1 環境

1.1 .Xmodmap

[変換] と [半角/全角] , [無変換] と [Escape] を入れ替え , [CapsLock] を [Ctrl] に割り当てる.

```
1 keysym Muhenkan = Escape
2 keysym Henkan_Mode = Zenkaku_Hankaku
3 keysym Escape = Muhenkan
4 keysym Zenkaku_Hankaku = Henkan_Mode
5
6 remove Lock = Caps_Lock
7 keysym Caps_Lock = Control_L
8 add Control = Control_L
```

1.2 .vimrc

不要そうなものは適当に削る.

```
1 set number
2 set tabstop=4 shiftwidth=4
3 set textwidth=0
   set nobackup noswapfile
5
   set hlsearch noincsearch ignorecase
6
8 set cindent
9 set cinoptions=L0,:0,11,g0,cs,C1,(s,m1
10 set cinkevs-=0#
11 set noshowmatch
12
13 set laststatus=2
14
   set tabpagemax=32
15
16
   set list listchars=tab:^\ ,trail:_
17
18 noremap <Up> <Nop>
19 noremap <Down> <Nop>
   noremap <Left> :<C-u>tabprev<Return>
21 noremap <Right> :<C-u>tabnext<Return>
   inoremap <Return> <Return>x<BS>
   nnoremap o ox<BS>
   nnoremap 0 0x<BS>
24
25
26 filetype plugin indent on
   svntax enable
28
29 augroup misc
    autocmd filetype * setlocal comments=
31 augroup END
```

1.3 Makefile

```
1 MAIN=
2
3 CXXFLAGS=-Wall -Wextra -Wno-sign-compare -Wno-unused-result -std=c++11 -g -D_GLIBCXX_DEBUG
4 #CXXFLAGS=-Wall -Wextra -Wno-sign-compare -Wno-unused-result -std=c++11 -02
5
6 all: $(MAIN)
7 clean:
8 find . -maxdepth 1 -type f -perm -111 -delete
9 run: $(MAIN)
10 ./$< <$(MAIN).in</pre>
```

2 テンプレート

2.1 C++

```
#include <bits/stdc++.h>
   using namespace std;
   #define dump(n) cout<<"# "<<#n<<'='<<(n)<<endl
   #define repi(i.a.b) for(int i=int(a):i<int(b):i++)</pre>
6 #define peri(i,a,b) for(int i=int(b);i-->int(a);)
7 #define rep(i,n) repi(i,0,n)
8 #define per(i,n) peri(i,0,n)
9 #define all(c) begin(c).end(c)
10 #define mp make_pair
11 #define mt make_tuple
12
   typedef unsigned int uint;
   typedef long long 11;
   typedef unsigned long long ull;
16 typedef pair<int,int> pii;
17 typedef vector<int> vi;
18 typedef vector<vi> vvi;
19 typedef vector<ll> vl;
20 typedef vector<vl> vvl;
21 typedef vector<double> vd;
22 typedef vector<vd> vvd;
   typedef vector<string> vs;
24
25 const int INF=1e9;
26 const int MOD=1e9+7;
27 const double EPS=1e-9;
28
29 template<typename T1, typename T2>
30 ostream& operator<<(ostream& os,const pair<T1,T2>& p){
     return os<<'('<<p.first<<','<<p.second<<')';</pre>
32 }
33 template<typename T>
34 ostream& operator<<(ostream& os,const vector<T>& a){
36
     rep(i,a.size()) os<<(i?" ":"")<<a[i];
37
     return os<<'li>':
38
39
40 int main()
41
42 }
```

2.2 Java

Solver#main に書く.

```
import java.io.*;
import java.lang.*;
import java.math.*;
import java.util.*;

class Main{public static void main(String[] args){new Solver();}}

class Solver{
ScanReader reader=new ScanReader(System.in);
PrintWriter writer=new PrintWriter(System.out);
Solver(){main(); writer.flush();}

void main(){
}

void main(){
}
```

```
15 }
16
17 class ScanReader{
     BufferedReader br;
19
     StringTokenizer st;
20
     public ScanReader(InputStream in){
21
       br=new BufferedReader(new InputStreamReader(in));
22
23
24
     public boolean hasNext(){
25
       while(st==null || !st.hasMoreTokens()){
26
          try{
27
           if(!br.ready())
28
              return false;
29
            st=new StringTokenizer(br.readLine());
30
31
          catch(IOException e){
32
            throw new RuntimeException(e);
33
34
       }
35
       return true:
36
37
     public String nextLine(){
38
       hasNext();
39
       return st.nextToken(""):
40
41
     public String next(){
42
       hasNext();
43
       return st.nextToken();
44
45 }
```

