

**МІНІСТЕРСТВО ОСВІТИ І НАУКИ УКРАЇНИ  
НАЦІОНАЛЬНОМУ УНІВЕРСИТЕТІ “ЛЬВІВСЬКА  
ПОЛІТЕХНІКА”**

**Кафедра систем штучного інтелекту**

**Лабораторна робота № 4**

з дисципліни  
«Дискретна математика»

**Виконав:**  
студент групи КН-114  
Кмитюк Катерина  
**Викладач:**  
Мельникова Н.І.

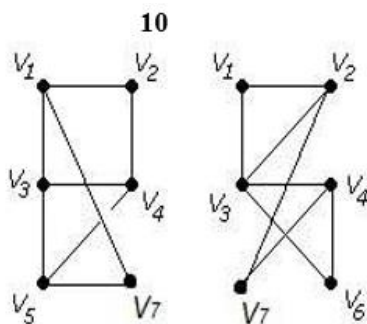
Львів – 2019 р.

**Тема:** Основні операції над графами. Знаходження остова мінімальної ваги за алгоритмом Пріма-Краскала.

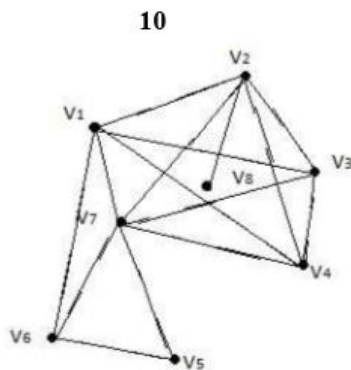
**Мета:** Набуття практичних вмінь та навичок з використання алгоритмів Пріма і Краскала.

**Завдання з додатку 1:**

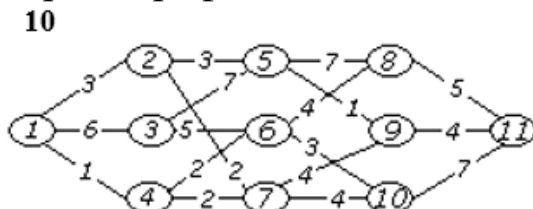
1. Виконати наступні операції над графами: 1) знайти доповнення до першого графу, 2) об'єднання графів, 3) кільцеву суму  $G1$  та  $G2$  ( $G1+G2$ ), 4) розщепити вершину у другому графі, 5) виділити підграф  $A$ , що складається з 3-х вершин в  $G1$  і знайти стягнення  $A$  в  $G1$  ( $G1 \setminus A$ ), 6) добуток графів.



2. Знайти таблицю суміжності та діаметр графа.

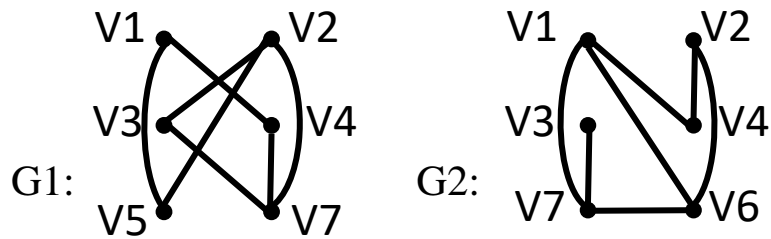


3. Знайти двома методами (Краскала і Пріма) мінімальне остове дерево графа.

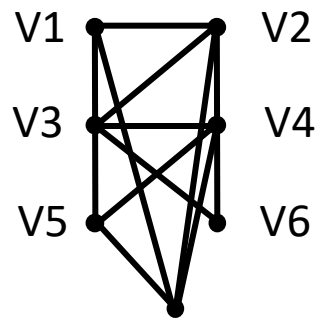


**Розв'язання:**

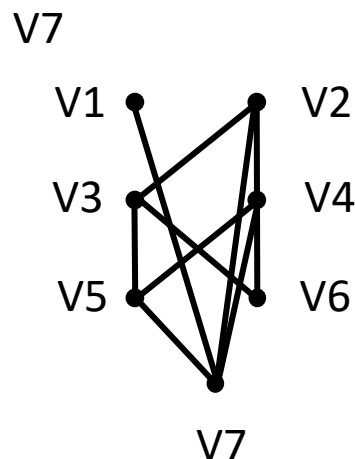
1. 1) Доповнення:



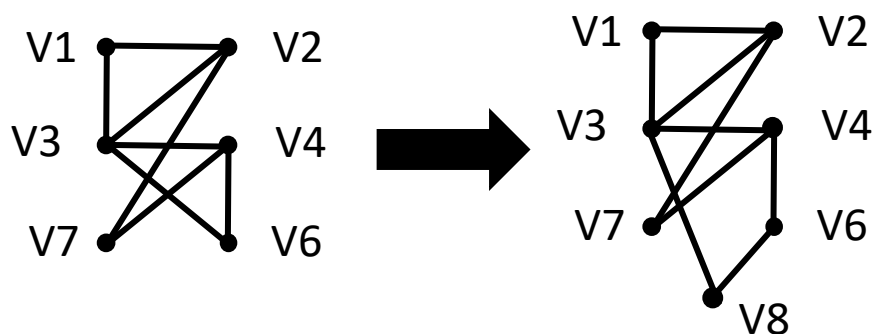
2) Об'єднання:



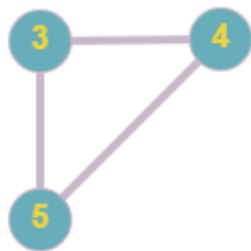
3) Кільцева сума:



4) Розщеплення вершини V6 у другому графі:

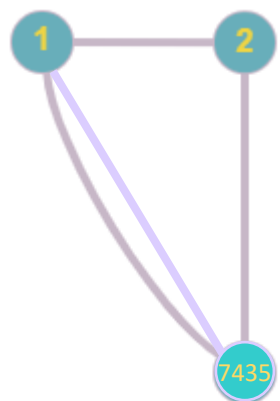
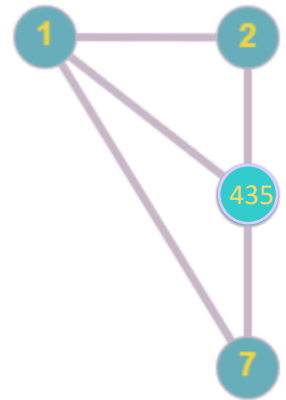
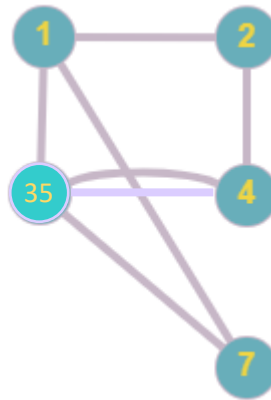
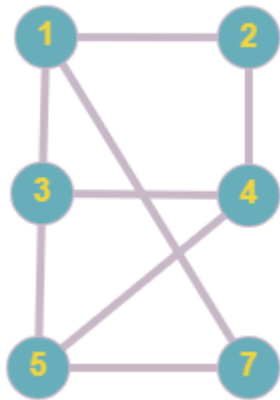


5) Виділення підграфа A з 3-х вершин в G1 і стягнення G1 в A: Стягуємо вершини G1, які належать A. Граф A складається з вершин V1, V2, V3.

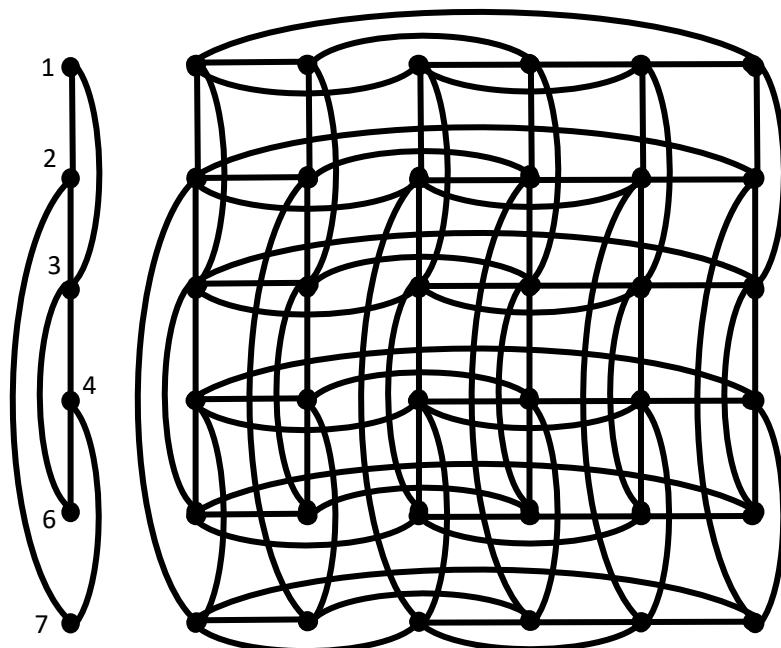


A:

