

# Сравнение производительности графовых библиотек на Prim's MST и MS-BFS

Андрей Сухарев  
Данил Слинчук

[github.com/therain7/  
graphstuff](https://github.com/therain7/graphstuff)

# Prim's MST

- Дан связный неориентированный граф.  
Для каждого ребра задана его стоимость
- Результатом работы алгоритма является  
остовное дерево минимальной стоимости
- Начинается с произвольной вершины.  
На каждой итерации добавляется  
самое “дешевое” ребро

# Prim's MST

```
function Prim(vertices, edges) is
    for each vertex in vertices do
        cheapestCost[vertex] = INFINITY
    cheapestCost[START_NODE] = 0

    total_weight = 0

    unexplored ← set containing all vertices
    while unexplored is not empty do
        currentVertex ← vertex in unexplored with minimum cheapestCost[vertex]
        unexplored.remove(currentVertex)

        for each edge (currentVertex, neighbor) in edges do
            if neighbor in unexplored and weight(currentVertex, neighbor) < cheapestCost[neighbor] THEN
                cheapestCost[neighbor] ← weight(currentVertex, neighbor)
                total_weight += weight(currentVertex, neighbor)

return total_weight
```

# Prim's MST на матрицах

```
function Prim(A) is
    Vector weights = extract_row(A, START_NODE)

    Vector visited(nrows)
    visited.set(START_NODE, true)

    visited_count = 0
    total_weight = 0
    while (visited_count < nrows) {
        Vector to_visit = weights . !visited

        Edge cheapest = find_min(to_visit)
        visited.set(cheapest.idx, true)
        total_weight += cheapest.val
        visited_count++

        Vector neighbors = extract_row(A, cheapest.idx)
        weights = eWiseAdd(weights, neighbors, OP_MIN)
    }

    return total_weight
```

# Multi-Source BFS

- Дан связный (не/)ориентированный граф
- Результатом работы алгоритма является матрица найденных путей
- Начинается с нескольких заданных вершин-источников. На каждой итерации продвигается по всем путям одновременно

# Multi-Source BFS

```
function msbfs(Matrix A, Vector src) is
    // front of BFS
    Matrix front(nsrc, nrows)
    // parent(i, j) is the parent id of node j in source i's BFS
    Matrix parent(nsrc, nrows)

    for (uint i = 0; i < nsrc; i++) {
        cursrc = src.get(i)
        front.set(i, cursrc, cursrc)
        parent.set(i, cursrc, cursrc)
    }

    nfront = nsrc
    for (uint nvisited = nsrc; nvisited < n * nsrc; nvisited += nfront) {
        front = mxm_secondI(front, A) . !parent
        nfront = front.count()
        if (!nfront) {
            break
        }

        parent = eadd(parent, front)
    }

    return parent
```

# Эксперимент

- Реализовать алгоритмы на SuiteSparse:GraphBLAS и SPLA
- Провести 10 запусков обоих алгоритмов на выбранных библиотеках, замерить производительность
- Сравнить полученные значения

# Параллельность

- Векторные и матричные операции параллельны
- SuiteSparse:GraphBLAS использует OpenMP
- SPLA – OpenCL
  - Все вычисления производить на ускорителе
  - Избегать копирования данных между хостом и ускорителем
  - Избегать конвертации между форматами хранения

# SPLA. Патчи

Реализованы:

- OpenCL matrix extract\_row
- OpenCL vector emult
- OpenCL mxmT\_maskC\_secondI
- OpenCL vector find\_min (последовательный)

Оптимизирован set\_float для OpenCL векторов

# Выбранные графы

[sparse.tamu.edu](http://sparse.tamu.edu) - SuiteSparse matrix collection

Граф	Количество вершин	Количество ребер
luxembourg_osm	114 599	239 332
la2010	204 447	980 634
cage12	130 228	2 032 536

