3BIT

Підготували: Штогрин Олег та Валігурський Антон

Опис задачі: написати алгоритми: Прима та Краскла- для знаходження найменшого каркасу; Флойда- Ворашала для знаходження найкоротших відстаней між усіма вершинами та Белмана- Форда для знаходження найкоротшої відстані від заданої точки.

Опис експерименту: дослідити ефективність написаних нами алгоритмів відносно вбудованих.

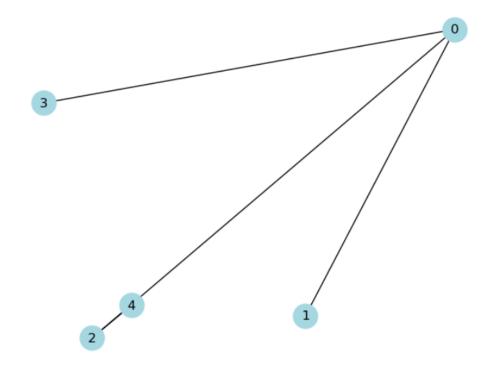
За яким принципом проводиться експеримент: ми будемо порівнювати наші та вбудовані алгоритми на вершинах: 5, 10, 20, 50, 100, 250, 500. Було використано бібліотеку time для занотування результатів ефективності алгоритмів. Графік роботи буде представлено за допомою бібліотеки matplotlib.pylot.

Хід роботи:
Експеримент 1:
Алгоритм Прима:
Код:

```
def prims_algorithm(graph, starting_node: int):
    frame = nx.Graph()
    frame.add_node(starting_node)
    num\_of\_nodes = len(graph)
    accessed_notes = [starting_node]
    while len(accessed_notes) < num_of_nodes:</pre>
        min_weight, new_min_node = inf, (-1, -1)
        for node in accessed_notes:
            for neighbor, info in graph[node].items():
                if info["weight"] < min_weight and neighbor not in accessed_notes:</pre>
                    min_weight = info["weight"]
                    new_min_node = node, neighbor
        accessed_notes.append(new_min_node[1])
        frame.add_node(new_min_node[1])
        frame.add_edge(*new_min_node, weight = min_weight)
    return frame
self_done = prims_algorithm(G, 1)
nx.draw(self_done, node_color='lightblue',
        with_labels=True,
        node_size=500)
for edge in self_done.edges:
   print(self_done.get_edge_data(*edge))
print(sum(self_done.get_edge_data(*edge)["weight"] for edge in self_done.edges))
```

Вивід:

```
{'weight': -4}
{'weight': -4}
{'weight': 0}
{'weight': 11}
3
```



```
import matplotlib.pyplot as plt
from time import time
vertices_num = [5,10,20,50,100,250,500]
y2 = []
for i in vertices_num:
    time_sum = 0
    time_sum_own = 0
    for _ in range(4):
        G_ = gnp_random_connected_graph(i, 1, False, False)
        print(i, "nodes")
        start = time()
        mstp_ = tree.minimum_spanning_tree(G_, algorithm="prim")
stop = time() - start
        print(f"Built-in algorithm worked in: {stop:.3f}. With total weight of: {sum(mstp_.get_edge_data(*edge)['weight']
        start = time()
        mstp_own = prims_algorithm(G_, 1)
        print(f"Our algorithm worked in: {stop:.3f}. With total weight of: {sum(mstp_own.get_edge_data(*edge)['weight'] f
        time_sum_own += stop
    y1.append(float(f"{time_sum/4:.3f}"))
   y2.append(float(f"{time_sum_own/4:.3f}"))
plt.plot(vertices_num, y1, label='Built-in', marker='o')
# Plotting the second dataset
plt.plot(vertices_num, y2, label='Ours', marker='s')
# Adding labels and title
plt.xlabel('Nodes')
plt.ylabel('Time')
plt.title('Built-in kraskal vs our implementation')
# Adding a legend to differentiate between datasets
plt.legend()
# Display the plot
plt.show()
```

