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 №1 по курсу «МРЗвИС» на тему: «Реализация модели решения задачи на конвейерной архитектуре»

Выполнили студенты группы 821701: Козлов К.А. Пашкевич В.Л.

Проверили: Орлова А.С. Крачковский Д.Я.

Постановка задачи:

Реализовать и исследовать модель решения на конвейерной архитектуре задачи вычисления попарного произведения компонентов двух векторов чисел.

Описание модели:

Для реализации поставленной задачи был использован алгоритм вычисления произведения пары 6-разрядных чисел умножением со старших разрядов со сдвигом частичной суммы влево.

Такт	Этапы						
	1	2	3	4	5	6	
1	1 разряд а1*b1						
2	1 разряд а2*b2	2 разряд а1*b1					
3	1 разряд а3*b3	2 разряд a2*b2	3 разряд a1*b1				
4		2 разряд a3*b3	3 разряд а2*b2	4 разряд a1*b1			
5			3 разряд а3*b3	4 разряд a2*b2	5 разряд а1*b1		
6				4 разряд а3*b3	5 разряд a2*b2	6 разряд a1*b1	
7					5 разряд а3*b3	6 разряд a2*b2	
8						6 разряд a3*b3	

Такт 1:

(I) Вычисляется умножение первых разрядов первой пары чисел

Такт 2:

- (I) Вычисляется умножение первых разрядов второй пары чисел
- (II) Вычисляется умножение вторых разрядов первой пары чисел

Такт 3:

- (I) Вычисляется умножение первых разрядов третьей пары чисел
- (II) Вычисляется умножение вторых разрядов второй пары чисел
- (III) Вычисляется умножение третьих разрядов первой пары чисел

Такт 4:

- (I) Вычисляется умножение первых разрядов четвертой пары чисел
- (II) Вычисляется умножение вторых разрядов третьей пары чисел
- (III) Вычисляется умножение третьих разрядов второй пары чисел **Такт 5:**
 - (I) Вычисляется умножение вторых разрядов четвертой пары чисел
- (II) Вычисляется умножение третьих разрядов третьей пары чисел
- (III) Вычисляется умножение четвертых разрядов второй пары чисел

Такт 6:

- (I) Вычисляется умножение третьих разрядов четвертой пары чисел
- (II) Вычисляется умножение четвертых разрядов третьей пары чисел
- (III) Вычисляется умножение пятых разрядов второй пары чисел

Такт 7:

- (I) Вычисляется умножение четвертых разрядов четвертой пары чисел
- (II) Вычисляется умножение пятых разрядов третьей пары чисел
- (III) Вычисляется умножение шестых разрядов второй пары чисел

Такт 8:

- (I) Вычисляется умножение пятых разрядов четвертой пары чисел
- (II) Вычисляется умножение шестых разрядов третьей пары чисел

Алгоритм подсчёта сводится к следующим шагам:

- 1. Исходное значение частичной суммы принимается равным нулю.
- 2. Первый множитель умножается на очередную цифру второго множителя (умножение начинается со старшей цифры) получаем частичное произведение.
- 3. Полученное частичное произведение прибавляется к значению частичной суммы, и если данное частичное произведение не является последним к частичной сумме дописывается ноль в младший разряд, в противном случае полученная частичная сумма является результатом произведения.
- 4. Пункты 2 и 3 последовательно повторяются для всех разрядов второго множителя.

Пример: умножение двух целых чисел:

Двоичная система: А=001100 и В= 000101;

Десятичная система: А=12 и В = 5.

Шаг	Арифметические	Пояснение
	действия	
0	000000	0-я сумма
1	000000	1-е частичное произведение
2	000000	1-я сумма
3	000000	2-е частичное произведение
4	0000000	2-я сумма
5	000000	3-е частичное произведение

6	00000000	3-я сумма
7	001100	4-е частичное произведение
8	000011000	4-я сумма
9	000000	5-е частичное произведение
10	0000110000	5-я сумма
11	001100	6-е частичное произведение
12	0000111100	6-я сумма

Ответ:

Двоичная система: 111100; Десятичная система: 60.

Исходные данные:

- m количество пар чисел (не является фиксированной величиной, в данном случае равно 3);
- р = 6 разрядность попарно умножаемых чисел;
- n = 6 количество процессорных элементов в системе;
- r = m -ранг задачи (количество объектов, которые в процессе решения задачи могли бы обрабатываться параллельно);
- t = 3 время счёта на этапах сбалансированного конвейера.
- 2 числовых вектора: <12, 7, 9>, <5, 4, 15>

Графики:

