Московский авиационный институт (национальный исследовательский университет)

Факультет «Прикладная математика и физика» Кафедра «Вычислительная математика и программирование»

Курсовой проект по курсу дискретной математики

Выполнил: Забарин Н.И. 80-08Б

Руководитель: к. ф.-м.н.с. доцент Алексеев Н.С.

Москва, 2016

Введение

В качестве курсового проекта предлагается задачи по различным разделам дискретной математики, решенные автором на официальных соревнованиях-олимпиадах и сборах по программированию в 2012-2016 годах.

Задачи

Задача 1.

Условие:

Напишите программу, которая для заданного массива A находит количество пар (i, j) таких, что i < j и a_i > a_j .

Метод решения:

Построим дерево Фенвика, в котором будем хранить кол-во элементов массива которые меньше текущего. Будем по очереди добавлять в него элементы массива и сразу считать сколько чисел, которые больше текущего мы уже встретили, просуммировав это мы и получим ответ.

На каждом шаге мы делаем порядка логарифм N операций, всего N шагов, получаем сложность в O(NlogN)

```
program d02;
{$APPTYPE CONSOLE}
uses
 SysUtils,
 Math;
var
 mas, d, used: array [0..1000001] of integer;
 n, i:integer;
procedure up (var x : integer);
begin
 x := x \text{ or } (x + 1);
end;
procedure down (var x : integer);
begin
 x := (x \text{ and } (x + 1)) - 1;
procedure UpDate(i, x : integer);
```

```
begin
 while i < 1000000 do begin
  inc(used[i], x);
  up(i);
 end;
end;
function Sum (r: integer): int64;
begin
result := 0;
while r \ge 0 do begin
  inc(result, used[r]);
  down(r);
 end;
end;
begin
reset(input, 'inverse.in');
rewrite(output, 'inverse.out');
fillchar(used, sizeof(used), 0);
fillchar(d, sizeof(d), 0);
fillchar(mas, sizeof(mas), 0);
read(n);
 for i := 0 to n - 1 do
  read(mas[i]);
 for i := 0 to n - 1 do begin
  UpDate(mas[i], 1);
  d[mas[i]] := sum(1000000) - sum(mas[i]);
 end:
n := 0;
for i := 0 to 1000001 do inc(n, d[i]);
 write(n);
end.
```

Задача 2.

Условие:

Даны две строки длиной не больше 1000, необходимо найти наибольшую общую подпоследовательность этих строк.

Метод решения:

Квадратная динамика по длинам строк. Если символы строк на текущих позициях совпадают, то берем ответ для позиций смещенных на 1 и прибавляем единицу, иначе берем максимум из смещений только одной из позиций. Ответ получаем обратным ходом динамики.

Сложность алгоритма O(NM), где N и M длины строк.

Листинг:

```
program a03;
{$APPTYPE CONSOLE}
uses
 SysUtils, Math;
s1, s2, ans : string;
i, j, x, y: integer;
d: array [0..2000, 0..2000] of integer;
begin
 reset(input, 'lcs2.in');
 rewrite(output, 'lcs2.out');
 readln(s1);
 readIn(s2);
 fillchar(d, sizeof(d), 0);
 for i := 1 to length(s1) do
  for j := 1 to length(s2) do
   if s1[i] = s2[j] then
     d[i, j] := d[i - 1, j - 1] + 1
    else
     d[i, j] := max(d[i, j - 1], d[i - 1, j]);
 x := length(s1);
 y := length(s2);
 ans := ";
 while (x > 0) and (y > 0) do
  if s1[x] = s2[y] then begin
   ans := s1[x] + ans;
   dec(x);
   dec(y);
  end
   if d[x - 1, y] > d[x, y - 1] then
     dec(x)
   else
     dec(y);
 writeln(ans);
end.
```

Задача 3.

Условие:

Назовем мега-инверсией в перестановке P такую тройку (i, j, k), что Pi > Pj > Pk и i < j < k. Написать алгоритм для быстрого подсчета количества мега-инверсий в данной перестановке.