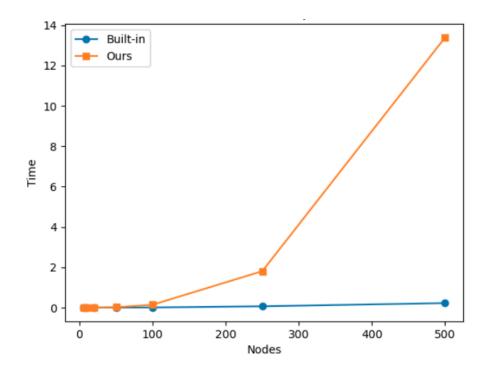
Приклад виводу:

```
5 nodes
Built-in algorithm worked in: 0.000. With total weight of: 12
Our algorithm worked in: 0.000. With total weight of: 12

5 nodes
Built-in algorithm worked in: 0.001. With total weight of: 5
Our algorithm worked in: 0.000. With total weight of: 5

500 nodes
Built-in algorithm worked in: 0.194. With total weight of: -2495
Our algorithm worked in: 13.442. With total weight of: -2495

500 nodes
Built-in algorithm worked in: 0.205. With total weight of: -2495
Our algorithm worked in: 13.295. With total weight of: -2495
```



Підсумок: вбудований алгоритм працює краще нашого, хоча на невеликій кількості вершин це не є помітним. Наш алгоритм працює гірше через те, що у вбудованому є додаткові умови(іf, else), які не дають робити 'зайві' кроки алгоритму, тобто пропускаючи непотрібні ітерації.

Експеримент 2:

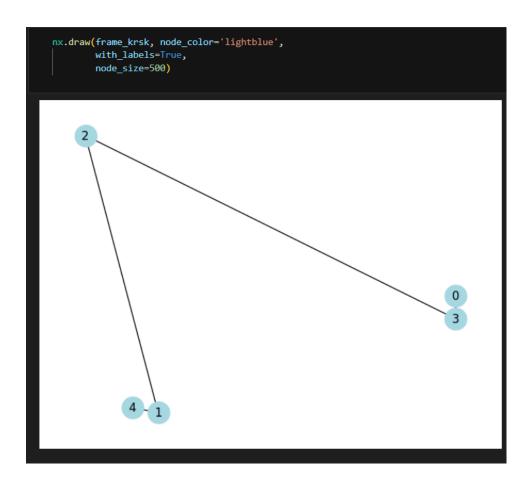
Алгоритм Краскла:

Код:

```
from copy import deepcopy
def make_stek(connected_lst, edge: list) -> list | bool:
    Creates a stek
    stek1 = None
    stek2 = None
    copy_connected = deepcopy(connected_lst)
    for _, stek in enumerate(connected_lst):
        if edge[0] in stek and edge[1] in stek:
        elif edge[0] in stek:
            stek1 = stek
            copy_connected.remove(stek)
        elif edge[1] in stek:
            stek2 = stek
            copy_connected.remove(stek)
    stek1.update(stek2)
    copy_connected.append(stek1)
    return copy_connected
```

```
def kruskal(g):
   Make a Kruskal algorythm
   frame_krusk = nx.Graph()
   edges = {(key, key1): value1['weight'] for key, value in g.adj.items() for key1, value1 in value.items()}
   sorted_edges = dict(sorted(edges.items(), key = lambda x: x[1]))
   stek_nodes = list({nd} for nd in g.nodes)
   lst_nodes = []
   for edge, weigh in sorted_edges.items():
       if len(stek_nodes) == 1:
       return frame_krusk
       copy_stek = deepcopy(stek_nodes)
       if make_stek(copy_stek, edge):
           stek_nodes = make_stek(stek_nodes, edge)
           lst nodes.append(edge)
           frame_krusk.add_edge(*edge, weight = weigh)
   return frame_krusk
frame_krsk = kruskal(G)
```

Візуалізація:



