

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»

Выполнили студенты
группы 821704:

Ильюкевич В.А.
Гавриленко Я.В.

Проверила:

Орлова А.С.

Минск 2020

Цель: реализовать и исследовать модель решения на ОКМД архитектуре задачи вычисления матрицы значений.

Дано: сгенерированные матрицы A, B, E, G заданных размерностей $pxm, mxq, 1xm, pxq$ соответственно со значениями в рекомендуемом диапазоне $[-1;1]$.

$$c_{ij} = \underset{k}{\wedge} f_{ijk} \star (3 \star g_{ij} - 2) \star g_{ij} + \left(\underset{k}{\vee} d_{ijk} + \left(4 \star \left(\underset{k}{\wedge} f_{ijk} \circ \underset{k}{\vee} d_{ijk} \right) - 3 \star \underset{k}{\vee} d_{ijk} \right) \star g_{ij} \right) \star (1 - g_{ij})$$

$$f_{ijk} = (a_{ik} \rightarrow b_{kj}) \star (2 \star e_k - 1) \star e_k + (b_{kj} \rightarrow a_{ik}) \star \left(1 + \left(4 \star (a_{ik} \rightarrow b_{kj}) - 2 \right) \star e_k \right) \star (1 - e_k)$$

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

Вариант №9

$$\tilde{\underset{k}{f}}_{ijk} = \prod_k f_{ijk}$$

$$\tilde{\underset{k}{d}}_{ijk} = 1 - \prod_k (1 - d_{ijk})$$

$$\tilde{\underset{k}{f}}_{ijk} \circ \tilde{\underset{k}{d}}_{ijk} = \min \left(\left\{ \tilde{\underset{k}{f}}_{ijk} \right\} \cup \left\{ \tilde{\underset{k}{d}}_{ijk} \right\} \right)$$

$$a_{ik} \rightarrow b_{kj} = \max \left(\left\{ 1 - a_{ik} \right\} \cup \left\{ b_{kj} \right\} \right)$$

$$b_{kj} \rightarrow a_{ik} = \max \left(\left\{ 1 - b_{kj} \right\} \cup \left\{ a_{ik} \right\} \right)$$

$$a_{ik} \tilde{\wedge} b_{kj} = \min \left(\left\{ a_{ik} \right\} \cup \left\{ b_{kj} \right\} \right)$$

Получить: C – матрицу значений соответствующей размерности pxq .

Описание модели:

Была реализована модель решения на ОКМД архитектуре задачи вычисления матрицы значений. Возможность самостоятельно устанавливать все параметры, необходимые для работы модели, позволяет детально исследовать разработанную модель, установить зависимости между нижеуказанными параметрами.

- **T1** – время выполнения программы на одном процессорном элементе. Данный параметр вычисляется следующим образом: подсчитывается количество вызовов той или иной операции, а затем полученное значение умножается на время данной операции. Данное действие повторяется для всех операций, в итоге все значения суммируются.
- **Tn** – время выполнения программы на n-количестве процессорных элементов. Параметр вычисляется схожим путём, что и **T1**: осуществляется поиск операций, которые можно считать на различных процессорах. Для подсчета времени на выполнение такой операции находится количество вызовов данной операции и делится на количество процессорных элементов.
- **Ky** – коэффициент ускорения равен **T1Tn**.
- **e** – эффективность равна **Kyn**.

- D - коэффициент расхождения программы, $D = L/L_{cp}$. Где, L - суммарная длина программы и равна T_n . L_{cp} - средняя длина программы. Вычисляется путем 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:

- p, m, q – размерность матриц;
- n – количество процессорных элементов в системе;
- t_i – время выполнения i операции над элементами матриц;
- матрицы A, B, E, G , заполненные случайными вещественными числами в диапазоне $[-1;1]$.

Результаты и времена их получения

Исходные данные:

```
Enter p
2
Enter m
3
Enter q
2
Enter n
1
Enter sum run time:
1
Enter difference run time:
1
Enter multiplication run time:
1
Enter comparison run time:
1
```

Результат:

```
Matrix A
-0.997497  0.127171  -0.613392
0.617481  0.170019  -0.0402539

Matrix B
-0.299417  0.791925
0.64568   0.49321
-0.651784 0.717887

Matrix E
0.421003  0.0270699  -0.39201

Matrix G
-0.970031  -0.817194
-0.271096  -0.705374

Matrix C
19.0785  15.9853
1.05137  -1.62829

T1 = 340
Tn = 356
Ky = 0.955056
e = 0.955056
Lsum = 356
Lavg = 29.6667
D= 12
```

Графики

Обозначения:

$K_u(n, r)$ – коэффициент ускорения;

$e(n, r)$ – эффективность;

$D(n, r)$ – коэффициент расхождения программы;

n – количество процессорных элементов в системе (совпадает с количеством этапов конвейера);

r – ранг задачи (количество объектов, которые в процессе решения задачи могли бы обрабатываться параллельно);

Графики строятся на одном наборе сгенерированных данных, постепенно уменьшая размеры матриц, в масштабе, отражающем характерные особенности соответствующих зависимостей.