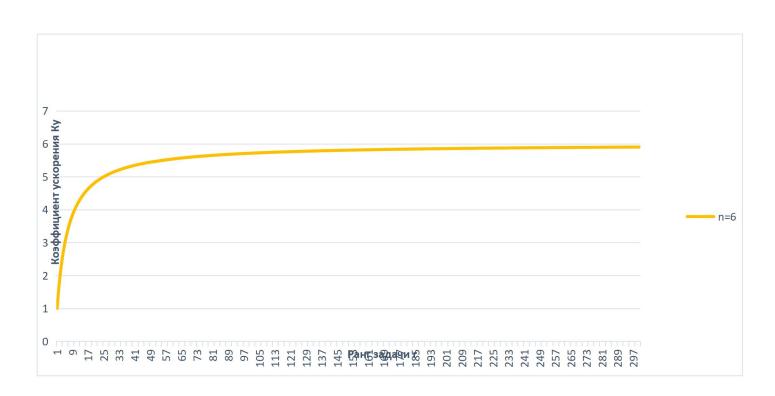


График 1. График заисимости коэффициента ускорения Ку от ранга задачи г

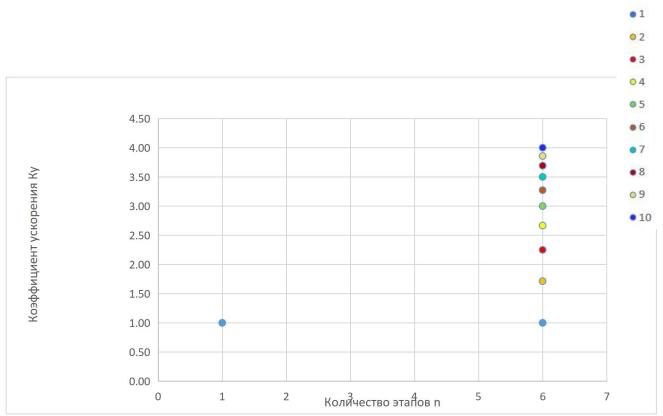


График 2. График зависимости коэффициента ускорения Ку от количества процессорных элементов n

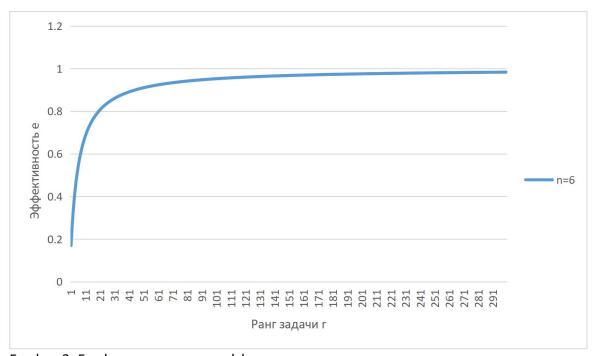


График 3. График зависимости эффективности е от ранга задачи г

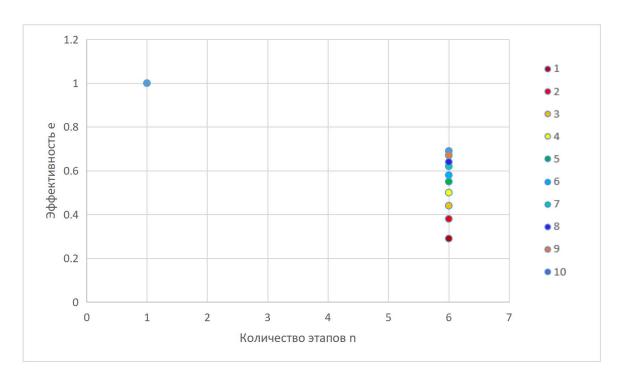


График 4. График зависимости эффективности е от количества процессорных элементов в системе n

Вопросы:

1. Проверить, что модель создана верно: программа работает правильно (на всех этапах конвейера).

Имеются исходные векторы шестиразрядных чисел: <12, 7, 9>, B = <5, 4, 15>.

Первая умножаемая пара - <12, 5>

Вторая умножаемая пара - <7, 4>

Третья умножаемая пара - <9, 15>

Результат работы программы:

```
12 7 9
5 4 15
Пара 0 Переведена в двоичное
Номер такта : 0
Число номер № 0 : 001100
Число номер № 1 : 000101
Пара 1 Переведена в двоичное
Номер такта : 1
Число номер № 0 : 000111
Число номер № 1 : 000100
Пара 0 подсчитана
Результат в двоичной форме : 111100
Пара 0 Переведена в десятиричное
Номер такта : 2
Результат в десятиричной форме : 60
Пара 2 Переведена в двоичное
Номер такта : 2
Число номер № 0 : 001001
Число номер № 1 : 001111
Пара 1 подсчитана
Номер такта : 2
Результат в двоичной форме : 011100
Пара 1 Переведена в десятиричное
Номер такта : 3
Результат в десятиричной форме : 28
Пара 2 подсчитана
Номер такта : 3
Результат в двоичной форме : 000111
Пара 2 Переведена в десятиричное
Номер такта: 4
Результат в десятиричной форме : 7
60 28 7
```

Программа работает правильно.

2. Объяснить на графиках точки перегиба и асимптоты

Асимптоты означают, что рост производительности конвейера ограничен и зависит от количества процессорных элементов и объектов.