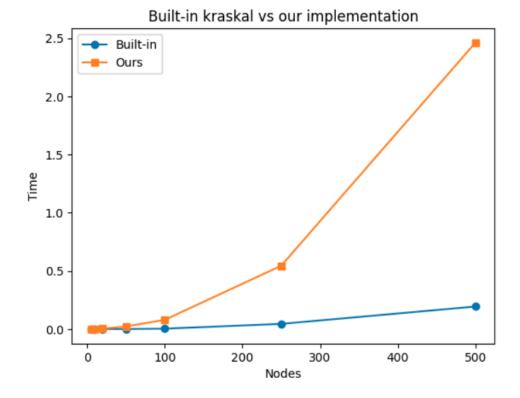
```
from time import time
vertices_num = [5,10,20,50,100,250,500]
for i in vertices_num:
    time_sum = 0
    time_sum_own = 0
    for _ in range(4):
        G_ = gnp_random_connected_graph(i, 1, False, False)
        print(i, "nodes")
        start = time()
        mstp_ = tree.minimum_spanning_tree(G_, algorithm="kruskal")
        stop = time() - start
        print(f"Built-in algorithm worked in: {stop:.3f}. With total weight of: {sum(mstp_.get_edge_data(*edge)['weight'] for edge in mstp_.edges)}")
        time_sum += stop
       start = time()
        stop = time() - start
        print(f"Our algorithm worked in: {stop:.3f}. With total weight of: {sum(mstp_own.get_edge_data(*edge)['weight'] for edge in mstp_own.edges)}\n")
        time_sum_own += stop
    y1.append(float(f"{time_sum/4:.3f}"))
    y2.append(float(f"{time_sum_own/4:.3f}"))
plt.plot(vertices_num, y1, label='Built-in', marker='o')
plt.plot(vertices_num, y2, label='Ours', marker='s')
plt.xlabel('Nodes')
plt.ylabel('Time')
plt.title('Built-in kraskal vs our implementation')
plt.legend()
plt.show()
```

Приклад виводу:

```
5 nodes
Built-in algorithm worked in: 0.000. With total weight of: -4
Our algorithm worked in: 0.000. With total weight of: -4

5 nodes
Built-in algorithm worked in: 0.000. With total weight of: 3
Our algorithm worked in: 0.001. With total weight of: 3

500 nodes
Built-in algorithm worked in: 0.202. With total weight of: -2495
Our algorithm worked in: 2.337. With total weight of: -2495
```



Підсумок: як і з алгоритмом Прима: вбудований алгоритм працює краще нашого, хоча на невеликій кількості вершин це не є помітним. Це пов'язано з тим, що функція make_stek повторюється 2 рази, перед тим, як додати ребро, що ускладнює алгоритм, враховуючи, що в самій функції, виконуються операції сору та update, що дещо більше заповнює пам'ять та ускладнює алгоритм.

Експеримент 3:

Алгоритм Флойда- Воршала:

Код:

```
def floyd_warshall(graph):
    marks = [[] for _ in range(len(graph))]
    warshall = [[] for _ in range(len(graph))]

for i in range(len(graph)):
    if j in graph[i]:
        warshall[i].append(graph[i][j]["weight"])
    elif i == j:
        warshall[i].append(0)
    else:
        warshall[i].append(inf)
    if i == j:
        marks[i].append(-1)
    else:
        marks[i].append(i)
```

```
for i, w_row in enumerate(warshall):
        new_warshall = []
        new_marks = []
        for j, row in enumerate(warshall):
             new_warshall.append([])
             new_marks.append([])
             for k, el in enumerate(row):
                 if warshall[i][k] + warshall[j][i]<el:</pre>
                      new\_warshall[-1].append(warshall[i][k] + warshall[j][i])
                      new_marks[-1].append(marks[i][k])
                 else:
                     new warshall[-1].append(el)
                      new_marks[-1].append(marks[j][k])
        warshall = new_warshall
        marks = new_marks
    marks =\{k:\{i: v \text{ for } i, v \text{ in } enumerate(row)\} \text{ for } k, row \text{ in } enumerate(marks)\}
    warshall ={k:{i: v for i,v in enumerate(row)} for k, row in enumerate(warshall)}
    return marks, warshall
marks, matrix = floyd warshall(G)
for i, row in marks.items():
    print(i, ":", row)
for i, row in matrix.items():
    print(i, ":", row)
```

