

Государственное образовательное учреждение высшего профессионального образования «Московский Государственный Технический Университет имени Н. Э. Баумана»

ОТЧЕТ

По лабораторной работе №4 По курсу «Анализ алгоритмов»

Тема: «Многопоточное умножение матриц»

Студент: Кононенко С. Д.

Группа: ИУ7-51

Постановка задачи

- 1. Реализовать алгоритм умножения матриц посредством N потоков
- 2. Сравнить алгоритм многопоточного умножения матриц с однопоточным
- 3. Провести эксперименты с замерами времени на матрицах разных размерностей
- 4. Сделать выводы об эффективности многопоточного умнодния матриц

Однопоточное умножение матриц

}

```
matrix t matr mult(const matrix t m1, const matrix t m2, unsigned long long
int *t)
    matrix t res = create matrix(m1.n, m2.m);
    *t = tick();
    for (int i = 0; i < m1.n; i++)</pre>
        for (int j = 0; j < m2.m; j++)
            res.matr[i][j] = 0;
            for (int k = 0; k < m1.m; k ++)
                res.matr[i][j] += m1.matr[i][k] * m2.matr[k][j];
        }
    *t = tick() - *t;
    return res;
```

Однопоточное умножение матриц методом Винограда

```
matrix t vinograd mult(const matrix t m1, const matrix t m2, unsigned long
long int *t)
    res = create_matrix(m1.n, m2.m);
    int *mul1 = malloc(sizeof(int) * m1.n ),
        *mul2 = malloc(sizeof(int) * m2.m);
    *t = tick();
    for (int i = 0; i < m1.n; i++)</pre>
        mul1[i] = m1.matr[i][0] * m1.matr[i][1];
        for (int j = 1; j < m1.m / 2; j++)</pre>
            mul1[i] += m1.matr[i][2 * j] * m1.matr[i][2 * j + 1];
    for (int j = 0; j < m2.m; j++)
    {
        mul2[j] = m2.matr[0][j] * m2.matr[1][j];
        for (int i = 1; i < m1.n / 2; i++)</pre>
            mul2[j] += m2.matr[2 * i][j] * m2.matr[2 * i + 1][j];
    }
    for (int i = 0; i < m1.n; i++)</pre>
        for (int j = 0; j < m2.m; j++)
        {
            res.matr[i][j] = -mul1[i] - mul2[j];
            for (int k = 0; k < m1.m / 2; k ++)
                 res.matr[i][j] += (m1.matr[i][2*k+1] + m2.matr[2*k][j]) *
                                    (m1.matr[i][2*k] + m2.matr[2*k+1][j]);
        }
    if (m1.m % 2 == 1)
        for (int i = 0; i < m1.n; i++)</pre>
            for (int j = 0; j < m2.m; j++)
                res.matr[i][j] += m1.matr[i][m1.m - 1]* m2.matr[m2.n - 1][j];
    *t = tick() - *t;
    free(mul1);
    free (mul2);
    return res;
```

Многопоточное умножение матриц

В каждом потоке заполняются $\frac{n}{N}$ строк результирующей матрицы, где n — размерность матрицы, а N — количество используемых потоков.

```
static void *mullthread(void *args)
    mullargs1 *arg = (mullargs1 *)args;
    for (int i = arg->start row; i < arg->end row; i++)
        for (int j = 0; j < arg->m2.m; j++)
            arg \rightarrow res.matr[i][j] = 0;
            for (int k = 0; k < arg -> m1.m; k ++)
                arg->res.matr[i][j] += arg->m1.matr[i][k] * arg-
>m2.matr[k][j];
        }
matrix t matr mult par(const matrix t m1, const matrix t m2, unsigned long
long int *t, int num threads)
    matrix t res = create matrix(m1.n, m2.m);
    *t = tick();
    pthread t threads[num threads];
    mullargs1 args[num threads];
    int row per thread = res.m / num threads;
    for (int i = 0; i < num threads; ++i)
        args[i].m1 = m1;
        args[i].m2 = m2;
        args[i].res = res;
        args[i].start row = i * row per thread;
        args[i].end row = (i == num threads - 1) ? res.n : (i + 1) *
row_per_thread;
    for (int i = 0; i < num threads; i++)</pre>
        pthread create(&threads[i], NULL, mullthread, &args[i]);
    for (int i = 0; i < num threads; i++)</pre>
       pthread_join(threads[i], NULL);
    *t = tick() - *t;
    return res;
```

Многопоточное умножение матриц методом Винограда

В каждом потоке заполняются $\frac{n}{N}$ строк результирующей матрицы, где n – размерность матрицы, а N – количество используемых потоков.

