

Министерство образования Республики Беларусь

Учреждение образования
БЕЛОРУССКИЙ ГОСУДАРСТВЕННЫЙ УНИВЕРСИТЕТ
ИНФОРМАТИКИ И РАДИОЭЛЕКТРОНИКИ

Отчет

по дисциплине “Модели решения задач в интеллектуальных системах”
по теме ”Реализация модели решения задачи на конвейерной архитектуре”

Выполнили студенты
группы 821702:

Бурый В.В.
Сидор В.А.

Проверил:

Крачковский Д.Я.

Минск 2020

Цель:

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

Вариант задания 6:

Алгоритм вычисления целочисленного частного пары 4-разрядных чисел делением без восстановления частичного остатка.

Выполнение задания:

1. Схема работы конвейера для числа входных элементов, равного трём:

N - кол-во байт в делимом

A = 0

M = делитель

Q = делимое

Такт	Этап1	Этап2	Этап3	Этап4	Этап5
Такт1	Инициализация Q=1011				
Такт2	Инициализация A=0000	Левый сдвиг A=0001 Q=011*			
Такт3	Инициализация M=0011	Разность A и M A=1110	Левый сдвиг AQ A=1100 Q=110*		
Такт4		Q=0110	Сумма A и M A=1111	Левый сдвиг AQ A=1111 Q=100*	
Такт5			Q=1100	Сумма A и M A=0010	Левый сдвиг AQ A=0101 Q=001*
Такт6				Q=1001	Разность A и M A=0010
Такт7					Q=0011

Таблица 1. Схема работы конвейера

Примечание: перевод чисел из десятичной системы счисления в десятичную и обратно вычисляется автоматически.

2. Исходные данные:

- a. m - количество пар чисел (не является фиксированной величиной, в данном случае равно 3).
- b. $p = 4$ – разрядность попарно умножаемых чисел.
- c. $n = 5$ – количество процессорных элементов в системе.
- d. $r = 3$ – ранг задачи (количество объектов, которые в процессе решения задачи могли бы обрабатываться параллельно).
- e. $t = 3$ – время счёта на этапах сбалансированного конвейера.
- f. 3 пары чисел: $\langle 11, 3 \rangle$, $\langle 12, 2 \rangle$, $\langle 0, 3 \rangle$

3. Построение графиков:

