МІНІСТЕРСТВО ОСВІТИ І НАУКИ УКРАЇНИ НАЦІОНАЛЬНОМУ УНІВЕРСИТЕТІ "ЛЬВІВСЬКА ПОЛІТЕХНІКА"

Кафедра систем штучного інтелекту

Розрахунково-графічна робота

з дисципліни

«Дискретна математика»

Виконав:

Студент групи КН-113

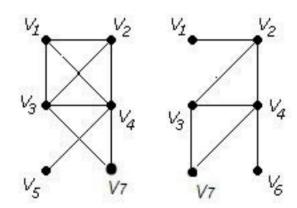
Добосевич Данило

Перевірила:

Мельникова Н.І.

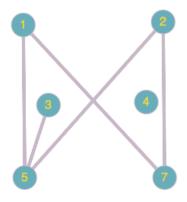
Варіант №15

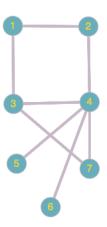
Завдання №1 Виконати наступні операції над графами: 1) знайти доповнення до першого графу, 2) об'єднання графів, 3) кільцеву сумму G1 та G2 (G1+G2), 4) розмножити вершину у другому графі, 5) виділити підграф А - що скадається з 3-х вершин в G1 6) добуток графів.



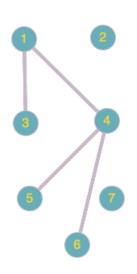
1) Доповнення до 1 графу

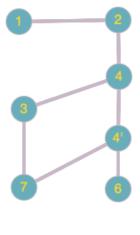
2) Об'єднання графів



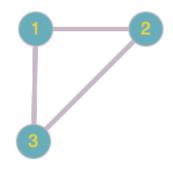


3) Кільцева сума G1 та G2 (G1+G2) 4) розмножити вершину другому графі

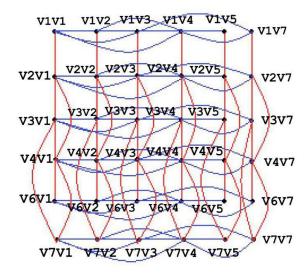




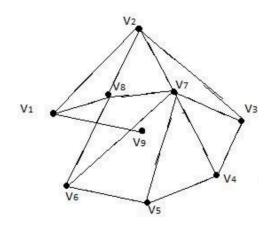
5) виділити підграф А - що скадається з 3-х вершин в G1



6) добуток графів



Завдання №2 Скласти таблицю суміжності для орграфа.

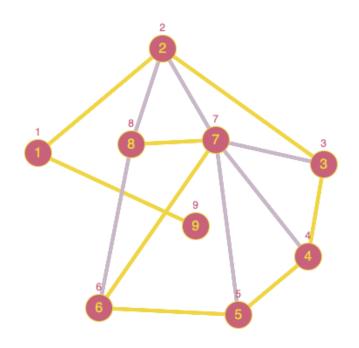


	V1	V2	V3	V4	V5	V6	V7	V8	V9
V1	0	1	0	0	0	0	0	1	1
V2	1	0	1	0	0	0	1	1	0
V3	0	1	0	1	0	0	1	0	0
V4	0	0	1	0	1	0	1	0	0
V5	0	0	0	1	0	1	1	0	0
V6	0	0	0	0	1	0	1	1	0
V7	0	1	1	1	1	1	0	1	0
V8	1	1	0	0	0	1	1	0	0
V9	1	0	0	0	0	0	0	0	0

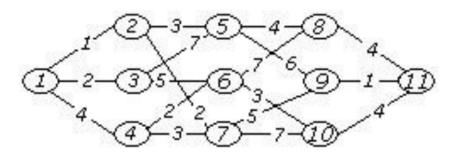
Завдання №3 Для графа з другого завдання знайти діаметр.

Діаметр графа: 4

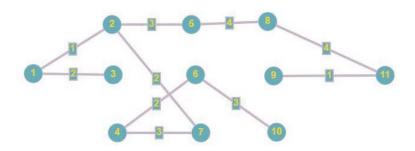
Завдання №4 Для графа з другого завдання виконати обхід дерева вглиб (варіант закінчується на непарне число) або вшир (закінчується на парне число).



Завдання №5 Знайти двома методами (Краскала і Прима) мінімальне остове дерево графа.



