For practice session.txt

```
1. Проверить ONLINE_JUDGE и LOCAL
2. Какой вердикт даёт throw
3. файлы или нет. Их имена
Template.txt
//VISUAL ONLY:
//-----
#define _CRT_SECURE_NO_WARNINGS
#pragma comment(linker, "/STACK:16777216")
#include <iostream>
#include<vector>
#include<string>
#include < map >
#include<algorithm>
#include < deque >
#include<set>
#include<queue>
#include<stack>
//GCC:
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;
typedef long long 11;
typedef unsigned long long ull;
int main()
{
    ios_base::sync_with_stdio(0);
    cin.tie(0);
    cout.tie(0);
#ifndef ONLINE_JUDGE //MB LOCAL
    freopen("in.txt", "rt", stdin);
    freopen("out.txt", "wt", stdout);
#endif
        return 0;
}
НАДО ДОБАВИТЬ ВРЕМЯ И РАНДОМ. Проверь throw
```

1 Number theory

Extended euclid.txt

```
int gcd (int a, int b, int & x, int & y) {
    if (a == 0) {
            x = 0; y = 1;
            return b;
    }
    int x1, y1;
    int d = gcd (b%a, a, x1, y1);
    x = y1 - (b / a) * x1;
    y = x1;
    return d;
}
```

