## GRAPH THEORY 1 ST YEAR SEMESTER 2

```
nu)",d=b.data("target");if(d||(d=b.attr("mct)),g=a.Event("show.bs.tab",{relatedTargetE.Event("hide.bs.tab",{relatedTarget:b[0]}),g=a.Event("show.bs.tab",{relatedTarget:b[0]}),g=a.Event("show.bs.tab",{relatedTarget:b[0]}),g=a.Event("show.bs.tab",{relatedTarget:b[0]}),g=a.Event("show.bs.tab",relatedTarget:e[0]}))}},c.prototype.activate(h,h.parent(),fuented()){var h=a(d);this.activate(b.closest("li"),c),this.activate(h,h.parent(),fuented()){pe:"shown.bs.tab",relatedTarget:e[0]})}},c.prototype.activate=function(b,d,e)

pe:"shown.bs.tab",relatedTarget:e[0]})})},c.prototype.activate=function(b,d,e)

pe:"shown.bs.tab",relatedTarget:e[0]})},c.prototype.activate=function(b,d,e)

pe:"shown.bs.tab",relatedTarget:e[0]})},c.prototype.activate=function(b,d,e)

parent(".data-toggle="tab"]').attr("aria-expanded".l0),e%&e()}var g=d.find(">.active"),fuentedTarget

pe:"shown.bs.tab",relatedTarget:e[0]})},c.prototype.getPinnedOffset=function(),fuentedTarget

pe:"shown.bs.tab",relatedTarget:e[0]})},c.prototype.getPinnedOffset=function(),fuentedTarget

pe:"shown.bs.tab",relatedTarget:e[0]})},c.prototype.getPinnedOffset=function(),fuentedTarget

pe:"shown.bs.tab",relatedTarget:e[0]})},g=this.$target.scrollTarget

pe:"shown.bs.tab",relatedTarget:e[0]})},g=this.$target.scrollTarget

pe:"shown.bs.tab",relatedTarget:e[0]})},f=this.$target.scrollTarget

pe:"shown.bs.tab",relatedTarget:e[0]})},f=this.$target.scrollTarget

pe:"shown.bs.tab",relatedTarget:e[0]})},f=this.$target.scrollTarget

pe:"shown.bs.tab",relatedTarget:e[0]})},f=this.$target.scrollTarget

pe:"shown.bs.tab",relatedTarget:e[0]})},f=this.$target.scrollTarget

pe:"shown.bs.tab",relatedTarget:e[0]})},f=this.$target.scrollTarget

pe:"shown.bs.tab",relatedTarget:e[0]})},f=this.$target.scrollTarget

pe:"shown.bs.tab",relatedTarget:e[0]})},f=this.$target.scrollTarget

pe:"shown.bs.tab",relatedTarget:e[0]})},f=this.$target.scrollTarget

pe:"shown.bs.tab",target.scrollTarget

pe:"shown.bs.tab",target.scrollTarget

pe:"shown.bs.tab",target.scrollTarget

pe:"shown.bs.tab",target.scro
```

EAT.SLEEP.CODE.LOVE.REPEAT

AUTHOR: ANUJIN BAATARTSOGT

# Table of Contents

8

3

Adjacent Matrix

**Detect Undirected Graph** 

5	Find Parallel Edges	20	Bipartite Graph	
7	Find Connected Components	22	Strongly Connected Co	omponents
10	Shortest Path Faster Algorithm	25	Hamiltonian Path in G	raph
12	Labyrinth (Rat in a maze)	28	Game	
10		11		
30	Vertex Degree	37	Djikstra's Shortest Path	Algorithm
32	Prim's Minimum Spanning Tree	40	Bellman Ford Algorithn	n   Simple
35	Kruskal's Minimum Spanning Tree	43	Djikstra's Shortest Path	Algorithm
			Priority Queue of STL	
		45	Bellman Ford Algorithn	n   DP23
		48	Detect Negative Cycle i	n Graph
12		13	}	
51	Maximum Flow	60	Naive Pattern Search A	lgorithm
54	Maximal Matching	62	KMP Pattern Search Al	gorithm
57	Flow Decomposition   Dinic's Max	65	Prefix Function	
	Flow Algorithm	67	KMP Automata   Prefix	

9

15

17

**Topological Sort** 

**Detect Cycle in Directed Graph** 

# Задача А. От списка ребер к матрице смежности, ориентированный граф (1 балл) (!)

 Имя входного файла:
 input.txt

 Имя выходного файла:
 output.txt

 Ограничение по времени:
 1 секунда

 Ограничение по памяти:
 256 мегабайт

Простой ориентированный граф задан списком ребер, выведите его представление в виде матрицы смежности.

#### Формат входного файла

Входной файл содержит числа  $n\ (1 \le n \le 100)$  — число вершин в графе и  $m\ (1 \le m \le n(n-1))$  — число ребер. Затем следует m пар чисел — ребра графа.

#### Формат выходного файла

Выведите в выходной файл матрицу смежности заданного графа.

input.txt	output.txt
3 4	0 1 0
1 2	0 0 1
2 3	1 1 0
3 1	
3 2	

```
#include < bits/stdc++.h>
using namespace std;
int main()
{
ifstream fin("input.txt");
ofstream fout("output.txt");
int n, m;
fin >> n >> m;
int arr[n][n];
for(int i = 0; i < n; i++)
 for(int j = 0; j < n; j++)
 {
 arr[i][j] = 0;
 }
for(int i = 0; i < m; i++)
{
 int v1, v2;
 fin >> v1 >> v2;
 arr[v1-1][v2-1] = 1;
for(int i = 0; i < n; i++)
 for(int j = 0; j < n; j++)
 fout << arr[i][j] << " ";
 }
 fout<<\text{"}\text{\n"};
fin.close();
fout.close();
```

## Задача В. Проверка на неориенитрованность (1 балл)

 Имя входного файла:
 input.txt

 Имя выходного файла:
 output.txt

 Ограничение по времени:
 1 секунда

 Ограничение по памяти:
 256 мегабайт

По заданной квадратной матрице  $n \times n$  из нулей и единиц определите, может ли данная матрица быть матрицой смежности простого неориентированного графа.

#### Формат входного файла

Входной файл содержит число n ( $1 \le n \le 100$ ) — размер матрицы, и затем n строк по n чисел, каждое из которых равно 0 или 1 — саму матрицу.

#### Формат выходного файла

Выведите в выходной файл «YES» если приведенная матрица может быть матрицей смежности простого неориентированного графа и «NO» в противном случае.

input.txt	output.txt
3	YES
0 1 1	
1 0 1	
1 1 0	
3	NO
0 1 0	
1 0 1	
1 1 0	
3	NO
0 1 0	
1 1 1	
0 1 0	

```
#include < bits/stdc++.h>
using namespace std;
int main()
ifstream fin("input.txt");
ofstream fout("output.txt");
int n;
fin >> n;
vector<vector<int>> arr;
arr.resize(n);
for(int i = 0; i < n; i++)
{
 arr[i].resize(n);
for(int i = 0; i < n; i++)
 for(int j = 0; j < n; j++)
 {
  fin >> arr[i][j];
 }
}
for(int i = 0; i < n; i++)
 for(int j = 0; j < n; j++)
  if((arr[i][j] != arr[j][i]) || (arr[j][j] == 1))
  fout << "NO" << "\n";
  fin.close();
  fout.close();
  }
 }
}
fout << "YES" << "\n";
fin.close();
fout.close();
```

# Задача С. Проверка на наличие параллельных ребер, неориентированный граф (1 балл)

 Имя входного файла:
 input.txt

 Имя выходного файла:
 output.txt

 Ограничение по времени:
 1 секунда

 Ограничение по памяти:
 256 мегабайт

Неориентированный граф задан списком ребер. Проверьте, содержит ли он параллельные ребра.

#### Формат входного файла

Входной файл содержит числа n  $(1 \le n \le 100)$  — число вершин в графе и m  $(1 \le m \le 10\,000)$  — число ребер. Затем следует m пар чисел — ребра графа.

#### Формат выходного файла

Выведите в выходной файл «YES» если граф содержит параллельные ребра и «NO» в противном случае.

input.txt	output.txt
3 3	NO
1 2	
2 3	
1 3	
3 3	YES
1 2	
2 3	
2 1	

```
#include < bits/stdc++.h>
using namespace std;
int main()
ifstream fin("input.txt");
ofstream fout("output.txt");
int n, m, x, y;
int arr[n][n];
fin >> n >> m;
for(int i = 0; i < m; i++)
 fin >> x >> y;
 arr[x--][y--]++;
for(int i = 0; i < n; i++)
 for(int j = 0; j < n; j++)
  if(arr[i][j] + arr[j][i] > 1)
  fout << "YES" << "\n";
  fin.close();
  fout.close();
}
fout << "NO" << "\n";
return 0;
```

## Задача D. Компоненты связности (1 балл)

 Имя входного файла:
 components.in

 Имя выходного файла:
 components.out

 Ограничение по времени:
 2 секунды

 Ограничение по памяти:
 256 мегабайт

Дан неориентированный граф. Требуется выделить компоненты связности в нем. Подсказка: для решения задачи можно воспользоваться поиском в ширину или поиском в глубину.