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

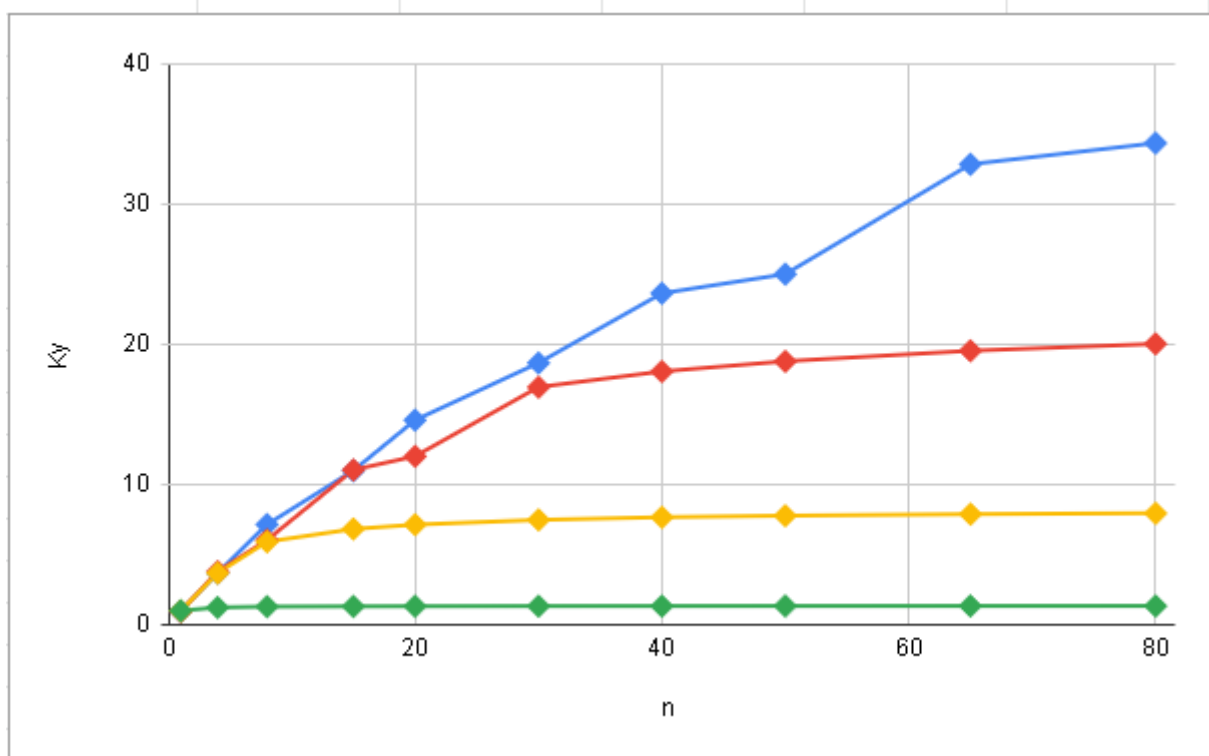


Рис.1 График зависимости K_u от n

Асимптотой графика, исходя из значений графика, является прямая, параллельная оси абсцисс, то есть прямая, заданная при $n=r$. Связано это с тем, что как только количество процессорных элементов становится больше ранга задачи, в вычислениях участвуют только r процессорных элементов, остальные никак не используются.