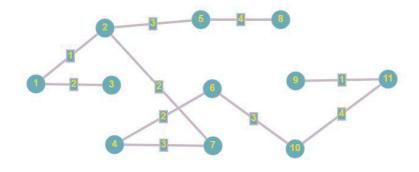
Алгоритм Краскала:



```
if (top [rebro[i][0] - 1][1] == 0 && top [rebro[i][1] - 1][1] == 0)
                    rebro [i][3] = 1;
                    top [rebro[i][0] - 1][1] = count;
                    top [rebro[i][1] - 1][1] = count;
                    count++;
            for (i = 0; i < a_rebr; i++)</pre>
                if (rebro[i][3] == 1)
                    printf ("%i - %i (%i)\n", rebro[i][0], rebro[i][1], rebro [i][2]);
                }
            }
1 - 2 (1)
9 - 11(1)
1 - 3(2)
2 - 7(2)
4 - 6(2)
2 - 5(3)
4 - 7 (3)
6 - 10(3)
5 - 8(4)
```

$$1-2(1) \rightarrow 9-11(1) \rightarrow 1-3(2) \rightarrow 2-7(2) \rightarrow 4-6(2) \rightarrow 2-5(3) \rightarrow 4-7(3) \rightarrow 6-10(3) \rightarrow 5-8(4) \rightarrow 8-11(4)$$

Алгоритм Прима



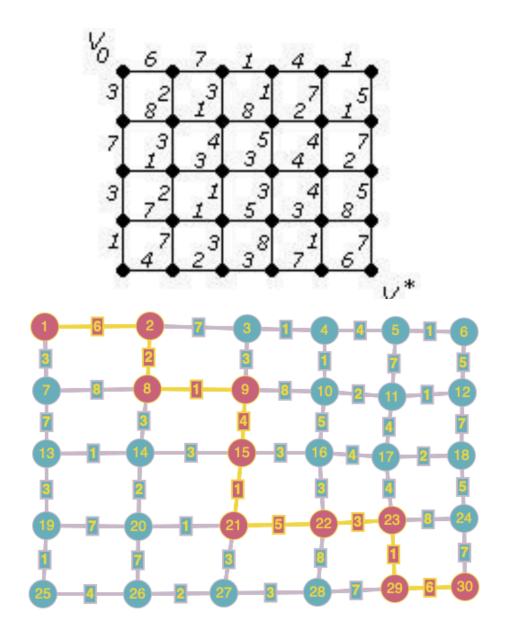
```
#include <iostream>
using namespace std;
int main(void)
     int versh, cnt = 0, min_ = 0, n, m;
    bool c = false;
     cout << "The quantity of tops: "; cin >> versh; cout << "\nMatrix: \n";</pre>
    int **graph = new int*[versh];
    for(int i = 0; i < versh; ++i)</pre>
         graph[i] = new int[versh];
     int **rebr = new int*[versh - 1];
     for(int i = 0; i < versh - 1; ++i)
         rebr[i] = new int[2];
     for(int i = 0; i < versh; ++i)</pre>
         for (int j = 0; j < versh; ++j)
             cin >> graph[i][j];
     int *tops = new int[versh];
     tops[cnt] = 1;
     ++cnt;
     for(int i = 0; cnt < versh; ++i){</pre>
         for(int j = 0; j < cnt; ++j){</pre>
                  for(int y = 0; y < cnt; ++y)
                      if(tops[y] == x + 1)
                 if(c == true)
                 if(min_ == 0 \&\& graph[tops[j] - 1][x] > 0)
                     min_ = graph[tops[j] - 1][x];
                     n = rebr[cnt - 1][0] = tops[j];
                     m = rebr[cnt - 1][1] = x + 1;
                 if(graph[tops[j] - 1][x] > 0 \& graph[tops[j] - 1][x] < min_)
                     min_ = graph[tops[j] - 1][x];
                     n = rebr[cnt - 1][0] = tops[j];
                     m = rebr[cnt - 1][1] = x + 1;
        graph[n - 1][m - 1] = 0;
        graph[m - 1][n - 1] = 0;
        tops[cnt] = m;
        ++cnt:
        min_ = 0;
    cout << endl << "Rebra: ";</pre>
    for (int i = 0; i < versh - 1; ++i)
        cout << "(" << rebr[i][0] << ", " << rebr[i][1] << ") ";</pre>
```

```
The quantity of tops: 11

Matrix:
0 1 2 4 0 0 0 0 0 0 0 0
2 0 0 0 7 5 0 0 0 0 0
4 0 0 0 0 2 3 0 0 0 0
0 3 7 0 0 0 0 4 6 0 0
0 0 5 2 0 0 0 7 0 3 0
0 2 0 3 0 0 0 0 5 7 0
0 0 0 0 4 7 0 0 0 0 4
0 0 0 0 6 0 5 0 0 0 1
0 0 0 0 0 6 7 0 0 0 4
0 0 0 0 0 0 4 1 4 0

Rebra: (1, 2) (1, 3) (2, 7) (2, 5) (7, 4) (4, 6) (6, 10) (5, 8) (10, 11) (11, 9)
```

