```
For practice session.txt
1. Проверить ONLINE_JUDGE и LOCAL
2. Какой вердикт даёт throw
3. файлы или нет. Их имена
4. __int128
5. если codeblocks, то включить вывод контейнеров в настройках + -02 + c++14(17)
Template.txt
//VISUAL ONLY:
//-----
#define _CRT_SECURE_NO_WARNINGS
#pragma comment(linker, "/STACK:16777216")
#include <iostream>
#include <cstdio>
#include <cstdlib>
#include<cassert>//assert
#include<vector>
#include<string>
#include<map>
#include < algorithm>
#include<deque>
#include<set>
#include<queue>
#include<stack>
#include < chrono >
#include <bitset>
#include <unordered_set>
#include <unordered_map>
//-----
//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);
    mt19937 rnd(chrono::steady_clock::now().time_since_epoch().count());
    //uniform_int_distribution<int>(0, i)(rnd) равномерное распределение
#ifndef ONLINE_JUDGE //MB LOCAL
    freopen("in.txt", "rt", stdin);
    freopen("out.txt", "wt", stdout);
#endif
       return 0;
}
```

Python file in out.txt

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);</pre>
```

```
carry = a[i] >= base;
           if (carry) a[i] -= base;
  }
   //a-=b
   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);
                   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 * 1ll * 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
```

2 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, t1, 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, tl, tm, l, 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 <= tm)
                           update (v*2, t1, 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 == tl && 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 \le 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;
  }
Convex polygon area.txt
   double area(vector<Point>& figure)
       double sq = 0;
       for (int i = 0; i < figure.size() - 1; ++i)</pre>
           sq += (figure[i + 1].x - figure[i].x)*(figure[i].y + figure[i + 1].y) / 2.;
       sq+=(figure[0].x-figure[figure.size()-1].x)*(figure[figure.size()-1].y+figure[0].y)/2.;
       return sq;
  }
Convex hull.txt
  vector<Point>convexHull(vector<Point> points)
   {
       Point pStart = points[0];
       int ind = 0;
       for (int i = 0; i < points.size(); ++i)</pre>
           if (pStart.y > points[i].y || (pStart.y == points[i].y && pStart.x > points[i].x))
               pStart = points[i];
               ind = i;
           }
       }
       swap(points[0], points[ind]);
       sort(points.begin() + 1, points.end(), [&pStart](Point p1, Point p2) {
           Point v1 = makeVector(pStart, p1);
           Point v2 = makeVector(pStart, p2);
           int vp = v1*v2;
           return vp > 0 || (vp == 0 && len(v1) < len(v2));
       });
       vector<Point>hull(points.size() + 1);
       int top = 1;
       hull[0] = (points[0]);
       hull[1] = (points[1]);
       for (int i = 2; i < points.size(); ++i)
           while (top >= 1 && (makeVector(hull[top], hull[top - 1])*makeVector(points[i], hull[top]) <= 0))
           {
               --top;
           }
           ++top;
           hull[top] = points[i];
       return vector<Point>(hull.begin(), hull.begin() + top + 1);
  }
    Graph
```

4

Dijkstra.txt

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

```
vector < vector < pair<int,int> > g (n);
           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]);
{\bf Ford\text{-}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;
           }
  }
Strongly connected components.txt
   //ЛЕНЬ ТЕСТИТЬ, МБ БАГИ!
   vector<int>order;
   vector<int>used;
   void dfs1(vector<vector<int> >& g, int start)
       used[start] = 1;
       for (int i = 0; i < g[start].size(); ++i)</pre>
           int v = g[start][i];
           if (!used[v])
               dfs1(g, v);
```

```
}
    }
    order.push_back(start);
}
//gr - reversed graph
void dfs2(vector<vector<int> >& gr, vector<int>& comp, int start, int curCompN)
    used[start] = curCompN;
    comp.push_back(start);
    for (int i = 0; i < gr[start].size(); ++i)</pre>
        int v = gr[start][i];
        if (!used[v])
            dfs2(gr, comp, v, curCompN);
        }
    }
used.assign(n, false);
for (int i = 0; i < n; ++i)
    if (!used[i])
        dfs1(g, i);
}
used.assign(n, false);
vector<vector<int> >componets;
int x = 1;
for (int i = 0; i < n; ++i)
    int v = order[n - i - 1];
    if (!used[v])
        vector<int>comp;
        dfs2(gr, comp, v, x);
        componets.push_back(comp);
        ++x;
    }
}
vector<vector<int> >condGraph(componets.size());
//на этом этапе в used находятся номера компонент связность
for (int i = 0; i < g.size(); ++i)
    for (int j = 0; j < g[i].size(); ++j)</pre>
        if (used[i] != used[g[i][j]])
            condGraph[used[i] - 1].push_back(used[g[i][j]] - 1);
    }
}
/* Это если в списках смежность не нужны повторения
for (int i = 0; i < condGraph.size(); ++i)</pre>
    set<int>s(condGraph[i].begin(), condGraph[i].end());
    condGraph[i].assign(s.begin(), s.end());
}
*/
```

5 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.
```

6

```
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:
  Выписать все возможные переходы из текущего состояния.
  Каждый такой переход может вести либо в одну игру,
  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 ХОК-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 мех от множества чисел возвращает наименьшее неотрицательное число,
    не встречающееся в этом множестве
     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
          l = 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 + 1 + 1])
```

```
while i + k \le 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;
           int p;
           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;
  }
     Other
ternary search.txt
```

```
//f возрастает, потом убывает. Или наоборот
double 1 = ..., r = ..., EPS = ...; // 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;
}
```