

Распараллеливание алгоритмов умножения чисел многократной точности

Качко Елена Григорьевна
Харьковский национальный университет
радиоэлектроники
ЗАТ «Институт информационных
технологий»

Алгоритмы умножения

Алгоритм	Вычислительная сложность
Вычисление в «Столбик»	$O(n^2)$
Карацубы и Офмана алгоритм	$O(n^{\log 3})$
Алгоритмы на основе БПФ	$O(n \log n \log \log n)$

Математическая постановка задачи. Цель работы

Даны 2 числа:

$$\text{где: } X = \sum_{i=0}^{n-1} x_i * B^i; Y = \sum_{i=0}^{n-1} y_i * B^i$$

- B - основание системы счисления:
- x_i, y_i - "цифры" сомножителей.

$$(B = 2^{32} \qquad B = 2^{64})$$

Вычислить

$$\mathbf{Z = X * Y}$$

цель данной работы – дать практические рекомендации по использованию параллельных вычислений при умножении длинных чисел

Вычисление в «столбик».

Последовательное вычисление

- Обычный

$$\begin{aligned} \textit{Carry} &= 0; \\ r64 &= x_i * y_j + \textit{Carry} + z_{i+j} \\ z_{i+j} &= \textit{Low}(r64) \\ \textit{Carry} &= \textit{High}(r64) \\ i, j &= 0..n-1 \end{aligned}$$

- «быстрый» столбик

$$\begin{aligned} Z_s &= \sum_{i=0}^{i=s} x_{s-i} * y_i; & s = 0..n-1; \\ Z_s &= \sum_{i=s-n+1; k=n-1}^{i=n-1, k=n-i} x_k * y_i; & s = n..2n-1; \end{aligned}$$

