МІНІСТЕРСТВО ОСВІТИ І НАУКИ УКРАЇНИ НАЦІОНАЛЬНОМУ УНІВЕРСИТЕТІ "ЛЬВІВСЬКА ПОЛІТЕХНІКА" Кафедра систем штучного інтелекту



Розрахунково-графічна Робота

з дисципліни «Дискретна математика»

Виконав:

студент групи КН-114 Сиротюк Владислав

Викладач:

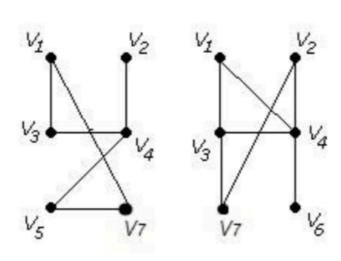
Мельникова Н.І.

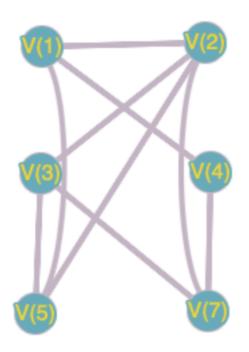
ІНДИВІДУАЛЬНІ ЗАВДАННЯ

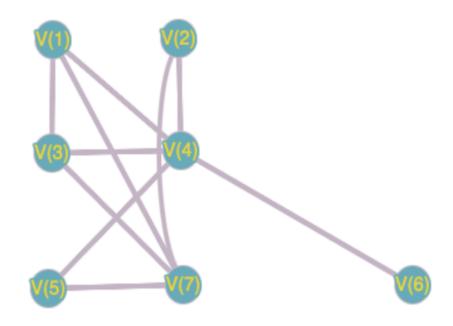
Завдання № 1

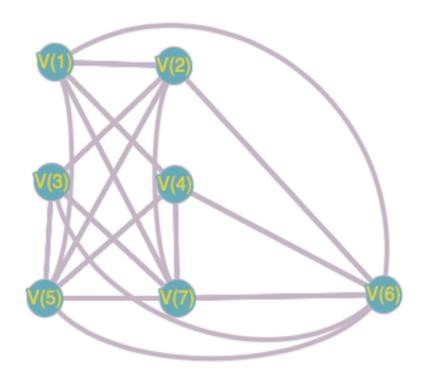
Виконати наступні операції над графами: 1) знайти доповнення до першого графу, 2) об'єднання графів, 3) кільцеву сумму G1 та G2 (G1+G2), 4) розмножити вершину у другому графі, 5) виділити підграф A - що скадається з 3-х вершин в G1 6) добуток графів.

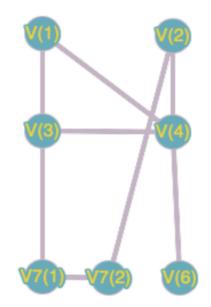
17)

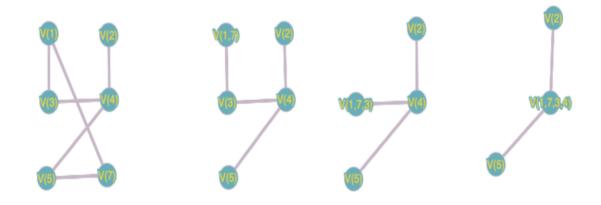




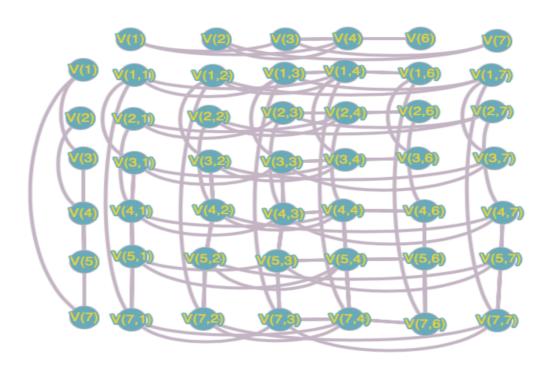








- 1.Стягуємо V(7)
- 2.Стягуємо V(1,7)
- 3.Стягуємо V(1,7,3)
- 4.Вийшов підграф А,який складається з 3-ох вершин.