#### Формат входного файла

Первая строка входного файла содержит два натуральных числа n и m — количество вершин и ребер графа соответственно  $(1 \le n \le 100\,000,\, 0 \le m \le 200\,000)$ .

Следующие m строк содержат описание ребер по одному на строке. Ребро номер i описывается двумя натуральными числами  $b_i, e_i$  — номерами концов ребра  $(1 \le b_i, e_i \le n)$ . Допускаются петли и параллельные ребра.

#### Формат выходного файла

В первой строке выходного файла выведите целое число k — количество компонент связности графа. Во второй строке выведите n натуральных чисел  $a_1, a_1, \ldots, a_n$ , не превосходящих k, где  $a_i$  — номер компоненты связности, которой принадлежит i-я вершина.

components.in	components.out
3 1	2
1 2	1 1 2
4 2	2
1 3	2 1 2 1
2 4	

```
#include < bits/stdc++.h>
using namespace std;
const int SIZE = 1e5 + 1;
vector<int> adj[SIZE];
int cmp[SIZE];
int vis[SIZE];
void dfs(int v)
vis[v] = true;
for(int i = 0; i < adj[v].size(); i++)
 int next_v = adj[v][i];
 // go to all adjacent vertices and give a component id
 // if all already visit, go to next vertice
 if(!vis[next_v])
 cmp[next_v] = cmp[v];
 dfs(next_v);
 }
}
int main()
ifstream fin("components.in");
ofstream fout("components.out");
int n, m;
int a, b;
fin >> n >> m;
for(int i = 0; i < m; i++)
 fin >> a >> b;
 adj[a-1].push_back(b-1);
 adj[b-1].push_back(a-1);
}
//go to vertices that are not visited
// give them cmp_id;
//go to adjacent vertice
//adj vertive not visited --> cmp_id
//adj vertice visited --> next vertice --> next cmp_id;
int cmp_num = 0;
for(int i = 0; i < n; i++)
 if(!vis[i])
 {
 cmp_num++;
 cmp[i] = cmp_num;
 dfs(i);
 }
fout << cmp_num << endl;
for(int i = 0; i < n; i++)
 fout << cmp[i] << \ensuremath{\mbox{''}};
```

```
}
return 0;
}
```

# Задача Е. Кратчайший путь в невзвешенном графе (1 балл)

 Имя входного файла:
 pathbge1.in

 Имя выходного файла:
 pathbge1.out

 Ограничение по времени:
 2 секунды

 Ограничение по памяти:
 64 мегабайта

Дан неориентированный невзвешенный граф. Найдите кратчайшее расстояние от первой вершины до всех вершин.

#### Формат входного файла

В первой строке входного файла два числа: n и m ( $2 \le n \le 30000, 1 \le m \le 400000$ ), где n — количество вершин графа, а m — количество ребер.

Следующие m строк содержат описание ребер. Каждое ребро задается стартовой вершиной и конечной вершиной. Вершины нумеруются с единицы.

#### Формат выходного файла

Выведите n чисел — для каждой вершины кратчайшее расстояние до нее.

pathbge1.in	pathbge1.out
2 1	0 1
2 1	

```
#include < bits/stdc++.h>
int main()
std::ifstream fin("pathbge1.in");
std::ofstream fout("pathbge1.out");
int n, m;
fin >> n >> m;
std::vector<int> adj[n];
for(int i = 0; i < m; i++)
{
 int a, b;
 fin >> a >> b;
 adj[a-1].push_back(b-1);
 adj[b-1].push_back(a-1);
std::queue<int> q;
q.push(0);
std::vector<int> d(n, INT32_MAX);
d[0] = 0;
while(!q.empty())
 int v = q.front();
 q.pop();
 for(auto u: adj[v])
 if(d[u] == INT32\_MAX)
  d[u] = d[v] + 1;
  q.push(u);
}
for(auto u: d)
 fout << u << '';
}
```

## Задача F. Лабиринт (2 балла)

 Имя входного файла:
 input.txt

 Имя выходного файла:
 output.txt

 Ограничение по времени:
 1 секунда

 Ограничение по памяти:
 256 мегабайт

Лабиринт представляет собой поле  $n \times m$ . По некоторым его клеткам ходить можно, а по некоторым — нет. Узник находится в одной из клеток лабиринта и может перемещаться за ход на одну из четырех соседних клеток. Помогите ему дойти до выхода за минимальное число шагов или сообщите, что выйти невозможно.

#### Формат входного файла

Во входном файле записаны два числа n и m (0 < n, m < 100). Далее n строк по m символов описывают лабиринт. Клетка, по которой можно ходить, обозначена символом ".", клетка, по которой нельзя ходить, обозначена символом "#". Клетки, обозначенные символами S и T, задают начальную и конечную клетки соответственно.

#### Формат выходного файла

Если узник может дойти до выхода, выведите в выходной файл минимальное количество действий и далее последовательность команд — символов U, D, R и L, показывающих, в какую сторону нужно идти. Если выйти невозможно, выведите -1.

input.txt	output.txt
5 4	7
.S	RRDDLLL
###.	
T	
.##.	

```
#include <bits/stdc++.h>
int grid[100][100];
class Point
public:
 int y;
 int x;
 int d;
  Point(int x, int y, int w) : y(x), x(y), d(w)
}
};
int main() {
  std::ifstream fin("input.txt");
  std::ofstream fout("output.txt");
  int m,n;
  fin >> n >> m;
  char c;
  Point start(0,0,0), end(0,0,0);
  fin.get(c);
  for (int i = 0; i < n; i++) {
     for (int j = 0; j < m; j++) {
         fin.get(c);
        switch (c) {
           case '.':
             grid[i][j] = INT32\_MAX;
             break;
           case '#':
             grid[i][j] = -1;
             break;
           case 'S':
              grid[i][j] = 0;
             start.x = j;
             start.y = i;
             start.d = 0;
             break;
           case 'T':
             grid[i][j] = INT32\_MAX;
             end.x = j;
             end.y = i;
             break;
           default: {
        }
     fin.get(c);
  std::queue<Point> q;
  q.push(start);
  while (!q.empty()) {
      Point point = q.front();
     q.pop();
     if (point.x == end.x && point.y == end.y) {
        break;
     }
```

```
if (point.x + 1 < m \&\& grid[point.y][point.x + 1] == INT32\_MAX) {
     grid[point.y][point.x + 1] = point.d + 1;
     Point p(point.y, point.x + 1, point.d + 1);
     q.push(p);
  if (point.x - 1 >= 0 && grid[point.y][point.x - 1] == INT32_MAX) {
     grid[point.y][point.x - 1] = point.d + 1;
     Point p(point.y, point.x - 1, point.d + 1);
     q.push(p);
   \text{if (point.y} + 1 < n \ \&\& \ grid[point.y + 1][point.x] == INT32\_MAX) \ \{ \\
     grid[point.y + 1][point.x] = point.d + 1;
     Point p(point.y + 1, point.x, point.d + 1);
     q.push(p);
  if (point.y - 1 \geq 0 && grid[point.y - 1][point.x] == INT32_MAX) {
     grid[point.y - 1][point.x] = point.d + 1;
     Point p(point.y - 1, point.x, point.d + 1);
     q.push(p);
  }
}
if (grid[end.y][end.x] == INT32\_MAX) {
  fout << -1 << std::endl;
  return 0;
fout << grid[end.y][end.x] << std::endl;
std::string s;
int x = end.x, y = end.y;
while (x != start.x || y != start.y)
  if (x - 1 >= 0 \&\& grid[y][x-1] + 1 == grid[y][x]) {
     s = 'R' + s;
     X--;
     continue;
  if (y - 1 >= 0 \&\& grid[y-1][x] + 1 == grid[y][x]) {
     s = 'D' + s;
     y--;
     continue;
  if (y + 1 < n \&\& grid[y+1][x] + 1 == grid[y][x]) {
     s = 'U' + s;
     y++;
     continue;
  if (x + 1 < n \&\& grid[y][x+1] + 1 == grid[y][x]) {
     s = L' + s;
     X++;
     continue;
  }
}
fout << s;
return 0;
```

}

# Задача А. Топологическая сортировка (1 балл) (!)

 Имя входного файла:
 topsort.in

 Имя выходного файла:
 topsort.out

 Ограничение по времени:
 2 секунды

 Ограничение по памяти:
 64 мегабайта

Дан ориентированный невзвешенный граф. Необходимо его топологически отсортировать.