Modulo inverse.txt

```
//Решаем a*b=1 mod m относительно b
   //Сводим к a*x+m*y=1 -> ax=1 mod m
   //gcdex - extended euclid
   int x, y;
   int g = gcdex(a, m, x, y);
   if (g != 1)
           cout << "no solution";</pre>
   else {
           x = (x \% m + m) \% m;
           cout << x;
All modulo inverses.txt
   //Для всех чисел [1,m-1] находим обратное по модулю m
  r[1] = 1;
   for (int i=2; i < m; ++i)
           r[i] = (m - (m/i) * r[m\%i] % m) % m;
BigInt.txt
   typedef vector<int> lnum;
   const int base = 1000*1000*1000;
   void print(lnum& a)
           printf ("%d", a.empty() ? 0 : a.back());
           for (int i=(int)a.size()-2; i>=0; --i)
                   printf ("%09d", a[i]);
  }
   void read(lnum& a)
           sting s;
           cin>>s
           for (int i=(int)s.length(); i>0; i-=9)
           if (i < 9)
                   a.push_back (atoi (s.substr (0, i).c_str()));
           else
                   a.push_back (atoi (s.substr (i-9, 9).c_str()));
  }
  //a+=b
   void add(lnum& a,lnum& b)
           int carry = 0;
           for (size_t i=0; i < max(a.size(),b.size()) || carry; ++i) {</pre>
                   if (i == a.size())
                            a.push_back (0);
           a[i] += carry + (i < b.size() ? b[i] : 0);
           carry = a[i] >= base;
           if (carry) a[i] -= base;
  }
   void sub(lnum& a,lnum& b)
   {
           int carry = 0;
           for (size_t i=0; i<b.size() || carry; ++i) {</pre>
                   a[i] -= carry + (i < b.size() ? b[i] : 0);</pre>
                   carry = a[i] < 0;
                   if (carry) a[i] += base;
           while (a.size() > 1 && a.back() == 0)
                   a.pop_back();
  }
```

```
// b<base
   //a*=b
   void mul(lnum& a,int b)
   {
           int carry = 0;
           for (size_t i=0; i<a.size() || carry; ++i) {</pre>
                   if (i == a.size())
                           a.push_back (0);
                   long long cur = carry + a[i] * 111 * b;
                   a[i] = int (cur % base);
                   carry = int (cur / base);
           }
           while (a.size() > 1 && a.back() == 0)
                   a.pop_back();
  }
   //c=a/b
  lnum div(lnum& a,lnum& b)
           lnum c (a.size()+b.size());
           for (size_t i=0; i<a.size(); ++i)</pre>
                   for (int j=0, carry=0; j<(int)b.size() || carry; ++j) {</pre>
                           long long cur = c[i+j] + a[i] * 111 * (j < (int)b.size() ? b[j] : 0) + carry;
                            c[i+j] = int (cur % base);
                           carry = int (cur / base);
                   }
           while (c.size() > 1 && c.back() == 0)
                   c.pop_back();
           return c;
  }
   //a/=b, b<base
   void div(lnum& a, int b)
           int carry = 0;
           for (int i=(int)a.size()-1; i>=0; --i) {
                   long long cur = a[i] + carry * 111 * base;
                   a[i] = int (cur / b);
                   carry = int (cur % b);
           while (a.size() > 1 && a.back() == 0)
                   a.pop_back();
  }
Primes.txt
   998244353, 10^4 + 7, 10^4 + 9, 10^6 + 3, 10^9 + 7, 10^9 + 9, 10^9 + 21,
   10^9 + 33, 10^9 + 123, 10^15 + 159, 10^18 + 3, 10^18 + 31, 10^18 + 3111
Highly composite numbers.txt
   d(840) = 32, d(9 240) = 64, d(83 160) = 128
   d(720 720) = 240, d(8 648 640) = 448
   d(91\ 891\ 800) = 768, d(931\ 170\ 240) = 1344
   d(97\ 772\ 875\ 200) = 4032
   d(963\ 761\ 198\ 400) = 6720
   d(866 421 317 361 600) = 26880
   d(897\ 612\ 484\ 786\ 617\ 600) = 103680
     Data structures
default segment tree.txt
```

```
int n, t[4*MAXN];
void build (int a[], int v, int tl, int tr) { // вызвать с v=1 tl=0 tr=n-1
        if (tl == tr)
```

```
t[v] = a[t1];
           else {
                   int tm = (tl + tr) / 2;
                   build (a, v*2, tl, tm);
                   build (a, v*2+1, tm+1, tr);
                   t[v] = t[v*2] + t[v*2+1];
           }
  }
   int sum (int v, int tl, int tr, int l, int r) {
           if (1 > r)
                   return 0;
           if (1 == tl && r == tr)
                   return t[v];
           int tm = (tl + tr) / 2;
           return sum (v*2, t1, tm, 1, min(r,tm))
                   + sum (v*2+1, tm+1, tr, max(1,tm+1), r);
  }
   void update (int v, int tl, int tr, int pos, int new_val) {
           if (tl == tr)
                   t[v] = new_val;
           else {
                   int tm = (tl + tr) / 2;
                   if (pos \le tm)
                           update (v*2, tl, tm, pos, new_val);
                   else
                           update (v*2+1, tm+1, tr, pos, new_val);
                   t[v] = t[v*2] + t[v*2+1];
           }
  }
segment tree with range updates.txt
   int n, t[4*MAXN];
   void build (int a[], int v, int tl, int tr) {
           if (tl == tr)
                   t[v] = a[t1];
           else {
                   int tm = (tl + tr) / 2;
                   build (a, v*2, t1, tm);
                   build (a, v*2+1, tm+1, tr);
           }
  }
   void update (int v, int tl, int tr, int l, int r, int add) {
           if (1 > r)
                   return;
           if (1 == t1 && tr == r)
                   t[v] += add;
           else {
                   int tm = (tl + tr) / 2;
                   update (v*2, t1, tm, 1, min(r,tm), add);
                   update (v*2+1, tm+1, tr, max(1,tm+1), r, add);
           }
  }
   int get (int v, int tl, int tr, int pos) {
           if (tl == tr)
                   return t[v];
           int tm = (tl + tr) / 2;
           if (pos <= tm)
                   return t[v] + get (v*2, tl, tm, pos);
           else
                   return t[v] + get (v*2+1, tm+1, tr, pos);
  }
```