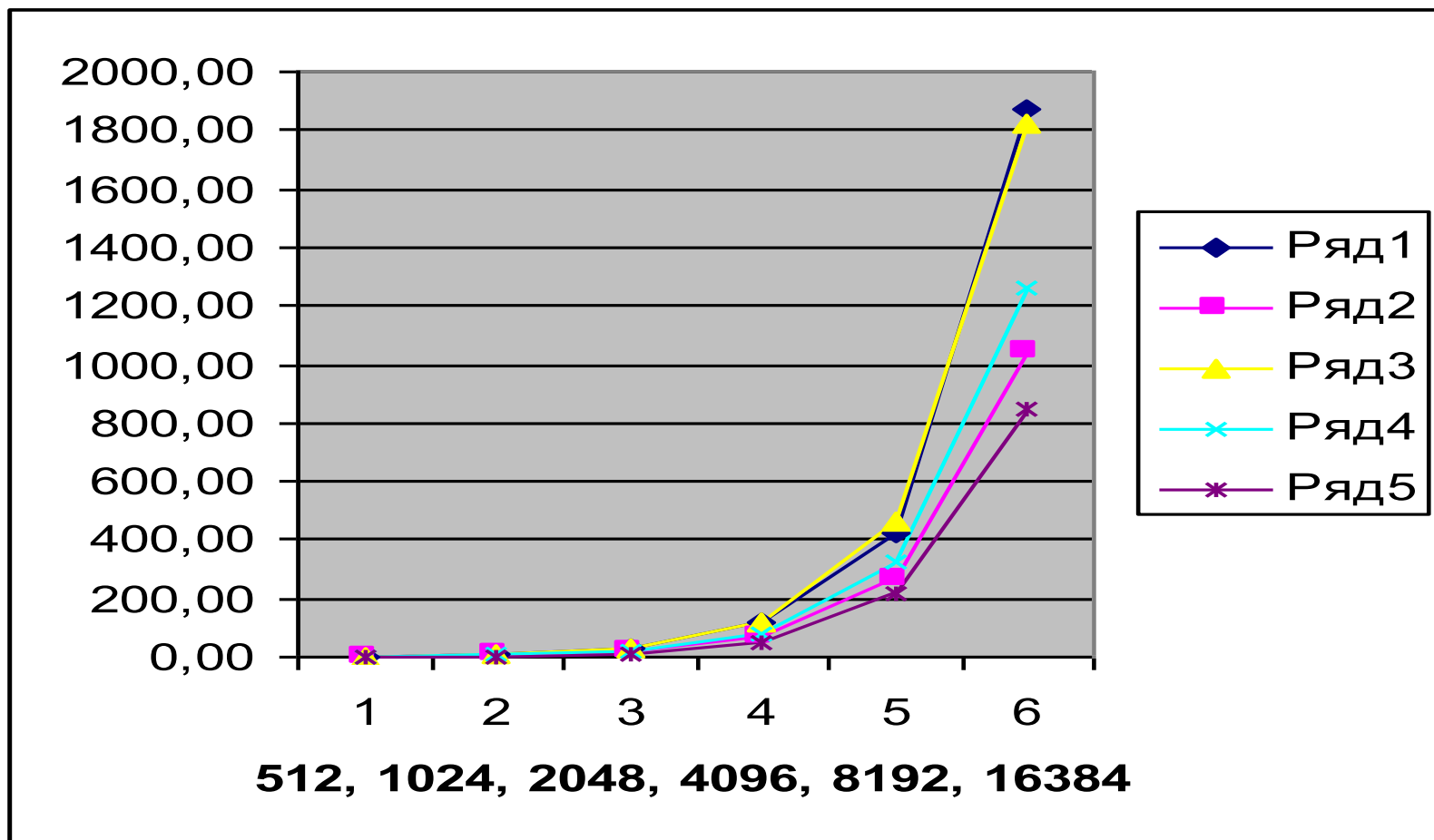
- $TA1 = TA2 = n^2 (tm + ta)$

Вычисление в «столбик». Последовательное и параллельное вычисление ($p < n/2$, p кратно n)

Ряд 1 – Миракла библиотека (29.10.10 5.4.3), Ряд 2 Последовательная функция,

