

MPI: Матричные операции

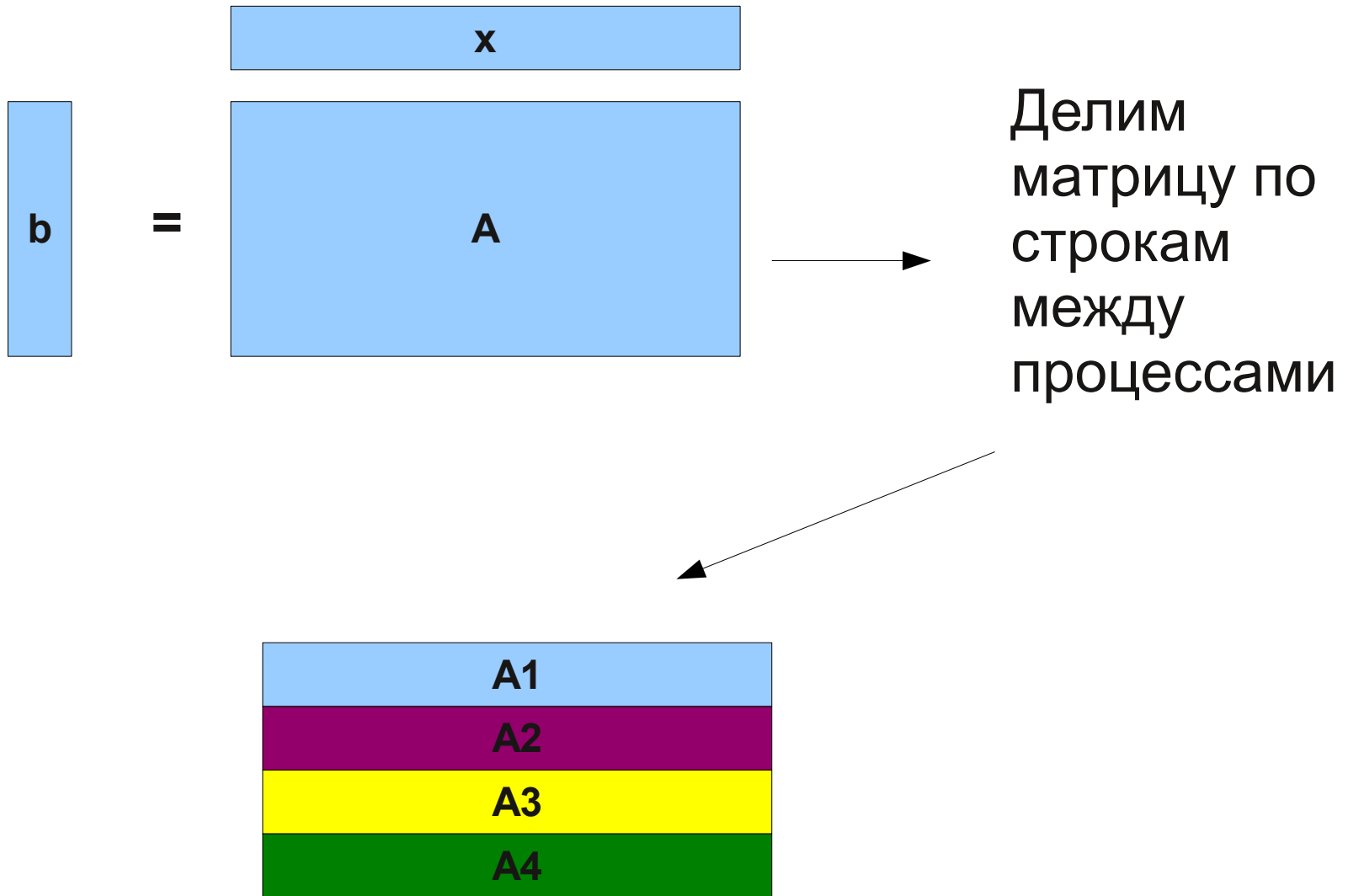
Умножение матрицы на вектор

- Рассмотрим пример умножения матрицы на вектор в случае 4-х процессов
- Два подхода с разделении матрицы на блоки — поколоночный и построчный
- В зависимости от алгоритма вычисления только локальные, либо требуется обработка данных при сборе
- Возможна комбинация алгоритмов для достижения большей производительности