Приклад виводу:

```
0: {0: -1, 1: 0, 2: 0, 3: 0, 4: 1}
1: {0: 4, 1: -1, 2: 1, 3: 1, 4: 1}
2: {0: 4, 1: 0, 2: -1, 3: 2, 4: 2}
3: {0: 4, 1: 0, 2: 0, 3: -1, 4: 3}
4: {0: 4, 1: 0, 2: 0, 3: 4, 4: -1}
0: {0: 0, 1: -5, 2: 5, 3: 3, 4: -9}
1: {0: 12, 1: 0, 2: 16, 3: 13, 4: -4}
2: {0: 35, 1: 30, 2: 0, 3: 18, 4: 19}
3: {0: 28, 1: 23, 2: 33, 3: 0, 4: 12}
4: {0: 16, 1: 11, 2: 21, 3: 18, 4: 0}
```

```
import matplotlib.pyplot as plt
from time import time
vertices_num = [5,10,20,50,100,250,375, 500]
y1 = []
y2 = []
for i in vertices num:
   time_sum = 0
   time_sum_own = 0
   G_ = gnp_random_connected_graph(i, 1, False, False)
    start = time()
    predecessors, dist = floyd_warshall_predecessor_and_distance(G_)
   stop = time() - start
    print(f"{i}nodes.\nBuilt-in algorithm worked in: {stop:.3f}")
   time_sum = stop
    start = time()
   marks, matrix = floyd_warshall(G_)
    stop = time() - start
    print(f"Our algorithm worked in: {stop:.3f}\n")
    time_sum_own = stop
   y1.append(float(f"{time_sum:.8f}"))
   y2.append(float(f"{time_sum_own:.8f}"))
plt.plot(vertices_num, y1, label='Built-in', marker='o')
# Plotting the second dataset
plt.plot(vertices_num, y2, label='Ours', marker='s')
# Adding labels and title
plt.xlabel('Nodes')
plt.ylabel('Time')
plt.title('Built-in Floyd-Warshall vs our implementation')
# Adding a legend to differentiate between datasets
plt.legend()
# Display the plot
plt.show()
```

Приклад виводу:

5nodes.

Built-in algorithm worked in: 0.000 Our algorithm worked in: 0.000

10nodes.

Built-in algorithm worked in: 0.000 Our algorithm worked in: 0.000

20nodes.

Built-in algorithm worked in: 0.002 Our algorithm worked in: 0.002

50nodes.

Built-in algorithm worked in: 0.020 Our algorithm worked in: 0.019

100nodes.

Built-in algorithm worked in: 0.174 Our algorithm worked in: 0.158

250nodes.

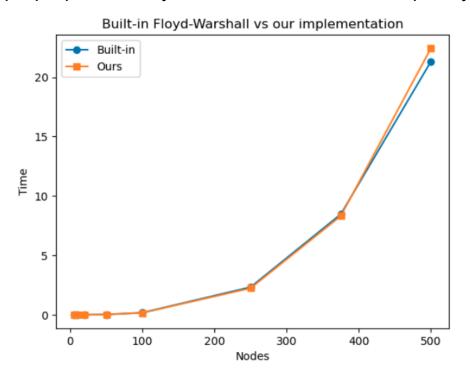
Built-in algorithm worked in: 2.325 Our algorithm worked in: 2.235

375nodes.

Built-in algorithm worked in: 8.465 Our algorithm worked in: 8.319

500nodes.

Built-in algorithm worked in: 21.338 Our algorithm worked in: 22.456



Підсумок: Наш алгоритм працює практично з такою самою ефективністю, як і вбудований. На малій кількості вершим він навіть дещо ефективніше. Невелика перевага, яку ми бачимо на 500 вершинах пов'язана з тим, що вбудований алгоритм має меншу складність: O(n^3).

