Министерство образования Республики Беларусь

Учреждение образования "Белорусский государственный университет информатики и радиоэлектроники"

Факультет информационных технологий и управления Кафедра интеллектуальных информационных технологий

Отчёт по лабораторной работе №2 по курсу «МРЗвИС» на тему: «*Реализация модели решения задачи на ОКМД архитектуре*»

Проверил Крачковский Д. Я.

Минск 2020

Цель:

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

Постановка задачи:

<u>Дано:</u> сгенерированные матрицы A, B, E, G, заданных размерностей $p \times m$, $m \times q$, $1 \times m$, $p \times q$, $m \times p$ и $q \times m$ соответственно со значениями в диапазоне [-1;1].

$$c_{ij} = \widetilde{\bigwedge}_{k} f_{ijk} * (3 * g_{ij} - 2) * g_{ij} + (\widetilde{\bigvee}_{k} d_{ijk} + (4 * (\widetilde{\bigwedge}_{k} f_{ijk} \widetilde{\circ} \widetilde{\bigvee}_{k} d_{ijk}) - 3 * \widetilde{\bigvee}_{k} d_{ijk}) * g_{ij}) * (1 - g_{ij})$$

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

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

Вариант индивидуального задания:

$$\widetilde{\bigwedge}_{k} f_{ijk} = \prod_{k} f_{ijk}$$

$$\widetilde{\bigvee}_{k} d_{ijk} = 1 - \prod_{k} (1 - d_{ijk})$$

$$\widetilde{\bigwedge}_{k} f_{ijk} \widetilde{\bigvee}_{k} d_{ijk} = \max(\{\widetilde{\bigwedge}_{k} f_{ijk} + \widetilde{\bigvee}_{k} d_{ijk} - 1\} \cup \{0\})$$

$$a_{ik} \widetilde{\longrightarrow} b_{kj} = a_{ik} * (1 - b_{kj}) + 1$$

$$b_{kj} \widetilde{\longrightarrow}_{a_{ik}} a_{ik} = b_{kj} * (1 - a_{ik}) + 1$$

$$a_{ik} \widetilde{\wedge}_{kj} = a_{ik} * b_{kj}$$

<u>Получить:</u> C – матрицу значений соответствующей размерности $p \times q$; в случае необходимости доопределить всеобщности(∀) или существования(∃) условие исходной задачи кванторами самостоятельно.

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 вышеуказанными параметрами.

• T_1 — 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.
- T_n время выполнения программы на n-количестве процессорных элементов. Параметр вычисляется схожим путём, что и T_1 : 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.
- K_y коэффициент ускорения равен $\frac{T_1}{T_n}$.
- e -эффективность равна $\frac{K_y}{n}$.
- D коэффициент расхождения программы, $D = \frac{L_{\Sigma}}{L_{cp}}$. Где, L_{Σ} 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:

- р, т, 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 счёта и времена их получения:

```
Input m,p,q,n

1 2 3 4

A:
-0.6082
0.7044

B:
-0.9319 0.1874 -0.244

E:
-0.0947

G:
-0.8625 0.4165 -0.6727
0.0295 0.7389 -0.6365
```

Построение графиков:

Обозначения:

 $K_{\nu}(n, r)$ – 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.

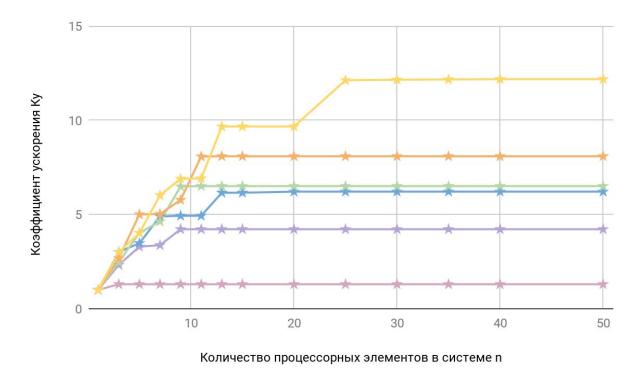


График 1. График зависимости коэффициента ускорения $K_{_{\mathrm{V}}}$ от количества элементов п