DSU.txt

```
void make_set (int v) {
        parent[v] = v;
        rank[v] = 0;
}
int find_set (int v) {
        if (v == parent[v])
                return v;
        return parent[v] = find_set (parent[v]);
}
void union_sets (int a, int b) {
        a = find_set (a);
        b = find_set (b);
        if (a != b) {
                 if (rank[a] < rank[b])</pre>
                         swap (a, b);
                parent[b] = a;
                 if (rank[a] == rank[b])
                         ++rank[a];
        }
}
```

3 Geometry

Geometry basics.txt

```
struct Point
{
    double x,y;
    Point(){}
    Point(double _x,double _y)
        x=_x;
        y=_y;
    }
};
istream& operator>>(istream& in,Point& p)
{
    in>>p.x;
    in>>p.y;
    return in;
}
ostream& operator<<(ostream& out,const Point& p)</pre>
{
    out<<p.x<<" "<<p.y<<'\n';
    return out;
}
Point makeVector(Point& p1, Point& p2)
{
    return Point(p2.x - p1.x, p2.y - p1.y);
}
double operator%(const Point& p1,const Point& p2)
{
    return p1.x*p2.x+p1.y*p2.y;
}
Point operator+(Point p1, Point p2)
{
    return Point(p1.x+p2.x,p1.y+p2.y);
}
```

```
Point operator-(Point p)
{
    return Point(-p.x,-p.y);
}
Point operator-(Point p1, Point p2)
{
    return p1+(-p2);
}
Point operator*(Point p,double x)
    return Point(p.x*x,p.y*x);
}
Point operator*(double x,const Point p)
    return p*x;
double operator*(const Point p1,const Point p2)
    return p1.x*p2.y-p2.x*p1.y;
}
double lenSq(const Point& p)
    return p%p;
double len(const Point& p)
    return sqrt(lenSq(p));
}
int sign(double x)
    if (x<0) return -1;
    if(x>0) return 1;
    return 0;
}
Point rotate(const Point& p)
    return Point(-p.y, p.x);
}
Point rotate(const Point& p,double cosa, double sina)
        Point v = p;
        Point u = rotate(v);
        Point w = v * cosa + u * sina;
        return w;
}
```

4 Graph

```
Dijkstra.txt
```

```
const int INF = 1000000000;
int main() {
    int n;

    vector < vector < pair<int,int> >> g (n);
```