#### Формат входного файла

В первой строке входного файла даны два натуральных числа N и M ( $1 \le N \le 100\,000$ ,  $0 \le M \le 100\,000$ ) — количество вершин и рёбер в графе соответственно. Далее в M строках перечислены рёбра графа. Каждое ребро задаётся парой чисел — номерами начальной и конечной вершин соответственно.

#### Формат выходного файла

Вывести любую топологическую сортировку графа в виде последовательности номеров вершин. Если граф невозможно топологически отсортировать, вывести -1.

topsort.in	topsort.out
6 6	4 6 3 1 2 5
1 2	
3 2	
4 2	
2 5	
6 5	
4 6	
3 3	-1
1 2	
2 3	
3 1	

```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;
vector<vector<int>> adj;
vector<int> visited;
stack<int> s;
bool dfs(int n)
visited[n] = 1;
for(auto i: adj[n])
 if(visited[i] == 0)
 if(!dfs(i))
  return false:
 if(visited[i] == 1)
 return false;
visited[n] = 2;
s.push(n);
return true;
int main()
ifstream fin("topsort.in");
ofstream fout("topsort.out");
int v, e;
fin >> v >> e;
adj.resize(v);
visited.resize(v);
for(int i = 0; i < e; i++)
 int a, b;
 fin >> a >> b;
 adj[--a].push_back(--b);
  for (int i = 0; i < v; i++)
   visited[i] = 0;
  for (int i = 0; i < v; i++)
     if (visited[i] == 0)
        if (!dfs(i))
  {
           fout << "-1";
           return 0;
  }
  while(!s.empty())
     fout << s.top() + 1 << " ";
     s.pop();
   return 0;
}
```

# Задача В. Поиск цикла (2 балла)

 Имя входного файла:
 cycle.in

 Имя выходного файла:
 cycle.out

 Ограничение по времени:
 2 секунды

 Ограничение по памяти:
 64 мегабайта

Дан ориентированный невзвешенный граф. Необходимо определить есть ли в нём циклы, и если есть, то вывести любой из них.

#### Формат входного файла

В первой строке входного файла находятся два натуральных числа N и M ( $1 \le N \le 100\,000, M \le 100\,000$ ) — количество вершин и рёбер в графе соответственно. Далее в M строках перечислены рёбра графа. Каждое ребро задаётся парой чисел — номерами начальной и конечной вершин соответственно.

#### Формат выходного файла

Если в графе нет цикла, то вывести «NO», иначе — «YES» и затем перечислить все вершины в порядке обхода цикла.

cycle.in	cycle.out
2 2	YES
1 2	2 1
2 1	
2 2	NO
1 2	
1 2	

```
#include < bits/stdc++.h>
using namespace std;
int cycle_start = -1;
int cycle_end;
bool dfs(int v, int visit[], vector<vector<int>>> &graph, vector<int>> &parent, vector<int>> &result)
visit[v] = 1;
\textbf{for(int} \ i = 0; \ i < graph[v].size(); \ i++)
 int adj = graph[v][i];
 if(visit[adj] == 0)
  parent[adj] = v;
  dfs(adj, visit, graph, parent, result);
 else if(visit[adj] == 1)
 {
  cycle_end = v;
  cycle_start = adj;
}
visit[v] = 2;
result.push_back(v);
int main()
ifstream fin("cycle.in");
ofstream fout("cycle.out");
int n, m;
fin >> n >> m;
vector<vector<int>> graph;
graph.resize(n+1);
int a, b;
for(int i = 0; i < m; i++)
 fin >> a >> b;
 graph[a].push_back(b);
}
vector<int> result;
int* visit = new int[n+1];
for(int i = 0; i <= n; i++)
visit[i] = 0;
vector<int> parent;
parent.resize(n+1);
int j = 1;
while(j!= graph.size())
 if(visit[j] == 0)
  dfs(j, visit, graph, parent, result);
 j++;
 else
 j++;
if(cycle_start == -1)
 fout << "NO";
```

```
}
else
{
fout << "YES" << '\n';
vector<int> cycle;
cycle.push_back(cycle_start);
for(int v = cycle_end; v!= cycle_start; v = parent[v])
    cycle.push_back(v);

for(int i = cycle.size() - 1; i >= 0; i--)
{
    fout << cycle[i] << " ";
}
}
</pre>
```

# Задача С. Двудольный граф (1 балл)

 Имя входного файла:
 bipartite.in

 Имя выходного файла:
 bipartite.out

 Ограничение по времени:
 2 секунды

 Ограничение по памяти:
 256 мегабайт

Двудольным называется неориентированный граф  $\langle V, E \rangle$ , вершины которого можно разбить на два множества L и R, так что  $L \cap R = \emptyset$ ,  $L \cup R = V$  и для любого ребра  $(u,v) \in E$  либо  $u \in L, v \in R$ , либо  $v \in L, u \in R$ .

Дан неориентированный граф. Требуется проверить, является ли он двудольным.

#### Формат входного файла

Первая строка входного файла содержит два натуральных числа n и m — количество вершин и ребер графа соответственно  $(1 \le n \le 100\,000,\, 0 \le m \le 200\,000)$ .

Следующие m строк содержат описание ребер по одному на строке. Ребро номер i описывается двумя натуральными числами  $b_i, e_i$  — номерами концов ребра  $(1 \le b_i, e_i \le n)$ . Допускаются петли и параллельные ребра.

#### Формат выходного файла

В единственной строке выходного файла выведите «YES», если граф является двудольным и «NO» в противном случае.

bipartite.in	bipartite.out
4 4	YES
1 2	
1 3	
2 4	
4 2	
3 3	NO
1 2	
2 3	
3 1	

```
#include < bits/stdc++.h>
using namespace std;
vector<int> color;
vector<vector <int> > graph;
bool bipartite = true;
void isBipartite(int src)
for(int u = 0; u < graph[src].size(); u++)</pre>
 if(color[graph[src][u]] == -1)
 {
  color[graph[src][u]] = 1 - color[src];
  isBipartite(graph[src][u]);
 else if(color[graph[src][u]] == color[src])
 bipartite = false;
int main()
ifstream fin("bipartite.in");
ofstream fout("bipartite.out");
int n, m;
fin >> n >> m;
graph.resize(n);
color.assign(n, -1);
int a, b;
for(int i = 0; i < m; i++)
 fin >> a >> b;
 graph[a-1].push_back(b-1);
 graph[b-1].push_back(a-1);
for(int i = 0; i < n; i++)
 if(color[i] == -1)
 {
  color[i] = 1;
  isBipartite(i);
fout << (bipartite? "YES" : "NO");
return 0;
```

# Задача D. Конденсация графа (2 балла)

 Имя входного файла:
 cond.in

 Имя выходного файла:
 cond.out

 Ограничение по времени:
 2 секунды

 Ограничение по памяти:
 64 мегабайта

Дан ориентированный невзвешенный граф. Необходимо выделить в нем компоненты сильной связности и топологически их отсортировать.

#### Формат входного файла

В первой строке входного файла находятся два натуральных числа N и M ( $1 \le N \le 20\,000, 1 \le M \le 200\,000$ ) — количество вершин и рёбер в графе соответственно. Далее в M строках перечислены рёбра графа. Каждое ребро задаётся парой чисел — номерами начальной и конечной вершин соответственно.