Експеримент 4:

Алгоритм Белмана- Форда:

Код:

```
def bell ford(G__):
   dct_distance = {x: G__.adj[0][x]['weight'] if x in G__.adj[0] else float('inf') for x in G__.nodes}
   dct_distance[0] = 0
   nodes = list(G__.nodes)[1:]
   g = nx.Graph()
   for _ in range(len(dct_distance) - 2):
    for v in nodes:
            for u in G__.nodes:
                if u in G__.adj and v in G__.adj[u]:
                   dct_distance[v] = min(dct_distance[v], dct_distance[u] + G__.adj[u][v]['weight'])
                    g.add_edge(u, v, weight = min(dct_distance[v], dct_distance[u] + G__.adj[u][v]['weight']))
    for v1 in nodes:
        for u1 in G__.nodes:
           if u1 in G_.adj and v1 in G_.adj[u1] and dct_distance[v1] > dct_distance[u1] + G_.adj[u1][v1]['weight']:
               return 'Negative cycle detected'
    return g
grph_bell_ford = bell_ford(G)
print(grph_bell_ford.edges)
```

Приклад виводу:

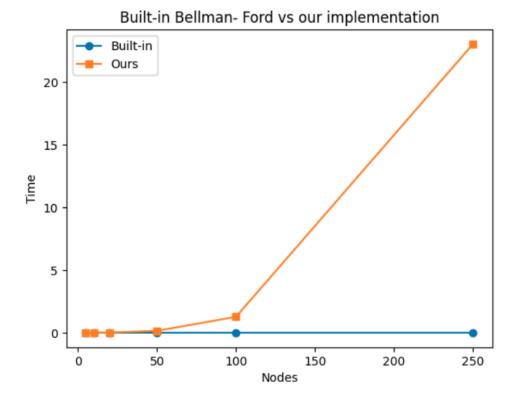
```
[(0, 1), (1, 2)]
```

Приклад візуалізації:

```
import matplotlib.pyplot as plt
from time import time
vertices_num = [5,10,20,50,100,250]
y1 = []
y2 = []
    time_sum = 0
    time_sum_own = 0
    G_ = gnp_random_connected_graph(i, 1, False, False)
    predecessors, dist = bellman_ford_predecessor_and_distance(G, \theta) stop = time() - start
     print(f"\{i\} nodes. \nBuilt-in algorithm worked in: \{stop:.3f\}")
    time_sum = stop
    start = time()
    grph = bell_ford(G_)
    stop = time() - start
print(f"Our algorithm worked in: {stop:.3f}\n")
    time_sum_own = stop
    y1.append(float(f"{time_sum:.8f}"))
    y2.append(float(f"{time_sum_own:.8f}"))
plt.plot(vertices_num, y1, label='Built-in', marker='o')
# Plotting the second dataset
plt.plot(vertices_num, y2, label='Ours', marker='s')
plt.xlabel('Nodes')
plt.ylabel('Time')
plt.title('Built-in Bellman- Ford vs our implementation')
plt.legend()
# Display the plot
plt.show()
```

Приклад виводу:

```
100nodes.
Built-in algorithm worked in: 0.000
Our algorithm worked in: 1.268
```



Підсумок: Алгоритм працює гірше вбудованого. На малих вершинах алгоритм працює непогано. Це може бути пов'язано з способом перевірки на негативні цикли вбудованого алгоритму та нашого: можливо, вбудований алгоритм одразу перевіряє наявність негативних простих циклів та видає про це повідомлення, коли ж наш алгоритм робить це опісля всіх дій.

Загальний підсумок:

Алгоритми Краскла та Прима найкраще працюють на графах з малою кількістю вершин, очевидно, пов'язано з тим, що алгоритм має проходитись по значно більшій кількості ребер, що, практично, експоненційно збільшує його час.

Алгоритм Флойда- Ворашала, в порівнянні з вбудованим, працює просто прекрасно на будь- якій кількості вершин(як мінімум до 500). Якщо дивитись не в порівняні, то час так

само збільшується експоненційно, через більшу кількість операцій.

Наш алгоритм Белмана- Форда може зрівнятись з вбудованим до приблизно 50 вершин. Пізніше він видає гірші результати.

Нюанси: можлива похибка в графіках, яка пов'язана з особливістю роботи процесора, адже він постійно пробує 'вгадати' наступні операції, через це дані експерименту можуть різнитись на тисячні, а то й соті секунди, бо в одному випадку процесор 'вгадав' наступну операцію, а в іншому ні.