Метод решения:

Построим три RMQ: первое для указания какие числа уже есть в перестановке, второе для подсчета инверсий, третье для подсчета мега инверсий. Будем последовательно обновлять эти три дерева. Для получаения ответа просуммируем все последнее дерево.

Сложность алгоритма O(NlogN)

```
Листинг:
program a01;
{$APPTYPE CONSOLE}
uses
 SysUtils,
 Math;
type
 TElem = record
  value : int64;
  I, r : integer;
 TTree = array [1..300000] of TElem;
var
 used, inv, minv: TTree;
 mas: array [1..200000] of integer;
 n, i:integer;
function func (a, b: int64): int64;
begin
 result := a + b;
end;
procedure Build(var tree : TTree; I, r, id : integer);
 tree[id].I := I;
 tree[id].r := r;
 if r - l = 1 then
  tree[id].value := mas[l]
 else begin
  Build(tree, I, (r + I) div 2, id * 2);
  Build(tree, (r + 1) div 2, r, id * 2 + 1);
  tree[id].value := func(tree[id * 2].value, tree[id * 2].value);
 end;
end;
procedure UpDate(var tree : TTree; id, n : integer; v : int64);
 if (n \ge tree[id].r) or (n < tree[id].l) then exit;
 if tree[id].r - tree[id].l = 1 then
  tree[id].value := v
 else begin
  Update(tree, id * 2, n, v);
  Update(tree, id *2 + 1, n, v);
  tree[id].value := func(tree[id * 2].value, tree[id * 2 + 1].value);
 end;
```

function Proc(var tree : TTree; I, r, id : integer) : int64;

end;

```
begin
 if (tree[id].l >= r) or (tree[id].r <= l) then begin
  result := 0;
  exit;
 end;
 if (l \le tree[id].l) and (tree[id].r \le r) then begin
  result := tree[id].value;
  exit;
 end;
 result := func(Proc(tree, I, r, id * 2), Proc(tree, I, r, id * 2 + 1));
end;
begin
 reset(input, 'mega.in');
 rewrite(output, 'mega.out');
 fillchar(used, sizeof(used), 0);
 fillchar(inv, sizeof(inv), 0);
 fillchar(minv, sizeof(minv), 0);
 fillchar(mas, sizeof(mas), 0);
 readln(n);
 Build(used, 0, n, 1);
 Build(inv, 0, n, 1);
 Build(minv, 0, n, 1);
 for i := 0 to n - 1 do
  readln(mas[i]);
 for i := 0 to n - 1 do begin
  UpDate(used, 1, mas[i] - 1, 1);
  UpDate(inv, 1, mas[i] - 1, Proc(used, mas[i], n, 1));
  UpDate(minv, 1, mas[i] - 1, Proc(inv, mas[i], n, 1));
 end;
 write(Proc(minv, 0, n, 1));
end.
```

Задача 4.

Условие:

Реализовать сбалансированное дерево поиска, поддерживающее следующие команды: добавление элемента, удаление элемента, проверка на существование элемента, следующий/предыдущий по возрастанию элемент после данного, k-тый по возрастанию элемент. Метод решения:

Основным алгоритмом является декартово дерево со случайным вторым ключом. Все операции перечисленные в условии являются стандартными для данного алгоритма.

Время выполнения каждого запроса O(N), где N размер дерева.

Jucmuh: program b01; {\$APPTYPE CONSOLE} uses SysUtils; const num = 100000; type TElem = record x, y: integer; l, r: integer;