#### Формат выходного файла

Первая строка выходного файла должна содержать целое число k — количество компонент сильной связности в графе. Вторая строка выходного файла должна содержать n чисел — для каждой вершины выведите номер компоненты сильной связности, которой она принадлежит. Компоненты должны быть занумерованы таким образом, чтобы для каждого ребра (u,v) номер компоненты, которой принадлежит u не превосходил номер компоненты, которой принадлежит v.

cond.in	cond.out
6 7	2
1 2	1 1 1 2 2 2
2 3	
3 1	
4 5	
5 6	
6 4	
2 4	

```
#include < bits/stdc++.h>
using namespace std;
vector<vector <int> > graph;
vector<vector <int> > trans_graph;
stack<int> s;
vector<int> component;
vector<br/>bool> visited;
int comp = 1;
void dfs_G(int u)
visited[u] = true;
 \textbf{for}(\textbf{int}\ i = 0;\ i < graph[u].size();\ i++)
 int v = graph[u][i];
  if(!visited[v])
  dfs_G(v);
s.push(u);
}
void dfs_T(int u)
visited[u] = true;
component[u] = comp;\\
for(int i = 0; i < trans_graph[u].size(); i++)
 int v = trans_graph[u][i];
 if(!visited[v])
 dfs_T(v);
}
int main()
ifstream fin("cond.in");
ofstream fout("cond.out");
int n, m;
fin >> n >> m;
graph.resize(n);
trans_graph.resize(n);
visited.resize(n, false);
component.resize(n);
for(int i = 0; i < m; i++)
 int u, v;
 fin >> u >> v;
 graph[u-1].push_back(v-1);
 trans_graph[v-1].push_back(u-1);
for(int i = 0; i < n; i++)
 if(!visited[i])
 dfs_G(i);
visited.assign(n, false);
while(!s.empty())
     int v = s.top();
     s.pop();
     if (!visited[v])
        dfs_T(v);
      comp++;
```

```
fout << comp - 1 << '\n';

for(int i = 0; i < n; i++)
    fout << component[i] << " ";
    fin.close();
    fout.close();
    return 0;
}</pre>
```

# Задача Е. Гамильтонов путь (2 балла)

 Имя входного файла:
 hamiltonian.in

 Имя выходного файла:
 hamiltonian.out

 Ограничение по времени:
 2 секунды

 Ограничение по памяти:
 64 мегабайта

Дан ориентированный граф без циклов. Требуется проверить, существует ли в нем путь, проходящий по всем вершинам.

#### Формат входного файла

Первая строка входного файла содержит два целых числа n и m — количество вершин и дуг графа соответственно. Следующие m строк содержат описания дуг по одной на строке. Ребро номер i описывается двумя натуральными числами  $b_i$  и  $e_i$  — началом и концом дуги соответственно  $(1 \le b_i, e_i \le n)$ .

Входной граф не содержит циклов и петель.

 $1 \le n \le 100\,000, \, 0 \le m \le 200\,000.$ 

#### Формат выходного файла

Если граф удовлетворяет требуемому условию, то выведите YES, иначе  ${\tt NO}$ .

hamiltonian.in	hamiltonian.out
3 3	YES
1 2	
1 3	
2 3	
3 2	NO
1 2	
1 3	

```
#include < bits/stdc++.h>
using namespace std;
#define SIZE 100000
vector<vector<int> > graph;
vector<br/>bool> visited;
stack<int> s;
bool hamiltonian = false;
int prev_v = 0;
int cur_v = 0;
void dfs(int u)
visited[u] = true;
\textbf{for(int} \ i = 0; \ i < graph[u].size(); \ i++)
 int v = graph[u][i];
 if(!visited[v])
 dfs(v);
s.push(u);
int main()
ifstream fin("hamiltonian.in");
ofstream fout("hamiltonian.out");
int n, m;
fin >> n >> m;
graph.resize(SIZE);
visited.assign(n, false);
int u, v;
for(int i = 0; i < m; i++)
 fin >> u >> v;
 graph[u-1].push_back(v-1);
for(int i = 0; i < n; i++)
 if(!visited[i])
 {
 dfs(i);
 }
if(!s.empty())
 prev_v = s.top();
 s.pop();
 hamiltonian = true;
while(!s.empty())
 cur_v = s.top();
 s.pop();
 int path = 0;
 for(int prev: graph[prev_v])
  if(prev == cur_v)
  path++;
```

```
if(path == 0)
{
    hamiltonian = false;
    break;
}

prev_v = cur_v;
}

if (hamiltonian)
    fout << "YES";
    else fout << "NO";
}</pre>
```

# Задача F. Игра (2 балла)

 Имя входного файла:
 game.in

 Имя выходного файла:
 game.out

 Ограничение по времени:
 2 секунды

 Ограничение по памяти:
 64 мегабайта

Дан ориентированный невзвешенный ациклический граф. На одной из вершин графа стоит «фишка». Двое играют в игру. Пусть «фишка» находится в вершине u, и в графе есть ребро (u,v). Тогда за ход разрешается перевести «фишку» из вершины u в вершину v. Проигрывает тот, кто не может сделать ход.

#### Формат входного файла

В первой строке входного файла находятся три натуральных числа  $N,\ M$  и S  $(1 \le N,S,M \le 100\,000)$  — количество вершин рёбер и вершина, в которой находится «фишка» в начале игры соответственно. Далее в M строках перечислены рёбра графа. Каждое ребро задаётся парой чисел — номерами начальной и конечной вершин.

#### Формат выходного файла

Если выигрывает игрок, который ходит первым, выведите «First player wins», иначе — «Second player wins».

game.in	game.out
3 3 1	First player wins
1 2	
2 3	
1 3	
3 2 1	Second player wins
1 2	
2 3	

```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;
#define SIZE 100000
vector<vector<int>> graph;
vector<br/>bool> visited;
vector<int> state;
void dfs(int u)
{
  visited[u] = true;
  for (int i = 0; i < graph[u].size(); i++)
 \quad \text{int } v = graph[u][i];
     if (!visited[v])
        dfs(v);
        if (state[v] == 0)
           state[u] = 1;
     else if (visited[v])
        if (state[v] == 0)
           state[u] = 1;
  }
}
int main()
  ifstream fin("game.in");
  ofstream fout("game.out");
  graph.resize(SIZE);
  int n, m, start_v;
  fin >> n >> m >> start_v;
  start_v--;
  visited.assign(n, false);
  state.assign(n, 0);
  int u, v;
  for (int i = 0; i < m; i++)
     fin >> u >> v;
     graph[u-1].push_back(v-1);
  for (int i = 0; i < n; i++)
{
     if (!visited[i])
        dfs(i);
     }
  if (state[start_v])
     fout << "First player wins" << '\n';
  else fout << "Second player wins" << '\n';
  return 0;
}
```

# Задача А. Степени вершин (1 балл) (!)

 Имя входного файла:
 input.txt

 Имя выходного файла:
 output.txt

 Ограничение по времени:
 1 секунда

 Ограничение по памяти:
 256 мегабайт

Неориентированный граф задан списком ребер. Найдите степени всех вершин графа.

#### Формат входного файла

Входной файл содержит числа n ( $1 \le n \le 100$ ) — число вершин в графе и m ( $1 \le m \le n(n-1)/2$ ) — число ребер. Затем следует m пар чисел — ребра графа. Гарантируется, что граф не содержит петель и кратных ребер.

#### Формат выходного файла

Выведите в выходной файл n чисел — степени вершин графа.

input.txt	output.txt
4 4	2 2 3 1
1 2	
1 3	
2 3	
3 4	

```
#include < bits/stdc++.h>
using namespace std;
int main()
ifstream fin("input.txt");
ofstream fout("output.txt");
int n, m;
fin >> n >> m;
vector<vector<int>> g;
g.resize(n);
\quad \text{int } u, \ v;
for(int i = 0; i < m; i++)
 fin >> u >> v;
 g[u-1].push_back(v-1);
 g[v-1].push_back(u-1);
for(int i = 0; i < n; i++)
 fout << g[i].size() << " ";
return 0;
```

# Задача В. Остовное дерево (2 балла)

 Имя входного файла:
 spantree.in

 Имя выходного файла:
 spantree.out

 Ограничение по времени:
 2 секунды

 Ограничение по памяти:
 64 мегабайта

Даны точки на плоскости, являющиеся вершинами полного графа. Вес ребра равен расстоянию между точками, соответствующими концам этого ребра. Требуется в этом графе найти остовное дерево минимального веса.

#### Формат входного файла

Первая строка входного файла содержит натуральное число n — количество вершин графа  $(1 \le n \le 5000)$ . Каждая из следующих n строк содержит два целых числа  $x_i, y_i$  — координаты i-й вершины  $(-10\,000 \le x_i, y_i \le 10\,000)$ . Никакие две точки не совпадают.

