# Министерство образования Республики Беларусь Учреждение образования

«Белорусский государственный университет информатики и радиоэлектроники»

Факультет информационных технологий и управления Кафедра интеллектуальных информационных технологий

ТО	ЧЁТ по лабораторной ра	боте №1 по курсу	у «МРЗвИС»
на тему: «Реа	ализация модели решени	ия задачи на конв	ейерной архитектуре»

 Выполнили
 Витушко Л. Д.

 студенты группы
 Поживилко П. С.

 821701:
 Поживилко П. С.

Проверил: Крачковский Д. Я.

**Tema:** «Реализация модели решения задачи на конвейерной архитектуре».

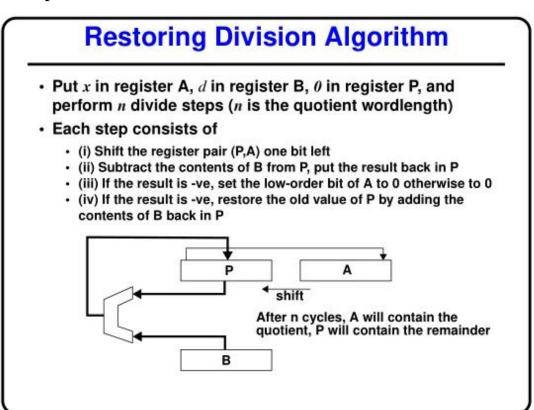
**Цель:** Реализовать и исследовать модель решения на конвейерной архитектуре задачи вычисления попарного произведения (деления (обращения)) компонентов двух векторов чисел.

#### Описание модели: краткое описание особенностей

Модель арифметического (сбалансированного) конвейера, реализующего операцию вычисления целочисленного частного пары 4-разрядных чисел делением с восстановлением частичного остатка.

Данный конвейер содержит 12 этапов, представленных тремя видами операций: сдвиг делимого, разность остатка и делителя и восстановление (либо не восстановление) остатка.

#### Алгоритм:

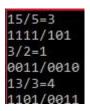


#### Исходные данные:

- m количество чисел в векторе, количество пар делимого и делителя (не является фиксированной величиной, в данном случае равно 3);
- p = 4 разрядных умножаемых чисел;
- $2 \cdot p = 8$  разрядность остатка и частичного частного;
- n = 12 количество этапов конвейера;
- r = m ранг задачи (количество объектов, которые в процессе решения задачи могли бы обрабатываться параллельно);
- 3 пары чисел: <15, 5>, <3, 2>, <13, 3>.

Примечание: для остатка и делителя используется дополнительный пятый разряд для хранения знака; вычитание производится посредством операции сложения в дополнительном коде.

#### Работа конвейера. Результаты счёта и времена их получения:



Выводится таблица, в которой выделены «shift» (сдвиг делимого), «minus» (разность остатка и делителя) и «restore» or «no rest» (восстановление (либо не восстановление) остатка).



Ниже изображено то, что видит пользователь в качестве ответа:



## Построение графиков:

Обозначения:

 $K_{\nu}(n, r)$  – коэффициент ускорения;

e(n, r) – эффективность;

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).

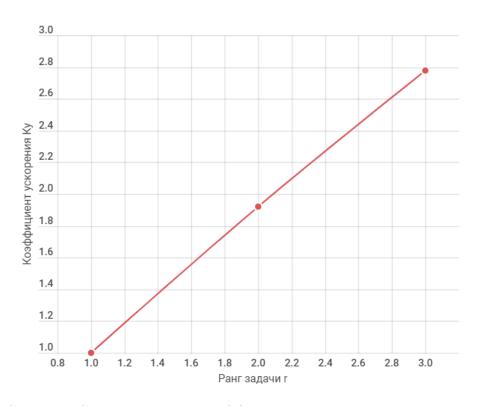


График 1. График зависимости коэффициента ускорения  $K_y$  от ранга задачи r

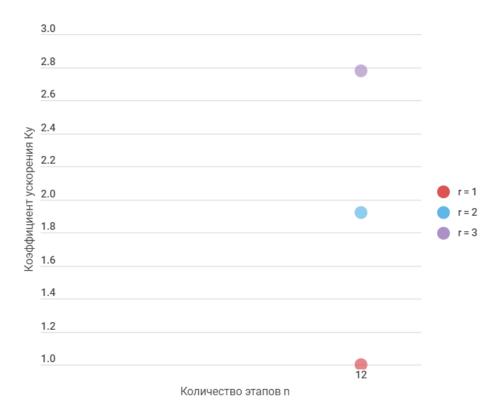


График 2. График зависимости коэффициента ускорения  $K_y$  от количества этапов п