$$G = G1 \times G2$$

$$V(G) = V1 \times V2 = V(G1) \times V(G2)$$

$$E(G) = E1 \times E2 = E(G1 \times G2)$$

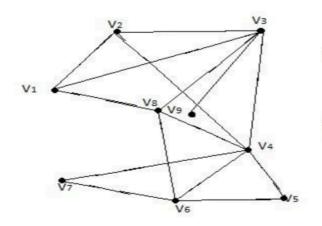
$$V(G1) = \{1,2,3,4,6,7\}$$

$$V(G2) = \{1,2,3,4,5,7\}$$

$$V(G) = \{ (1;1),(1;2),(1;3),(1;4),(1;6),(1;7); \\ (2;1),(2;2),(2;3),(2;4),(2;5),(2;7); \\ (3;1),(3;2),(3;3),(3;4),(3;5),(3;7); \\ (4;1),(4;2),(4;3),(4;4),(4;5),(4;7); \\ \end{cases}$$

Завдання № 2 Скласти таблицю суміжності для орграфа.

17)



	V1	V2	V3	V4	V5	V6	V7	V8	V9
V1	0	1	1	0	0	0	0	1	0
V2	1	0	1	1	0	0	0	0	0
V3	1	1	0	1	0	0	0	1	1
V4	0	1	1	0	1	1	1	1	0
V5	0	0	0	1	0	1	0	0	0
V6	0	0	0	1	1	0	1	1	0
V 7	0	0	0	1	0	1	0	0	0
V8	1	0	1	1	0	1	0	0	0
V9	0	0	1	0	0	0	0	0	0

Завдання № 3 Для графа з другого завдання знайти діаметр.

1->2->4->5 Діаметр графа = 3

Завдання № 4

Для графа з другого завдання виконати обхід дерева вглиб (варіант закінчується на непарне число) або вшир (закінчується на парне число).

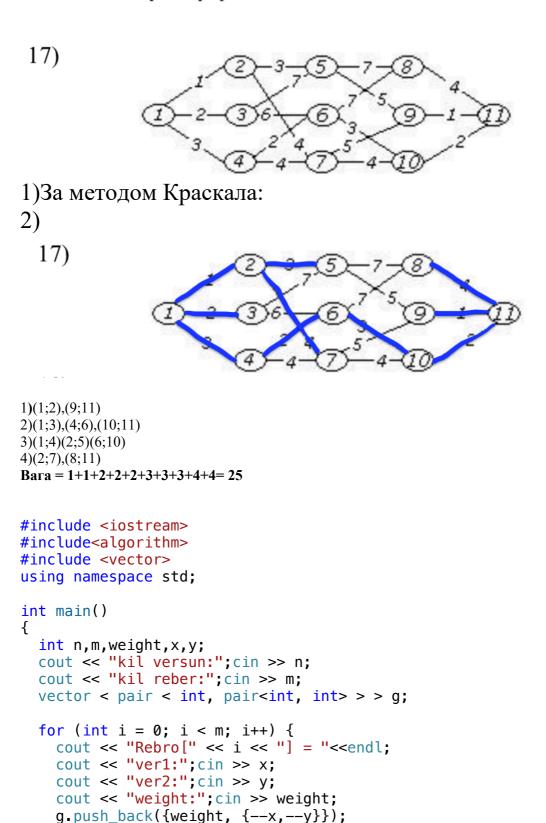
Вершина	DFS-номер	Стек
V9	1	(V9)
V3	2	(V9)(V3)
V2	3	(V9)(V3)(V2)
V1	4	(V9)(V3)(V2)(V1)
V8	5	(V9)(V3)(V2)(V1)(V8)
V4	6	(V9)(V3)(V2)(V1)(V8)(V4)
V5	7	(V9)(V3)(V2)(V1)(V8)(V4)(V5)
V6	8	(V9)(V3)(V2)(V1)(V8)(V4)(V5)(V6)
V7	9	(V9)(V3)(V2)(V1)(V8)(V4)(V5)(V6)(V
		7)
-	-	(V9)(V3)(V2)(V1)(V8)(V4)(V5)(V6)(V
		7)
-	-	(V9)(V3)(V2)(V1)(V8)(V4)(V5)(V6)
-	-	(V9)(V3)(V2)(V1)(V8)(V4)(V5)
-	-	(V9)(V3)(V2)(V1)(V8)(V4)
-	-	(V9)(V3)(V2)(V1)(V8)
-	-	(V9)(V3)(V2)(V1)
-	-	(V9)(V3)(V2)
-	-	(V9)(V3)
-	-	(V9)
		Ø