Ряд 3 – параллельная (do), Ряд 4 – параллельная (sections)

Ряд 5 – теоретические расчеты($n = 2^{8+x}$)



Быстрый столбик

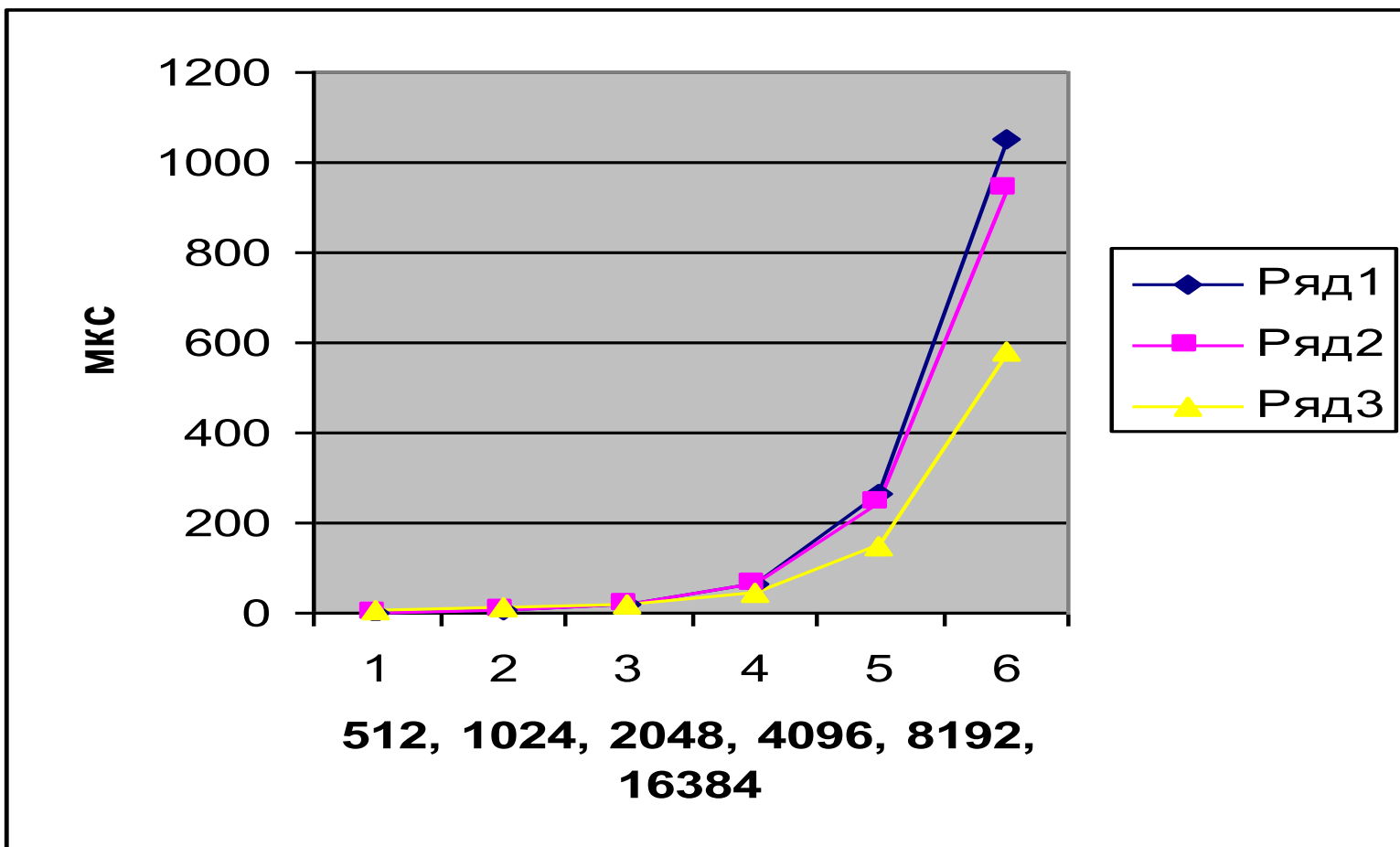
- $\text{Max} = n * 2^{64}; n < 2^{32} \rightarrow \text{Max} < 2^{96}$.

