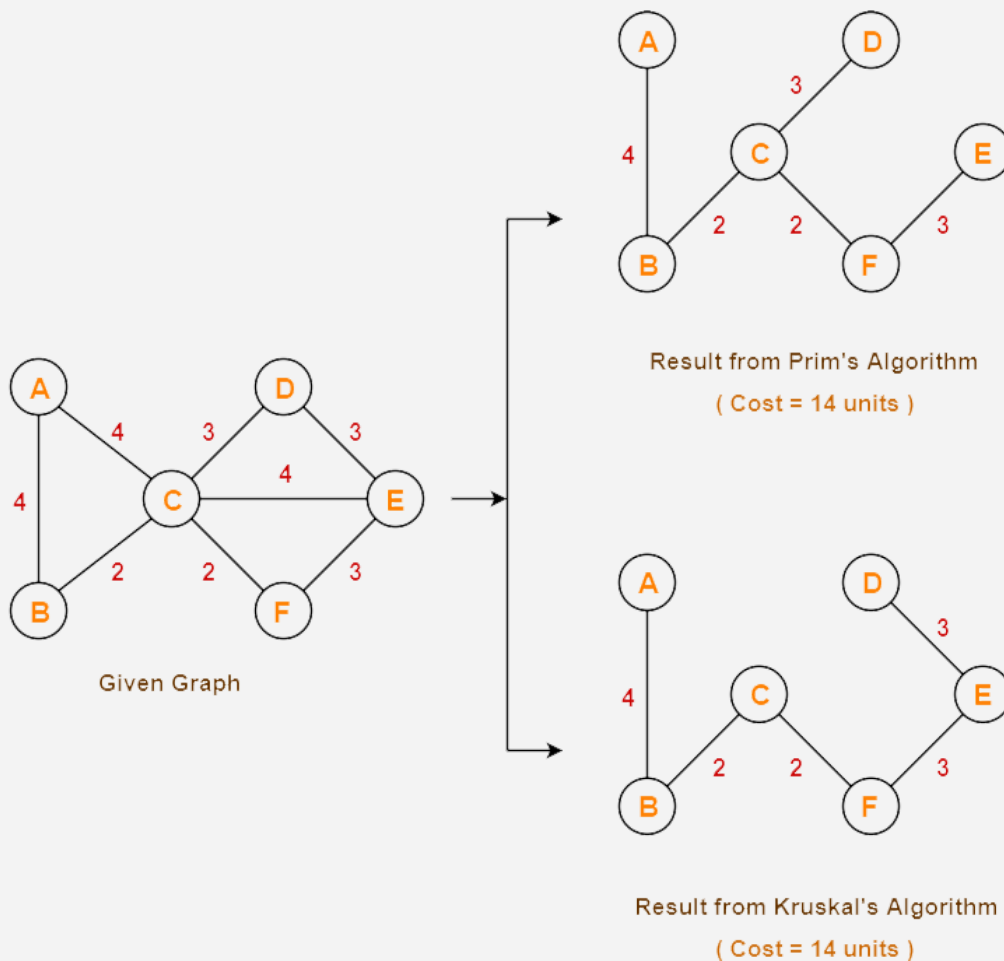


# Звіт до лабораторної роботи з дискретної математики

## Порівняння ефективності роботи алгоритмів Прима та Краскала

20.02.2022



Виконали студенти УКУ, першого курсу спеціальності КН

Мацишин Сергій, Шуляр Владислав, Конопада Олексій

## ➤ Алгоритм Прима

Даний алгоритм є жадібним і його використовують для побудови мінімального кістякового дерева зваженого неорієнтованого графу.

### Покроково:

1. Обираємо довільну початкову вершину
2. Створюємо множину необраних вершин
3. Кожного разу обираємо ребро мінімальної ваги, яке належить до множини необраних вершин
4. Додаємо нове ребро до нашого дерева
5. Очищаємо нашу множину необраних вершин, забираємо уже обрану вершину
6. Продовжуємо процес допоки не побудуємо каркас