Пошук в глубину:

```
#include <iostream>
using namespace std;
const int n = 5;
int i, j;
bool* visited = new bool[n];
int graph[n][n] =
\{0, 1, 0, 0, 1\},\
\{1, 0, 1, 1, 0\},\
\{0, 1, 0, 0, 1\},\
\{0, 1, 0, 0, 1\},\
{1, 0, 1, 1, 0}
};
void DFS(int st)
  int r;
  cout << st + 1 << " ";
  visited[st] = true;
  for (r = 0; r <= n; r++)
    if ((graph[st][r] != 0) && (!visited[r]))
      DFS(r);
int main()
  int start;
  cout << "Матриця суміжності графа: " << endl;
  for (i = 0; i < n; i++)
    visited[i] = false;
    for (j = 0; j < n; j++)
  cout << " " << graph[i][j];</pre>
    cout << endl;</pre>
  cout << "Стартовая вершина >> "; cin >> start;
  bool* vis = new bool[n];
  cout << "Порядок обходу: ";
  DFS(start - 1);
  delete[]visited;
  return 0;
}
```

Завдання № 5

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

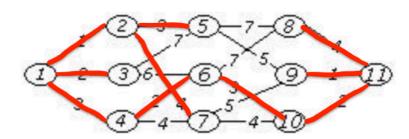


}

```
int cost = 0;
  vector < pair<int, int> > res;
  sort(g.begin(), g.end());
  vector<int> tree_id(n);
  for (int i = 0; i < n; ++i)
    tree_id[i] = i;
  for (int i = 0; i < m; ++i)
    int a = g[i].second.first, b = g[i].second.second, l = g[i].first;
    if (tree_id[a] != tree_id[b])
      cost += l;
      res.push_back(make_pair(a, b));
      int old_id = tree_id[b], new_id = tree_id[a];
      for (int j = 0; j < n; ++j)
  if (tree_id[j] == old_id)</pre>
          tree_id[j] = new_id;
   }
  }
  for (auto index : res) {
    cout << index.first +1<< " - " << index.second +1<< endl;;</pre>
 }
    return 0;
}
0 - 1
8 - 10
0 - 2
3 - 5
9 - 10
0 - 3
1 - 4
5 - 9
1 - 6
7 - 10
Program ended with exit code: 0
```

3)За методом Прима:

17)



1)(1;2) 2)(1;4)

```
2)(2;5)
3)(2;7)
4)(1;3)
5)(4;6)
6)(6;10)
7)(10;11)
6)(9;11)
8)(11;8)
Bara = 1+3+3+4+2+2+3+2+1+4 = 25
#define _CRT_SECURE_NO_WARNINGS
#include<iostream>
#include<iomanip>
using namespace std;
int main()
  setlocale(LC_ALL, "ukr");
  int INF = 10000;
  int vertex, edges;
  cout << "Кількість вершин: ";
  cin >> vertex;
  cout << "Кількість ребер: ";
  cin >> edges;
  int** a = new int* [vertex];
  int* d = new int[vertex];
  int* visited = new int[vertex];
  int temp, minindex, min;
    for (int i = 0; i < vertex; i++)</pre>
      a[i] = new int[vertex];
  for (int i = 0; i < vertex; i++)</pre>
    for (int j = 0; j < vertex; j++) {</pre>
      a[i][j] = 0;
  }
  for (int i = 0; i < edges; i++)
    int x, y, weight;
    cout << "Вершина(1): ";
    cin >> x;
    cout << "Вершина(2): ";
    cin >> y;
```

```
cout << "Bara: ";</pre>
  cin >> weight;
  a[--x][--y] = weight;
  a[y][x] = weight;
}
cout << "Матриця суміжності: " << endl;
for (int i = 0; i < vertex; i++)</pre>
  for (int j = 0; j < vertex; j++)</pre>
    cout << a[i][j] << " ";
  cout << endl;</pre>
cout << endl;</pre>
for (int i = 0; i < vertex; i++)</pre>
  d[i] = INF;
 visited[i] = 1;
int start, finish;
cout << "Початкова вершина :";
cin >> start;
start--;
cout << "Кінцева вершина: ";
cin >> finish;
finish--;
int begin_index = start;
d[begin\_index] = 0;
  do {
  minindex = INF;
  min = INF;
  for (int i = 0; i < vertex; i++)</pre>
    if ((visited[i] == 1) && (d[i] < min))</pre>
      min = d[i];
      minindex = i;
  }
  if (minindex != INF)
    for (int i = 0; i < vertex; i++)</pre>
      if (a[minindex][i] > 0)
        temp = min + a[minindex][i];
        if (temp < d[i])
         {
```

```
d[i] = temp;
          }
        }
      }
      visited[minindex] = 0;
  } while (minindex < INF);</pre>
  cout << "Мінімальні шляхи до вершин: " << endl;
  for (int i = 0; i < vertex; i++)cout << d[i] << " ";</pre>
  if (d[finish] != INF) {
    int* ver = new int[vertex];
    int end = finish;
    ver[0] = end + 1;
    int k = 1;
    int weight = d[end];
    while (end != begin_index)
      for (int i = 0; i < vertex; i++)</pre>
        if (a[end][i] != 0)
        {
          int temp = weight - a[end][i];
          if (temp == d[i])
            weight = temp;
            end = i;
            ver[k] = i + 1;
            k++;
          }
        }
    }
    cout << endl << "Мінімальний шлях від " << ++start << " до " <<
++finish << ": " << endl;
    for (int i = k - 1; i \ge 0; i--)cout << ver[i] << "";
  }
  else { cout << endl << "He існує такого шляху"; }
  return 0;
```