Выписать все возможные переходы из текущего состояния. Каждый такой переход может вести либо в одну игру,

```
int s = 0; // стартовая вершина
           vector<int> d (n, INF), p (n);
           d[s] = 0;
           priority_queue < pair<int,int> > q;
           q.push (make_pair (0, s));
           while (!q.empty()) {
                   int v = q.top().second, cur_d = -q.top().first;
                   q.pop();
                   if (cur_d > d[v]) continue;
                   for (size_t j=0; j<g[v].size(); ++j) {</pre>
                           int to = g[v][j].first,
                                   len = g[v][j].second;
                           if (d[v] + len < d[to]) {
                                   d[to] = d[v] + len;
                                   p[to] = v;
                                   q.push (make_pair (-d[to], to));
                           }
                   }
           }
  }
Floyd-Warshall.txt
   //d[n][n]
   for (int k=0; k< n; ++k)
           for (int i=0; i<n; ++i)
                   for (int j=0; j< n; ++j)
                           if (d[i][k] < INF && d[k][j] < INF) //на случай ребер отрицательного веса
                                   d[i][j] = min (d[i][j], d[i][k] + d[k][j]);
Ford-Bellman.txt
   //Граф задан списком ребер struct {int a,b,cost;}
   void solve() {
           vector<int> d (n, INF);
           d[v] = 0;
           for (;;) {
                   bool any = false;
                   for (int j=0; j<m; ++j)
                           if (d[e[j].a] < INF)
                                   if (d[e[j].b] > d[e[j].a] + e[j].cost) {
                                           d[e[j].b] = d[e[j].a] + e[j].cost;
                                           any = true;
                                   }
                   if (!any) break;
           }
  }
     Game Theory
Game theory approach.txt
   Применение теоремы Шпрага-Гранди
   Опишем наконец целостный алгоритм, применимый
  к любой равноправной игре двух игроков для определения
    выигрышности/проигрышности текущего состояния v.
   Функция, которая каждому состоянию игры ставит в
   соответствие ним-число, называется функцией Шпрага-Гранди.
  Итак, чтобы посчитать функцию Шпрага-Гранди для текущего
   состояния некоторой игры, нужно:
```

```
либо в сумму независимых игр.
  В первом случае - просто посчитаем функцию Гранди
  рекурсивно для этого нового состояния.
  Во втором случае, когда переход из текущего состояния приводит
  в сумму нескольких независимых игр -
  рекурсивно посчитаем для каждой из этих игр функцию Гранди,
  а затем скажем, что функция Гранди суммы игр равна XOR-сумме значений этих игр.
  После того, как мы посчитали функцию Гранди
  для каждого возможного перехода - считаем тех от этих значений,
   и найденное число - и есть искомое значение Гранди для текущего состояния.
  Если полученное значение Гранди равно нулю,
  то текущее состояние проигрышно, иначе - выигрышно.
  функция mex от множества чисел возвращает наименьшее неотрицательное число,
    не встречающееся в этом множестве
6
     Strings
Prefix function.txt
   int[] prefixFunction(string s):
     p[0] = 0
     for i = 1 to s.length - 1
         k = p[i - 1]
         while k > 0 and s[i] != s[k]
            k = p[k - 1]
         if s[i] == s[k]
             k++
         p[i] = k
     return p
Manaker.txt
   int[] calculate1(string s):
     int 1 = 0
     int r = -1
     for i = 1 to n
       int k = 0
       if i <= r
          k = min(r - i, d[r - i + 1])
       while i + k + 1 \le n and i - k - 1 > 0 and s[i + k + 1] == s[i - k - 1]
         k++
        d1[i] = k
        if i + k > r
          1 = i - k
         r = i + k
     return d1
   int[] calculate2(string s):
           int 1 = 0
           int r = -1
           for i = 1 to n
           int k = 0
           if i <= r
              k = min(r - i + 1, d[r - i + l + 1])
           while i + k <= n and i - k - 1 > 0 and s[i + k] == s[i - k - 1]
              k++
            d2[i] = k
            if i + k - 1 > r
              l = i - k
              r = i + k - 1
           return d2
```

Suffix automata.txt

```
struct state {
        int len, link;
        map<char,int> next;
};
const int MAXLEN = 100000;
state st[MAXLEN*2];
int sz, last;
void sa_init() {
        sz = last = 0;
        st[0].len = 0;
        st[0].link = -1;
        ++sz;
        /*
        // этот код нужен, только если автомат строится много раз для разных строк:
        for (int i=0; i<MAXLEN*2; ++i)</pre>
                st[i].next.clear();
}
void sa_extend (char c) {
        int cur = sz++;
        st[cur].len = st[last].len + 1;
        for (p=last; p!=-1 && !st[p].next.count(c); p=st[p].link)
                st[p].next[c] = cur;
        if (p == -1)
                st[cur].link = 0;
        else {
                int q = st[p].next[c];
                if (st[p].len + 1 == st[q].len)
                         st[cur].link = q;
                else {
                         int clone = sz++;
                         st[clone].len = st[p].len + 1;
                         st[clone].next = st[q].next;
                         st[clone].link = st[q].link;
                         for (; p!=-1 && st[p].next[c]==q; p=st[p].link)
                                 st[p].next[c] = clone;
                         st[q].link = st[cur].link = clone;
                }
        }
        last = cur;
}
```

7 Other

ternary search.txt

```
//f возрастает, потом убывает. Или наоборот double 1 = \ldots, r = \ldots, EPS = \ldots; // входные данные while (r-1 > EPS) { double m1 = 1 + (r-1) / 3, m2 = r-(r-1) / 3; if (f(m1) < f(m2)) 1 = m1; else r = m2;}
```