Цифра + перенос (64 бита) (накопление переноса) – carryinternal.

- После вычисления цифры –
Накопление переносов в отдельном массиве (+64 бита после вычисления цифры) – переноса быть не может
- Сложение исходного и массива переносов

Быстрый столбик

Ряд 1 – столбик, ряд 2- последовательный быстрый столбик, ряд 3 – параллельный



Алгоритм Карацубы и Оффмана

$$X = XH * B^{n/2} + XL$$

$$Y = YH * B^{n/2} + YL$$

$$Z = C * B^n + E * B^{n/2} + A$$

$$A = XL * YL; \quad C = XH * YH;$$

$$D = (XL + XH) * (YL + YH);$$

$$E = D - (A + C)$$

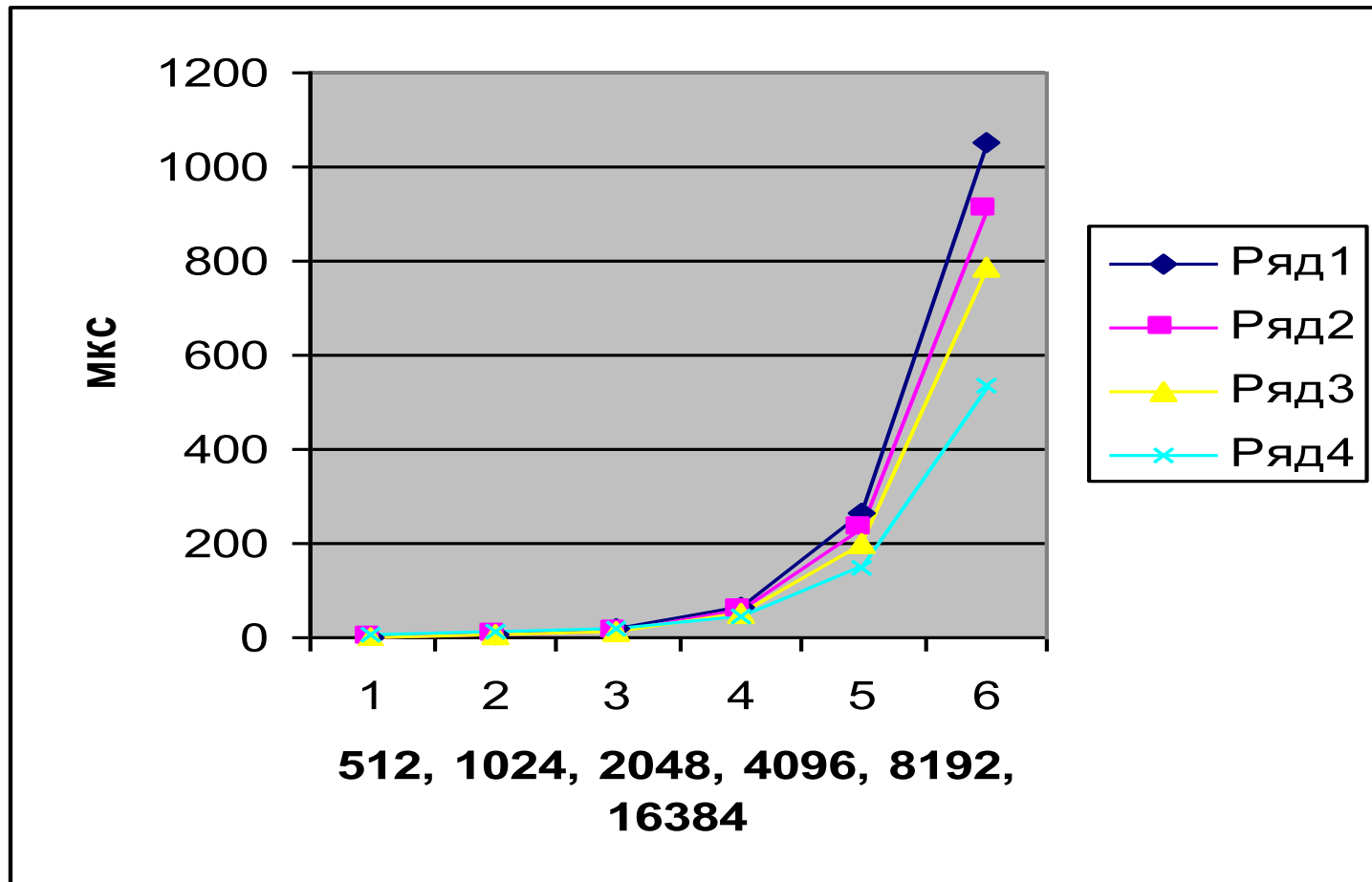
$$T_{KO} = (3n^2 / 4 + n + 1)t_m + (3n^2 / 4 + 11n / 2 + 6)t_a$$

Алгоритм Карацубы и Оффмана. Схема вычислений

Ядра процессора			
0	1	2	3
$ZL = XL * YL$	$ZH = XH * YH$	$XL + XH$	$YL + YH$
$ZL + ZH$		$D =$ $(XL + XH)^*$ $(YL + YH)$	
$E = D -$ $(ZL + ZH)$			
$Z += E$	$8 \rightarrow 5$		

Алгоритм Карацубы и Офмана

Ряд 1 – столбик, ряд 2-расчетное, ряд 3 – последовательный, ряд 4 - параллельный



Использование БПФ

- Предвычисление.

Выбор простых (предвычисление)

Модуль: $2nV^2$ ($n = 16384$ бит = 512 слов, $V = 2^{32}$, модуль 2^{74}) ($p_1 * p_2 * p_3$, $p < 2^{32}$).

Вычисление обратного

Вычисление корней

Использование БПФ. Алгоритм

- Для всех простых чисел
 - приведение первого сомножителя по модулю;
 - формирование преобразования Фурье для 1 сомножителя;
 - приведение второго сомножителя по модулю;
 - формирование преобразования Фурье для 2 сомножителя;
 - покомпонентное умножение по модулю;
 - формирование обратного преобразования Фурье.
- Преобразование для получения результата