Построчная схема

- Пусть есть матрица A и необходимо вычислить $b = A * x$, где b и x — вектора
- Каждый процесс хранит свой набор строк матрицы A , обычно идущих последовательно
- Вектор x есть у каждого процесса
- Вектор b получается по частям у каждого процесса
- Не требуются взаимодействия при вычислениях

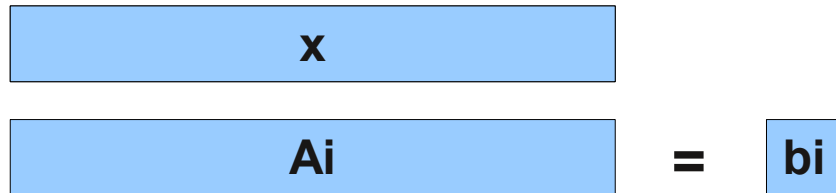
Построчная схема



Построчная схема

- Независимо производим умножение подматриц A_i на каждом процессе на весь вектор x
- В результате получаем на каждом процессе вектор $b_i = A_i * x$
- Вектор b_i представляет собой набор компонент вектора b , с номерами соответствующими номерам строк матрицы A , находящихся у данного процесса

Построчная схема



Действия на
каждом
процессе

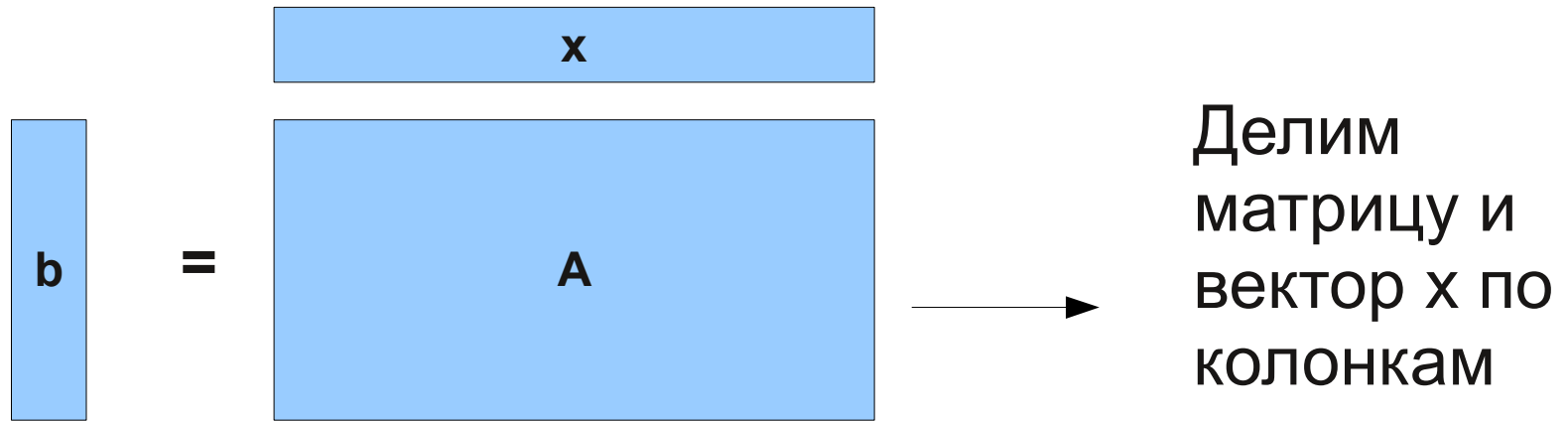


Часть вектора
получается на каждом
процессе независимо.
После расчета можно
выполнить сбор при
необходимости