3 グラフ

3.1 定義

```
マッチング
       端点を共有しない辺集合
独立集合
        どの2点も隣接しない頂点集合
クリーク
        どの2点も隣接している頂点集合
支配集合
        自身とその隣接頂点のみで全頂点を被覆する頂点集合
讱被覆
        どの頂点も少なくとも 1 つの辺に接続している辺集合
点被覆
        どの辺も少なくとも 1 つの頂点に接続している頂点集合
3.2 定理
 グラフG = (V, E) について,
                 | 最大独立集合 | + | 最小点被覆 | = |V|
 孤立点がないとき、
                |最大マッチング|+|最小辺被覆|=|V|
 二部グラフであるとき,
                  |最大マッチング|=|最小点被覆|
                   |最大独立集合|=|最小辺被覆|
```

```
Dilworth の定理・Mirsky の定理推移性をみたす DAG であるとき ,Dilworth の定理: 濃度最大の反鎖の濃度=個数最小の鎖被覆の個数Mirsky の定理: 濃度最大の鎖の濃度=個数最小の反鎖被覆の個数DAG の最小独立パス被覆 (最小独立パス被覆 )= |V| - (V + V' を頂点とする二部グラフの最大マッチング )DAG が推移性をもつとき ,
```

3.3 基本要素

```
1 struct Edge{
2  int src,dst,weight;
3  Edge(){}
4  Edge(int s,int d,int w):src(s),dst(d),weight(w){}
5  };
6  typedef vector<vector<Edge>> Graph;
7  bool operator<(const Edge& a,const Edge& b){return a.weight<b.weight;}
8  bool operator>(const Edge& a,const Edge& b){return a.weight>b.weight;}
```

(最小独立パス被覆)=(最小パス被覆)

3.4 単一始点最短路(Dijkstra)

計算量 $O(E \log V)$

```
1 // Verify: UVA 341, AOJ 0155
3 void Dijkstra(const Graph& g,int v,vi& dist,vi& prev)
4 {
5
     priority_queue<Edge,vector<Edge>,greater<Edge>> pq;
     pq.emplace(-1,v,0);
6
     while(pq.size()){
       Edge cur=pq.top(); pq.pop();
       if(dist[cur.dst]!=INF) continue;
10
       dist[cur.dst]=cur.weight;
11
       prev[cur.dst]=cur.src:
12
       for(Edge e:g[cur.dst])
13
          pq.emplace(e.src,e.dst,cur.weight+e.weight);
14
15 }
16
17
   void BuildPath(const vi& prev,int v,vi& path)
18
19
     for(int u=v;u!=-1;u=prev[u])
       path.push_back(u);
20
21
     reverse(all(path)):
22 }
```

3.5 単一始点最短路(Bellman-Ford)

計算量 O(VE)

```
1 // Verify: UVA 341
2
3 bool BellmanFord(const Graph& g,int begin,vi& cost,vi& prev)
4 {
5   int size=g.size();
6   cost.assign(size,INFTY);
7   prev.assign(size,-1);
8
9   cost[begin]=0;
```

```
10
      rep(k,size-1){
11
        rep(i,size){
12
          rep(j,g[i].size()){
13
            Edge cand=g[i][j]; // candidate
14
            if(cost[cand.dst]>cost[i]+cand.weight){
15
              cost[cand.dst]=cost[i]+cand.weight:
16
              prev[cand.dst]=cand.src;
17
18
19
       }
     }
20
21
      rep(i,size){
22
        rep(i,q[i].size()){
23
          Edge cand=g[i][j]; // candidate
24
          if(cost[cand.dst]>cost[j]+cand.weight)
25
            return false:
26
27
      }
28
      return true;
29
30
31
    void BuildPath(const vi& prev,int begin,int end,vi& path)
32
33
      path.clear();
34
      for(int i=end;;i=prev[i]){
35
        path.push_back(i);
36
        if(i==begin)
37
          break;
38
     }
39
      reverse(all(path));
40
```