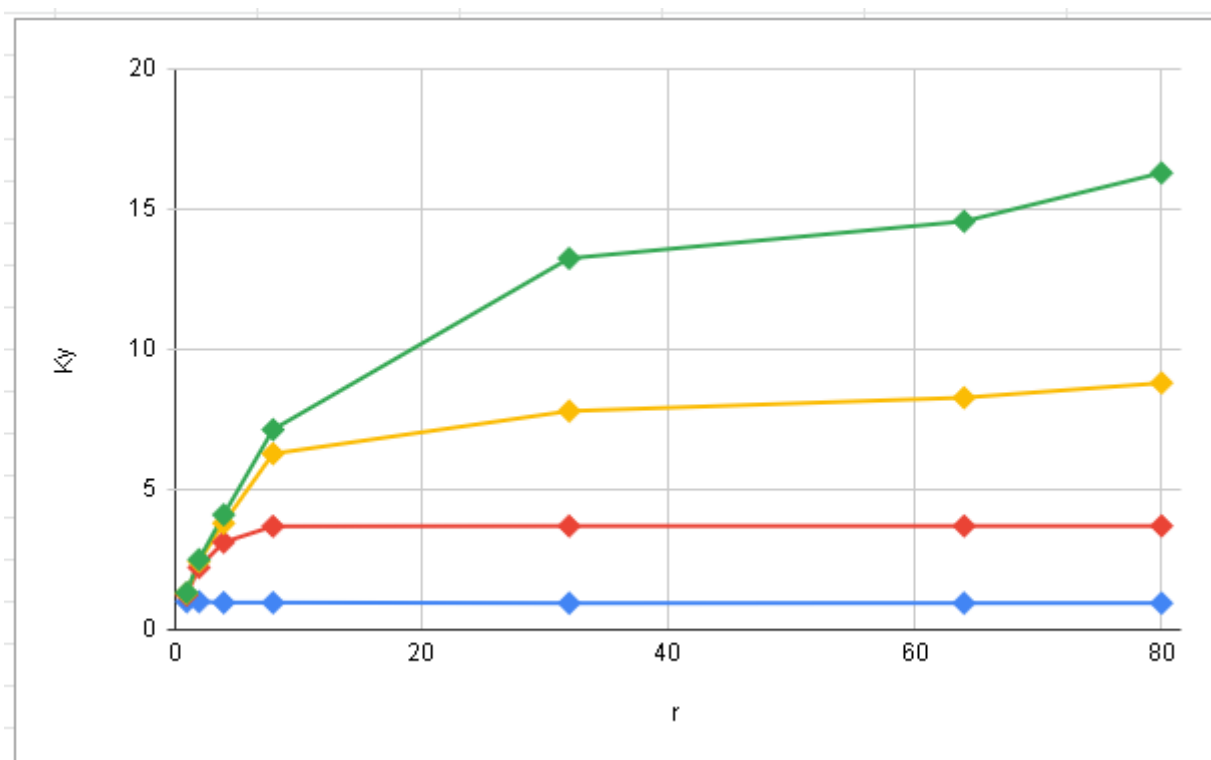


Рис.2 график зависимости K_u от r

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

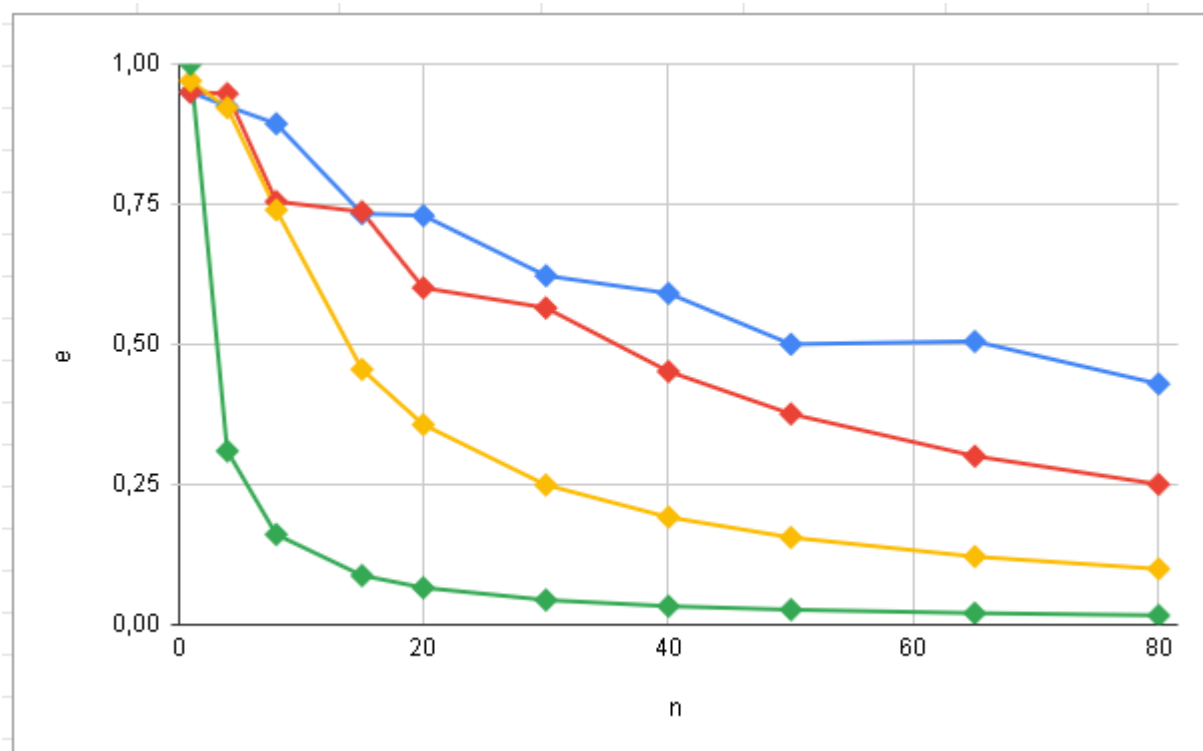


Рис.3 График зависимости e от n

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

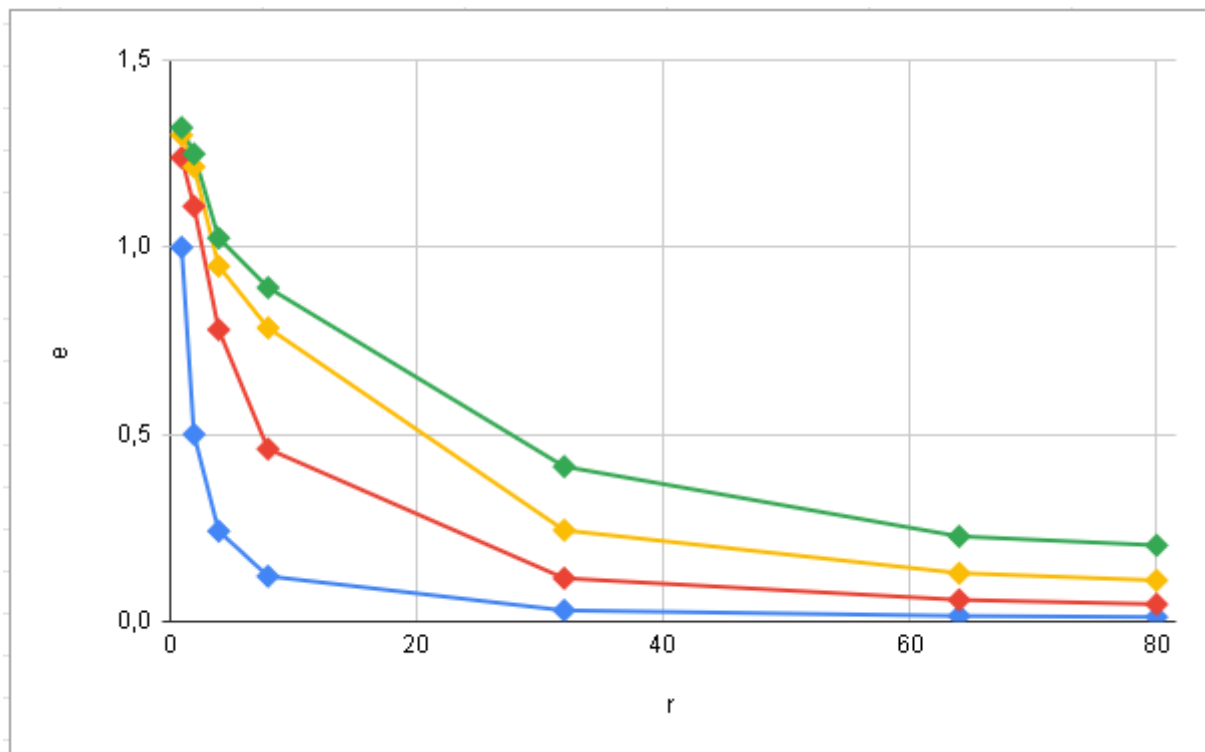


Рис.4 График зависимости e от r

Асимптотой графика является прямая параллельная оси абсцисс. Точками перегиба являются те точки, в которых r кратно n . Связано это с тем, что при таких значениях r , все процессорные элементы одновременно задействованы в вычислениях.