Невелике порівняння наших алгоритмів:

Краскалу на 250вершин вдалось знайти каркас за 0.542 секунди, коли ж Приму знадобилось 1.171 секунди.

Белману- Форду на подолання 250 вершин знадобилось 23 секунди, коли ж Флойду- Воршалу тільки 2.235 секунди.

Decision tree

1) Визначає gini, на осонові якого визначається наскільки вдалим є розприділення.

```
@staticmethod
def gini(groups):
    ...
    A Gini score gives an idea of how good a split is by how mixed the classes are in the two groups created by the split.

A perfect separation results in a Gini score of 0,
    whereas the worst case split that results in 50/50
    classes in each group result in a Gini score of 0.5
    (for a 2 class problem).

total = sum(groups)
return 1 - sum((p_k/total)**2 for p_k in groups)
```

2) Перевіряє всі можливі розподіли в межах O(N*F), N-кількість зразків, F-кількість 'особливостей'.

```
def split_data(self, X, y) -> tuple[int, int]:

# test all the possible splits in O(N*F) where N in number of samples
# and F is number of features

# return index and threshold value

m = y.size
if m <= 1:
    return None, None

parent_num = [np.sum(y == c) for c in range(self.classes)]

best_gini = self.gini(parent_num)

best_ind, best_thr = None, None

for ind in range(self.features):
    thresholds, classes = zip(*sorted(zip(X[:, ind], y)))
    left_num = [0] * self.classes
    right_num = parent_num[:]
    for i in range(1,m):
        cut = classes[i]

    left_num[cut] += 1
        right_num(cut] -= 1</pre>
```

```
left_num[cut] += 1
    right_num[cut] -= 1

if thresholds[i] == thresholds[i-1]:
    continue

gini = (i * self.gini(left_num) + (m-i)*self.gini(right_num)) / m

if gini < best_gini:
    best_gini = gini
    best_ind = ind
    best_thr = (thresholds[i] + thresholds[i-1]) / 2

return best_ind, best_thr</pre>
```

3) Створює кореневе дерево, рекурсивно розділяючи по 'gini' до того моменту, поки не буде досягнуто максимальної 'глибини'.

```
def build_tree(self, X, y, depth = 0):
    # recursively split until max depth is not exeeced
    class_samples_num = [np.sum(y == i) for i in range(self.classes)]
    node = Node(
        np.argmax(class_samples_num),
        self.gini(class_samples_num),
    if depth < self.max_depth:</pre>
        ind, thresh_hold = self.split_data(X, y)
        if ind is not None:
            X_left, y_left, X_right, y_right =[],[],[],[]
            for i, row in enumerate(X):
                if row[ind] < thresh_hold:</pre>
                    X_left.append(row)
                    y_left.append(y[i])
                else:
                    X_right.append(row)
                    y_right.append(y[i])
```

```
else:
    X_right.append(row)
    y_right.append(y[i])

node.feature_index = ind
    node.threshold = thresh_hold

node.left = self.build_tree(np.array(X_left), np.array(y_left), depth + 1)
    node.right = self.build_tree(np.array(X_right), np.array(y_right), depth + 1)

return node
```

4) Визначає кількість 'зразків', 'особливостей' та генерує дерево

```
def fit(self, X, y):
    # basically wrapper for build tree / train
    self.classes = len(set(y))
    self.features = X.shape[1]
    self.tree = self.build_tree(X, y)
```

5) Обходить все дерево, поки в нього все ще є 'діти', вертаючи при цьому передбачений клас

6) Повертає точність наших передбачень

```
def evaluate(self, X_test, y_test):
    # return accuracy

test = self.predict(X_test)
    return sum(test == y_test) / len(y_test)
```

В кінці ми просто викликаєм все:

```
my_clf = MyDecisionTreeClassifier(2)
my_clf.fit(X, y)
print(my_clf.evaluate(X_test, y_test))
```

Та отримуємо точність нашого передбачення щодо дерева:

0.966666666666667