3.6 全点間最短路 (Warshall-Floyd)

計算量 $O(V^3)$

```
// Verify: PKU 0155
2
3
   void WarshallFloyd(vvd& dist,vvi& next)
4
5
     int n=dist.size();
6
7
     rep(i,n) rep(j,n)
8
       next[i][j]=j;
10
     rep(k,n) rep(i,n) rep(j,n){
11
       if(dist[i][j]>dist[i][k]+dist[k][j]){
12
         dist[i][j]=dist[i][k]+dist[k][j];
13
         next[i][j]=next[i][k];
14
15
     }
16 }
```

3.7 最小全域木 (Prim)

root を含む最小全域木を計算する. tree に構成辺を保存し,重みの総和を返す. 計算量 $O(E \log V)$

```
1  // Verify: AOJ 0180, POJ 1287, POJ 1861
2
3  int Prim(const Graph& g,vector<Edge>& tree,int root=0)
4  {
5    tree.clear();
6
7    vi vis(g.size());
```

```
priority_queue<Edge,vector<Edge>,greater<Edge> > pq;
9
     pg.push(Edge(-1,root,0));
10
     int res=0;
11
     while(pq.size()){
12
       Edge cur=pq.top(); pq.pop();
13
       if(vis[cur.dst])
14
          continue:
15
       vis[cur.dst]=true:
16
       res+=cur.weight:
17
       if(cur.src!=-1)
18
          tree.push_back(cur);
19
       foreach(e,g[cur.dst])
20
          pq.push(*e);
21
22
     return res:
23
```

3.8 最小全域森 (Kruskal)

forest に構成辺を保存し,重みの総和を返す.

計算量 $O(E \log V)$

```
// Verify: AOJ 0180, POJ 1861
2
3
   int Kruskal(const Graph& g,vector<Edge>& forest)
4
5
     int n=g.size();
     vector<Edge> es;
7
     rep(i,n) es.insert(end(es),all(g[i]));
8
     sort(all(es));
10
     UnionFind uf(n);
11
     int res=0:
     for(auto e:es)
12
13
       if(uf.Unite(e.src,e.dst)){
14
         res+=e.weight;
15
          forest.push_back(e);
16
17
     return res;
18
```

3.9 最小シュタイナー木 (Dreyfus-Wagner)

与えられた隣接行列とターミナルの集合に対し,最小シュタイナー木の重みの総和を返す.

計算量 $O(3^TV + 2^TV^2 + V^3)$

```
// Verify: AOJ 1040
3
   int DreyfusWagner(const vvi& _dist,const vi& ts)
4
5
     int n=_dist.size();
6
     vvi dist= dist:
     rep(k,n) rep(i,n) rep(j,n)
7
8
        dist[i][j]=min(dist[i][j],dist[i][k]+dist[k][j]);
9
10
     int tsize=ts.size();
11
     vvi dp(1<<tsize,vi(n,INFTY));</pre>
12
     rep(i,tsize) rep(j,n)
13
        dp[1<<i][j]=dist[ts[i]][j];</pre>
14
     rep(i.1<<tsize){</pre>
15
        for(int j=i; j; j=i&(j-1)) rep(k,n)
16
          dp[i][k]=min(dp[i][k],dp[j][k]+dp[i^j][k]);
17
        rep(j,n) rep(k,n)
18
          dp[i][j]=min(dp[i][j],dp[i][k]+dist[k][j]);
19
```

```
20 return *min_element(all(dp.back()));
21 }
```