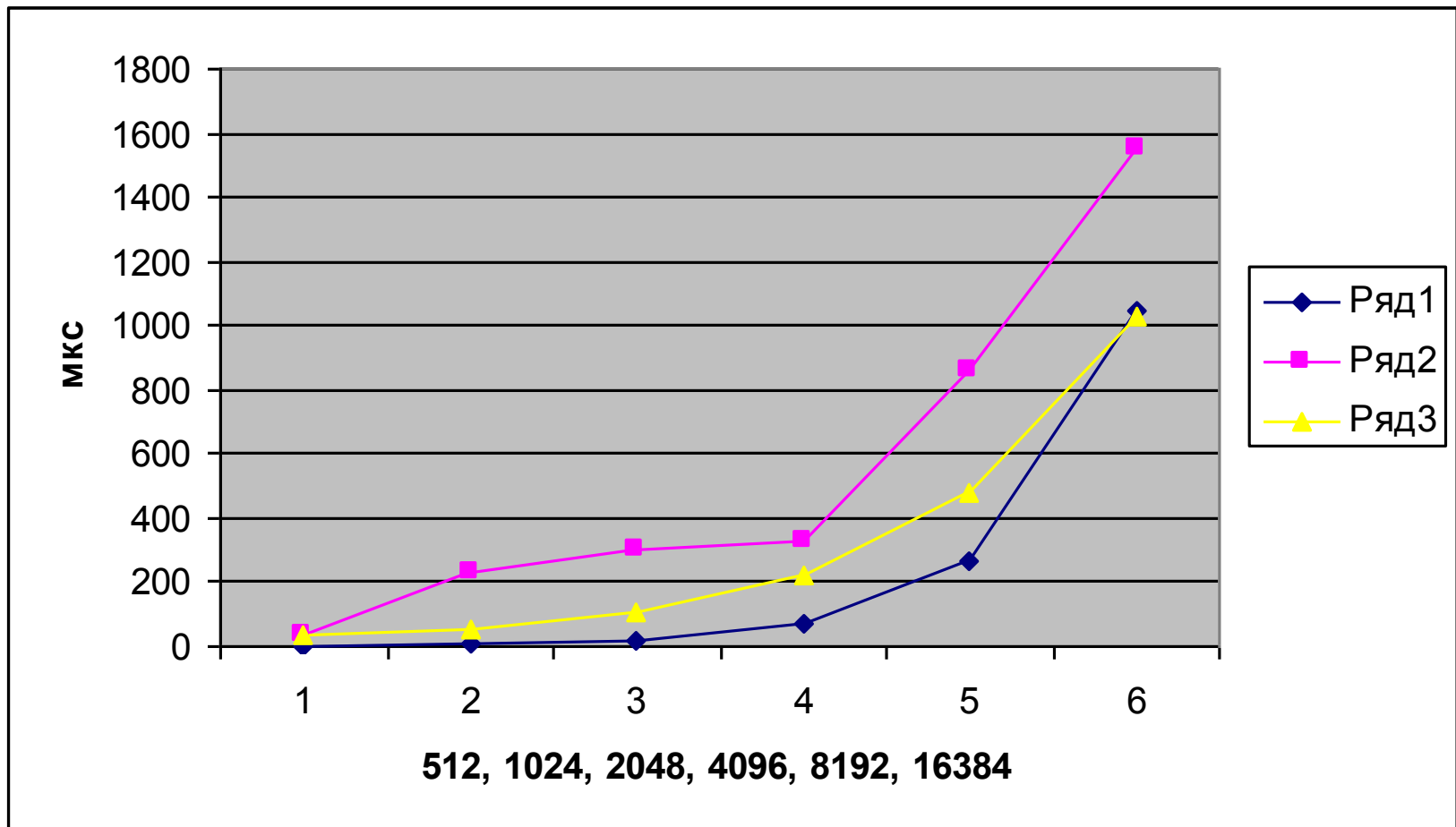
Использование БПФ..