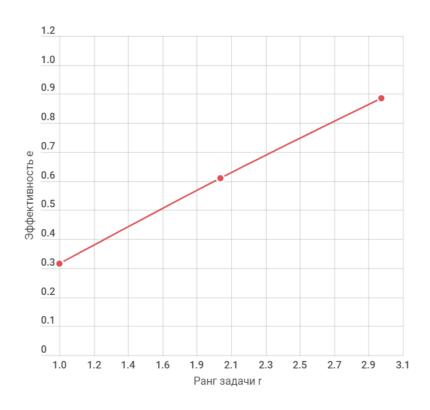


График 3. График зависимости эффективности е от ранга задачи r

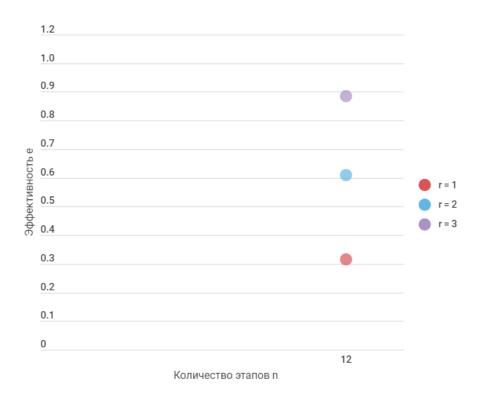


График 4. График зависимости эффективности е от количества этапов п

#### Вопросы и ответы на них:

1. <u>Проверить, что модель создана верно: программа работает правильно</u> (на всех этапах конвейера);

Проверка правильности работы программы:

- 1.15/5=3;
- 2.3/2=1;
- 3.13/3=4;

Программа работает верно.

2. Объяснить на графиках точки перегиба и асимптоты;

Для объяснения точек перегиба и асимптот обратимся к формулам:

$$K_y = \frac{T_1}{T_n}$$
;  $K_y = \frac{r * n * t_i}{n * t_i + (r-1) * t_i} = \frac{r * n}{n + r - 1}$ 

Возьмём предел при  $n \to \infty$  и  $r \to \infty$ :

$$\lim_{n\to\infty} K_y = \lim_{n\to\infty} \frac{r*n}{n+r-1} = r; \ \lim_{r\to\infty} K_y = \lim_{r\to\infty} \frac{r*n}{n+r-1} = n$$

Значит, асимптотой для  $K_y$  будет являться прямая  $K_y = r$  при n = const и прямая Ky = n при r = const.

Для эффективности проделаем аналогичную работу:

$$e = \frac{K_y}{n} = \frac{r}{n+r-1}$$
;  $\lim_{n \to \infty} e = \lim_{n \to \infty} \frac{r}{n+r-1} = 0$ ;  $\lim_{r \to \infty} K_y = \lim_{r \to \infty} \frac{r}{n+r-1} = 1$ 

Значит, асимптотой для e будет являться прямая e = 1 при n = const и прямая e = 0 при r = const.

3. Спрогнозировать как изменится вид графиков при изменении параметров модели; если модель позволяет, то проверить на ней правильность ответа;

Если увеличивается **ранг** задачи (r), то коэффициент ускорения  $(K_y)$  и эффективность (e) увеличиваются.

Если увеличивается **количество этапов конвейера** (*n*), то коэффициент ускорения ( $K_{\nu}$ ) увеличивается, а эффективность (e) – уменьшается.

4. <u>Каково соотношение между параметрами **п**, **r**, **m**, **p** модели сбалансированного конвейера?</u>

$$m = 3;$$

$$r = 3$$
;

$$p = 4;$$

$$n = 12$$
.

- 5. Допустим: имеется некоторая характеристика **h** (эффективность **e** или ускорение **Ky**) и для неё выполняется:
- 1. h(n1,r1) = h(n2,r2)
- 2. n1 > n2

<u>Каким будет соотношение между r1 и r2?</u>

$$e(n_1, r_1) = e(n_2, r_2); e = \frac{K_y}{n} = \frac{T_1}{T_n * n}; n \in \mathbb{N}$$

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

$$r_1 n_2 + r_1 r_2 - r_1 = r_2 n_1 + r_1 r_2 - r_2$$

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

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

Из равенства следует:  $r_1 > r_2$ .

- *6.* Дано:
- 1. <u>несбалансированный конвейер (заданы конкретные значения: **n**, {ti} времена выполнения обработки на этапах конвейера);</u>
- 2. е0 некоторое фиксированное значение эффективности.

