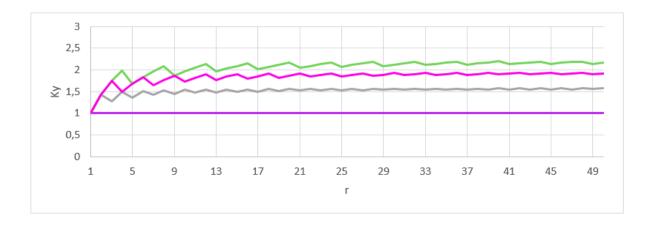
Исходные данные	Matrix A:
	-0.09 -0.2
	0.6 0.71
	Matrix B:
	0.86 0.11
	-0.37 -0.14
	Matrix E:
	-1 -0.86
	Matrix G:
	-0.6 0.42
	-0.63 0.46
Результат	Matrix C:
	-3.14344 0.605499
	3.14126 1.77107
Проверка	Matrix $C[0][0] = -0.93154 - 1.212 * 1.825 = -3.14344$
Ответ	Модель создана верно

2. Построить графики и объяснить на них точки перегиба и асимптоты.

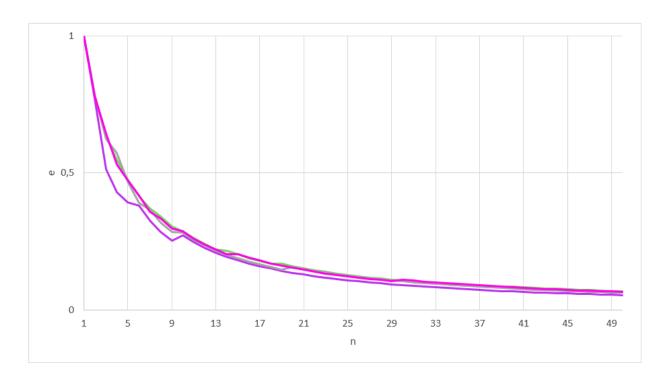
-+



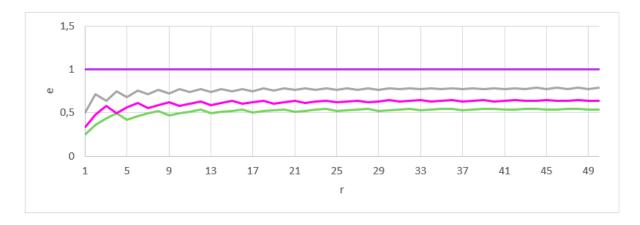
Асимптотой графика является прямая. Данная прямая параллельна оси абсцисс, ордината всех точек этой прямой равна значению коэффициента ускорения при $\mathbf{n} = \mathbf{r}$. Связано это с тем, что как только количество процессорных элементов становится больше ранга задачи, в вычислениях участвуют только \mathbf{r} процессорных элементов, остальные никак не используются.



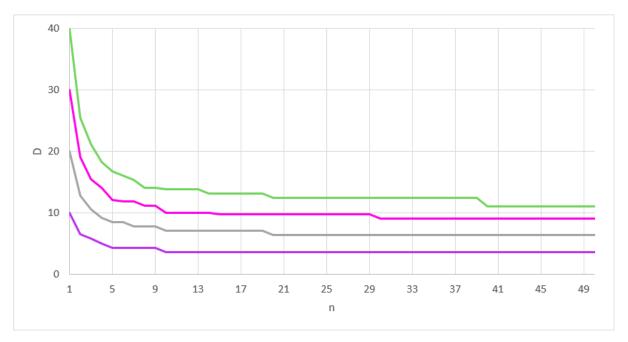
Асимптотой графика является прямая, параллельная оси абсцисс, а ордината всех точек этой прямой равна значению коэффициента ускорения при $\mathbf{n} = \mathbf{r}$. Точками перегиба являются те точки, в которых \mathbf{r} кратно \mathbf{n} . Связано это с тем, что при таких значениях \mathbf{r} , все процессорные элементы одновременно задействованы в вычислениях.



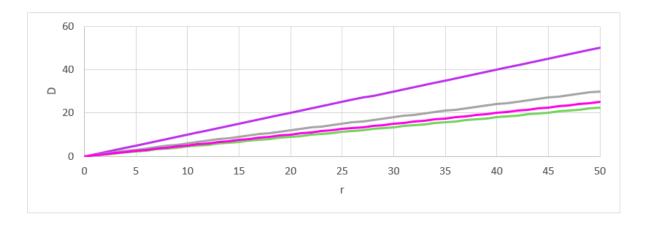
Асимптотой графика является прямая $\mathbf{e}=0$. Связано это с тем, что как только \mathbf{n} становится равным \mathbf{r} , рост коэффициента ускорения прекращается, а \mathbf{n} продолжает увеличиваться.



Асимптотой графика является прямая $\mathbf{e}=1$. Точками перегиба являются те точки, в которых \mathbf{r} кратно \mathbf{n} . Связано это с тем, что при таких значениях \mathbf{r} , все процессорные элементы одновременно задействованы в вычислениях.



Асимптотой графика является прямая, параллельная оси абсцисс, а ордината всех точек этой прямой равна значению коэффициенту расхождения программы при $\mathbf{n} = \mathbf{r}$. Связано это с тем, что как только количество процессорных элементов становится больше ранга задачи, в вычислениях участвуют только \mathbf{r} процессорных элементов, остальные никак не используются.



Асимптотой графика является функция \mathbf{D} = \mathbf{k} * \mathbf{r} + \mathbf{b} . При n=1: k=1 b=0, при n=2: k=0.6 b=1, при n=3: k=0.5 b=1, при n=4: k=0.45 b=0.5.

- 3. Спрогнозировать, как изменится вид графиков при изменении параметров модели. Если модель позволяет, то проверить на ней правильность ответа.
 - 1) Увеличивая \mathbf{n} , $\mathbf{K}\mathbf{y}(\mathbf{n})$ увеличивается. Рост значения $\mathbf{K}\mathbf{y}(\mathbf{n})$ наблюдается до тех пор, пока количество процессорных элементов не становится равным рангу задачи. После этого коэффициент ускорения не изменяется. Увеличивая \mathbf{r} , $\mathbf{K}\mathbf{y}(\mathbf{r})$ увеличивается скачкообразно.
 - 2) Увеличивая \mathbf{n} , $\mathbf{e}(\mathbf{n})$ уменьшается. Увеличивая \mathbf{r} , $\mathbf{e}(\mathbf{r})$ растёт скачкообразно.
 - 3) Увеличивая \mathbf{n} , $\mathbf{D}(\mathbf{n})$ уменьшается. Падение значения $\mathbf{D}(\mathbf{n})$ наблюдается до тех пор, пока количество процессорных элементов не становится равным рангу задачи. После этого коэффициент расхождения программы не изменяется. Увеличивая \mathbf{r} , $\mathbf{D}(\mathbf{r})$ растёт.

Вывод

В результате выполнения лабораторной работы была реализована модель вычисления матрицы значений на ОКМД архитектуре. Данная модель была проверена на работоспособность и правильность получаемых результатов.

С помощью графиков, построенных в результате выполнения лабораторной работы, были изучены зависимости коэффициента ускорения, эффективности и коэффициента расхождения программы от количества процессорных элементов и ранга задачи.