TPair = record a, b : integer;

```
var
 stack, sz : array [0..num] of integer;
 r, t, i, n, q:integer;
 a: array [1..num] of TElem;
 s : string;
 tmp : TPair;
function cnt(t : integer): integer;
begin
result := 0;
if t = -1 then exit;
result := sz[t];
end;
procedure update(t : integer);
begin
if t = -1 then exit;
sz[t] := cnt(a[t].l) + cnt(a[t].r) + 1;
end;
procedure push(a : integer);
begin
 inc(r);
 stack[r] := a;
end;
function new: integer;
begin
 result := stack[r];
 dec(r);
end;
function merge (t1, t2 : integer) : integer;
begin
 result := t2;
 if t1 = -1 then exit;
 result := t1;
 if t2 = -1 then exit;
 if (a[t1].y > a[t2].y) then begin
  a[t1].r := merge(a[t1].r, t2);
  update(t1);
  result := t1;
 end
 else begin
```

```
a[t2].l := merge(t1, a[t2].l);
  update(t2);
  result := t2;
 end
end;
function split (t, k: integer): TPair;
 tmp : TPair;
begin
 result.a := -1;
 result.b := -1;
 if t = -1 then exit;
 if k > a[t].x then begin
  tmp := split(a[t].r, k);
  a[t].r := tmp.a;
  update(t);
  update(tmp.b);
  result.a := t;
  result.b := tmp.b;
 end
 else begin
  tmp := split(a[t].l, k);
a[t].l := tmp.b;
  update(tmp.a);
  update(t);
  result.a := tmp.a;
  result.b := t;
 end;
end;
function exist (t, k: integer) : boolean;
begin
 result := false;
 if t = -1 then exit;
 result := true;
 if a[t].x = k then exit;
 if a[t].x > k then begin
  result := exist(a[t].l, k);
 end;
 if a[t].x < k then begin
  result := exist(a[t].r, k);
  exit;
 end;
```

```
end;
function insert (t, k:integer): integer;
 p : integer;
 tmp : TPair;
begin
 result := t;
 if exist(t, k) then exit;
 p := new;
 a[p].x := k;
 a[p].y := random(100000000);
 a[p].I := -1;
 a[p].r := -1;
 tmp := split(t, k);
 tmp.a := merge(tmp.a, p);
 result := merge(tmp.a, tmp.b);
end;
function delete (t, k: integer): integer;
begin
 result := -1;
 if t = -1 then exit;
 if a[t].x < k then begin
  a[t].r := Delete(a[t].r, k);
  result := t;
  exit;
 end;
 if a[t].x > k then begin
  a[t].I := delete(a[t].I, k);
  result := t;
  exit;
 end;
 result := merge(a[t].l, a[t].r);
end;
procedure exists (t, k: integer);
if exist(t, k) then
 writeIn('true')
```

writeIn('false');

end;

```
function next (t, key: integer): TPair;
var
 tmp : TPair;
 v : integer;
begin
 tmp := split(t, key + 1);
 v := tmp.b;
 result.b := v;
 result.a := tmp.a;
 if v = -1 then exit;
 while a[v].l <> -1 do
  v := a[v].I;
 tmp.a := merge(tmp.a, tmp.b);
 tmp.b := v;
 result := tmp;
end;
function prev (t, key: integer): TPair;
 tmp : TPair;
 v : integer;
begin
 tmp := split(t, key);
 v := tmp.a;
 result.a := t;
 result.b := v;
 if v = -1 then exit;
 while a[v].r <> -1 do
  v := a[v].r;
 result.a := merge(tmp.a, tmp.b);
 result.b := v;
end;
function kth (t, key: integer): integer;
begin
 result := -1;
 if t = -1 then exit;
 result := -1;
 if cnt(t) < key then exit;
 if key <= cnt(a[t].l) then begin
  result := kth(a[t].l, key);
  exit;
```

```
end;
 if key = cnt(a[t].l) + 1 then begin
  result := a[t].x;
  exit;
 end;
 result := kth(a[t].r, key - cnt(a[t].l) - 1);
end;
begin
 reset(input, 'bst2.in');
 rewrite(output, 'bst2.out');
 Randomize;
 fillchar(stack, sizeof(stack), 0);
 fillchar(a, sizeof(a), -1);
 r := 0;
 for i:= num downto 1 do push(i);
 t := -1;
 while not(eof(input)) do begin
  readln(s);
  if s[1] = 'i' then begin
   n := strtoint(copy(s, 8, 10));
   t := insert(t, n);
  if s[1] = 'e' then begin
   n := strtoint(copy(s, 8, 10));
   exists(t, n);
  end;
  if s[1] = 'd' then begin
   n := strtoint(copy(s, 8, 10));
   t := delete(t, n);
  end;
  if s[1] = 'n' then begin
   n := strtoint(copy(s, 6, 10));
    tmp := next(t, n);
    t := tmp.a;
    if tmp.b = -1 then
     writeln('none')
    else
     writeln(a[tmp.b].x);
  end;
  if s[1] = 'p' then begin
```

```
n := strtoint(copy(s, 6, 10));
  tmp := prev(t, n);
  t := tmp.a;
  if tmp.b = -1 then
   writeln('none')
  else
   writeln(a[tmp.b].x);
 if s[1] = 'k' then begin
  n := strtoint(copy(s, 5, 10));
  q := kth(t, n);
  if q = -1 then
   writeln('none')
  else
    writeln(q);
 end;
end;
close(input);
close(output);
```