}

Завдання № 6

Розв'язати задачу комівояжера для повного 8-ми вершинного графа методом «іди у найближчий», матриця вагів якого має вигляд:

1	7)							
	1 ∞ 6 6	2	3	4	5	6	7	8
1	90	6	6	6	1	3	1	3
2	6	00	5	5	1	6	1	5
3	6	5	90	7	7	7	7	5
4	6 1 3	5	7	00	6	5	1	2
5	1	1	7	6	00	6	6	6
6	3	6	7	5	6	00	1	2
7	1	1	7	1	6	1	00	2
8	3	5	5	2	6	2	2	90

	1	2	3	4	5	6	7	8	min
1	_								1
2		_							1
3			_						5
4				_					1
5					_				1
6						_			1
7							_		1
8								-	2

1)Редукція за рядками:

	1	2	3	4	5	6	7	8
1	ı	5	5	5	0	2	0	2
2	5	-	4	4	0	5	0	4
3	1	0	-	2	2	2	2	0
4	5	4	6	-	5	4	0	1
5	0	0	6	5	-	5	5	5
6	2	5	6	4	5	_	0	1
7	0	0	6	0	5	0	-	1
8	1	3	3	0	4	0	0	_
min	0	0	3	0	0	0	0	

2)Редукція за стовпцями:

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

Метод спроб і помилок:

Фіксуємо 0 в (1;7),
решту 0 — викреслюємо в 1 рядку 7 стовбці

Фіксуємо 0 в (2;5), решту 0 — викреслюємо в 2 рядку 5 стовбці

Фіксуємо 0 в (3;8),
решту 0 — викреслюємо в 3 рядку 8 стовбці

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

Не існує системи із 8 незакінчених циклів – рішення недопустиме.

3) Модифікація матриці:

Викреслюємо рядки і стовпці з найбільшою кількістю

нулів: 3,5,7,8 рядки, 2,5,7 стовпці.

	1	2	3	4	5	6	7	8
1	_		2	5		2		2
2	5		1	4		5		4
3								
4	5		3	-		4		1
5								
6	2		3	4		-		1
7								
8								

Min(2,5,1,3,4) = 1.

Віднімаємо 1 від всіх елементів:

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

До мінімального додаємо елементи, які лежать на перетині вершин рядків і стовпчиків:

	1	2	3	4	5	6	7	8
1	_	5	1	4	0	1	0	1
2	4	-	0	3	0	4	0	3
3	1	1	-	2	3	2	3	0
4	4	4	2	-	5	3	0	0
5	0	1	3	5	=	5	6	5
6	1	5	2	3	5	-	0	0
7	0	1	3	0	6	0	-	1
8	1	4	0	0	5	0	1	_

Редукція за рядками:

тедукі	in sa p	лдиши	1					
	1	2	3	4	5	6	7	8
1	_	4	1	4	0	1	0	1
2	4	-	0	3	0	4	0	3
3	1	0	-	2	3	2	3	0
4	4	3	2	-	5	3	0	0
5	0	0	3	5	_	5	6	5
6	1	4	2	3	5	_	0	0
7	0	0	3	0	6	0	-	1
8	1	3	0	0	5	0	1	-

Метод спроб і помилок:

Фіксуємо:(1;5). Решту нулів в рядку 1 і 5 стовпці викреслюємо.