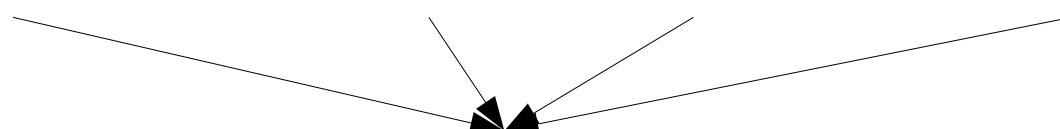
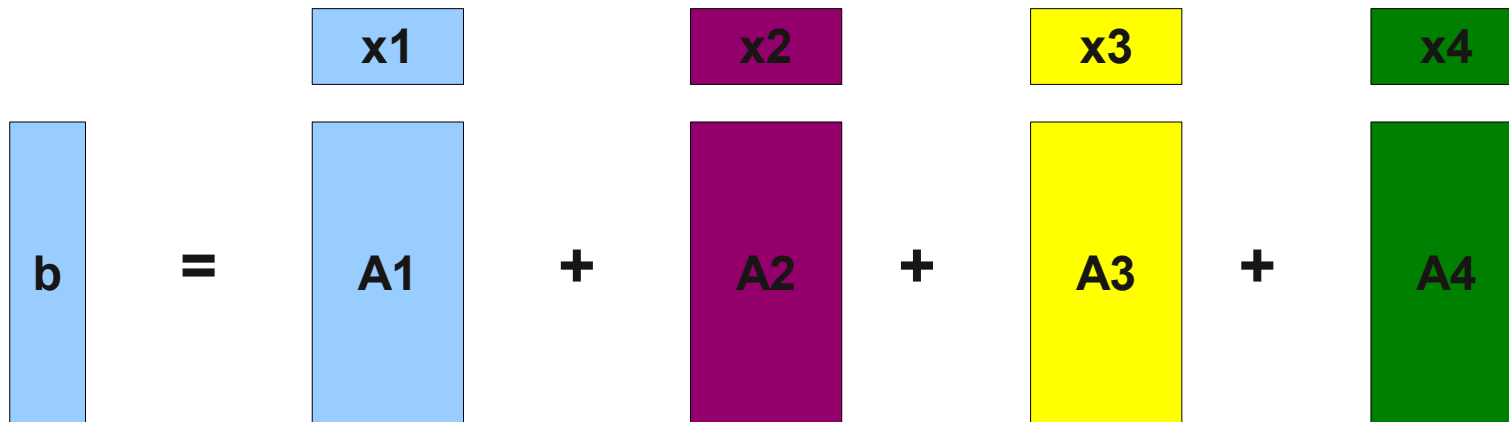
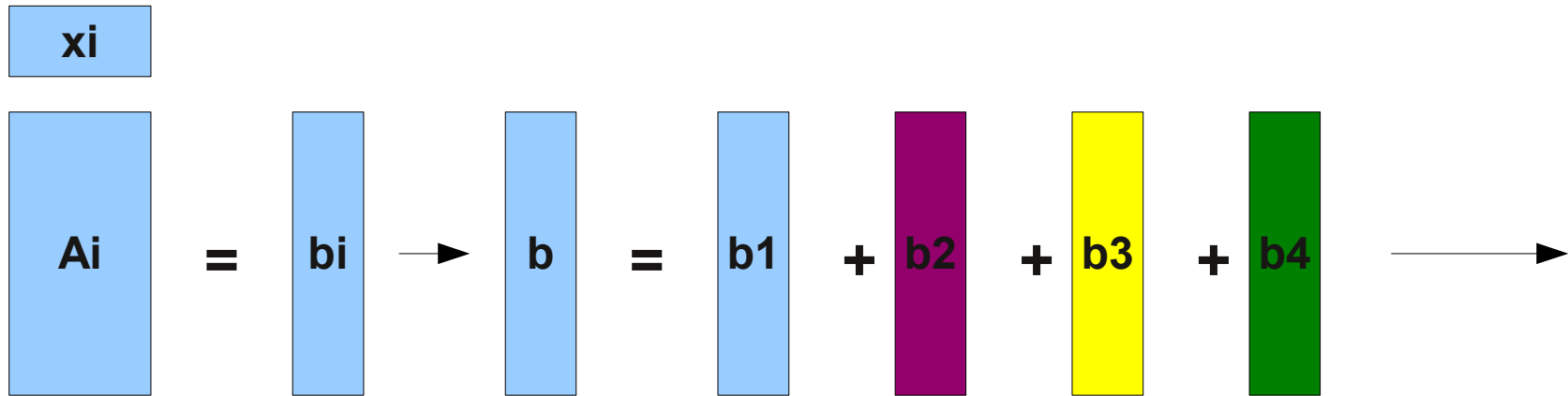
Поколоночная схема