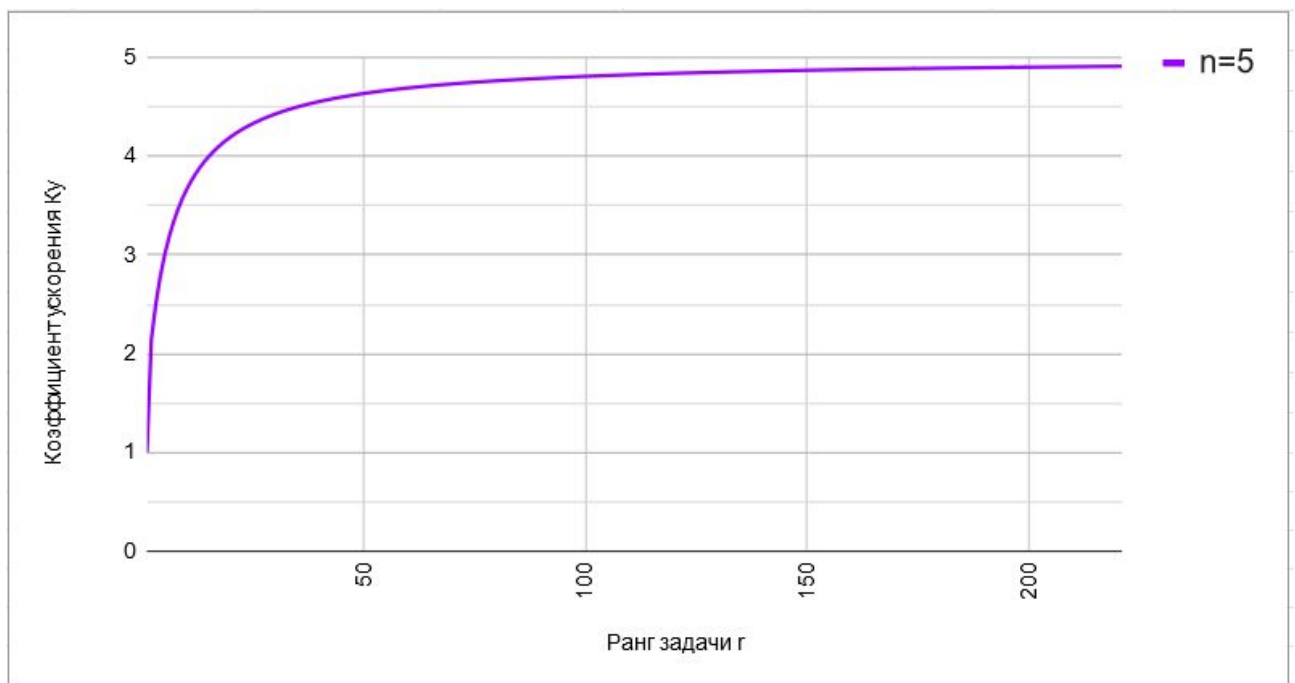


График 1. График зависимости коэффициента ускорения K_u от ранга задачи r .

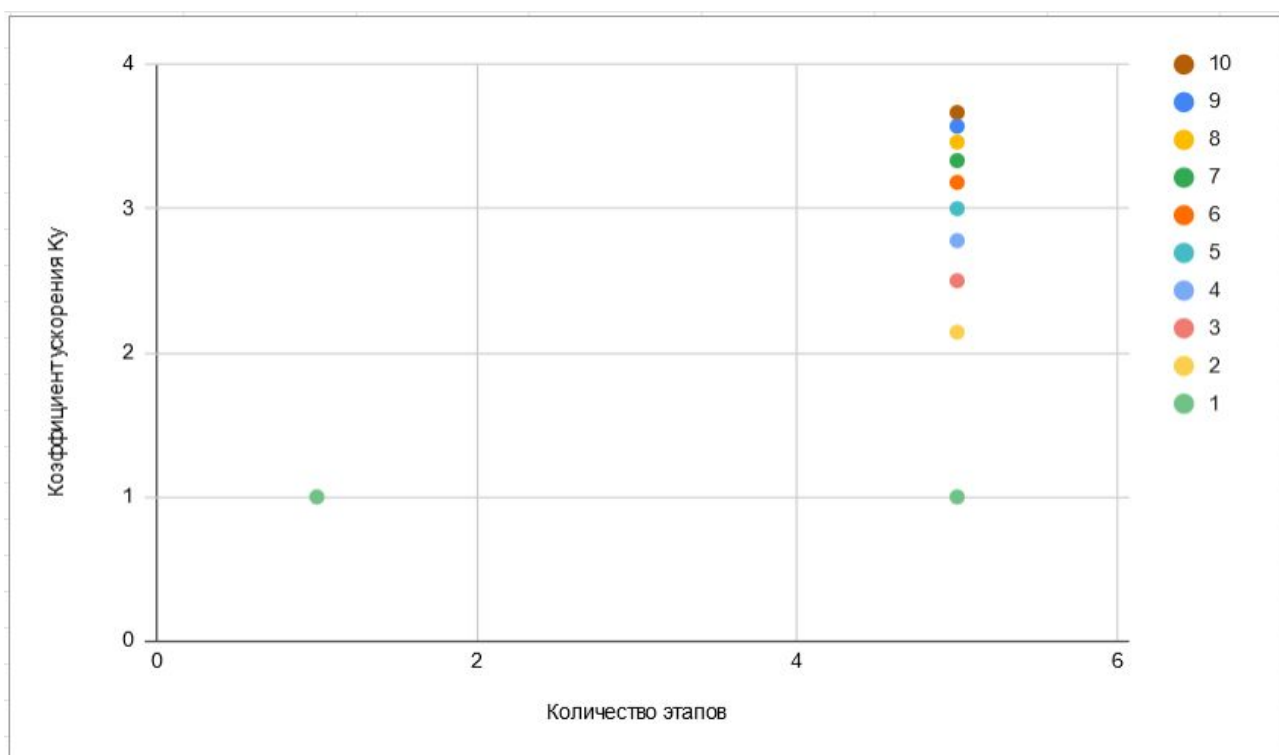


График 2. График зависимости коэффициента ускорения K_u от количества этапов n .