Фіксуємо:(2;3). Решту нулів в рядку 2 і 3 стовпці викреслюємо.

Фіксуємо:(3;2). Решту нулів в рядку 3 і 2 стовпці викреслюємо.

Фіксуємо:(4;7). Решту нулів в рядку 4 і 7 стовпці викреслюємо.

Фіксуємо:(5;1). Решту нулів в рядку 5 і 1 стовпці викреслюємо.

Фіксуємо:(6;8). Решту нулів в рядку 6 і 8 стовпці викреслюємо.

Фіксуємо:(7;4). Решту нулів в рядку 7 і 4 стовпці викреслюємо.

Фіксуємо:(8;6). Решту нулів в рядку 8 і 6 стовпці викреслюємо.

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

Кількість нулів – 8.Отримали

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

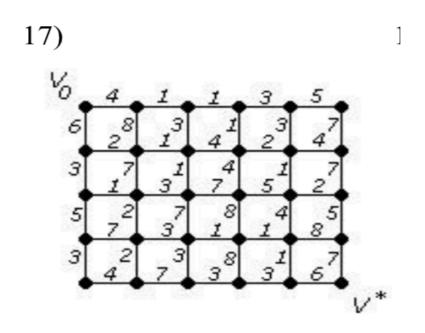
$$C \min = 2+1+5+5+1+1+1+2 = 18$$
 Шлях - (4,8),(1,5),(2,3),(3,2),(5,1),(6,7),(7,4),(8,6)

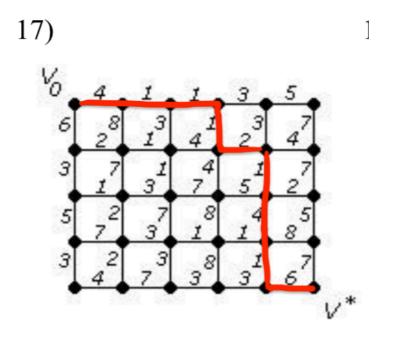
```
#include <vector>
#include<iostream>
using namespace std;
#define vr 4
int TSP(int grph[][vr], int p)
   vector<int> ver;
   for (int i = 0; i < vr; i++)
      if (i != p)
         ver.push_back(i);
         int m_p = INT_MAX;
   do {
      int cur_pth = 0;
      int k = p;
      for (int i = 0; i < ver.size(); i++) {</pre>
         cur_pth += grph[k][ver[i]];
         k = ver[i];
      cur_pth += grph[k][p];
      m_p = min(m_p, cur_pth);
   while (next_permutation(ver.begin(), ver.end()));
   return m_p;
int main() {
   int grph[][vr] = { { 0, 5, 10, 15 },
      { 5, 0, 20, 30 },
{ 10, 20, 0, 35 },
      { 15, 30, 35, 0 }
   };
```

```
int p = 0;
cout<< "\n The result is: "<< TSP(grph, p) << endl;
return 0;
}</pre>
```

Завдання № 7

За допомогою алгоритму Дейкстри знайти найкоротший шлях у графі між парою вершин V_0 і V^* .