Задача 5.

Условие:

Дано N солдат, пронумерованных от 1 до N. Капрал любит давать приказы вида «Вперед с і по j», солтады стоящие на данном промежутке должны сохраняя порадок переместиться в начало шеренги. Дан список команд, необходимо вычислить конечное положение солдат.

Метод решения:

Построим декартово дерево. Для каждой команды будет разрезать его на три дерева и сливать их в одно в нужном порядке.

Сложность выполнения одной команды O(logN).

```
program c01;

{$APPTYPE CONSOLE}

uses
SysUtils;

const
num = 100000;

type
TElem = record
x, y : integer;
```

```
I, r : integer;
 end;
 TPair = record
  a, b : integer;
 end;
var
 used: array [0..num] of boolean;
 stack, sz : array [0..num] of integer;
 r, t, i, n, q, m, aa, b: integer;
 a: array [1..num] of TElem;
 s:string;
 tmp : TPair;
function cnt(t : integer): integer;
begin
result := 0;
if t = -1 then exit;
result := sz[t];
end;
procedure update(t : integer);
if t = -1 then exit;
sz[t] := cnt(a[t].l) + cnt(a[t].r) + 1;
end;
procedure push(a : integer);
begin
 inc(r);
 stack[r] := a;
end;
function new: integer;
begin
 result := stack[r];
 dec(r);
end;
function merge (t1, t2 : integer) : integer;
begin
 result := t2;
 if t1 = -1 then exit;
 result := t1;
 if t2 = -1 then exit;
 if (a[t1].y > a[t2].y) then begin
```

```
a[t1].r := merge(a[t1].r, t2);
  update(t1);
  result := t1;
 end
 else begin
  a[t2].l := merge(t1, a[t2].l);
  update(t2);
  result := t2;
 end
end;
function split (t, k : integer): TPair;
var
 tmp : TPair;
begin
 result.a := -1;
 result.b := -1;
 if t = -1 then exit;
 if k > cnt(a[t].l) then begin
  tmp := split(a[t].r, k - cnt(a[t].l) - 1);
  a[t].r := tmp.a;
  update(t);
  update(tmp.b);
  result.a := t;
  result.b := tmp.b;
 end
 else begin
  tmp := split(a[t].l, k);
  a[t].I := tmp.b;
  update(tmp.a);
  update(t);
  result.a := tmp.a;
  result.b := t;
 end;
end;
function exist (t, k: integer) : boolean;
begin
 result := false;
 if t = -1 then exit;
 result := true;
 if a[t].x = k then exit;
 if a[t].x > k then begin
  result := exist(a[t].l, k);
  exit;
 end;
```

```
if a[t].x < k then begin
  result := exist(a[t].r, k);
 end;
end;
function insert (t, k:integer): integer;
 p : integer;
 tmp : TPair;
begin
 result := t;
 if exist(t, k) then exit;
 p := new;
 a[p].x := k;
 a[p].y := random(100000000);
 a[p].I := -1;
 a[p].r := -1;
 tmp := split(t, k);
 tmp.a := merge(tmp.a, p);
 result := merge(tmp.a, tmp.b);
end;
function delete (t, k: integer): integer;
begin
 result := -1;
 if t = -1 then exit;
 if a[t].x < k then begin
  a[t].r := Delete(a[t].r, k);
  result := t;
  exit;
 end;
 if a[t].x > k then begin
  a[t].l := delete(a[t].l, k);
  result := t;
  exit;
 end;
 result := merge(a[t].l, a[t].r);
end;
procedure exists (t, k: integer);
begin
if exist(t, k) then
 writeIn('true')
```

```
else
 writeIn('false');
end;
function next (t, key: integer): TPair;
 tmp : TPair;
 v : integer;
begin
 tmp := split(t, key + 1);
 v := tmp.b;
 result.b := v;
 result.a := tmp.a;
 if v = -1 then exit;
 while a[v].l <> -1 do
  v := a[v].l;
 tmp.a := merge(tmp.a, tmp.b);
 tmp.b := v;
 result := tmp;
end;
function prev (t, key: integer): TPair;
 tmp : TPair;
 v : integer;
begin
 tmp := split(t, key);
 v := tmp.a;
 result.a := t;
 result.b := v;
 if v = -1 then exit;
 while a[v].r <> -1 do
  v := a[v].r;
 result.a := merge(tmp.a, tmp.b);
 result.b := v;
function kth (t, key: integer): integer;
begin
 result := -1;
 if t = -1 then exit;
 result := -1;
 if cnt(t) < key then exit;</pre>
 if key \le cnt(a[t].l) then begin
```

```
result := kth(a[t].l, key);
  exit;
 end;
 if key = cnt(a[t].l) + 1 then begin
  result := a[t].x;
  exit;
 end;
 result := kth(a[t].r, key - cnt(a[t].l) - 1);
procedure outputt(t, v: integer);
begin
if v = -1 then exit;
if used[v] then begin
 used[v] := false;
 outputt(t, a[v].l);
end;
if not(used[v]) then begin
 write(v, ' ');
 outputt(t, a[v].r);
end;
end;
function move(var t, l, r: integer): integer;
 a, b : TPair;
begin
 a := split(t, r);
 b := split(a.a, I - 1);
 t := merge(b.a, a.b);
 t := merge(b.b, t);
 result := t;
end;
begin
 reset(input, 'movetofront.in');
 rewrite(output, 'movetofront.out');
 Randomize;
 fillchar(stack, sizeof(stack), 0);
 fillchar(a, sizeof(a), -1);
 fillchar(used, sizeof(used), True);
 read(n, m);
 r := 0;
 for i:= num downto 1 do push(i);
```

```
t := -1;
for i := 1 to n do
    t := insert(t, i);
for i:=1 to m do begin
    read(aa, b);
    t := move(t, aa, b);
end;
outputt(t, t);
close(input);
end.
```