Стягування G1:



6) Добуток:

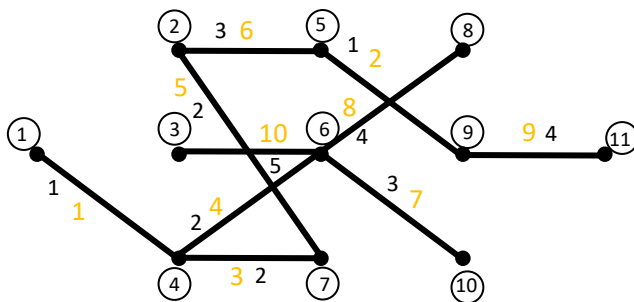


## 2. Таблиця суміжності:

	1	2	3	4	5	6	7	8
1	0	1	1	1	0	1	1	0
2	1	0	1	1	0	0	1	1
3	1	1	0	1	0	0	1	0
4	1	1	1	0	0	0	1	0
5	0	0	0	0	0	1	1	0
6	1	0	0	0	1	0	1	0
7	1	1	1	1	1	1	0	0
8	0	1	0	0	0	0	0	0

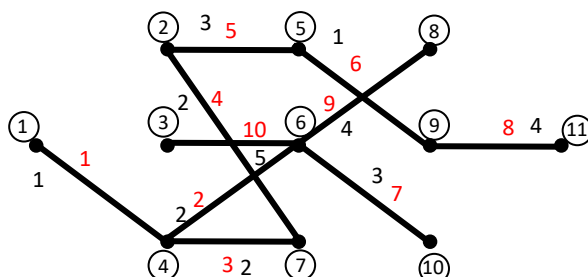
Діаметр графа = 3 (це максимальна відстань між вершинами графа 5 і 8, 6 і 8).

## 3. Метод Краскала:



Щоб отримати дане остове дерево методом Краскала потрібно знайти найменше ребро та додати його разом із вершинами, які воно сполучає. Якщо є кілька ребер, що важать однаково, обираємо довільне. Потім продовжуємо шукати мінімальні ребра та додавати їх в тому випадку, якщо це ребро не утворить цикл. Перевіливши усі ребра, отримуємо такий результат.

## Метод Прима:

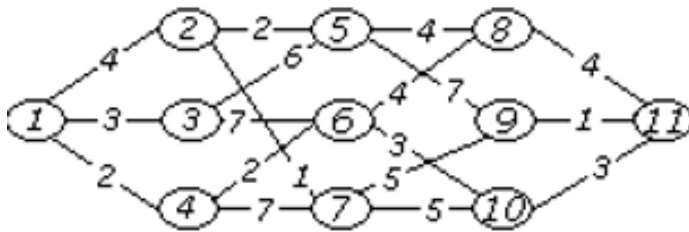


Для отримання остового дерева методом Прима обираємо довільну вершину і шукаємо інцидентне їй найменше ребро та

додаємо його, разом із суміжною вершиною. Далі шукаємо наступне найменше ребро серед ребер інцидентних вже доданим вершинам. Продовжуємо таким чином формувати остове дерево і отримуємо результат, ідентичний тому, що був одержаний завдяки методу Краскала. Отже, обидва методи дають однаковий результат.

## Завдання з додатку 2:

За алгоритмом Краскала знайти мінімальне остове дерево графа. Етапи розв'язання задачі виводити на екран. Протестувати розроблену програму на наступному графі:



## Програмна реалізація:

```

1  #include <iostream>
2  using namespace std;
3
4  bool trans (int **c, int n, int m)
5  {
6      int i,j,k;
7      bool tran=1;
8      for (i=0; i<n; i++)
9      {
10         for (j=0; j<m; j++)
11         {
12             if (c[i][j]==1)
13             {
14                 for (k=0; k<m; k++)
15                     if (c[j][k]==1)
16                         if (c[i][k]==1)
17                             tran*=1;
18                             else tran*=0;
19                             else tran*=0;
20             }
21         }
22     }
23     return tran;
24 }
25
26
27 int main() {
28     int *v,*e;
29     int k;
30     int **w, **temp;
31     bool cheki=1, chekj=1;
32
33     cout << "Input count of vertices" << endl;
34     cin >> k;
35