Схема параллельных вычислений

- 1 Получить параллельно прямое преобразование Фурье для каждого сомножителя и каждого простого числа (используется от 6 до 2 ядер в зависимости от возможности процессора).
- 2. Почленно перемножить (3 или 2 ядра)
- 3 Сформировать обратное преобразование Фурье (общая часть) (3 или 2 ядра)
- Учесть изменения для каждого очередного простого числа (число ядер 6..2)
- Преобразование обратного преобразования в число (последовательно)

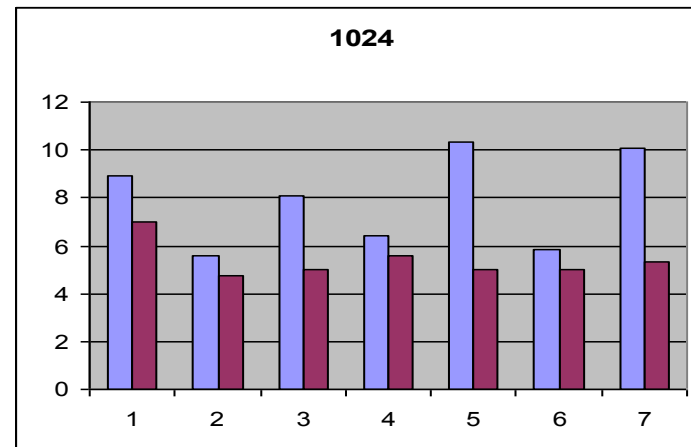
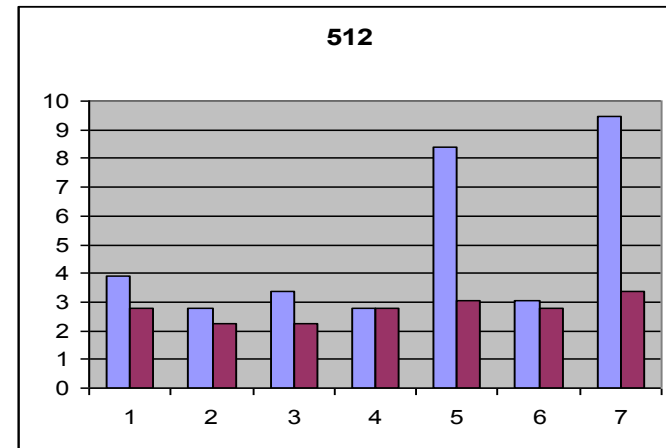
Использование БПФ.

ряд 1 – столбик; ряд 2 – последовательный; ряд 3
параллельный



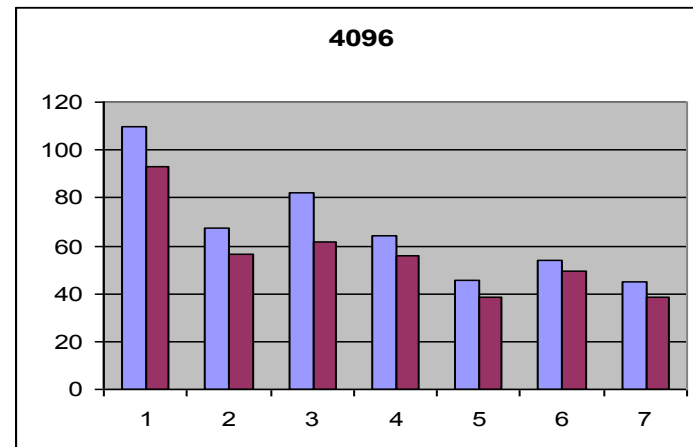
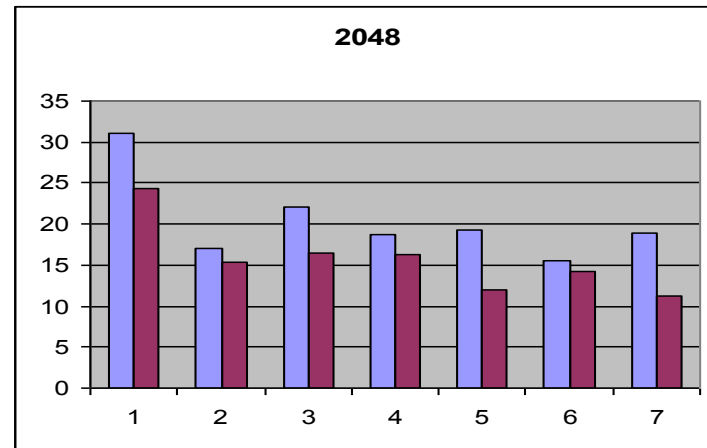
Рекомендации по использованию методов умножения