Задача 6.

Условие:

Необходимо посчитать количество чисел сумма цифр на интервале [I, r] которых кратна k.

Метод решения:

Будем считать количество чисел кратных k и меньших чем n, c помощью квадратной динамики по длине числа и текущему остатку от деления на k. Что бы получить ответ посчитаем для левой и правой границы и вычтем одно из другого.

```
inp = open('coolnumbers.in', 'r').read().split('\n')
incount = 0
out = open('coolnumbers.out', 'w')
def input ():
   global incount
   incount += 1
   return inp[incount - 1]
I, r, k = input().split()
k = int(k)
def sum (n, flag):
   d = [[[0 \text{ for } i \text{ in range(2)}] \text{ for } j \text{ in range(k)}] \text{ for } q \text{ in range(len(n) + 1)}]
   for i in range(int(n[0])):
      d[1][i \% k][1] += 1
   d[1][int(n[0]) \% k][0] += 1
   for I in range(len(n)):
      for r in range(k):
         for i in range(10):
            d[l+1][(i+r)\ \%\ k][1] \mathrel{+=} d[l][r\ \%\ k][1]
         for i in range(int(n[l])):
            d[l + 1][(i + r) \% k][1] += d[l][r \% k][0]
         d[l + 1][(int(n[l]) + r) \% k][0] += d[l][r \% k][0]
```

```
if flag:
    return d[len(n)][0][1] + d[len(n)][0][0]
else:
    return d[len(n)][0][1]
out.write(str((sum(r, True) - sum(l, False))))
```

Задача 7.