$(V1,V2) \rightarrow (V2,V3) \rightarrow (V3,V4) \rightarrow (V4,V10) \rightarrow (V10,V11) \rightarrow (V11,V17) \rightarrow (V17,V23) \rightarrow (V23,V29) \rightarrow (V29,V30)$ Довжина = 4+1+1+1+2+1+4+1+6 = 21.

```
#define _CRT_SECURE_NO_WARNINGS
#include<iostream>
using namespace std;
int main()
  int vertex,edges;
  cout << "Count of vertex: ";</pre>
  cin >> vertex;
  cout << "Count of edges: ";</pre>
  cin >> edges;
  int **a=new int*[vertex];
  int *d=new int[vertex];
  int *visited=new int[vertex];
  int temp, minindex, min;
  int start, finish;
  cout << "From vertex :";</pre>
  cin >> start;
  start--;
  cout << "To: ";
  cin >> finish;
  finish--;
  int begin_index = start;
  for (int i = 0; i < vertex; i++)</pre>
    a[i] = new int [vertex];
  for (int i = 0; i < vertex; i++)</pre>
    for (int j = 0; j < vertex; j++) {</pre>
a[i][j] = 0; }
  for (int i = 0; i < edges; i++)
    int x, y,weight;
    cout << "Edge[" << i << "]=" << endl;</pre>
  cout << "Vertex1: ";</pre>
  cin >> x;
  cout << "Vertex2: ";</pre>
  cin >> y;
  cout << "Weight: ";</pre>
  cin >> weight;
  a[--x][--y] = weight;
  a[y][x] = weight;
for (int i = 0; i < vertex; i++)
  for (int j = 0; j < vertex; j++)</pre>
    cout<< a[i][j]<<" ";</pre>
  cout << endl;
```

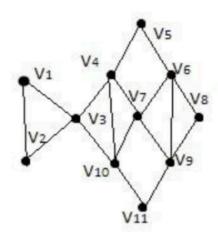
```
for (int i = 0; i < vertex; i++)
d[i] = 10000;
  visited[i] = 1;
d[begin_index] = 0;
do {
  minindex = 10000;
  min = 10000;
  for (int i = 0; i < vertex; i++)</pre>
    if ((visited[i] == 1) && (d[i] < min))</pre>
{
min = d[i];
      minindex = i;
  if (minindex != 10000)
    for (int i = 0; i < vertex; i++)
      if (a[minindex][i] > 0)
        temp = min + a[minindex][i];
        if (temp < d[i])
d[i] = temp;
} }
}
    visited[minindex] = 0;
} while (minindex < 10000);</pre>
cout<<"Minimal ways to vertex: "<<endl;</pre>
for (int i = 0; i < vertex; i++)cout << d[i] << " ";
bool flag = false;
for (int i = 0; i < vertex; i++)if(d[i]!=0&&d[i]!=10000)flag = true;
if (flag) {
    int* ver = new int[vertex];
    int end = finish;
    ver[0] = end + 1;
    int k = 1;
    int weight = d[end];
    while (end != begin_index)
      for (int i = 0; i < vertex; i++)</pre>
        if (a[end][i] != 0)
        {
          int temp = weight - a[end][i];
          if (temp == d[i])
```

Minimal ways to vertex:
0 4 5 6 9 14 6 8 8 7 9 13 9 9 11 10 15 17 14 11 14 15 16 22 17 13 17 20 17 23
Print minimal way
1 2 3 9 14 20 21 22 23 29 30 Program ended with exit code: 0

Завдання № 8

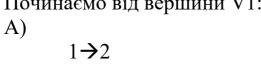
Знайти ейлеровий цикл в ейлеровому графі двома методами: а) Флері; б) елементарних циклів.

17)

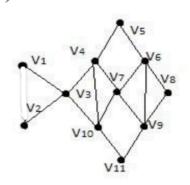


Це Ейлеровий граф, тому що степінь кожної вершини є парним числом. Тому ми можемо використати алгоритм Флері. Тобто нам треба пройти по всіх ребрах і ми можемо пройти по кожному ребру лише один раз.

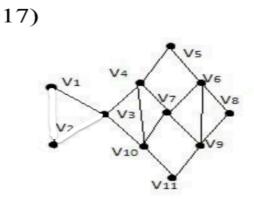
Починаємо від вершини V1:



17)