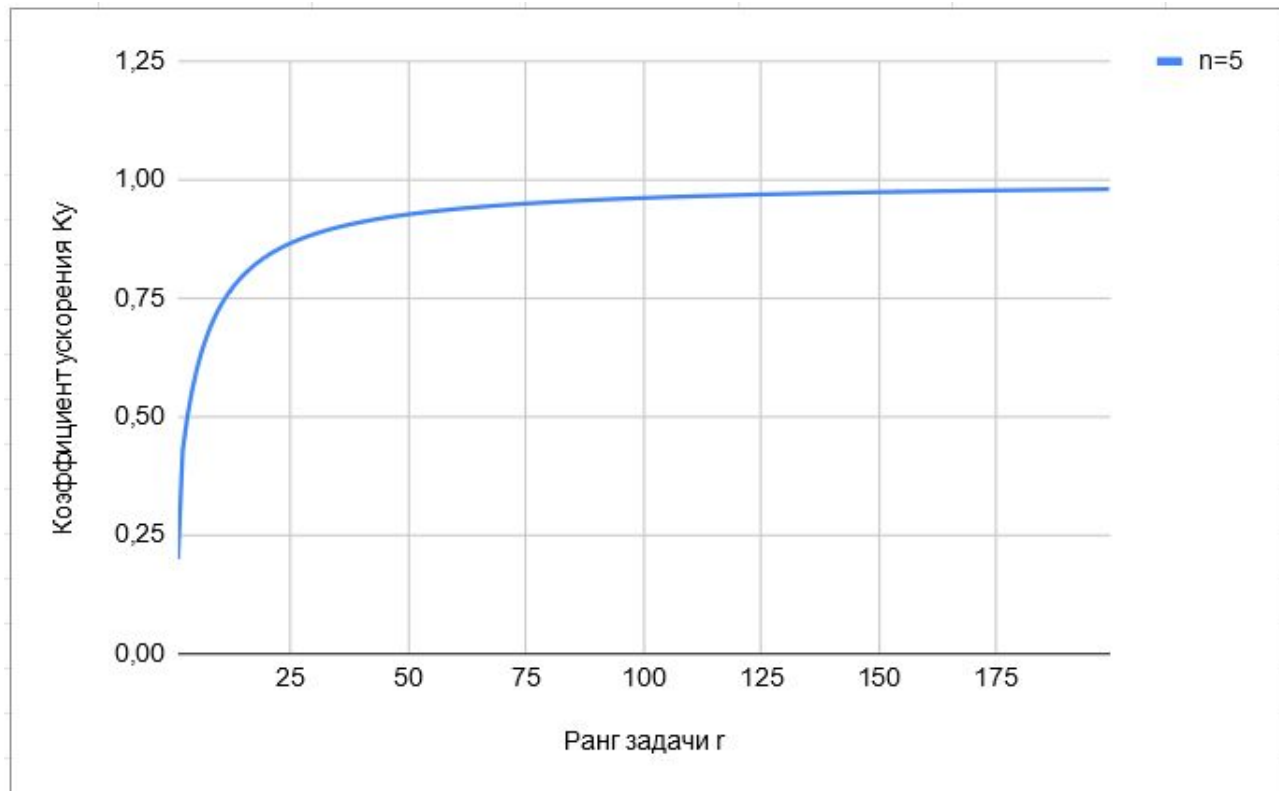


График 3. График зависимости эффективности e от ранга задачи r .