### Програмний код

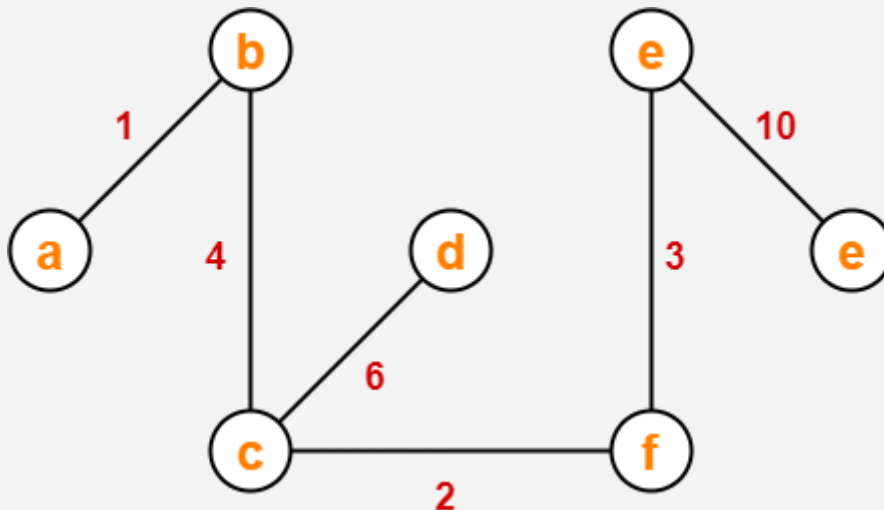
```
1 def prima_algorithm(nodes, edges):
2     """Implementation of Prima's algorithm."""
3     nodes_len_initial = len(nodes)
4     points = set([nodes[0]])
5     carcass = set()
6     total_points = 1
7
8     while total_points < nodes_len_initial:
9         smallest_path = (float('inf'), float('inf'), float('inf'))
10
11         for edge in edges:
12             if edge[2] <= smallest_path[2]:
13                 a = edge[0] in points
14                 b = edge[1] in points
15                 if (a and (not b)):
16                     smallest_path = edge
17                     e=1
18                 elif ((not a) and b):
19                     smallest_path = edge
20                     e=0
21
22         carcass.add(smallest_path)
23         points.add(smallest_path[e])
24         edges.remove(smallest_path)
25         total_points += 1
26
27     return carcass
```

## ➤ Алгоритм Краскала

Даний алгоритм також є жадібним і його використовують для побудови мінімального кістякового дерева зваженого неорієнтованого графу.

### Покроково:

1. Обираємо ребро  $e_1$ , яке має в графі найменшу вагу
2. Визначаємо послідовність ребер  $e_1, e_2, \dots, e_{n-1}$
3. На кожному кроці обираємо ребро з найменшою вагою, яке не буде утворювати простих циклів з уже обраними ребрами
4. На вихід отримуємо мінімальний каркас початкового графа



## Програмный код

```

1 def kruskal_algorithm(nodes, edges):
2     """Implementation of Kruskal's algorithm."""
3     edges = sorted(edges, key=lambda edge: edge[2])
4     nodes_len_initial = len(nodes)
5     points = set()
6     carcas = set()
7     total_edges = 0
8
9     groups = []
10
11     while total_edges < nodes_len_initial-1:
12         edge = edges.pop(0)
13
14         for group in groups:
15             if (edge[0] in group) and (edge[1] in group):
16                 break
17
18         else:
19             if (edge[0] not in points) and (edge[1] not in points):
20
21                 groups.append([edge[0], edge[1]])
22                 points.add(edge[0])
23                 points.add(edge[1])
24
25                 carcas.add(edge)
26
27                 total_edges += 1
28
29             elif ((edge[0] in points) and (edge[1] not in points)) or ((edge[0] not in points) and (edge[1] in points)):
30