Условие:

Найти пересечение двух отрезков, заданных координатами концов. Концы одного отрезка могут совпадать.

Метод решения:

Сначала проверим случай совпадения концов каждого из двуз отрезков, для этого достаточно проверить сонаправленность 2 векторов, опущенных из двух концов второго отрезка на второй отрезок, являющийся точкой, а так же проверить неравенство треугольника.

В случае несовпадения концов отрезков, пересечем две прямые включающие в себя отрезки, и проверим точку пересечения, если она есть, на принадлежность каждому отрезку.

```
import math
Eps = 0.1 ** 6
inp = open('segments.in', 'r').read().split('\n')
incount = 0
out = open('segments.out', 'w')
def input ():
  global incount
  incount += 1
  return inp[incount - 1]
def print(t):
  out.write(t)
class Vector ():
  def \_init \_ (self, x = 0, y = 0):
     self.x = x
     self.y = y
  def length (self):
```

```
return math.sqrt(self.x ** 2 + self.y ** 2)
def normalize (self):
  if self.length() == 0:
     return
  self.x, self.y = self.x / self.length(), self.y / self.length()
def turn (self, s, c):
  x = self.x
  y = self.y
  self.x, self.y = x * c - y * s, x * s + y * c
def turn_angle (self, a):
  s = sin(a)
  c = cos(a)
  self.turn(s, c)
def turn_sin (self, s):
  c = math.sqrt(1 - s ** 2)
  self.turn(s, c)
def turn_cos (self, c):
  s = math.sqrt(1 - c ** 2)
  self.turn(s, c)
def __str__ (self):
  return str(self.x) + ' ' + str(self.y)
def __mul__ (a, b):
  if type(b) == float or type(b) == int:
     return Vector(a.x * b, a.y * b)
  return a.x * b.y - a.y * b.x
def __add__ (a, b):
  return\ Vector(a.x + b.x,\ a.y + b.y)
def __xor__ (a, b):
  return a.x * b.x - a.y * b.y
def __eq__ (a, b):
  return Eq(a.x, b.x) and Eq(a.y, b.y)
def read(self, s):
  x, y = map(int, s.split())
  return Vector(x, y)
```

```
class Line():
  def __init__ (self, u = Vector(), v = Vector()):
     self.u, self.v = u, v
     self.v.normalize()
  def convert(self):
     self.v = self.v + (self.u * -1)
  def new (self, a, b, c):
     self.v.x = -b
     self.v.x = a
     self.u.x = (-a * c) / (a ** 2 + b ** 2)
     self.u.y = (-b * c) / (a ** 2 + b ** 2)
  def DistPoint (self, p):
     tmpvect = Vector(p.x - self.u.x, p.y - self.u.y)
     return abs((self.v * tmpvect) / self.v.length())
  def __mul__ (a, b):
     q = (b.u * b.v - a.u * b.v) / (a.v * b.v)
     return a.u + a.v * q
def makevect(a, b):
  return Vector(b.x - a.x, b.y - a.y)
def check (a, b, c):
  return a < max(b, c) and a > min(b, c)
def checkeq (a, b, c):
  return a \le max(b, c) and a \ge min(b, c)
def Eq (a, b):
  return abs(a - b) < Eps
a, b, c, d = Vector(), Vector(), Vector()
a = a.read(input())
b = b.read(input())
c = c.read(input())
d = d.read(input())
if a.x > b.x or (a.x == b.x and a.y > b.y):
  a, b = b, a
if c.x > d.x or (c.x == d.x and c.y > d.y):
  c, d = d, c
```

```
ab = makevect(a, b)
ad = makevect(a, d)
ac = makevect(a, c)
dc = makevect(d, c)
da = makevect(d, a)
db = makevect(d, b)
if a == b:
  if makevect(c, a) * makevect(c, d) == 0:
     if checkeq(a.x, c.x, d.x):
        print(str(a))
        exit()
     if a.x == c.x and checkeq(a.y, c.y, d.y):
        print(str(a))
        exit()
  print('Empty')
  exit()
if d == c:
  if makevect(a, c) * makevect(a, b) == 0:
     if checkeq(c.x, a.x, b.x):
        print(str(c))
        exit()
     if a.x == c.x and checkeq(c.y, a.y, b.y):
        print(str(c))
        exit()
  print('Empty')
  exit()
if ((ab * ad) * (ab * ac) > 0) or ((dc * da) * (dc * db) > 0):
  print('Empty')
  exit()
l1 = Line(a, ab)
I2 = Line(c, makevect(c, d))
if 11.v == 12.v:
  lst = [(a, 1), (b, 1), (c, 0), (d, 0)]
  lst.sort(key = lambda \ a: \ a[0].x * (10 ** 4) + a[0].y)
  if lst[1][0] == lst[2][0]:
     print(str(lst[1][0]))
     exit()
  if lst[0][1] == lst[1][1]:
     print('Empty')
     exit()
```

```
if lst[0][1] == lst[2][1] or lst[1][1] == lst[2][1]:
    print(str(lst[1][0]) + '\n')
    print(str(lst[2][0]))
    exit()

p = l1 * l2
print(str(p))
exit()
```