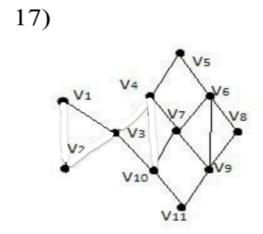
2**→**3

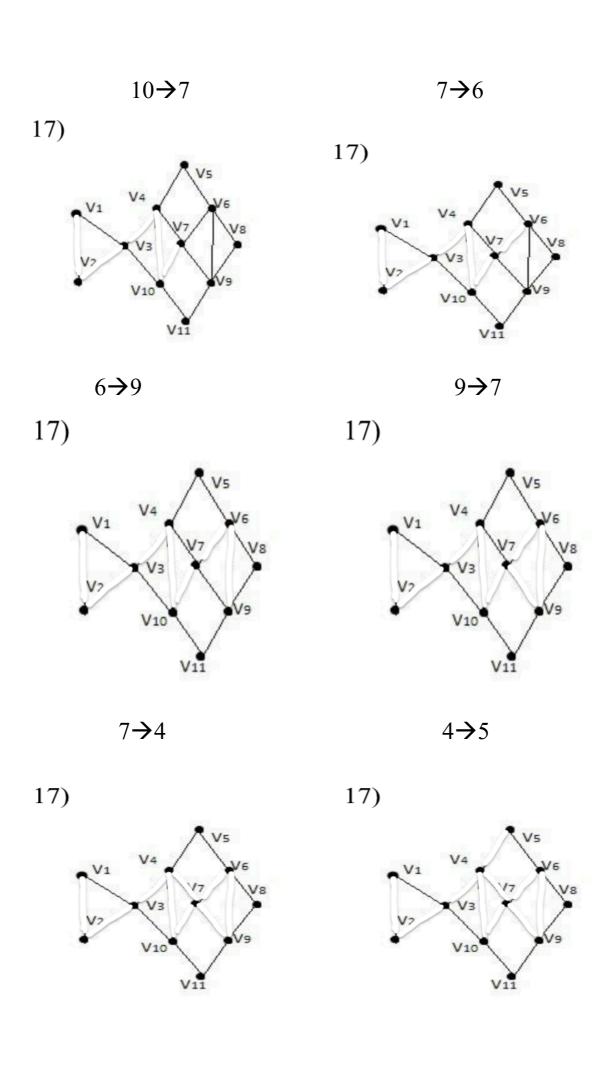


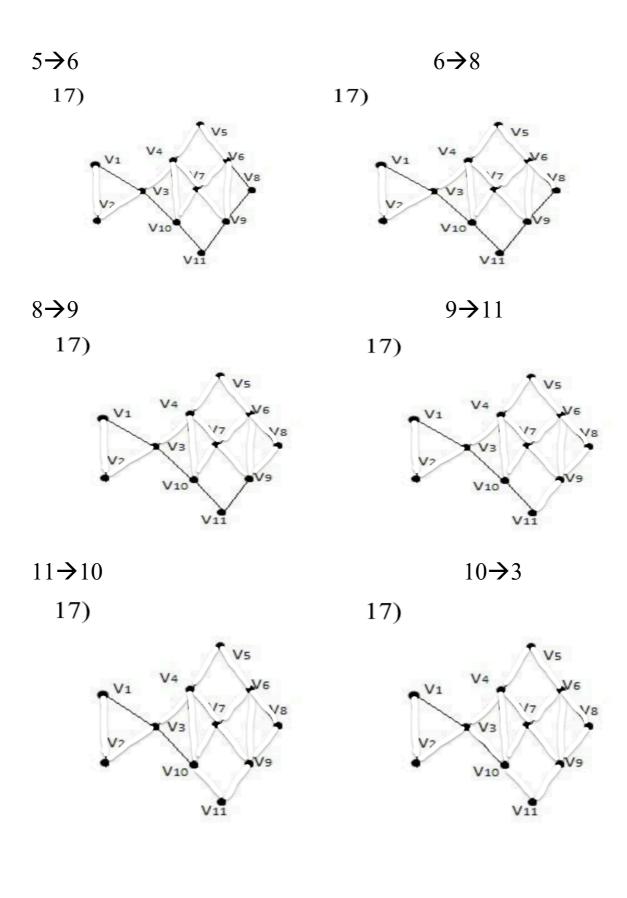
17)



V10

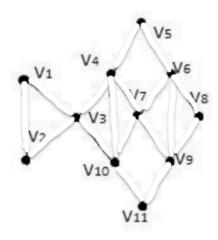






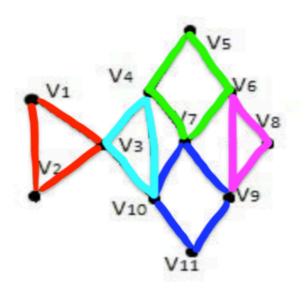
 $3\rightarrow 1$

17)