3.10 最大独立集合

計算量 $O(1.466^n n)$

```
1 // Verify: POJ 1419. SRM 589 Medium
2
3 void DFS(const Graph& g,int u,vi& vis,int cur,int rem,int& res)
4
5
     int n=g.size();
     if(cur+rem<=res) return;</pre>
     res=max(res,cur);
     if(u==n) return;
10
     if(vis[u]){
11
       DFS(g,u+1,vis,cur,rem,res);
12
       return:
13
     }
14
15
     // use u
16
     vi tmp=vis;
17
     vis[u]=1;
18
     rep(i,g[u].size()){
19
       int v=g[u][i].dst;
20
       if(!vis[v]) vis[v]=1,rem--;
21
22
     DFS(g,u+1,vis,cur+1,rem-1,res);
23
     swap(vis,tmp);
24
     rep(i,g[u].size()){
25
       int v=g[u][i].dst;
26
       if(!vis[v]) rem++;
27
     }
28
29
     // don't use u
30
     if(g[u].size()>1){
31
       vis[u]=1;
32
       DFS(g,u+1,vis,cur,rem-1,res);
33
       vis[u]=0;
34
35
36
37
   int MaxIndependentSet(const Graph& g)
38
39
     int n=g.size();
40
     vi vis(n);
41
     int res=0:
42
     DFS(g,0,vis,0,n,res);
43
     return res:
44 }
```

3.11 トポロジカルソート

計算量 O(V+E)

```
1 // Verify: UVA 10305
2
3 bool Visit(const Graph& g,int v,vi& color,vi& order)
4 {
5
    if(color[v]==1)
       return false:
6
7
     if(color[v]==2)
8
       return true;
9
     color[v]=1;
10
     rep(i,q[v].size())
```

```
11
       if(!Visit(g,g[v][i].dst,color,order))
12
          return false:
13
      color[v]=2;
14
     order.push_back(v);
15
     return true:
16 }
17
18 bool TopologicalSort(const Graph& g,vi& order)
19 {
20
     int size=g.size();
21
     order.clear();
22
     vi colors(size);
23
     rep(i,size){
24
       if(!Visit(q,i,colors,order)){
25
         order.clear():
26
          return false:
2.7
       }
28
     }
29
     reverse(all(order));
30
     return true:
31 }
```

3.12 強連結成分分解

計算量 O(V+E)

```
1 // Verify: POJ 2186, AOJ 2222, AOJ 2505
3 void DFS(const Graph& g,int v,vi& vis,vi& order)
4 {
5
     if(vis[v]) return;
     vis[v]=1;
     for(auto e:g[v]) DFS(g,e.dst,vis,order);
8
     order.push_back(v);
9 }
10
11 vvi SCC(const Graph& g)
12 {
13
     int n=g.size();
14
     vi vis(n),order;
15
     rep(i,n) DFS(g,i,vis,order);
16
     Graph t(n);
17
     rep(i,n) for(auto e:g[i])
18
      t[e.dst].emplace_back(e.dst,e.src);
19
     fill(all(vis),0);
20
     vvi res;
21
     per(i,n) if(!vis[order[i]]){
22
       res.resize(res.size()+1);
23
       DFS(t,order[i],vis,res.back());
24
25
     return res;
26 }
```

3.13 橋

計算量 O(V+E)

```
1  // Verify: LOJ 1026
2
3  int DFS(const Graph& g,int u,int prev,int x,vi& ord,vi& low)
4  {
5    ord[u]=low[u]=x++;
6    rep(i,g[u].size()){
7    int v=g[u][i].dst;
8    if(ord[v]==-1){
9    x=DFS(g,v,u,x,ord,low);
}
```

```
10
          low[u]=min(low[u],low[v]);
11
12
        else if(v!=prev)
13
          low[u]=min(low[u],ord[v]);
14
     }
15
     return x:
16 }
17
18
   void Bridge(const Graph& g,vector<Edge>& bs)
19
20
     bs.clear();
21
     int n=g.size();
22
     vi ord(n,-1), low(n);
23
     rep(i,n) if(ord[i]==-1)
24
       DFS(q.i.-1.0.ord.low):
25
     rep(i,n) foreach(e,g[i])
26
       if(ord[e->src]<low[e->dst])
27
          bs.push_back(*e);
28 }
```

3.14 関節点

計算量 O(V+E)

```
1 // Verify: POJ 1144
2
3 int DFS(const Graph& g,int u,int prev,int x,vi& ord,vi& low,vi& as)
4 {
5
     ord[u]=low[u]=x++;
     int deg=0,isart=0;
7
     rep(i,g[u].size()){
8
       int v=q[u][i].dst;
9
       if(ord[v]==-1){
10
          x=DFS(g,v,u,x,ord,low,as);
11
          low[u]=min(low[u],low[v]);
12
          deg++;
13
         isart|=ord[u]<=low[v];</pre>
14
15
       else if(v!=prev)
16
          low[u]=min(low[u],ord[v]);
17
18
     if(prev==-1 && deg>=2 || prev!=-1 && isart)
19
       as.push_back(u);
20
     return x;
21
22
23
   void Articulation(const Graph& g,vi& as)
24
25
     as.clear();
26
     int n=g.size();
     vi ord(n,-1), low(n);
28
     rep(i,n) if(ord[i]==-1)
29
       DFS(g,i,-1,i,ord,low,as);
30 }
```