- Пусть есть матрица A и необходимо вычислить $b = A * x$, где b и x — вектора
- Каждый процесс имеет свой набор столбцов матрицы A
- Вектор x разделен между процессами и имеет тот же набор компонент, что и столбцы матрицы A
- В результате каждый процесс получает вектор размерности b , сумма которых дает вектор b
- Требуется операция суммирования вектора (reduce) для получения результата

Поколоночная схема



Поколочная схема

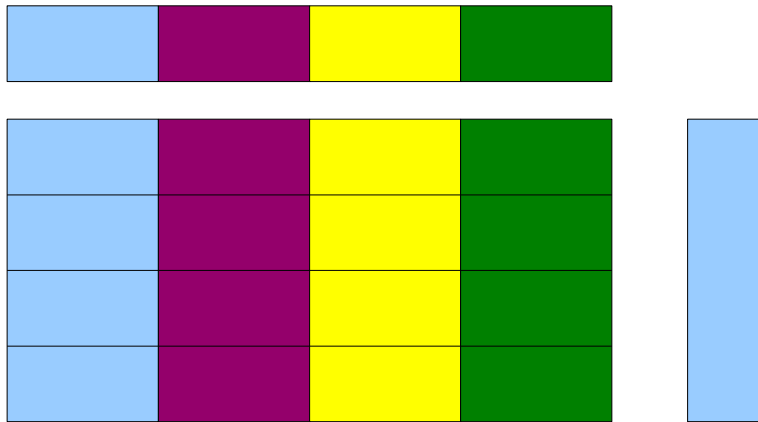


Reduction(sum)

Гибридная схема

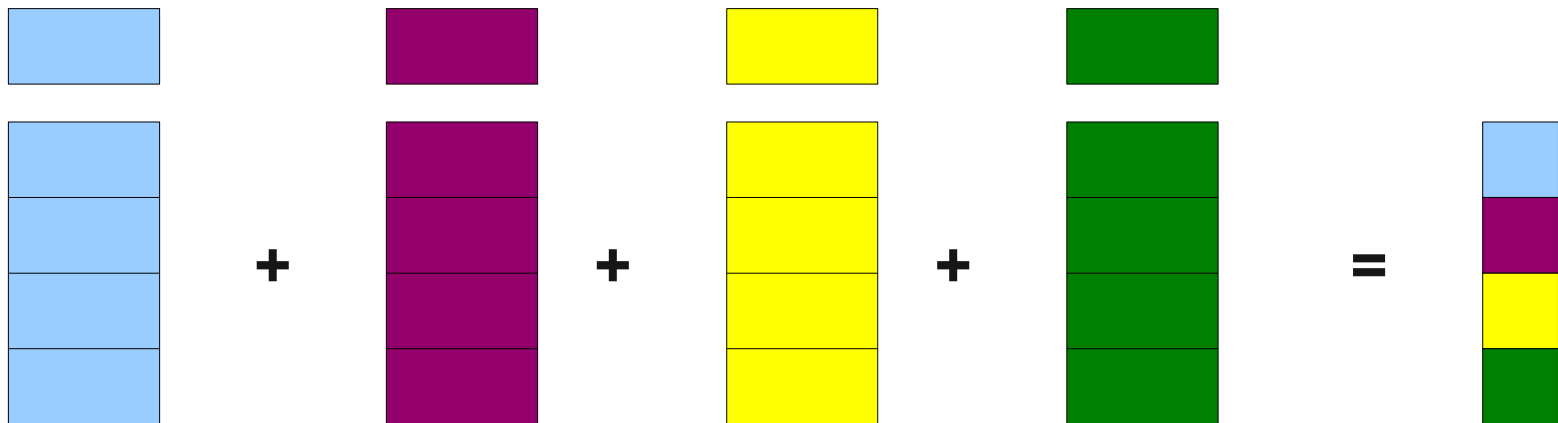
- Пусть есть матрица A и необходимо вычислить $b = A * x$, где b и x — вектора
- У каждого процесса есть своя часть матрицы A
- У набора процессов есть одна и та же часть вектора x
- В результате получаем набор компонент вектора b у набора процессов