- 1 – Миракла б-ка
- 2 – Послед. Столбик
- 3. Параллельный столбик
- 4 Быстрый столбик
- 5 Быстрый столбик (параллельный режим)
- 6. Карацубы метод
- 7. Карацубы метод (параллельный режим)



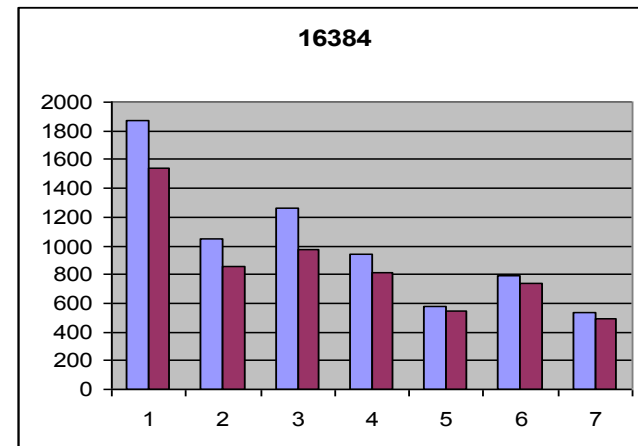
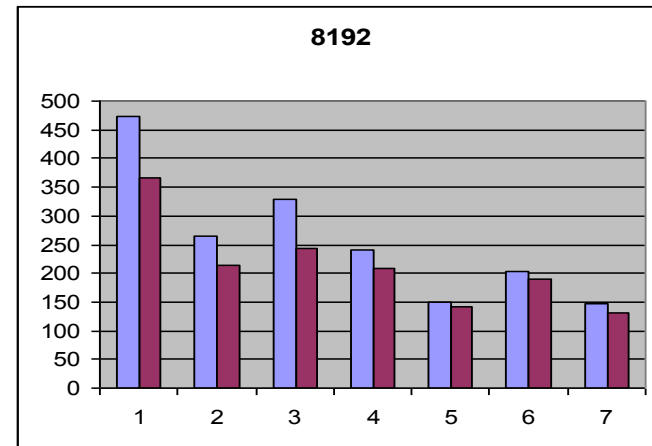
Рекомендации по использованию методов умножения

- 1 – Миракла б-ка
- 2 – Послед. Столбик
- 3. Параллельный столбик
- 4 Быстрый столбик
- 5 Быстрый столбик (параллельный режим)
- 6. Карацубы метод
- 7. Карацубы метод (параллельный режим)



Рекомендации по использованию методов умножения

- 1 – Миракла б-ка
- 2 – Послед. Столбик
- 3. Параллельный столбик
- 4 Быстрый столбик
- 5 Быстрый столбик (параллельный режим)
- 6. Карацубы метод
- 7. Карацубы метод (параллельный режим)



Характеристика ВС и компиляторов

- **Процессор:** Intel (R) Core (TM)2 Duo CPU E6850 @3.00GHz.
- **Среда разработки:** Microsoft Visual C++ 2008.
- **Компиляторы:** Intel(R) C++ Compiler Professional Edition 11.1.
- Microsoft Visual C++ 2008.

Выводы

- Использование преобразования Фурье для сомножителей длиной до 16384 включительно не эффективно.
- Параллельное выполнение для длин сомножителей до 2048 не дает эффекта (гранулярность).
- Начиная с длин сомножителей 2048 бит следует использовать быстрый столбик или метод Карацубы (параллельный вариант) Ускорение составляет 1,38..1.72.
- Код, производимый компилятором Intel, эффективнее кода для Visual Studio при решении этого класса задач (для длины 512 – 33%, 16384 – 13%).
- В связи с увеличением числа ядер производителям процессоров и ОС необходимо стремиться к уменьшению накладных расходов, связанных с использованием потоков.
- Компилятор. При решении сложных задач много вариантов распараллеливания, компиляторы должны иметь средства для перебора этих вариантов (граф и методы прохода этого графа - Фурье)
- Компилятор. Если параллельный вариант не эффективный, то стоит заменять его последовательным (похоже, что Intel компилятор это делает)