3.15 2-SAT

 $u \lor v \Leftrightarrow (\overline{u} \to \overline{v}) \land (\overline{v} \to \overline{u})$ と式変形し,二項関係 \to で辺を張り強連結成分分解する.強連結成分の真偽は一致するため,x と \overline{x} が同じ強連結成分に属するならば充足不能.そうでないならば充足可能.

3.16 最小共通先祖

計算量 構築 $O(V \log V)$, クエリ $O(\log V)$

```
1 // Verify: AOJ GRL_5_C, ABC 014 D
```

```
3 // by Doubling, O(n log n)-space
4 struct LCA{
5
     vi ds;
6
     vvi ps;
7
     LCA(const Graph& q,int root):ds(q.size()),ps(32-clz(q.size()),vi(q.size(),-1)){
       DFS(q.-1.root.0):
       rep(i,ps.size()-1) rep(j,ps[i].size())
10
         ps[i+1][j]=ps[i][j]==-1?-1:ps[i][ps[i][j]];
11
12
     void DFS(const Graph& g,int p,int v,int d){
13
       ds[v]=d;
14
       ps[0][v]=p;
15
       for(auto e:g[v]) if(e.dst!=p)
16
         DFS(q,e.src,e.dst,d+1);
17
18
     int Find(int u.int v){
19
       if(ds[u]>ds[v]) swap(u,v);
20
       rep(i,ps.size())
21
         if(ds[v]-ds[u]>>i&1)
22
            v=ps[i][v];
23
       if(u==v) return u;
24
       per(i,ps.size())
25
         if(ps[i][u]!=ps[i][v])
26
           u=ps[i][u],v=ps[i][v];
27
       return ps[0][u];
28
29
   };
30
31
   // by RMQ, O(n)-space
32
   struct LCA{
33
     vi tour, fs, ds;
     SegmentTree st; // I=INF,F=min
35
     LCA(const Graph& g,int root):fs(g.size(),-1),st(1){
36
       DFS(q.-1.root.0.ds):
37
       rep(i,tour.size()) if(fs[tour[i]]==-1) fs[tour[i]]=i;
38
       st=SegmentTree(ds);
39
40
     void DFS(const Graph& g,int p,int v,int d,vi& ds){
41
       tour.push_back(v);
42
       ds.push_back(d);
43
       for(auto e:g[v]) if(e.dst!=p){
44
         DFS(q,e.src,e.dst,d+1,ds);
45
          tour.push_back(v);
46
          ds.push_back(d);
47
48
     }
49
     int Find(int u,int v){
50
       if(fs[u]>fs[v]) swap(u,v);
51
       return tour[st.QueryIndex(fs[u],fs[v]+1)];
52
53
     int Depth(int v){
54
       return ds[fs[v]];
55
56 };
```

3.17 二部性判定

計算量 O(V+E)

```
1 // Verify: SRM618 Family
2
3 bool DFS(const Graph& g,int u,int c,vi& color){
4    if(color[u]!=-1)
5    return color[u]=c;
6    color[u]=c;
7    rep(i,g[u].size())
```

```
if(!DFS(g,g[u][i].dst,!c,color))
9
         return false:
10
     return true:
11 }
12
13 bool IsBipartite(const Graph& q){
     int n=g.size();
14
     vi color(n,-1);
15
     rep(i,n) if(color[i]==-1)
16
17
       if(!DFS(g,i,0,color))
18
         return false:
19
     return true;
20 }
```

4 フロー

4.1 最大流 (Dinic)