Гибридная схема



$$\begin{bmatrix} b_0 \\ b_1 \\ b_2 \\ b_3 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} A_{0,0}x_0 + & A_{0,1}x_1 + & A_{0,2}x_2 + & A_{0,3}x_3 \\ A_{1,0}x_0 + & A_{1,1}x_1 + & A_{1,2}x_2 + & A_{1,3}x_3 \\ A_{2,0}x_0 + & A_{2,1}x_1 + & A_{2,2}x_2 + & A_{2,3}x_3 \\ A_{3,0}x_0 + & A_{3,1}x_1 + & A_{3,2}x_2 + & A_{3,3}x_3 \end{bmatrix}$$

$$\mathbf{b} = \mathbf{A} * \mathbf{x}$$

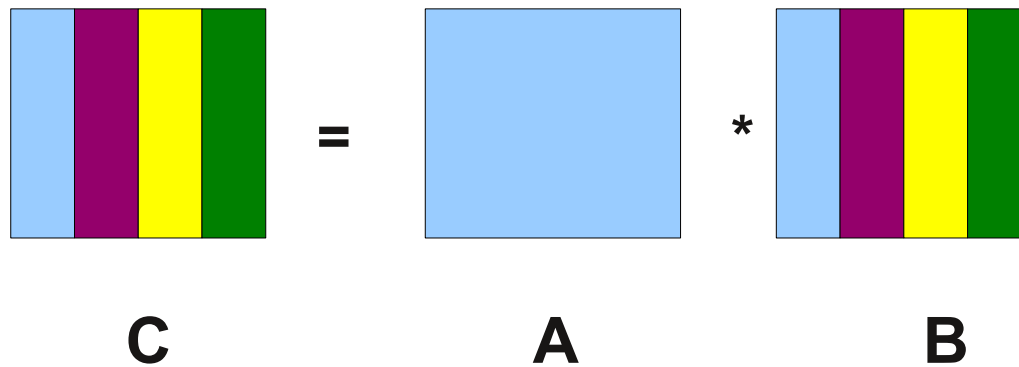


Перемножение матриц

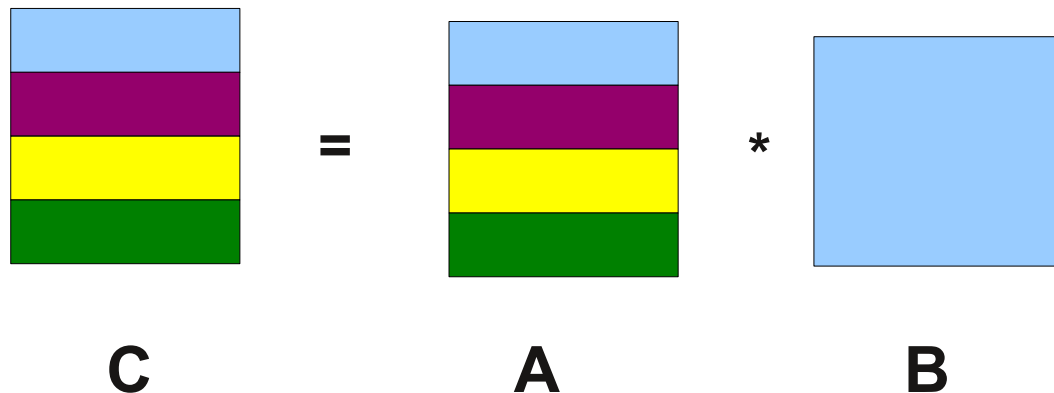
- Пусть есть матрицы A и B , необходимо вычислить $C = A * B$
- Схемы распараллеливания аналогичны умножению матрицы на вектор
- Можно рассматривать матрицу как набор векторов (строки или колонки)
- Возможно использование любой из схем, либо их комбинаций (гибридные)

Пример

- Перемножение двух матриц, два алгоритма
- 1) Разбиваем вторую матрицу на колонки



- 2) Разбиваем первую матрицу на строки



Алгоритм

- Разделить матрицу C на части и разослать всем процессам (`send/recv` или `scatter`)
- Разослать всем матрицу B (`broadcast`)
- На каждом процессоре перемножаем часть колонок матрицы C на матрицу B . Получаем часть колонок матрицы A
- Сбор матрицы A от всех процессов (`send/recv` или `gather`)

Вопросы