# Конфигурация

## Ноутбук

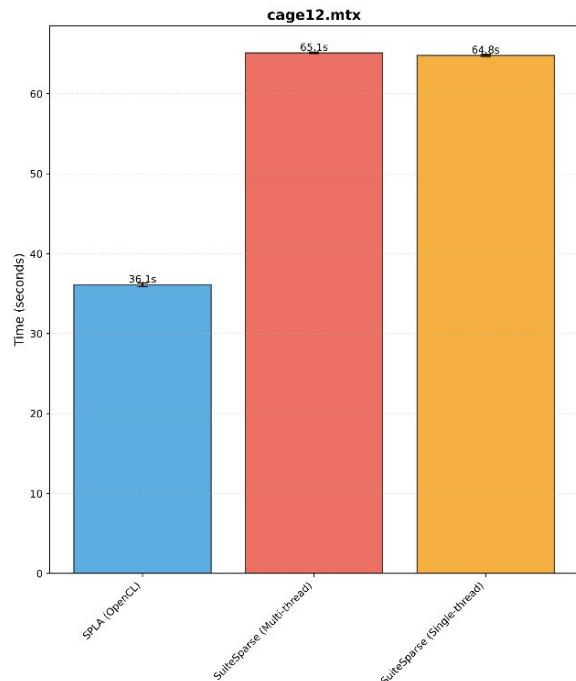
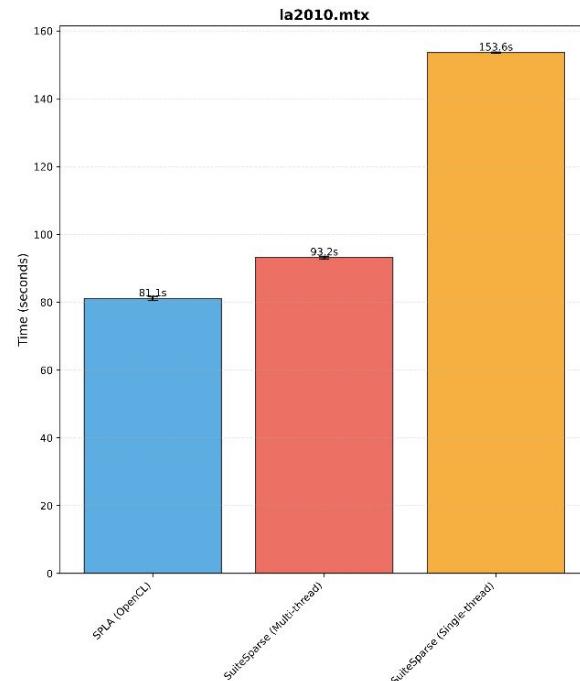
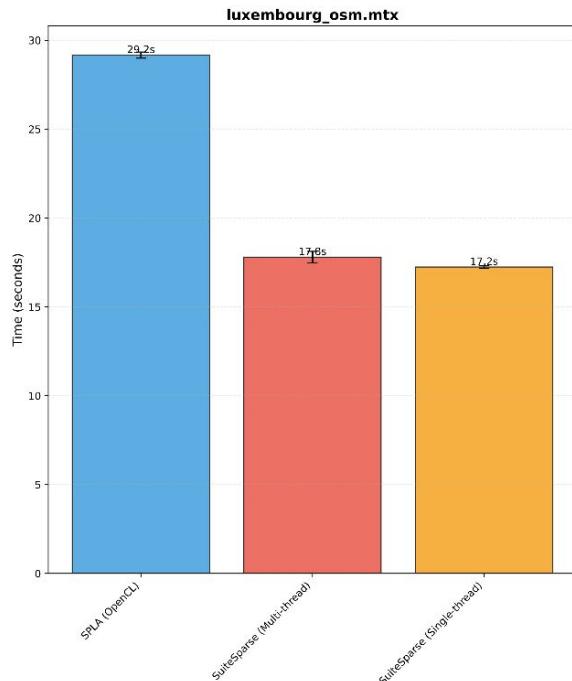
- Intel Core i5 1240P (16 threads)
- Linux 6.16.12-200.fc42