#### Формат выходного файла

Первая строка выходного файла должна содержать одно вещественное число — вес минимального остовного дерева.

spantree.in	spantree.out
3	2
0 0	
1 0	
0 1	

```
#include <iostream>
#include <fstream>
#include <cmath>
#include <iomanip>
using namespace std;
struct Point
  int x;
  int y;
Point *arr;
double *key;
float minKey(int &n)
  int min = INT_MAX;
  int min_index;
  for(int i = 1; i < n; i++)
     if(key[i] < min && key[i])
       min = key[i];
       min_index = i;
  return min_index;
}
bool mstSet(int &n)
  for(int i = 1; i < n; i++)
  if(key[i])
  return false;
  return true;
double distance(Point a, Point b)
return pow(a.x - b.x, 2) + pow(a.y - b.y, 2);
int main()
  ifstream input("spantree.in");
  ofstream output("spantree.out");
  int n;
  input >> n;
  n++;
  arr = new Point[n];
  key = new double[n];
  for(int i = 1; i < n; i++)
   int x, y;
     input >> x >> y;
     arr[i].x = x;
     arr[i].y = y;
     key[i] = INT32_MAX;
  double result = 0;
  int v;
  while(!mstSet(n))
```

```
if (key[1])
       key[1] = 0;
       v = 1;
     else
       v = minKey(n);
       result += sqrt(key[v]);
       key[v] = 0;
     for(int u = 1; u < n; u++)
       if(key[u] && u != v && key[u] > distance(arr[v], arr[u]))
       {
          key[u] = distance(arr[v], arr[u]);
       }
     }
  output << setprecision(9) << result;
  return 0;
}
```

# Задача С. Остовное дерево 3 (3 балла)

 Имя входного файла:
 spantree3.in

 Имя выходного файла:
 spantree3.out

 Ограничение по времени:
 2 секунды

 Ограничение по памяти:
 256 мегабайта

Требуется найти в связном графе остовное дерево минимального веса.

#### Формат входного файла

Первая строка входного файла содержит два натуральных числа n и m — количество вершин и ребер графа соответственно. Следующие m строк содержат описание ребер по одному на строке. Ребро номер i описывается тремя натуральными числами  $b_i, e_i$  и  $w_i$  — номера концов ребра и его вес соответственно  $(1 \le b_i, e_i \le n, \ 0 \le w_i \le 100\,000).$   $n \le 50\,000, m \le 200\,000.$ 

Граф является связным.

#### Формат выходного файла

Первая строка выходного файла должна содержать одно натуральное число — вес минимального остовного дерева.

spantree3.in	spantree3.out
4 4	7
1 2 1	
2 3 2	
3 4 5	
4 1 4	

```
#include <fstream>
#include <vector>
#include <algorithm>
using namespace std;
class Edge {
public:
  int x, y, len;
  bool operator < (Edge &e)
     return this->len < e.len;
  }
};
int n;
vector<int> p (n);
int dsu_get (int v)
\textbf{if}(v \mathrel{!=} p[v])
 p[v] = dsu\_get(p[v]);
return p[v];
void dsu_unite (int a, int b)
a = dsu_get (a);
b = dsu_get (b);
if (rand() & 1)
 swap (a, b);
if (a != b)
 p[a] = b;
}
int main() {
  ifstream fin("spantree3.in");
  ofstream fout("spantree3.out");
  int x, y, len, k = 0, m;
  long long cost = 0;
  fin >> n >> m;
  vector<Edge> graph(m);
  for (int i = 0; i < m; i++)
     fin >> x >> y >> len;
     x--, y--;
     graph[i] = \{x, y, len\};
  }
  sort(graph.begin(), graph.end());
  p.resize (n);
  for (int i=0; i<n; ++i)
     p[i] = i;
  for (int i=0; i< m; ++i)
     \label{eq:int_a} \mbox{int } a = graph[i].x, \ b = graph[i].y, \ l = graph[i].len;
     if (dsu_get(a) != dsu_get(b)) {
        cost += I;
        dsu_unite(a, b);
     }
  fout << cost;
  return 0;
}
```

# Задача А. Кратчайший путь (1 балл)

 Имя входного файла:
 pathmgep.in

 Имя выходного файла:
 pathmgep.out

 Ограничение по времени:
 2 секунды

 Ограничение по памяти:
 64 мегабайта

Дан ориентированный взвешенный граф. Найдите кратчайшее расстояние от одной заданной вершины до другой.

#### Формат входного файла

В первой строке входного файла три числа: N, S и F ( $1 \le N \le 2000, 1 \le S, F \le N$ ), где N — количество вершин графа, S — начальная вершина, а F — конечная. В следующих N строках по N чисел  $a_{ij}$  ( $0 \le a_{ij} \le 10^9$ ) — матрица смежности графа, где -1 означает отсутствие ребра между вершинами, а любое неотрицательное число — присутствие ребра данного веса. На главной диагонали матрицы всегда нули.

#### Формат выходного файла

Вывести искомое расстояние или -1, если пути между указанными вершинами не существует.

pathmgep.in	pathmgep.out
3 1 2	6
0 -1 2	
3 0 -1	
-1 4 0	

```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;
void Dijkstra (vector<vector<pair <int, int>>> &graph, vector <bool> &used, vec
    dist[vertex] = 0;
    for (int i = 0; i < n; i++) {
        vertex = -1;
        for (int j = 0; j < n; j++) {</pre>
            if (!used[j] && (vertex == -1 || dist[j] < dist[vertex]))</pre>
                vertex = j;
        used[vertex] = true;
        for (int j = 0; j < graph[vertex].size(); j++) {</pre>
            int to = graph[vertex][j].second;
int weight = graph[vertex][j].first;
            dist[to] = min (dist[to], dist[vertex] + weight);
        }
    }
}
int main () {
    ifstream fin("pathmgep.in");
ofstream fout("pathmgep.out");
    int n;
    int src;
    int last;
    fin >> n >> src >> last;
    vector <vector <pair <int, int>>> graph(n);
     for (int i = 0; i < n; i++) {</pre>
        for (int j = 0; j < n; j++) {</pre>
            int weight;
            fin >> weight;
            if (weight != -1)
                graph[i].push_back({weight, j});
        - }
    vector <bool> used;
    used.assign(n, false);
    vector <long long> dist;
    dist.assign(n, INT64_MAX);
    Dijkstra(graph, used, dist, n, src - 1);
    if (dist[last - 1] >= INT64_MAX)
        fout << -1;
     else
```

```
fout << dist[last - 1];
return 0;
}</pre>
```

#### Лабораторная работа для групп M31xx Кратчайшие пути в графах.

# Задача В. Кратчайший путь от каждой вершины до каждой (1 балл) (!)

 Имя входного файла:
 pathsg.in

 Имя выходного файла:
 pathsg.out

 Ограничение по времени:
 2 секунды

 Ограничение по памяти:
 64 мегабайта

Задан ориентированный взвешенный связный граф. Найдите матрицу расстояний между его вершинами.

#### Формат входного файла

Первая строка входного файла содержит числа n и m — количество вершин и ребер в графе соответственно ( $1 \le n \le 200, \ 0 \le m \le 10\,000$ ). Следующие m строк содержат по три числа — вершины, которые соединяет соответствующее ребро графа и его вес. Веса ребер неотрицательны и не превышают  $10^4$ .

#### Формат выходного файла

Выведите в выходной файл n строк по n чисел — для каждой пары вершин выведите расстояние между ними.

pathsg.in	pathsg.out
3 3	0 5 7
1 2 5	10 0 2
2 3 2 3 1 8	8 13 0
3 1 8	

```
#include<bits/stdc++.h>
#define INF 10000
using namespace std;
class Edge
    public:
    int src;
    int dest;
    int weight;
    Edge(int src_, int dest_, int weight_) : src(src_), dest(dest_), weight(weig
};
void bellmanFord (vector <int> &dist, vector <Edge> &edges, int n, int m, int
    dist[vertex] = 0;
    for (int i = 0; i < n - 1; i++) {
  for (int j = 0; j < m; j++) {</pre>
            int src = edges[j].src;
            int dest = edges[j].dest;
            int weight = edges[j].weight;
           dist[dest] = min(dist[dest], dist[src] + weight);
}
int main() {
    ifstream fin("pathsg.in");
    ofstream fout ("pathsg.out");
    int n, m;
fin >> n >> m;
    vector<Edge> edges;
    int src, dest, weight;
    for (int i = 0; i < m; i++)
        fin >> src >> dest >> weight;
        Edge e(src - 1, dest - 1, weight);
        edges.push_back(e);
    }
    vector <int> dist;
dist.assign(n, INF);
    vector <vector <int>>> result;
    result.assign(n, vector <int> (n));
    for (int i = 0; i < n; i++)
        bellmanFord(dist, edges, n, m, i);
        for (int j = 0; j < n; j++)
           result[i][j] = dist[j];
```

```
dist.assign(n, INF);
}

for (int i = 0; i < n; i++) {
   for (int j = 0; j < n; j++) {
      fout << result[i][j] << " ";
   }
   fout << '\n';
}

return 0;
}</pre>
```

# Задача С. Кратчайший путь (2 балла)

 Имя входного файла:
 pathbgep.in

 Имя выходного файла:
 pathbgep.out

 Ограничение по времени:
 2 секунды

 Ограничение по памяти:
 64 мегабайта

Дан неориентированный взвешенный граф. Найдите кратчайшее расстояние от первой вершины до всех вершин.