Завдання №7 За допомогою алгоритму Дейкстри знайти найкоротший шлях у графі між парою вершин V0 і V*.



```
int main(void) {
   int i,k,lenth=0;
              int edges [49] [3] = { //{from,to,weight}}
                  {7,13,7},{8,14,3},{9,15,4},{10,16,5},{11,17,4},{12,18,7},
                  {13,14,1},{14,15,3},{15,16,3},{16,17,4},{17,18,2},
{13,19,3},{14,20,2},{15,21,1},{16,22,3},{17,23,4},{18,24,5},
                  {19,20,7},{20,21,1},{21,22,5},{22,23,3},{23,24,8},
{19,25,1},{20,26,7},{21,27,3},{22,28,8},{23,29,1},{24,30,7},
                  {25,26,4},{26,27,2},{27,28,3},{28,29,7},{29,30,6}
              int temp,pointer;
                  pointer=0:
                  for (i = 0; i < 48; i++){}
                      if (edges[i][2] > edges[i + 1][2]) {
                             temp = edges [i + 1][k];
                  temp = edges [i + 1][k];
                  edges [i + 1][k] = edges [i][k];
                  edges [i][k] = temp;
while(nodes[29][1]==0) {
             if (nodes [edges[i][0] - 1][1] != nodes [edges[i][1] - 1][1] && edges[i][2]==k) {
                  if (nodes [edges[i][0] - 1][1] == 0 \& nodes <math>[edges[i][1] - 1][1] != 0) {
                      nodes [edges[i][0] - 1][1] = nodes [edges[i][1] - 1][1];
                      nodes [edges[i][1] - 1][1] = nodes [edges[i][1] - 1][1] + 1;
                      nodes [edges[i][0] - 1][2] = nodes [edges[i][1] - 1][2] + edges[i][2];
                      result[lenth][0] = nodes[edges[i][0] - 1][0] - 1;
                      result[lenth][1] = nodes[edges[i][0] - 1][2];
                      nodes [edges[i][0] - 1][3] = nodes [edges[i][1] - 1][0]-1;
                      lenth++:
                  else if (nodes [edges[i][0] - 1][1] != 0 && nodes [edges[i][1] - 1][1] == 0) {
                      \label{eq:nodes} \mbox{nodes [edges[i][1] - 1][1] = nodes [edges[i][0] - 1][1];}
                      nodes [edges[i][0] - 1][1] = nodes [edges[i][0] - 1][1] + 1;
                      nodes [edges[i][1] - 1][2] = nodes [edges[i][0] - 1][2] + edges[i][2];
                      result[lenth][0] = nodes[edges[i][1] - 1][0] - 1;
                      result[lenth][1] = nodes[edges[i][1] - 1][2];
                      nodes [edges[i][1] - 1][3] = nodes [edges[i][0] - 1][0]-1;
    pointer=0;
    for (i = 0; i < lenth; i++){</pre>
```

void print_the_shortest_way(int array [30][4],int node) {

printf("V%d=%d",array[node][0],array[node][2]);

print_the_shortest_way(array, node: array[node][3]); printf("V%d=%d",array[node][0],array[node][2]);

if(array[node][3]==-1) {

```
if (result[i][1] > result[i + 1][1]) {
                temp = result [i + 1][k];
                result[i + 1][k] = result[i][k];
                result[i][k] = temp;
            pointer++;
 }while(pointer!=0);
 printf("Used edges: \n");
 for(i=1;i<=lenth;i++) {</pre>
     printf("V%d = %d\n", result[i][0], result[i][1]);
 print_the_shortest_way(nodes, node: 29);
 return 0;
Used edges:
V6 = 3
V1 = 6
V12 = 10
V7 = 11
V13 = 11
V8 = 12
V2 = 13
V19 = 13
V18 = 13
V3 = 14
V14 = 14
V24 = 14
V4 = 15
V9 = 15
V5 = 16
V10 = 17
V15 = 17
V21 = 20
V25 = 20
V16 = 21
V11 = 21
V26 = 22
V22 = 23
V28 = 24
V20 = 25
V17 = 28
V27 = 28
V29 = 30
```

V1=0 V7=3 V13=10 V14=11 V15=14 V16=17 V22=20 V23=23 V29=24 V30=30

V23 = 31

the shortest way is:

Завдання №9 Спростити формули (привести їх до скороченої ДНФ).

$$x\bar{z} \lor xy \lor yz = yz \land x!z$$