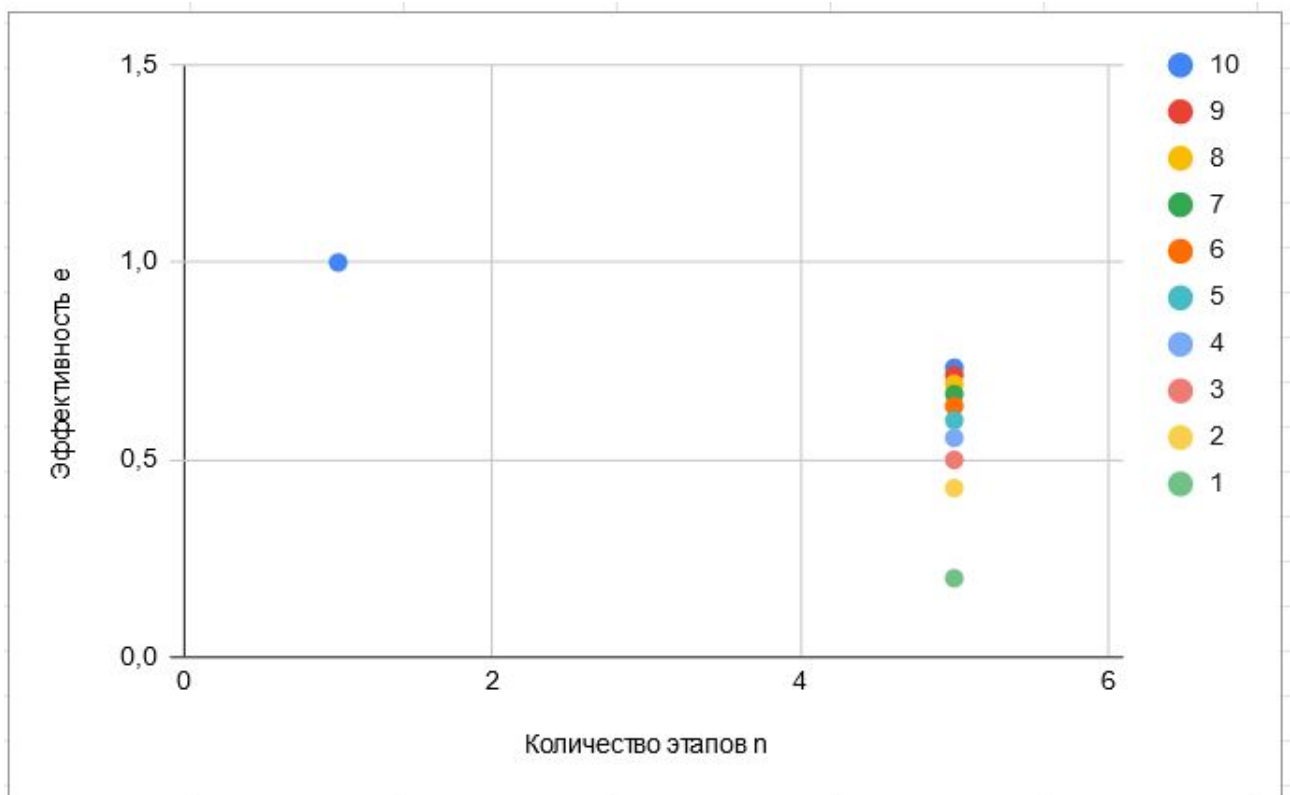


График 4. График зависимости эффективности e от количества этапов n

Ответы на вопросы:

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

Ответ:

Проверка правильности работы программы:

- a. $11 / 3 = 3$ (остаток 1)
- b. $12 / 2 = 6$
- c. $0 / 3 = 0$

Вывод: Программа работает верно.

2. Объяснить на графиках точки перегиба и асимптоты.

Ответ:

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 модель позволяет, то проверить на ней правильность ответа.

Ответ:

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?

Ответ:

m —количество чисел в векторе, количество умножаемых пар (не является фиксированной величиной, в данном случае равно 4);

$p = 4$ —разрядность чисел;

$n = 5$ —количество этапов конвейера;

$r = m$ —ранг задачи (количество объектов, которые в процессе решения задачи могли бы обрабатываться параллельно);

5. Дано:

Пусть имеется некоторая характеристика h (эффективность e или ускорение K_y) и для неё выполняется:

a. $h(n_1; r_1) = h(n_2; r_2)$;

b. $n_1 > n_2$.

Вопрос:

Каким будет соотношение между r_1 и r_2 ?

Ответ:

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

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

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

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

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

$$r_1 > r_2.$$

6. Дано:

a. несбалансированный конвейер (заданы конкретные значения: n , t_i — времена выполнения обработки на этапах конвейера);

b. e_0 — некоторое фиксированное значение эффективности.

Определить: Значение r_0 , при котором выполняется $e(n; r_0) > e_0$.

Ответ:

Так как в результате построения графика получилась гипербола, большему значению x соответствует меньшее значение y . Значит, чтобы значение e было больше ϵ_0 , величина r должна находиться в интервале $r \in (0; r_0)$.

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

Ответ:

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

8. Дано:

Несбалансированный конвейер (использовать исходные данные предыдущего вопроса).

Вопрос:

Каким образом можно перестроить данный конвейер, чтобы для заданного r_0 выполнялось $e(n; r_0) > \epsilon_0$?

Ответ:

Изменить структуру конвейера так, чтобы число r принадлежало интервалу $r \in (0; r_0)$.

9. Дано:

Несбалансированный конвейер (использовать исходные данные предыдущего вопроса) и значение минимального кванта времени t_0 (условной временной единицы).

Вопрос:

Каким образом нужно перестроить данный конвейер, чтобы получить максимально быстрый конвейер?

Ответ:

Необходимо разделить его на столько этапов, чтобы время каждого этапа было равно.

Вывод:

В результате выполнения лабораторной работы была реализована модель сбалансированного конвейера для вычисления целочисленного частного пары 4-разрядных чисел делением без восстановления частичного остатка.

Реализованная модель была проверена на работоспособность и правильность получаемых результатов. Данная модель позволяет ускорить процесс вычисления результата. Были исследованы числовые характеристики

конвейерной архитектуры, а именно коэффициент ускорения и эффективность при решении поставленной задачи.