#### Формат входного файла

В первой строке входного файла два числа: n и m (2  $\leq n \leq 30000, 1 \leq m \leq 400000$ ), где n — количество вершин графа, а m — количество ребер.

Следующие m строк содержат описание ребер. Каждое ребро задается стартовой вершиной, конечной вершиной и весом ребра. Вес каждого ребра — неотрицательное целое число, не превосходящее  $10^4$ .

#### Формат выходного файла

Выведите n чисел — для каждой вершины кратчашее расстояние до нее.

pathbgep.in	pathbgep.out
4 5	0 1 4 5
1 2 1	
1 3 5	
2 4 8	
3 4 1	
2 3 3	

```
#include < bits/stdc++.h>
using namespace std;
void Dijkstra (vector < vector < pair < int, int>>> & graph,
         vector < long long> & dist,
         set <pair <long long, int>> &MinPQ,
         int src)
  dist[src] = 0;
  MinPQ.insert(make_pair(0, src));
  while (!MinPQ.empty())
{
 pair<int, int> newMinPQ = *(MinPQ.begin());
     MinPQ.erase(MinPQ.begin());
     src = newMinPQ.second:
     for (int j = 0; j < graph[src].size(); j++)
       int neighbor = graph[src][j].second;
       int weight = graph[src][j].first;
       if (dist[neighbor] > dist[src] + weight) {
          MinPQ.erase({dist[neighbor], neighbor});
          dist[neighbor] = dist[src] + weight;
          MinPQ.insert({dist[neighbor], neighbor});
       }
  }
int main ()
  ifstream fin("pathbgep.in");
  ofstream fout("pathbgep.out");
  int n, m;
  fin >> n >> m;
  vector <vector<pair <int, int>>> graph(n);
  int u, v, weight;
  for (int i = 0; i < m; i++)
     fin >> u >> v >> weight;
     graph[u - 1].push_back({weight, v - 1});
     graph[v - 1].push_back({weight, u - 1});
  vector <bool> visited;
  visited.assign(n, false);
  vector < long long> dist;
  dist.assign(n, INT64_MAX);
  set <pair<long long, int>> MinPQ;
  Dijkstra(graph, dist, MinPQ, 0);
  for (int i = 0; i < n; i++)
     fout << dist[i] << " ";
  fout.close();
  return 0;
```

#### Лабораторная работа для групп M31xx Кратчайшие пути в графах.

# Задача D. Кратчайшие пути и прочее (2 балла)

 Имя входного файла:
 path.in

 Имя выходного файла:
 path.out

 Ограничение по времени:
 2 seconds

 Ограничение по памяти:
 64 megabytes

Дан взвешенный ориентированный граф и вершина s в нем. Требуется для каждой вершины u найти длину кратчайшего пути из s в u.

#### Формат входного файла

Первая строка входного файла содержит n, m и s — количество вершин, ребер и номер выделенной вершины соответственно ( $2 \le n \le 2\,000$ ,  $1 \le m \le 5\,000$ ).

Следующие m строк содержат описание ребер. Каждое ребро задается стартовой вершиной, конечной вершиной и весом ребра. Вес каждого ребра — целое число, не превосходящее  $10^{15}$  по модулю. В графе могут быть кратные ребра и петли.

#### Формат выходного файла

Выведите n строк — для каждой вершины u выведите длину кратчайшего пути из s в u, '\*' если не существует путь из s в u и '-' если не существует кратчайший путь из s в u.

path.in	path.out
6 7 1	0
1 2 10	10
2 3 5	-
1 3 100	-
3 5 7	-
5 4 10	*
4 3 -18	
6 1 -1	

```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;
const long long INF = 8e18;
struct Edge {
    int src;
int dest;
    long long weight = INF;
};
vector <Edge> edges;
vector <vector <int>> graph;
vector <long long> dist;
vector <int> parent;
int relaxDest = -1;
vector <bool> visited;
void DFS (int src)
    visited[src] = true;
    for (int dest : graph[src])
        if (!visited[dest])
           DFS (dest);
    }
}
ofstream fout ("path.out");
void Bellman(int n, int m, int s)
{
    dist[s] = 0;
    for (int i = 0; i < n; i++)
        relaxDest = -1;
        for (int j = 0; j < m; j++)
            int src = edges[j].src;
            int dest = edges[j].dest;
            long long weight = edges[j].weight;
            if (dist[src] < INF)</pre>
               if (dist[dest] > dist[src] + weight)
                   dist[dest] = std::max (-INF, dist[src] + weight);
                   parent[dest] = src;
                   relaxDest = dest;
       }
    1
   if (relaxDest != -1)
```

```
for (int i = 0; i < n; i++)</pre>
             relaxDest = parent[relaxDest];
         DFS (relaxDest);
         for (int i = 0; i < n; i++)</pre>
             if (visited[i])
                 dist[i] = -INF;
     }
     for (auto d: dist)
         if (d == -INF)
            fout << "-\n";
         else if ( d == INF)
fout << "*\n";
         else
             fout << d << '\n';
}
int main() {
    ifstream fin ("path.in");
     int n, m, s;
     fin >> n >> m >> s;
     dist.assign(n, INF);
     parent.assign(n, -1);
     graph.resize(n);
     visited.resize(n);
     int src, dest;
long long weight;
     for (int i = 0; i < m; i++)
        fin >> src >> dest >> weight;
edges.push_back({src - 1, dest - 1, weight});
graph[src - 1].push_back(dest - 1);
     Bellman(n, m, s - 1);
     return 0;
}
```

#### Лабораторная работа для групп M31xx Кратчайшие пути в графах.

# Задача Е. Цикл отрицательного веса (1 балл)

 Имя входного файла:
 negcycle.in

 Имя выходного файла:
 negcycle.out

 Ограничение по времени:
 2 секунды

 Ограничение по памяти:
 256 мегабайт

Дан ориентированный взвешенный граф. Определить, есть ли в нем цикл отрицательного веса, и если да, то вывести его.

#### Формат входного файла

Во входном файле в первой строке число n ( $1 \le n \le 250$ ) — количество вершин графа. В следующих n строках находится по n чисел — матрица смежности графа. Все веса ребер не превышают по модулю 10000. Если ребра нет, то соответствующее число равно  $10^9$ .

#### Формат выходного файла

В первой строке выходного файла выведите YES, если цикл существует или NO в противном случае. При его наличии выведите во второй строке количество вершин в искомом цикле (считая одинаковые первую и последнюю) и в третьей строке — вершины, входящие в этот цикл в порядке обхода.

negcycle.in	negcycle.out
2	YES
0 -1	3
-1 0	1 2 1

```
#include <bits/stdc++.h>
#define INF 1000000000
using namespace std;
struct Edge
  int src, dest, weight;
int n;
int vertex = -1;
vector<Edge> graph;
vector<int> dist;
vector<int> parent;
vector<int> way;
bool ford() {
  dist[0] = 0;
  for (int i = 0; i < n; i++)
     vertex = -1;
     for (Edge edge : graph)
       if (dist[edge.dest] > dist[edge.src] + edge.weight)
          dist[edge.dest] = dist[edge.src] + edge.weight;
          parent[edge.dest] = edge.src;
          vertex = edge.dest;
  }
  if (vertex != -1)
     int negCycleEnd = vertex;
     for (int i = 0; i < n; i++)
       negCycleEnd = parent[negCycleEnd];
     for (int negCycleNow = negCycleEnd; negCycleNow != negCycleEnd || way.empty(); negCycleNow =
parent[negCycleNow])
       way.push_back(negCycleNow);
     way.push_back(negCycleEnd);
     reverse(way.begin(), way.end());
     return true;
  else if(vertex == -1)
  return false;
}
int main() {
  ifstream fin("negcycle.in");
  ofstream fout("negcycle.out");
  fin >> n;
  dist.resize(n, INF);
  graph.resize(n);
  parent.resize(n);
  for (int src = 0; src < n; src++) {
     for (int dest = 0; dest < n; dest++)
       int weight;
     fin >> weight;
       graph.push_back({ src, dest, weight });
  if(ford())
```

```
{
    fout << "YES\n";
    fout << way.size() << endl;
    for (int vertex : way)
        fout << vertex + 1 << ' ';
}
else
fout << "NO";
return 0;
}
```

#### Лабораторная работа для групп M31xx Потоки в графах.

# Задача А. Максимальный поток (2 балла)

 Имя входного файла:
 maxflow.in

 Имя выходного файла:
 maxflow.out

 Ограничение по времени:
 2 секунды

 Ограничение по памяти:
 256 мегабайт

Задан ориентированный граф, каждое ребро которого обладает целочисленной пропускной способностью. Найдите максимальный поток из вершины с номером 1 в вершину с номером n.