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

Если увеличивается ранг задачи r, то коэффициент ускорения и эффективность увеличиваются. Если увеличивается количество этапов конвейера n, то коэффициент ускорения увеличивается, а эффективность уменьшается.

4. Каково соотношение между параметрами **n**, **r**, **m**, **p** модели сбалансированного конвейера?

т – количество умножаемых пар (задается пользователем),

р = 6 – разрядность попарно умножаемых чисел,

n = 3 – количество процессорных элементов в системе,

r = m -ранг задачи (количество объектов, которые в процессе решения задачи могли бы обрабатываться параллельно).

- 5. Вопрос: пусть имеется некоторая харакетристика **h** (эффективность **e** или ускорение **Ky**) и для неё выполняется:
 - a. h(n1,r1) = h(n2,r2)
 - b. n1 > n2

Каким будет соотношение между **r1** и **r2**?

$$e(n1,r1) = e(n2,r2); e = \frac{Ky}{n} = \frac{T_1}{T_n*n}; n \in \mathbb{N}$$

$$\frac{r_1*n_1}{(n_1+r_1-1)*n_1} = \frac{r_2*n_2}{(n_2+r_2-1)*n_2} ;$$

$$r_1n_2 + r_1r_2 - r_1 = r_2n_1 + r_1r_2 - r_2;$$

$$r_1(n_2-1) = r_2(n_1-1);$$

$$\frac{r_2}{r_1} = \frac{n_2 - 1}{n_1 - 1} \implies r_1 > r_2$$

Ответ: $r_1 > r_2$.

- 6. Дано:
 - 1. несбалансированный конвейер (заданы конкретные значения: \mathbf{n} , \mathbf{t}_i времена выполнения обработки на этапах конвейера);
 - 2. e_0 некоторое фиксированное значение эффективности.

Определить значение \mathbf{r}_0 , при котором выполняется $\mathbf{e}(\mathbf{n}, \mathbf{r}_0) > \mathbf{e}_0$? (Получить формулу, затем подставить в неё значения параметров.)

Так как в результате построения графика получилась гипербола, большему значению \mathbf{x} соответствует меньшее значение \mathbf{y} . Следовательно, для того, чтобы значение \mathbf{e} было больше \mathbf{e}_0 , величина \mathbf{n} должна находиться в интервале $\mathbf{n} \in (\mathbf{0}, \mathbf{n}_0)$.

7. Для несбалансированного конвейера (использовать исходные данные предыдущего вопроса) определить: $\lim_{r \to \infty} e(n,r)$.

Предел эффективности при $r \to \infty$ равен 0.

8. Дано: несбалансированный конвейер (использовать исходные данные предыдущего вопроса).

Каким образом можно перестроить данный конвейер, чтобы для заданного \mathbf{r}_0 выполнялось $\mathbf{e}(\mathbf{n},\mathbf{r}_0) > \mathbf{e}_0$?

Изменить структуру конвейра таким образом, чтобы число ${f r}$ принадлежало интервалу ${f r}\in (0,r_0).$

Дано: несбалансированный конвейер (использовать исходные данные предыдущего вопроса) и значение минимального кванта времени t₀ (условной временной единицы).
 Каким образом нужно перестроить данный конвейер, чтобы получить максимально быстрый конвейер? Получить для него формулы Ку(n,r), e(n,r)?

Для того, чтобы получить максимально быстрый конвейер, необходимо разделить его на столько этапов, чтобы время каждого этапа было равно t_0 .

N - количество этапов.

$$N = \frac{\sum_{i=1}^{n} t_i}{t_0}$$

$$K_{y}(N,r) = \frac{T_{1}}{T_{N}} = \frac{\frac{\sum_{i=1}^{n} t_{i}}{t_{0}} r t_{0}}{(\frac{\sum_{i=1}^{n} t_{i}}{t_{0}} + (r-1))t_{0}} = \frac{\frac{\sum_{i=1}^{n} t_{i}}{t_{0}} r}{\frac{\sum_{i=1}^{n} t_{i}}{t_{0}} + (r-1)}$$

$$e(N,r) = \frac{K_{y}}{N} = \frac{\frac{\sum_{i=1}^{n} t_{i}}{t_{0}} * r}{(\frac{\sum_{i=1}^{n} t_{i}}{t_{0}} + (r-1))\frac{\sum_{i=1}^{n} t_{i}}{t_{0}}} = \frac{r}{\frac{\sum_{i=1}^{n} t_{i}}{t_{0}} + (r-1)}$$

Выводы

В результате выполнения лабораторной работы была реализована модель сбалансированного конвейера для вычисления произведения пары 6-разрядных чисел умножением со старших разрядов со сдвигом частичной суммы влево. Реализованная модель была проверена на работоспособность и правильность получаемых результатов. Данная модель позволяет ускорить процесс вычисления результата для векторов значений. Были исследованы числовые характеристики конвейерной архитектуры, а именно коэффициент ускорения и эффективность при решении поставленной задачи.