Задача 8.

Условие:

Необходимо найти все точки сочленения в неориентированном графе.

Метод решения:

Из случайной вершины(корня) запустим ДФС который будет считать времена входа и выхода для всех вершин, и если для какого то ребра из V1 в V2 время выхода из V2 >= времени входа в V1, то V1 является точкой сочленения.

Если со временем входа все понятно, это номер итерации алгоритма на котором мы первый раз посетили вершину, то время выхода это минимум из времени входа в вершину и ее потомков и времен выхода из потомков.

```
program c01;
{$APPTYPE CONSOLE}
uses
 SysUtils, Math;
const
 inf = 1000000000;
type
 dmas = record
 s, f, len : integer;
 end:
 TElem = record
  key, id, next: integer;
 end;
var
 mas: array [0..500000] of TElem;
 m, num: array[1..100000] of integer;
```

```
n, k, a, b, i, c, T, count, v0 : integer;
 time_in, up, color: array [1..100000] of integer;
 ans: array[-1..500000] of boolean;
procedure add (const x, id : integer; var a : integer);
begin
 //mas[a].next := c;
 mas[c].next := a;
 mas[c].id := id;
 mas[c].key := x;
 a := c;
 inc(c);
end;
procedure dfs (v, q:integer);
 w, vto, vfrom : integer;
begin
 time_in[v] := T;
 inc(T);
 up[v] := time_in[v];
 color[v] := 1;
 w := m[v];
 while w <> -1 do begin
  vto := mas[w].key;
  vfrom := mas[w].id;
  if color[vto] = 0 then begin
   if v = v0 then inc(num[v]);
   dfs(vto, vfrom);
   up[v] := min(up[v], up[vto]);
   if (up[vto] >= time_in[v]) and (v <> v0) then ans[v] := true;
  end
  else if vfrom <> q then
   up[v] := min(up[v], time_in[vto]);
  w := mas[w].next;
 end;
end;
begin
 reset(input, 'points.in');
 rewrite(output, 'points.out');
 readln(n, k);
```

```
c := 1;
 for i:=1 to n do
  m[i] := -1;
 for i := 1 to k do begin
  readln(a, b);
  add(b, i, m[a]);
  add(a, i, m[b]);
 end;
 fillchar(time_in, sizeof(time_in), 0);
 fillchar(color, sizeof(color), 0);
 fillchar(up, sizeof(up), 0);
 T := 0;
 for i := 1 to n do begin
  if color[i] = 0 then begin
   v0 := i;
   dfs(v0, 0);
  end;
  if num[v0] > 1 then ans[v0] := true;
 end;
 count := 0;
 for i := 1 to k do
  if ans[i] then inc(count);
 writeln(count);
 for i := 1 to k do
  if ans[i] then write(i, ' ');
end.
```

Задача 9.