```

```

36     w=(int **)calloc(k, sizeof(int *));
37     temp=(int **)calloc(k,sizeof(int *));
38     for (int i=0; i<k; i++)
39     {
40         w[i]=(int *)calloc(k+1, sizeof(int));
41         temp[i]=(int *)calloc(k+1, sizeof(int));
42     }
43
44     v = (int *)calloc(k, sizeof(int));
45     e = (int *)calloc((k-1), sizeof(int));
46
47     cout << "Input weight of edges" << endl;
48     for (int i=0; i<k; i++)
49     {
50         for (int j=0; j<k; j++)
51         {
52             if (j>i)
53             {
54                 cout << i+1 << " - " << j+1 << " ";
55                 cin >> w[i][j];
56             }
57             else w[i][j]=0;
58         }
59         cout << endl;
60     }
61     int C=k;
62     int p,q;
63     int minim=INT_MAX;
64     for (int l=0; l<C; l++)
65     {
66         for (int i=0; i<k; i++)
67             for (int j=0; j<k; j++)
68                 if (w[i][j]<minim && w[i][j]!=0)
69                 {
70                     p=i; q=j;
71                     minim=w[i][j];
72                 }
73         temp[p][q]=1;
74         temp[q][p]=1;
75         for (int t=0; t<C; t++)
76         {
77             if (v[t]!=(p+1)) cheki*=1;
78             else cheki*=0;
79             if (v[t]!=(q+1)) chekj*=1;
80             else chekj*=0;
81         }
82         if ((cheki+chekj)==2)
83         {
84             e[l]=w[p][q];
85             v[l]=p+1;
86             l++;
87             C++;
88             v[l]=q+1;
89         }
90         else{
91             if (cheki==1)
92                 {v[l]=p+1; e[l]=w[p][q]; }
93             else{
94                 if (chekj==1)
95                     {v[l]=q+1; e[l]=w[p][q]; }
96             }
97             if (cheki+chekj==0 && trans(temp,k,k)==0)
98                 {e[l]=w[p][q];}}}
99         minim=INT_MAX;
100         w[p][q]=0;
101         cheki=1;
102         chekj=1;
103     }
104
105     int news=0;

```

```

106     for (int i=0; i<(C-1); i++)
107         if (e[i]!=0 && news<(k-1))
108         {
109             e[news]=e[i];
110             news++;
111         }
112     cout << "E: { ";
113     for (int i=0; i<news; i++)
114         cout << e[i] << " ";
115     cout << "}\n";
116
117     news=0;
118     for (int i=0; i<C; i++)
119         if (v[i]!=0)
120         {
121             v[news]=v[i];
122             news++;
123         }
124     cout << "V: { ";
125     for (int i=0; i<(news-1); i++)
126         cout << v[i] << " ";
127     cout << "}\n";
128
129     return 0;
130 }
131

```

## Виконання програми:

```

Input count of vertices 3 - 10 0
11 3 - 11 0
Input weight of edges
1 - 2 4
1 - 3 3
1 - 4 2
1 - 5 0
1 - 6 0
1 - 7 0
1 - 8 0
1 - 9 0
1 - 10 0
1 - 11 0
2 - 3 0
2 - 4 0
2 - 5 2
2 - 6 0
2 - 7 1
2 - 8 0
2 - 9 0
2 - 10 0
2 - 11 0
3 - 4 0
3 - 5 6
3 - 6 7
3 - 7 0
3 - 8 0
3 - 9 0
4 - 5 0
4 - 6 2
4 - 7 7
4 - 8 0
4 - 9 0
4 - 10 0
4 - 11 0
5 - 6 0
5 - 7 0
5 - 8 4
5 - 9 7
5 - 10 0
5 - 11 0
6 - 7 0
6 - 8 4
6 - 9 0
6 - 10 3
6 - 11 0
7 - 8 0
7 - 9 5
7 - 10 5
7 - 11 0
8 - 9 0
8 - 10 0
8 - 11 4
9 - 10 0
9 - 11 1
10 - 11 3
E: { 1 1 2 2 2 3 3 3 4 4 }
V: { 2 7 9 11 1 4 5 6 3 10 8 }

```

**Висновок:** у ході лабораторної роботи я навчилася виконувати операції над графами, будувати таблицю суміжності, визначати діаметр графа, набула практичних вмінь та навичок з використання алгоритмів Прима і Краскала.