#### Формат входного файла

Первая строка входного файла содержит n и m — количество вершин и количество ребер графа  $(2 \le n \le 100, 1 \le m \le 1000)$ . Следующие m строк содержат по три числа: номера вершин, которые соединяет соответствующее ребро графа и его пропускную способность. Пропускные способности не превосходят  $10^5$ .

#### Формат выходного файла

В выходной файл выведите одно число — величину максимального потока из вершины с номером 1 в вершину с номером n.

maxflow.in	maxflow.out
4 5	3
1 2 1	
1 3 2	
3 2 1	
2 4 2	
3 4 1	

```
#include <fstream>
#include <vector>
#include <queue>
using namespace std;
vector <vector <int>> graph;
int u, v;
queue<int> q;
vector <bool> visited;
vector <int> parent;
bool BFS (int s, int t)
  visited.assign(graph.size(), false);
    q.push(s);
    visited[s] = true;
    while (!q.empty())
        u = q.front();
        q.pop();
        for (v = 0; v < graph.size(); v++)</pre>
            if (visited[v] == false && graph[u][v] > 0)
            {
                q.push(v);
                visited[v] = true;
                parent[v] = u;
            }
        }
    ì
    return visited[t];
int fordFulkerson(int s, int t)
    int max_flow = 0;
    int path_flow = 0;
    while (BFS(s, t))
        path_flow = INT32_MAX;
        for (v = t; v != s; v = parent[v])
            u = parent[v];
           path_flow = std::min (path_flow, graph[u][v]);
        for (v = t; v != s; v = parent[v])
            u = parent[v];
            graph[u][v] -= path_flow;
            graph[v][u] += path_flow;
        max_flow += path_flow;
```

```
return max_flow;
}
int main()
{
    ifstream fin("maxflow.in");
    fstream fout("maxflow.out");

    int n, m;
    fin >> n >> m;
    graph.resize(n, vector <int> (n));
    parent.resize(n);

    for (int i = 0; i < n; i++)
        for (int j = 0; j < n; j++)
            graph[i][j] = 0;

    int u, v, capacity;
    for (int i = 0; i < m; i++)
    {
        fin >> u >> v >> capacity;
        graph[u - 1][v - 1] = capacity;
    }
    fout << fordFulkerson(0, n - 1);
    return 0;
}</pre>
```

### Задача В. Паросочетание (2 балла)

 Имя входного файла:
 matching.in

 Имя выходного файла:
 matching.out

 Ограничение по времени:
 2 секунды

 Ограничение по памяти:
 256 мегабайт

Дан двудольный невзвешенный граф. Необходимо найти максимальное паросочетание.

#### Формат входного файла

В первой строке входного файла три целых числа n, m и k  $(1 \le n, m \le 200, 1 \le k \le n \times m)$  — количество чисел в первой и второй долях, а также число ребер соответственно. Далее следуют k строк, в каждой из которых два числа  $a_i$  и  $b_i$ , что означает ребро между вершиной с номером  $a_i$  первой доли и вершиной с номером  $b_i$  второй доли. Вершины в обеих долях нумеруются с единицы.

#### Формат выходного файла

В выходной файл выведите одно число — максимальное число ребер в паросочетании.

matching.in	matching.out
3 3 5	3
1 1	
1 3	
2 1	
2 2	
3 2	

```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;
vector<vector<char>> graph;
vector<char> seen;
vector<int> matchNM;
bool dfs (int u, int M)
    for (int v = 0; v < M; ++v)
        if (graph[u][v] && seen[v] == false)
           seen[v] = 1;
            if (matchNM[v] == -1 ||
               dfs(matchNM[v], M))
               matchNM[v] = u;
               return true;
       - }
    return false;
}
int max_matching(int N, int M)
    for (int u = 0; u < N; ++u)
        seen.assign(M, 0);
       dfs(u, M);
    return M - std::count(matchNM.begin(), matchNM.end(), -1);
}
int main()
    ifstream fin ("matching.in");
    ofstream fout ("matching.out");
    int N = 0, M = 0, k = 0;
    fin >> N >> M >> k;
    matchNM.assign(M, -1);
    seen.assign(M, 0);
    graph.resize(N);
   for (int i = 0; i < N; ++i)
      graph[i].resize(M);
    for(int i = 0; i < N; i++)</pre>
      for (int j = 0; j < M; j++)
        graph[i][j] = 0;
    for (int i = 0; i < k; ++i)
        int u = 0, v = 0;
        fin >> u >> v;
graph[u - 1][v - 1] = 1;
```

```
fout << max_matching(N, M);
return 0;
}</pre>
```

#### Лабораторная работа для групп M31xx Потоки в графах.

# Задача С. Декомпозиция потока (3 балла)

Имя входного файла: decomposition.in Имя выходного файла: decomposition.out

Ограничение по времени: 5 секунд Ограничение по памяти: 256 мегабайт

Задан ориентированный граф, каждое ребро которого обладает целочисленной пропускной способностью. Найдите максимальный поток из вершины с номером 1 в вершину с номером n и постройте декомпозицию этого потока.

#### Формат входного файла

Первая строка входного файла содержит n и m — количество вершин и количество ребер графа  $(2 \le n \le 500, 1 \le m \le 10000)$ . Следующие m строк содержат по три числа: номера вершин, которые соединяет соответствующее ребро графа и его пропускную способность. Пропускные способности не превосходят  $10^9$ .

#### Формат выходного файла

В первую строку выходного файла выведите одно число — количество путей в декомпозции максимального потока из вершины с номером 1 в вершину с номером n. Следующий строки должны содержать описания эментарых потоков, на который был разбит максимальный. Описание следует выводить в следующем формате: величина потока, количество ребер в пути, вдоль которого течет данный поток и номера ребер в этом пути. Ребра нумеруются с единицы в порядке появления во входном файле.

decomposition.in	decomposition.out
4 5	3
1 2 1	1 2 1 4
1 3 2	1 3 2 3 4
3 2 1	1 2 2 5
2 4 2	
3 4 1	

```
#include <fstream>
#include <queue>
#include <algorithm>
using namespace std;
struct Edge
    int u, v, capacity, flow, id;
vector<vector<int>> graph;
vector<Edge> edges;
vector<int> ptr;
vector<int> level;
vector<vector<int>> path;
int n, m, s = 0, t = 0;
//Finds if more flow can be sent from s to t.
// Also assigns levels to nodes.
bool bfs()
    queue<int>
               a;
    level.assign(n, 0);
    q.push(s);
    level[s] = 1;
    while (!q.empty() && !level[t]) {
        int u = q.front();
        q.pop();
        for (auto& e : graph[u]) {
            if (!level[edges[e].v] && edges[e].capacity > edges[e].flow) {
                q.push (edges[e].v);
                level[edges[e].v] = level[u] + 1;
            }
        }
    return level[t];
int dfs(int vertex, int flow) {
     if (!flow)
        return 0;
   //if we reach sink, we return flow
     if (vertex == t)
        return flow;
     // Traverse all adjacent edges one -by - one.
    while (ptr[vertex] < graph[vertex].size()) {</pre>
      //pick next edge from adj list vertex
        int e = graph[vertex][ptr[vertex]];
        if (level[vertex] + 1 == level[edges[e].v]){
        // find minimum flow from vertex to t
            int temp_flow = dfs(edges[e].v, min(flow, edges[e].capacity - edges[e]
             / flow is greater than zero
       if (temp_flow) {
             // add flow to current edge
                edges[e].flow += temp_flow;
                // subtract flow from reverse edge
                // of current edge
                edges[e ^ 1].flow -= temp_flow;
                return temp_flow;
        }
        ptr[vertex]++; // count of edges explored from i. it is to keep track of next ed
```

```
return 0;
//Output order: flow, number of edges, edge ID s
int decompose(int vertex, int cur_flow)
{
    if (vertex == t)
        path.emplace_back();
        return cur_flow;
    //find path from s -> t
    for (auto& e : graph[vertex])
    //If the flow is still positive, we find a path at every step:
       if (edges[e].flow > 0)
           int result = decompose(edges[e].v, min(cur_flow, edges[e].flow));
           if (result)
      {
               path.back().push_back(edges[e].id); //edge id
               if (vertex == s)
        {
                   path.back().push_back(path[path.size() - 1].size()); //number of e
                   path.back().push_back(result);//flow
                   reverse (path.back().begin(), path.back().end());
               edges[e].flow -= result;
               return result;
            }
       }
    1
    return 0;
}
int main() {
    ifstream fin ("decomposition.in");
    ofstream fout("decomposition.out");
    fin >> n >> m;
    graph.resize(n);
    ptr.resize(n, 0);
    for (int i = 0; i < m; i++) {
        int u, v, capacity;
        fin >> u >> v >> capacity;
        graph[u - 1].push_back(edges.size());
        edges.emplace_back(Edge{u - 1, v - 1, capacity, 0, i + 1});
        graph[v - 1].push_back(edges.size());
        edges.emplace_back(Edge{v - 1, u - 1, 0, 0, i + 1});
    }
    t = n - 1;
    while (bfs())
        while (dfs(s, INT_MAX));
       ptr.assign(n, 0);
    while (decompose(s, INT_MAX));
    fout << path.size() << "\n";
    for (auto& i : path) {
        for (auto& j : i)
           fout << j << '';
       fout << '\n';
    return 0;
```

#### Лабораторная работа №6 Поиск подстрок.

# Задача А. Наивный поиск подстроки в строке (!) (1 балл)

 Имя входного файла:
 search1.in

 Имя выходного файла:
 search1.out

 Ограничение по времени:
 2 секунды

 Ограничение по памяти:
 256 мегабайт

Даны строки p и t. Требуется найти все вхождения строки p в строку t в качестве подстроки.

