

Московский государственный университет имени М. В. Ломоносова  
Факультет вычислительной математики и кибернетики

## ОТЧЕТ

По курсу «Параллельные высокопроизводительные вычисления»

Практическое задание №1.

«Расписание сети сортировки»

Работу выполнил:

Студент группы 528

Факультета вычислительной математики и кибернетики

Цирунов Леонид Александрович

9 ноября 2023 года

# Описание условия

**Разработать последовательную программу вычисления:**

1. расписания сети сортировки, числа
2. использованных компараторов и числа тактов, необходимых для её срабатывания при
3. выполнении на  $n$  процессорах.

Число тактов сортировки при параллельной обработке не должно превышать числа тактов, затрачиваемых четно-нечетной сортировкой Бетчера.

Параметр командной строки запуска:  $n$ , где  $n \geq 1$  – количество элементов в упорядочиваемом массиве, элементы которого расположены на строках с номерами  $[0 \dots n-1]$ .

**Формат команды запуска:**

*bsort n*

**Требуется:**

1. вывести в файл стандартного вывода расписание и его характеристики в представленном далее формате;
2. обеспечить возможность вычисления сети сортировки для числа элементов  $1 \leq n \leq 10000$ ;
3. предусмотреть полную проверку правильности сети сортировки для значений числа сортируемых элементов  $1 \leq n \leq 24$ ;
4. представить краткий отчет удовлетворяющий указанным далее требованиям.

**Формат файла результата:**

*Начало файла результата*

*n 0 0*

*cu<sub>0</sub> cd<sub>0</sub>*

*cu<sub>1</sub> cd<sub>1</sub>*

*...*

*cu<sub>n\_comp-1</sub> cd<sub>n\_comp-1</sub>*

*n\_comp*

*n\_tact*

*Конец файла результата*

Где:

$n$  0 0 – число сортируемых элементов, ноль, ноль.

$cu_i$   $cd_i$  – номера строк, соединяемых  $i$ -м компаратором сравнения перестановки.

$n_{comp}$  – число компараторов

$n_{tact}$  – число тактов сети сортировки

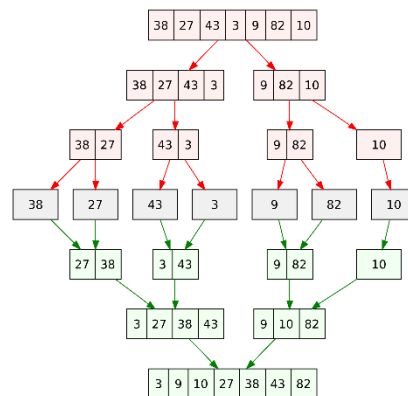
# Описание метода решения

Для решения поставленной задачи был реализован частичный алгоритм четно-нечетной сортировки Бэтчера, в котором отсутствует логика работы с массивом и логика слияния. Алгоритм используется только для составления расписания. Сортировка массивов в проверке производится непосредственно по построенному расписанию.

Для построения сети использовался рекурсивный алгоритм.

При сортировке массива из  $n$  элементов с номерами  $[0, \dots, n-1]$  следует разделить его на две части: в первой оставить  $p = \left\lfloor \frac{n}{2} \right\rfloor$  элементов с номерами  $[0, \dots, p]$ , а во второй  $m = n - p$  элементов с номерами  $[p+1, \dots, n]$ .

Наглядно принцип деления исходного массива и слияния частей представлен на рисунке:



**BatcherSort** – функция рекурсивного делит массив на два подмассива из  $p$  и  $m$  элементов соответственно, после чего вызывает функцию слияния **BatcherMerge** для этих подмассивов. В реализации отсутствует работа с массивом, оперирование происходит только с индексами условного массива элементов.

**BatcherMerge** – функция рекурсивного слияния двух групп линий. В сети нечетно-четного слияния отдельно объединяются элементы массивов с нечетными номерами и отдельно с четными, после чего с помощью заключительной группы компараторов обрабатываются пары соседних элементов. Данные пары записываются в массив компараторов `comparators` для дальнейшего использования. В реализации опять же отсутствует работа с массивов, оперирование идет только с индексами, и происходит заполнение массива сравниваемых пар номеров строк, соединяемых  $i$ -м компаратором сравнения перестановки.

В результате работы программы получается только составленное расписание работы сети.

# Описание метода проверки

Компиляция программы осуществляется командой:

***g++ bsort.cpp -o bsort***

Запуск программы составления расписания для определенного числа  $n$ :

***./bsort n***

Расписание выводится в заданном формате в файл “*schedule.txt*”.

Запуск полной проверки правильности сети сортировки для количества сортируемых элементов  $\in [1, n]$ :

***./bsort n -t***

Тестирование проводилось при помощи 0–1 принципа.

0–1 принцип: если сеть сортирует все последовательности из нулей и единиц, то сеть является сортирующей. Необходимо перебрать все перестановки из  $n$  элементов, состоящие из нулей и единиц, пропустить их через сеть и проверить, что они корректно отсортированы.

Была реализована функция ***generateBinaryArrays***, которая генерирует все перестановки из 0 и 1, длины  $n$ . Также была реализована функция ***testSchedule***, которая вызывается при тестировании и итеративно производит генерацию перестановок для каждого  $i \in [1, n]$ , после чего составляется расписание и производится сортировку, а также вывод в файл.

В результате работы тестовой программы создаются три файла:

- “*input\_arrays.txt*” – вывод исходных массивов для каждого  $i \in [1, n]$ .
- “*output\_arrays.txt*” – вывод отсортированных массивов для каждого  $i \in [1, n]$ .
- “*comparators.txt*” – вывод расписания, количества компараторов и количества тактов для каждого  $i \in [1, n]$ .

# Приложение1

Исходный текст программы в отдельном с++ файле.