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

 $\rightarrow 1$
 Довжина = 17
 Б)
 Метод елементарних циклів:



```
Алгоритм Флері: #include <iostream> #include <string.h> #include <algorithm> #include <list>
```

```
using namespace std;
class Graph
  int V;
  list<int> *adj;
public:
  Graph(int V)
    { this->V = V;
        adj = new list<int>[V]; }
  ~Graph()
       { delete [] adj; }
 void addEdge(int u, int v) { adj[u].push_back(v);
adj[v].push_back(u); }
 void rmvEdge(int u, int v);
  void printEulerTour();
  void printEulerUtil(int s);
  int DFSCount(int v, bool visited[]);
 bool isValidNextEdge(int u, int v);
};
   degree vertex (if there is any) and then calls printEulerUtil()
   to print the path */
void Graph::printEulerTour()
  int u = 0;
  for (int i = 0; i < V; i++)
      if (adj[i].size() & 1)
        { u = i; break; }
  printEulerUtil(u);
  cout << endl;</pre>
}
void Graph::printEulerUtil(int u)
  list<int>::iterator i;
  for (i = adj[u].begin(); i != adj[u].end(); ++i)
      int v = *i;
```

```
if (v != -1 && isValidNextEdge(u, v))
{
        cout << u << "-" << v << " ";
        rmvEdge(u, v);
        printEulerUtil(v);
}

bool Graph::isValidNextEdge(int u, int v)
{

int count = 0;
    list<int>::iterator i;
    for (i = adj[u].begin(); i != adj[u].end(); ++i)
        if (*i != -1)
            count++;
    if (count == 1)
        return true;
}
```

Завдання №9

Спростити формули (привести їх до скороченої ДНФ).

17.
$$x\bar{y} \lor \bar{x}\bar{z} \lor yz$$

x,y,z	¬у	х¬у	\neg_{X}	$\neg_{\mathbf{Z}}$	$\neg x \neg z$	x¬y V	yz	x¬y V
						$\neg_{\mathbf{X}} \neg_{\mathbf{Z}}$		$\neg x \neg z$
								V yz
0,0,0	1	0	1	1	1	1	0	1
0,0,1	1	0	1	0	0	0	0	0
0,1,0	0	0	1	1	1	1	0	1
0,1,1	0	0	1	0	0	0	1	1
1,0,0	1	1	0	1	0	1	0	1
1,0,1	1	1	0	0	0	1	0	1
1,1,0	0	0	0	1	0	0	0	0
1,1,1	0	0	0	0	0	0	1	1

f(x,y,z) = 1,при $\{0,0,0\};\{0,1,0\};\{0,1,1\};\{1,0,0\};\{1,0,1\},\{1,1,1\}$

$$K1:\{0,0,0\} \rightarrow \neg x \neg y \neg z$$
 $K4:\{1,0,0\} \rightarrow x \neg y \neg z$ $K2:\{0,1,0\} \rightarrow \neg xy \neg z$ $K5:\{1,0,1\} \rightarrow x \neg yz$ $K3:\{0,1,1\} \rightarrow \neg xyz$ $K6:\{1,1,1\} \rightarrow xyz$

 $K1 \ v \ K2 \ v \ K3 \ v \ K4 \ v \ K5 \ v \ K6 = \neg x \neg y \neg z \ V \ \neg xy \neg z \ V \ \neg xyz \ V \\ x \neg y \neg z \ V \ x \neg yz \ V \ xyz.zz$

Напишіть алгоритм

64. «Іди в найближчий» для розв'язання задачі комівояжера.

```
#include <iostream>
using namespace std;
#define vr 4
int TSP(int grph[][vr], int p)
   vector<int> ver; //
   for (int i = 0; i < vr; i++)
      if (i != p)
         ver.push_back(i);
         int m_p = INT_MAX;
   do {
      int cur_pth = 0;
      int k = p;
      for (int i = 0; i < ver.size(); i++) {</pre>
         cur_pth += grph[k][ver[i]];
         k = ver[i];
      cur_pth += grph[k][p];
      m_p = min(m_p, cur_pth);
   while (next_permutation(ver.begin(), ver.end()));
   return m_p;
}
int main() {
   int grph[][vr] = \{ \{ 0, 5, 10, 15 \},
      { 5, 0, 20, 30 },
      { 10, 20, 0, 35 }, { 15, 30, 35, 0 }
   };
   int p = 0;
   cout<< "\n The result is: "<< TSP(grph, p) << endl;</pre>
   return 0;
}
```