```

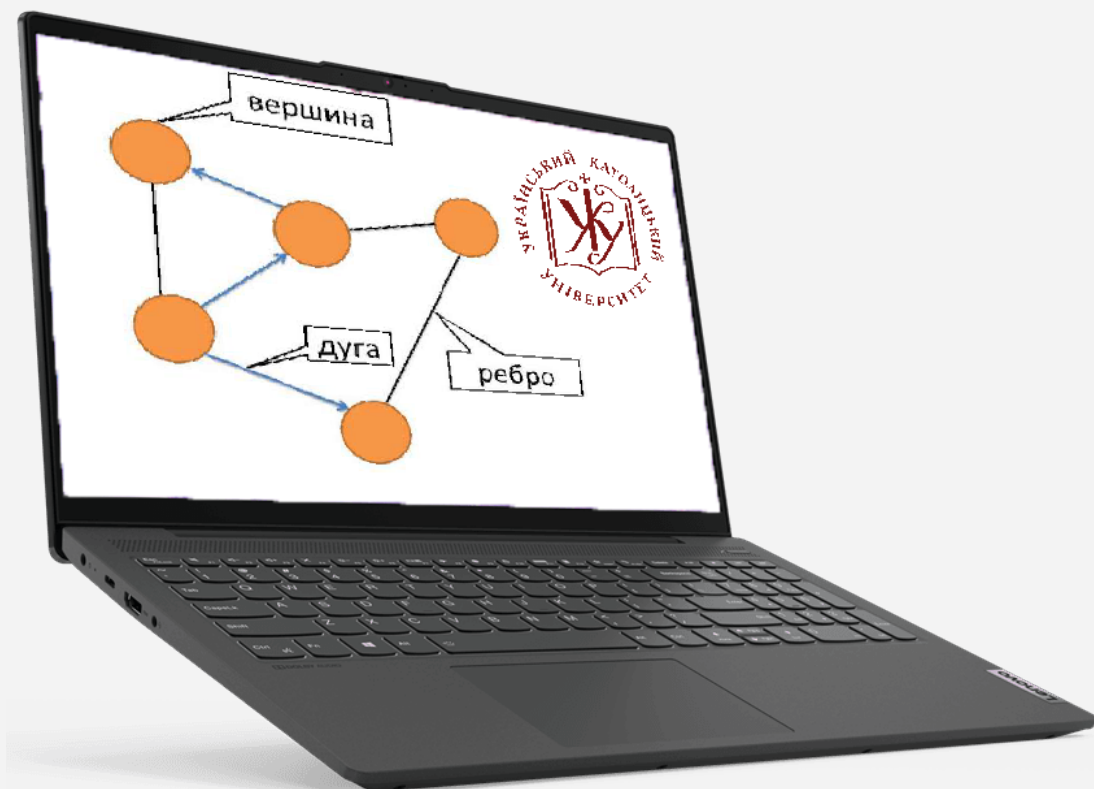
```

31         for group_n in range(len(groups)):
32             if (edge[0] in groups[group_n]) or (edge[1] in groups[group_n]):
33                 groups[group_n] += [edge[0], edge[1]]
34
35                 points.add(edge[0])
36                 points.add(edge[1])
37                 carcas.add(edge)
38
39                 total_edges += 1
40
41         else:
42             group_a, group_b = None, None
43
44             for group_n in range(len(groups)):
45                 if edge[0] in groups[group_n]:
46                     group_a = group_n
47
48             for group_n in range(len(groups)):
49                 if edge[1] in groups[group_n]:
50                     group_b = group_n
51
52             if (group_a is not None) and (group_b is not None):
53
54                 indexes = (group_a, group_b)
55                 for index in sorted(indexes, reverse=True):
56                     if index == group_a:
57                         group_aa = groups.pop(index)
58                     if index == group_b:
59                         group_bb = groups.pop(index)
60
61                 groups.append(group_aa+group_bb)
62                 carcas.add(edge)
63
64                 total_edges += 1
65
66     return carcas

```

## Специфікація пристрою, на якому проводились експерименти

Кількість ядер	4
Тактова частота	2.4 GHz
Пам'ять	16 gb RAM
Операційна система	Windows 10 Pro