#### Формат входного файла

Первая строка входного файла содержит p, вторая — t  $(1 \le |p|, |t| \le 10^4)$ . Строки состоят из букв латинского алфавита.

#### Формат выходного файла

В первой строке выведите количество вхождений строки p в строку t. Во второй строке выведите в возрастающем порядке номера символов строки t, с которых начинаются вхождения p. Символы нумеруются с единицы.

search1.in	search1.out
aba	2
abaCaba	1 5

```
#include<bits/stdc++.h>
using namespace std;
vector<int> pattern;
vector<int> search(string pat, string txt)
  int M = pat.size();
int N = txt.size();
   for(int i = 0; i <= N - M; i++)</pre>
    int j;
    for(j = 0; j < M; j++)
      if(txt[i+j] != pat[j])
        break;
    if(j == M)
      pattern.push_back(i+1);
  return pattern;
int main()
  ifstream fin("search1.in");
  ofstream fout ("search1.out");
  string p, t;
  fin >> p >> t;
  search(p, t);
fout << pattern.size() << '\n';</pre>
   for(auto i: pattern)
    fout << i << " ";
  }
}
```

#### Лабораторная работа №6 Поиск подстрок.

# Задача В. Быстрый поиск подстроки в строке (2 балла)

 Имя входного файла:
 search2.in

 Имя выходного файла:
 search2.out

 Ограничение по времени:
 2 секунды

 Ограничение по памяти:
 256 метабайт

Даны строки p и t. Требуется найти все вхождения строки p в строку t в качестве подстроки.

#### Формат входного файла

Первая строка входного файла содержит p, вторая — t ( $1 \le |p|, |t| \le 10^6$ ). Строки состоят из букв латинского алфавита.

#### Формат выходного файла

В первой строке выведите количество вхождений строки p в строку t. Во второй строке выведите в возрастающем порядке номера символов строки t, с которых начинаются вхождения p. Символы нумеруются c единицы.

search2.in	search2.out
aba	2
abaCaba	1 5

```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;
void computeLPSArray(string pat, int M, int* lps);
vector<int> ans;
vector <int> KMPSearch (string pat, string txt)
     int M = pat.size();
int N = txt.size();
     int lps[M];
     computeLPSArray(pat, M, lps);
     int i = 0;
    int j = 0;
while (i < N) {
   if (pat[j] == txt[i]) {</pre>
            j++;
            i++;
         if (j == M) {
          ans.push_back(i - j + 1);
j = lps[j - 1];
         else if (i < N && pat[j] != txt[i]) {</pre>
            if (j != 0)
                j = lps[j - 1];
            else
   i = i + 1;
        }
     return ans;
}
void computeLPSArray(string pat, int M, int* lps)
     int len = 0;
     lps[0] = 0;
     int i = 1;
     while (i < M) {
        if (pat[i] == pat[len]) {
            len++;
            lps[i] = len;
            i++;
         else
             if (len != 0) {
                len = lps[len - 1];
             }
            else
                lps[i] = 0;
                i++;
            }
        }
```

```
int main()
{
    ifstream fin("search2.in");
    ofstream fout("search2.out");
    string t, p;
    fin >> p >> t;
    KMPSearch(p, t);
    fout << ans.size() << '\n';
    for(int i = 0; i < ans.size(); i++)
    {
       fout << ans[i] << " ";
    }

    return 0;
}</pre>
```

#### Лабораторная работа №6 Поиск подстрок.

# Задача С. Префикс-функция (2 балла)

 Имя входного файла:
 prefix.in

 Имя выходного файла:
 prefix.out

 Ограничение по времени:
 2 секунды

 Ограничение по памяти:
 256 мегабайт

Постройте префикс-функцию для заданной строки s.

#### Формат входного файла

Первая строка входного файла содержит s ( $1 \le |s| \le 10^6$ ). Строка состоит из букв латинского алфавита.

### Формат выходного файла

Выведите значения префикс-функции строки s для всех индексов  $1,2,\dots,|s|$ .

prefix.in	prefix.out
aaaAAA	0 1 2 0 0 0
abacaba	0 0 1 0 1 2 3

```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;
vector<int> prefix_function(string s)
{
      int n = (int)s.length();
      vector<int> pi(n);
for (int i = 1; i < n; i++) {
   int j = pi[i-1];
   while (j > 0 && s[i] != s[j])
        j = pi[j-1];
   if (s[i] == s[j])
        ith
                 j++;
            pi[i] = j;
      return pi;
}
int main()
    ifstream fin("prefix.in");
      ofstream fout ("prefix.out");
      string s;
fin >> s;
      vector<int> prefix = prefix_function(s);
for (auto& i : prefix)
           fout << i << " ";
       }
      return 0;
}
```

### Задача D. Автомат Кнута-Морриса-Пратта (3 балла)

Имя входного файла: стандартный ввод Имя выходного файла: стандартный вывод

Ограничение по времени: 1 секунда Ограничение по памяти: 256 мегабайт

Постройте автомат Кнута-Морриса-Пратта для заданной мощности алфавита n и строки s.

#### Формат входного файла

В первой строке находится число n ( $1 \le n \le 26$ ) — мощность алфавита. Во второй строке находится строка, состоящая из строчных латинских букв ( $s \le 10^5$ ). Гарантируется, что в данной строке не встречается символ, номер в алфавите которого больше n.

#### Формат выходного файла

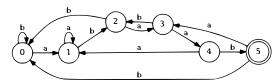
Выведите |s|+1 строк, где j-я строка состоит из n чисел, разделенных пробелом — i-е число в строке обозначает, в какое состояние автомата мы перейдем по i-му символу из j-го состояния автомата. Состояния автомата нумеруются с 0. Если мы передадим в качестве слова автомату префикс данного слова длины k, то мы должны оказаться в состоянии с номером k.

#### Примеры

стандартный ввод	стандартный вывод
3	1 0 0
abacaba	1 2 0
	3 0 0
	1 2 4
	5 0 0
	1 6 0
	7 0 0
	1 2 4
2	1 0
abaab	1 2
	3 0
	4 2
	1 5
	3 0

#### Примечание

Пример построенного автомата для последнего примера.



```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;
vector<int> prefix_function(string s)
{
     int n = (int)s.length();
    vector<int> pi(n);
for (int i = 1; i < n; i++) {</pre>
        int j = pi[i-1];
while (j > 0 && s[i] != s[j])
    j = pi[j-1];
        if (s[i] == s[j])
            j++;
        pi[i] = j;
    return pi;
void compute_automaton(string s, int limit, vector<vector<int> > &aut)
    s += "#";
int n = s.size();
    vector<int> pi = prefix_function(s);
    aut.assign(n, vector<int>(limit));
    for (int i = 0; i < n; i++)
         for (int c = 0; c < limit; c++) {</pre>
            if (i > 0 &  (i') + c' = s[i])
                aut[i][c] = aut[pi[i-1]][c];
             else
                aut[i][c] = i + ('a' + c == s[i]);
        }
    }
}
int main()
    int limit;
    string s;
    cin >> limit;
    cin >> s;
   vector<int> prefix = prefix_function(s);
    vector<vector<int> > KMP(s.length(), vector<int>(limit));
    compute_automaton(s, limit, KMP);
  for (auto& row : KMP)
        for (auto& i : row) {
   cout << i << " ";</pre>
        cout << '\n';
    return 0;
ì
```