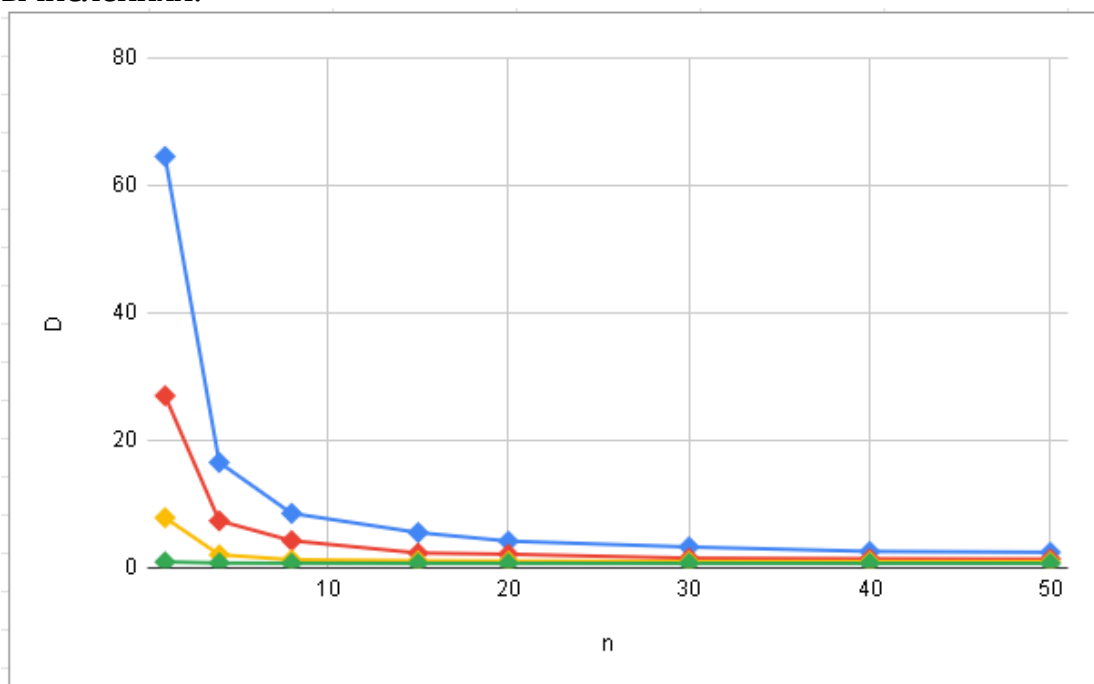


Рис.5 График зависимости D от n

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

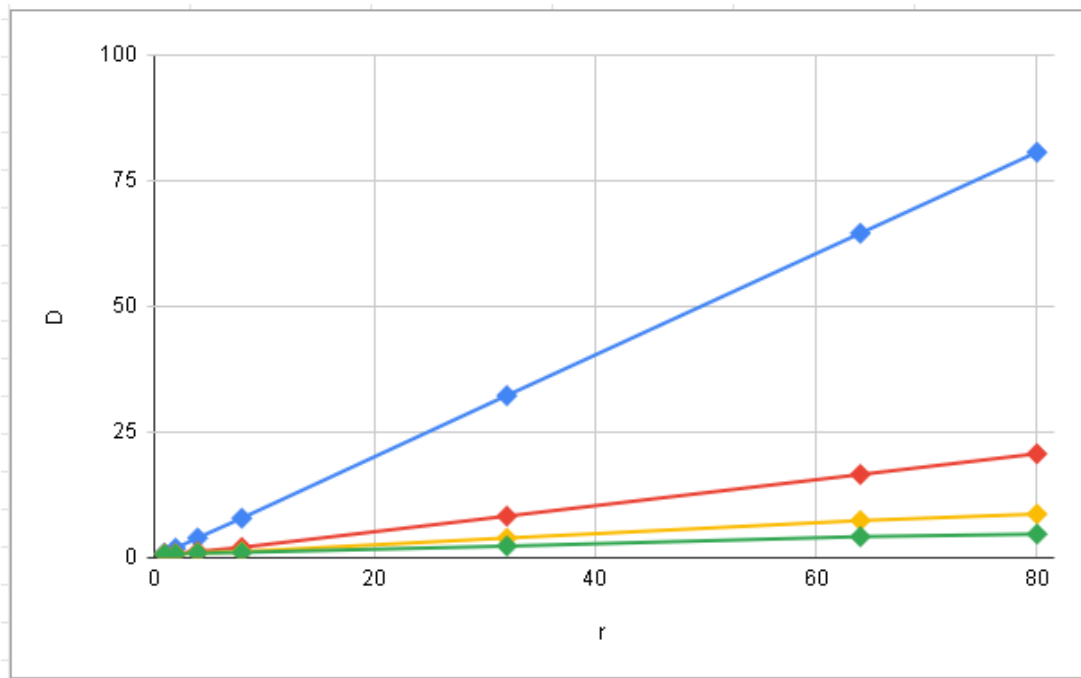


Рис.6 График зависимости D от r

При увеличении ранга задачи, значение расхождения программы увеличивается.

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