<u>Определить значение r0, при котором выполняется e(n, r0) > e0? (Получить формулу, затем подставить в неё значения параметров.)</u>

$$e = \frac{K_y}{n} = \frac{T_1}{T_n * n}; n \in \mathbb{N}$$

$$T_n = \sum_{i=1}^n t_i + (r-1)t_{max}$$

$$T_1 = r \sum_{i=1}^n t_i$$

$$e(n,r) = \frac{r \sum_{i=1}^n t_i}{n(\sum_{i=1}^n t_i + (r-1)t_{max})} = > \frac{r_0 \sum_{i=1}^n t_i}{n(\sum_{i=1}^n t_i + (r_0 - 1)t_{max})} > e_0$$

$$r_{0} \sum_{i=1}^{n} t_{i} > e_{0} n \left( \sum_{i=1}^{n} t_{i} + (r_{0} - 1) t_{max} \right)$$

$$r_{0} \sum_{i=1}^{n} t_{i} > e_{0} n \sum_{i=1}^{n} t_{i} + e_{0} n r_{0} t_{max} - e_{0} n t_{max}$$

$$r_{0} \sum_{i=1}^{n} t_{i} - e_{0} n r_{0} t_{max} > e_{0} n \sum_{i=1}^{n} t_{i} - e_{0} n t_{max}$$

$$r_{0} \left( \sum_{i=1}^{n} t_{i} - e_{0} n t_{max} \right) > e_{0} n \left( \sum_{i=1}^{n} t_{i} - t_{max} \right)$$

Определяем знаки выражений:

$$\sum_{i=1}^n t_i - t_{max} \ge 0$$
 Если  $\sum_{i=1}^n t_i - e_0 n t_{max} > 0$ , то  $r_0 > \frac{e_0 n (\sum_{i=1}^n t_i - t_{max})}{\sum_{i=1}^n t_i - e_0 n t_{max}}$ , Если  $\sum_{i=1}^n t_i - e_0 n t_{max} < 0$ , то  $r_0 < \frac{e_0 n (\sum_{i=1}^n t_i - t_{max})}{\sum_{i=1}^n t_i - e_0 n t_{max}}$ 

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

Так как  $e(n,r) = \frac{r\sum_{i=1}^n t_i}{n(\sum_{i=1}^n t_i + (r-1)t_{max})}$ , то предел находим по правилу Лопиталя

$$\lim_{r \to \infty} e(n,r) = \lim_{r \to \infty} \frac{r \sum_{i=1}^{n} t_i}{n(\sum_{i=1}^{n} t_i + (r-1)t_{max})} = \lim_{r \to \infty} \frac{\sum_{i=1}^{n} t_i}{n\left(\frac{\sum_{i=1}^{n} t_i}{r} + \frac{(r-1)t_{max}}{r}\right)} = \frac{\sum_{i=1}^{n} t_i}{nt_{max}}$$

8. Дан несбалансированный конвейер (использовать исходные данные Каким образом можно перестроить данный конвейер, чтобы для заданного r0 выполнялось e(n,r0) > e0?

Т.к. e — функция от двух переменных и  $r_0$  задано, то необходимо найти при каком n будет выполняться заданное условие.

$$e(n,r) = \frac{r_0 \sum_{i=1}^n t_i}{n(\sum_{i=1}^n t_i + (r_0 - 1)t_{max})} > e_0;$$

$$n < \frac{r_0 \sum_{i=1}^n t_i}{e_0(\sum_{i=1}^n t_i + (r_0 - 1)t_{max})}.$$

Необходимо объединять этапы конвейера таким образом, чтобы выполнялось неравенство  $1 \le n < \frac{r_0 \sum_{i=1}^n t_i}{e_0(\sum_{i=1}^n t_i + (r_0 - 1)t_{max})}.$ 

Таким образом, конвейер необходимо перестроить с целью уменьшения n, если оно выходит за указанный выше предел. Это можно сделать, объединив некоторые этапы конвейера.

9. <u>Дан несбалансированный конвейер (использовать исходные данные предыдущего вопроса) и значение минимального кванта времени **t0** (условной временной единицы).</u>

<u>Каким образом нужно перестроить данный конвейер, чтобы получить максимально быстрый конвейер? Получить для него формулы **Ky(n,r)**, **e(n,r)**?</u>

Для того, чтобы получить максимально быстрый конвейер, нужно перестроить так, чтобы он стал сбалансированным, и каждый этап выполнялся за минимальное время  $t_0$ . Необходимо разделить его на столько этапов, чтобы время каждого этапа было равно  $t_0$ .

Следовательно:  $t_0 = t_i = t_{max}$ .

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

Аналогично с эффективностью:

$$e(n,r) = \frac{r \sum_{i=1}^{n} t_0}{n(\sum_{i=1}^{n} t_0 + (r-1)t_0)} = \frac{r}{n + (r-1)}.$$

То есть необходимо разделить этапы конвейера, которые длятся дольше, чем  $t_0$ , на более мелкие этапы.

### Вывод:

В результате выполнения лабораторной работы была реализована модель сбалансированного конвейера для вычисления целочисленного частного пар чисел делением с восстановлением частичного остатка.

Реализованная модель была проверена на работоспособность и правильность получаемых результатов. Данная модель позволяет ускорить процесс вычисления результата для векторов значений (нескольких пар).

Были исследованы числовые характеристики конвейерной архитектуры: коэффициент ускорения и эффективность при решении поставленной задачи.