Условие:

Дано множество точек на плоскости, необходимо соединить их, так что бы сумма длин отрезков была минимальной и из любой точки можно было попать с любую другую.

Метод решения:

Будем действовать жадно, на каждом шаге будем искать точку наиболее удаленную от всех уже помеченых точек, пересчитываем расстояния до всех непомеченных точек из этой и помечаем ее.

Листинг:

#include <iostream>
#include <vector>
#include <cmath>
#include <iomanip>
#include <algorithm>
#include <queue>
using namespace std;

```
const long double inf = 1000000000;
vector<int> used;
vector<long double> way;
vector<pair<int, int> > v;
int n, x, y;
long double sqr(int a) {
          return a * a;
};
long double dist(int a, int b) {
          return sqrt((long\ double)(sqr(v[a].first - v[b].first) + sqr(v[a].second - v[b].second)));
};
int main()
{
          freopen("unionday.in", "r", stdin);
          freopen("unionday.out", "w", stdout);
          cin >> n;
          used.resize(n, 0);
          way.resize(n, inf);
          way[0] = 0;
          for (int i = 0; i < n; i++){
                     cin >> x >> y;
                     v.push_back(make_pair(x, y));
          }
          int tmpv = 0;
          for (int i = 0; i < n; i ++){
                     tmpv = -1;
                     for (int j = 0; j < n; j ++){
                                if (((tmpv == -1) || (way[tmpv] > way[j])) && !used[j]) {
                                           tmpv = j;
                                };
                     };
                     used[tmpv] = 1;
                     for (int j = 0; j < n; j ++){
                                if ((j != tmpv) && (!used[j])) {
                                           way[j] = min(way[j], dist(j, tmpv));
                                };
                     };
          long\ double\ ans=0;
```

Задача 10.

Условие:

Дан неориентированный граф, необходимо поддерживать два вида запросов: удаление ребра из графа, и проверка на принадлежность к одному компоненту связности двух вершин.

Метод решения:

Главная идея решения — для каждой вершины выбрать «начальника» другую вершину их этой же компоненты, при этом эти связи не должны образовывать циклы. Что бы определить принадлежат ли две вершины одной компоненте, нужно просто рекурсивно пройтись до самого «главного начальника», если они совпадают, то ответ положительный, иначе нет.

Что бы не искать «начальников» в исходном графе, мы будем идти с конца и добавлять ребра в пустой граф, в пустом графе каждый сам себе «начальник»

При добавлении ребра между двумя вершинами достаточно сделать «главного начальника» одной вершины «начальником» «главного начальника» другой вершины.

```
#include <iostream>
#include <vector>
#include <algorithm>
#include <queue>
#include <cmath>
#include <stack>
#include <string>
using namespace std;
const int inf = 1000000000;
struct pts{
          int x, y;
};
int n, m, k, a, b;
string s;
vector<int> king, r;
vector<bool> ans;
vector<pair<string, pts> > cmd;
int get (int v){
          if (king[v] == v) {
```

```
return v;
           };
           return get(king[v]);
};
void un (int a, int b){
  int t1 = get(a);
  int t2 = get(b);
            if (r[t1] \le r[t2]){
                       swap(t1, t2);
            king[t2] = t1;
            r[t1] = max(king[t1], king[t2] + 1);
};
void ask (int a, int b, int i){
            ans[i] = (get(a) == get(b));
};
int main()
{
            freopen("cutting.in", "r", stdin);
            freopen("cutting.out", "w", stdout);
            cin >> n >> m >> k;
            king.resize(n);
            ans.resize(k);
            r.resize(n);
            for (int i = 0; i < n; i++){
                       king[i] = i;
                       r[i] = 1;
           };
            int a, b;
            for (int i = 0; i < m; i ++){
                       cin >> a >> b;
            };
            pts t;
            for (int i = 0; i < k; i ++){
                       cin >> s >> a >> b;
                       t.x = a - 1;
                       t.y=b-1;
```