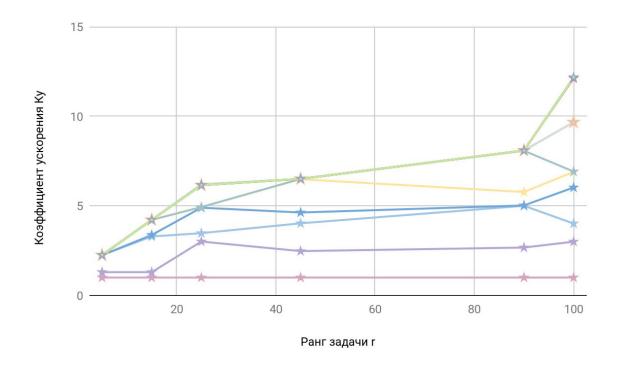


График 2. График зависимости коэффициента ускорения $K_{\mathbf{y}}$ от ранга задачи r

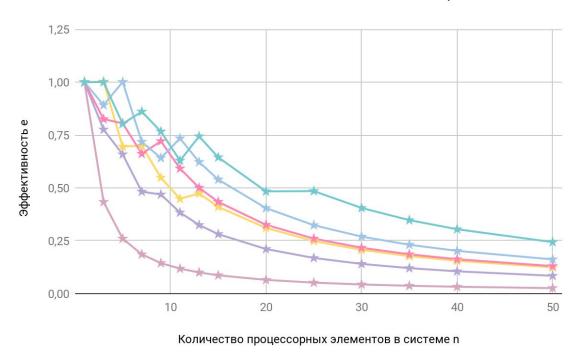


График 3. График зависимости эффективности е от количества элементов п

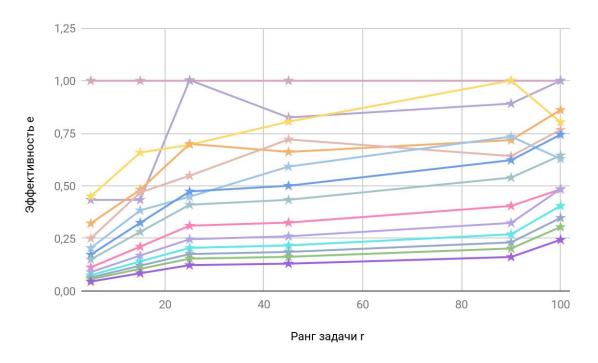


График 4. График зависимости эффективности е от ранга задачи r

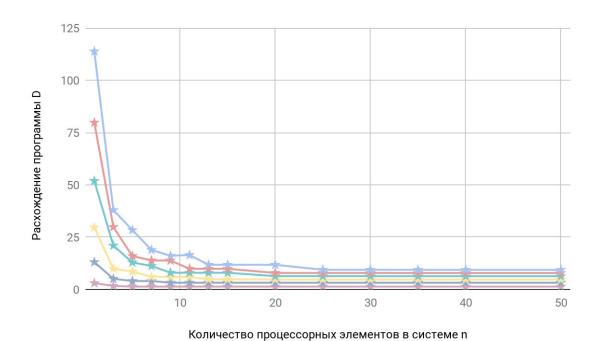


График 5. График зависимости коэффициента расхождения программы D от количества элементов n

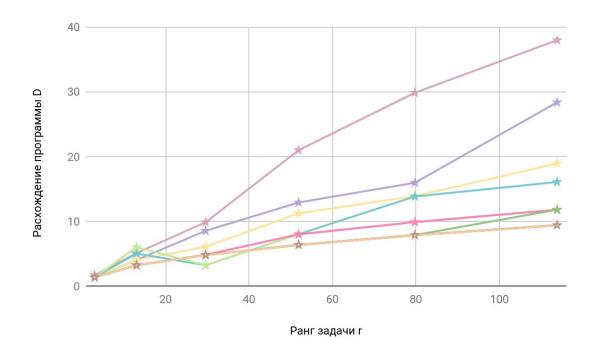


График 6. График зависимости коэффициента расхождения программы D от ранга задачи r

Ответы на вопросы:

1. <u>Проверить, что модель создана верно: программа работает правильно;</u>

Проверка правильности работы программы:

| Исходные данные | | | | |
|-----------------|---|------------------------|---|--|
| Время операции | | Другие данные | | |
| Сумма | 1 | m | 2 | |
| Разность | 1 | p | 3 | |
| Произведение | 1 | q | 1 | |
| Деление | 1 | количество | 3 | |
| Сравнение | 1 | процессорных элементов | | |

| <u>A (p x m)</u> | | <u>B (m x q)</u> |
|------------------|---------|------------------|
| -0.1558 | 0.5986 | 0.7739 |
| 0.5986 | -0.9482 | -0.3857 |
| -0.1521 | -0.271 | |
| | | |
| <u>E (1 x m)</u> | | <u>G (p x q)</u> |
| -0.6221 | -0.8639 | -0.4451 |
| | | -0.712 |
| | | 0.5074 |
| | | |



Программа работает верно.

2. Объяснить на графиках точки перегиба и асимптоты:

Для графика зависимости коэффициента ускорения (K_y) от количества элементов (n): Асимптотой графика, исходя из значений графика, является прямая, параллельная оси абсцисс, то есть прямая, заданная при n=r. Точки перегиба появляются тогда, когда

ширина векторного параллелизма становится кратной числу процессорных элементов, при достижении этого значения коэффициент ускорения перестает расти.

Для графика зависимости коэффициента ускорения (K_y) от ранга задачи (r): Асимптотой является прямая $K_y = n$, такого значения она достигает в точках , где ширина векторного параллелизма становится кратной числу процессорных элементов. При фиксированном значении процессорных элементов и при устремлении ранга задачи к бесконечности, ОКМД архитектура будет работать быстрее не более, чем в n раз по сравнению с последовательной системой.

Для графика зависимости эффективности (e) от количества элементов (n): Прямая e=0 будет являться асимптотой. Так как задача с фиксированным рангом содержит фиксированное количество операций, которые необходимо выполнить, а эффективность показывает долю работы одного процессорного элемента, то при большом количестве процессорных элементов эффективность стремится к 0

Для графика зависимости эффективности (e) от ранга задачи (r): Прямая e = 1 будет являться асимптотой, а точками перегиба — точки, где ширина векторного параллелизма становится кратной числу процессорных элементов.

Для графика зависимости коэффициента расхождения программы (D) от количества элементов (n):

При увеличении количества элементов, значение расхождения программы стремится к 1.

Для графика зависимости коэффициента расхождения программы (D) от ранга задачи (r):

При увеличении ранга задачи, значение расхождения программы увеличивается.

3. Спрогнозировать как изменится вид графиков при изменении параметров модели;

если модель позволяет, то проверить на ней правильность ответа;

| Семейства графиков | Изменения вида графика |
|--|--|
| Зависимость коэффициента ускорения (K _y) от количества элементов (n) | При увеличении количества пар элементов, возрастает значение коэффициента ускорения, до момента пока ширина векторного параллелизма не становится равной числу процессорных элементов. Далее при увеличении, коэффициент ускорения остается постоянным. |
| Зависимость коэффициента ускорения (K_y) от ранга задачи (r) | При увеличении количества процессорных элементов, возрастет значение коэффициента ускорения. Пиковые значения зафиксированы в точках, где ширина векторного параллелизма становится равной числу процессорных элементов, в этих точках $K_y = n$. |
| Зависимость эффективности (e) от количества элементов (n) | При увеличении количества процессорных элементов, снижается значение эффективности |
| Зависимость эффективности (e) от ранга задачи (r) | При увеличении ранга, возрастает значение эффективности. Пиковые значения зафиксированы в точках, где ширина векторного параллелизма становится кратной числу процессорных элементов. |
| Зависимость коэффициента расхождения программы (D) от количества элементов (n) | При увеличении количества процессорных элементов, возрастает коэффициент расхождения программы |
| Зависимость коэффициента расхождения программы (D) от ранга задачи (r) | При увеличении ранга задачи, снижается значение коэффициента расхождения программы |

Вывод:

В результате выполнения лабораторной работы была реализована и исследована ОКМД модель для решения задач вычисления матрицы значений. Реализованная модель была проверена на работоспособность и правильность получаемых результатов. Данная модель позволяет ускорить процесс вычисления результата для числовых векторов, по сравнению с последовательной системой. Были исследованы характеристики конвейерной архитектуры: коэффициент ускорения, коэффициент расхождения программы и эффективность.