При этом векторы mull1 и mull2 заполняются до распараллеливания и передаются в конструктор для каждого из потоков.

```
for (int k = 0; k < arg->m1.m / 2; k ++)
                arg->res.matr[i][j] += (arg->m1.matr[i][2*k+1]
                        + arg->m2.matr[2*k][j]) *(arg->m1.matr[i][2*k]
                        + arg->m2.matr[2*k+1][j]);
    if (arg->m1.m % 2 == 1)
        for (int i = arg->start_row; i < arg->m1.n; i++)
            for (int j = 0; j < arg->m2.m; j++)
                arg->res.matr[i][j] += arg->m1.matr[i][arg->m1.m - 1]
                        * arg->m2.matr[arg->m2.n - 1][j];
matrix t vinograd mult par(const matrix t m1, const matrix t m2, unsigned
long long int *t, int num threads)
    matrix t res = create matrix(m1.n, m2.m);
    int *mul1 = malloc(sizeof(int) * m1.n ),
        *mul2 = malloc(sizeof(int) * m2.m);
    *t = tick();
    for (int i = 0; i < m1.n; i++)</pre>
        mul1[i] = m1.matr[i][0] * m1.matr[i][1];
        for (int j = 1; j < m1.m / 2; j++)</pre>
            mul1[i] += m1.matr[i][2 * j] * m1.matr[i][2 * j + 1];
    }
    for (int j = 0; j < m2.m; j++)
        mul2[j] = m2.matr[0][j] * m2.matr[1][j];
        for (int i = 1; i < m1.n / 2; i++)</pre>
            mul2[j] += m2.matr[2 * i][j] * m2.matr[2 * i + 1][j];
    pthread t threads[num threads];
    mullargs2 args[num_threads];
    int row_per_thread = res.m / num threads;
    for (int i = 0; i < num threads; ++i)</pre>
    {
        args[i].m1 = m1;
        args[i].m2 = m2;
        args[i].mul1 = mul1;
        args[i].mul2 = mul2;
        args[i].res = res;
        args[i].start row = i * row per thread;
        args[i].end row = (i == num threads - 1) ? res.n : (i + 1) *
row_per_thread;
    for (int i = 0; i < num_threads; i++)</pre>
        pthread create(&threads[i], NULL, vinograd thread, &args[i]);
    }
    for (int i = 0; i < num threads; i++)</pre>
        pthread join(threads[i], NULL);
    *t = tick() - *t;
    free (mul1);
    free (mul2);
    return res;
}
```

Эксперимент

Были проведены замеры работы алгоримов умножения размерностями от 100*100 до 1000*1000 с шагом 100 с использованием 4 потоков , а также сравнение эффективности при разном кол-ве потоков.

По оси ординат используется время работы в тиках *1e-6 По оси абсцисс – размерность матрицы

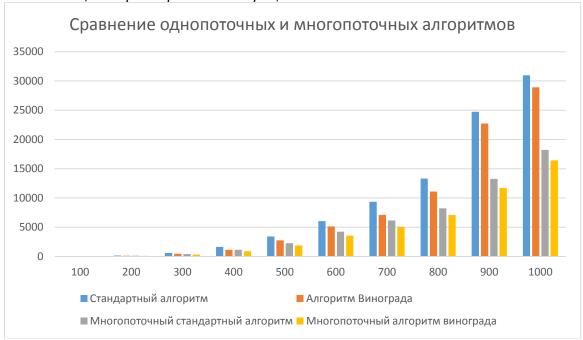


Рисунок 1 Гистограмма сравнения однопоточных и многопоточных алгоритмов

По оси ординат используется время работы в тиках *1e-6 Зависимость эффективности от числа потоков 1600 1400 1200 1000 800 600 400 200 0 2 8 4 16 • Многопоточный алгоритм Винограда

Рисунок 2 График зависимости эффективности от числа потоков

Вывод: эксперимент показал, что распараллеливание алгоритма на несколько потоков положительно сказывается на его временной эффективности. Увеличение числа потоков улучшает временные показатели до тех пор, пока число потоков не превышаетс кол-во логических ядер процессора

Заключение

Мною были реализованы алгоритмы умножения матриц средствами нескольких потоков, проведено сравнение однопоточных алгоритмов с многопоточными. Экспериментальные результаты показали эффективность многопоточного умножения матрицю