## Програмний код експерименту

```
1 NUM_OF_ITERATIONS = 1000
2 NUM_OF_NODES = 100
```

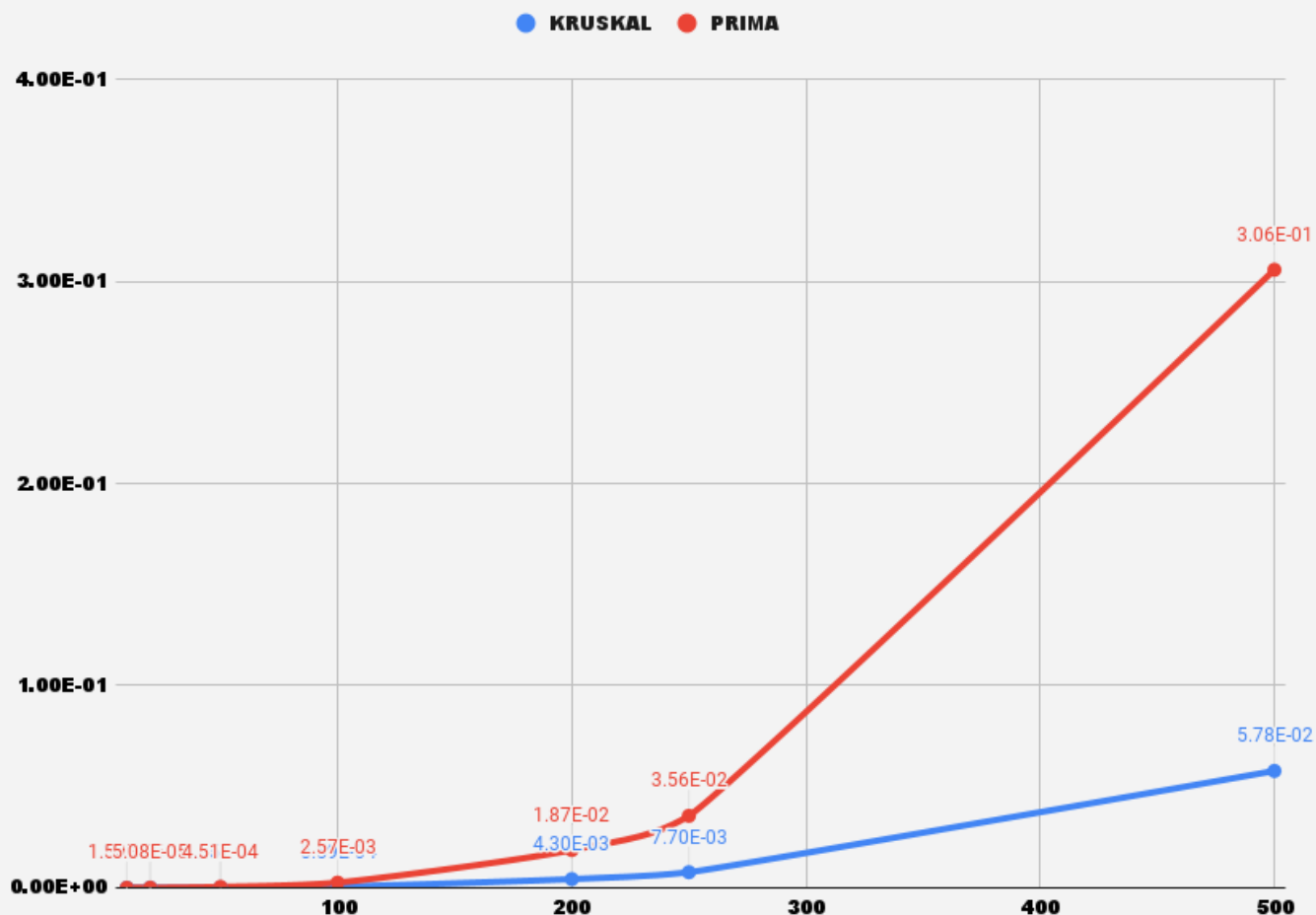
### PRIM

```
1 time_taken = 0
2 for i in tqdm(range(NUM_OF_ITERATIONS)):
3
4     # note that we should not measure time of graph creation
5     G = gnp_random_connected_graph(NUM_OF_NODES, 0.1, False)
6
7     # note that we should not measure time of graph conversion
8     nodes = list(G.nodes)
9     graph_edges = list(map(lambda x: (x[0], x[1], x[2]['weight']), G.edges().data()))
10
11     start = time.time()
12     carcas = prima_algorithm(nodes, graph_edges)
13     end = time.time()
14
15     # note that we should not measure time of graph creation
16     G_prima_my = nx.Graph()
17     G_prima_my.add_weighted_edges_from(carcas)
18
19     time_taken += end - start
20
21 time_taken / NUM_OF_ITERATIONS
```

### KRUSKAL

```
1 time_taken = 0
2 for i in tqdm(range(NUM_OF_ITERATIONS)):
3
4     # note that we should not measure time of graph creation
5     G = gnp_random_connected_graph(NUM_OF_NODES, 0.1, False)
6
7     # note that we should not measure time of graph conversion
8     nodes = list(G.nodes)
9     graph_edges = list(map(lambda x: (x[0], x[1], x[2]['weight']), G.edges().data()))
10
11     start = time.time()
12     carcas = kruskal_algorithm(nodes, graph_edges)
13     end = time.time()
14
15     # note that we should not measure time of graph creation
16     G_kruskal_my = nx.Graph()
17     G_kruskal_my.add_weighted_edges_from(carcas)
18
19     time_taken += end - start
20
21 time_taken / NUM_OF_ITERATIONS
```

## Графік часу роботи алгоритмів



## Результати експериментів

Після проведення експериментів для обчислення часу роботи алгоритмів Прима та Краскала із графами з різною кількістю вершин, результати яких можна спостерігати на графіку вище, ми зрозуміли, що реалізація алгоритму Краскала є більш успішною, дозволяючи йому виконувати обчислення швидше, ніж це робить алгоритм Прима. Жоден із алгоритмів не помиляється та не сповільнюється. Тестувались обидва на графах з різною кількістю вершин та було проведене в загальному кілька мільйонів ітерацій для аналізу їхньої швидкодії.

## Висновок

У результаті виконання лабораторної роботи ми реалізували автоматичне обчислення мінімального каркасу зваженого графа використовуючи алгоритми Прима та Крускала. Провівши експерименти з 10, 20, 50, 100, 200, 250, 500 вершинами, ми дійшли висновку, що обидва алгоритми працюють дуже швидко, не помиляються та головне - не ламаються. Вони здатні обчислювати мінімальний каркас за дуже малий час, проте реалізація алгоритму Крускала в нашому випадку є більш вдалою, через що він здатний працювати значно швидше, ніж також реалізований нами алгоритм Прима.