## Сервер

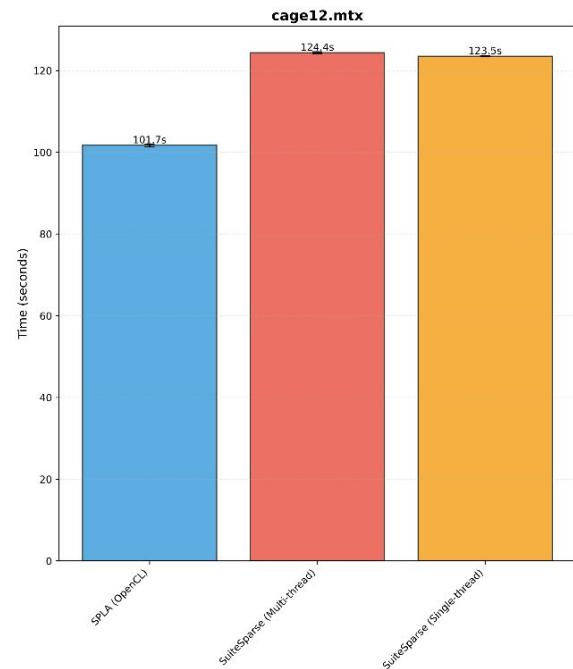
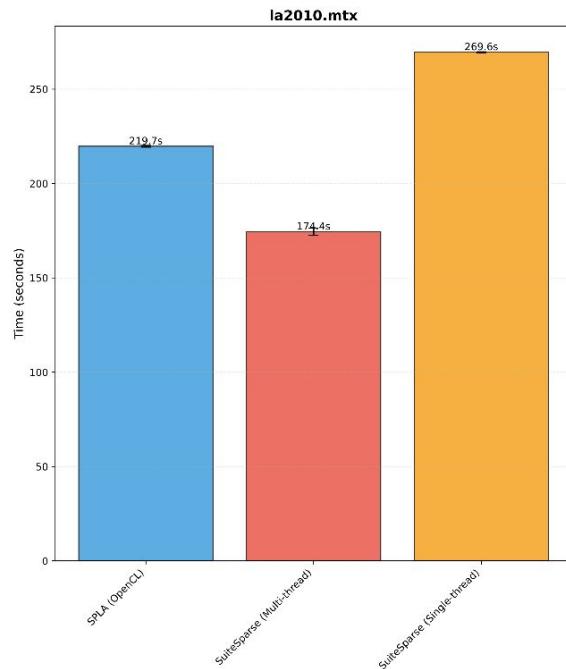
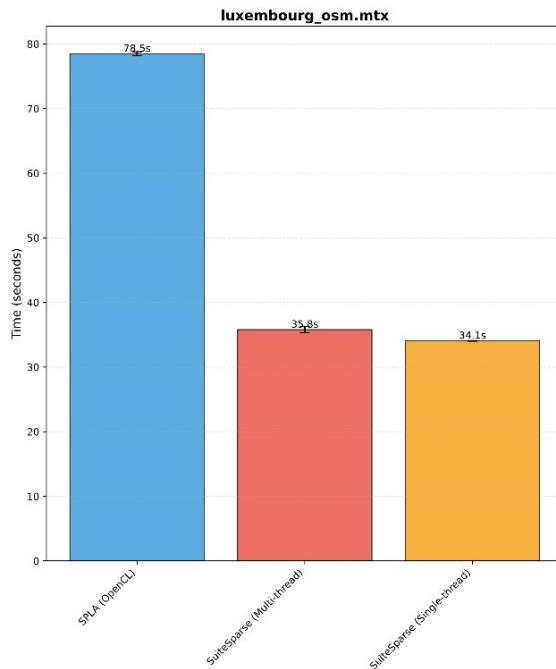
- 2 x Intel Xeon Silver 4214R (24 threads)
- 2 sockets, 1 NUMA node
- Linux 6.16.13

OpenCL Intel runtime 2025.20.10.0.10\_160000

# Prim. Intel Core. 95% д.и.



# Prim. Intel Xeon. 95% д.и.



# Prim. Выводы

- Высокий overhead на синхронизацию на маленьких графах
- Высокий overhead на синхронизацию на большом количестве ядер
- SuiteSparse:GraphBLAS не всегда уходит в полную параллельность.  
Multi-thread & single-thread производительность может быть сравнима

# MS-BFS

SPLA DNF!

```
front = mxm_secondI(front, A) . !parent
```

Необходима обратная маска,  
но все матрицы на SPLA OpenCL в формате CSR

Реализована маска по значению, а не структуре  
→ взрыв количества элементов фронта  
после первой итерации