計算量 $O(V^2E)$

```
1 // Verify: AOJ 2076(0.19s), SPOJ 4110(int->11,2.84s), UVa 10249(0.352s)
2
3 struct Edge{
     int src,dst,cap,flow;
5
     Edge(int s,int d,int c,int f=0):src(s),dst(d),cap(c),flow(f){}
6
7 };
8
   struct Graph{
     vector<Edge> es;
10
     vi head, next;
     Graph(){}
11
12
     Graph(int n):head(n.-1){}
     // 有向辺を追加するとき逆辺の容量c2は普通0である.
13
14
     // 両方向に容量があるならc2も指定する.
15
     void AddEdge(int u,int v,int c1,int c2=0){
16
       es.emplace_back(u,v,c1); next.push_back(head[u]); head[u]=es.size()-1;
17
       es.emplace_back(v,u,c2); next.push_back(head[v]); head[v]=es.size()-1;
18
19
   };
20
   void BFS(const Graph& g.int tap.vi& laver)
22
23
     queue<pii> q; q.emplace(tap,0);
24
     while(q.size()){
25
       int u,d; tie(u,d)=q.front(); q.pop();
26
       if(layer[u]!=INF) continue;
27
       layer[u]=d;
28
       for(int i=q.head[u];i!=-1;i=q.next[i])
29
         if(g.es[i].cap-g.es[i].flow>0)
30
           q.emplace(g.es[i].dst,d+1);
31
     }
32
33
34
   int DFS(Graph& g,int v,int sink,const vi& layer,int flow)
35
     if(v==sink) return flow;
36
37
     int f=flow;
     for(int& i=g.head[v];i!=-1;i=g.next[i]){
38
39
       Edge& e=g.es[i]:
40
       if(laver[e.src]>=laver[e.dst]) continue:
41
       int residue=e.cap-e.flow;
42
       if(residue==0) continue;
43
       int augment=DFS(g,e.dst,sink,layer,min(residue,f));
44
       e.flow+=augment;
45
       g.es[i^1].flow-=augment;
```

```
46
       f-=augment;
47
       if(f==0) break;
48
49
     return flow-f;
50 }
51
52 int Dinic(Graph& g,int tap,int sink)
53 {
54
     int res=0:
55
     for(int n=g.head.size();;){
56
       vi layer(n,INF);
57
       BFS(g,tap,layer);
58
       if(layer[sink]==INF) break;
59
       vi temp=q.head;
60
       res+=DFS(g,tap,sink,layer,INF);
61
       swap(g.head,temp);
62
63
     return res;
64
   }
```

4.2 最小費用流

計算量 $O(FE \log V)$

```
1 // Verify: UVA 10594(int 11,248ms), SRM 637 GreaterGame
2
3 struct Edge{
     int src,dst,cost,cap,flow;
5
     Edge(){}
     Edge(int s,int d,int co,int ca=0,int f=0):src(s),dst(d),cost(co),cap(ca),flow(f){}
6
7 };
8 struct Graph{
     vector<Edge> es:
9
10
     vi head.next:
11
     Graph(){}
12
     Graph(int n):head(n,-1){}
13
     // コスト:-co,容量:0の逆辺も追加する
14
     void AddEdge(int u,int v,int co,int ca){
15
       es.emplace_back(u,v,co,ca); next.push_back(head[u]); head[u]=es.size()-1;
16
       es.emplace_back(v,u,-co,0); next.push_back(head[v]); head[v]=es.size()-1;
17
18 }:
19
20 int MinCostFlow(Graph& g,int tap,int sink,int flow)
21 {
22
     int n=g.head.size();
23
24
     int res=0;
25
     vi pots(n);
26
     while(flow){
27
       vi cost(n.INF).prev(n.-1):
28
       priority_queue<pii,vector<pii>,greater<pii>>> pq;
29
       cost[tap]=0;
30
       pq.emplace(0,tap);
31
       while(pq.size()){
32
         int c,v; tie(c,v)=pq.top(); pq.pop();
33
          if(c>cost[v]) continue;
34
          for(int i=g.head[v];i!=-1;i=g.next[i]){
35
           Edge e=g.es[i];
36
           if(e.cap-e.flow==0) continue:
37
           if(cost[e.dst]>cost[e.src]+e.cost+pots[e.src]-pots[e.dst]){
38
             cost[e.dst]=cost[e.src]+e.cost+pots[e.src]-pots[e.dst];
39
             prev[e.dst]=i:
40
             pq.emplace(cost[e.dst],e.dst);
41
42
         }
```

```
43
       }
44
45
       if(cost[sink]==INF) return -1;
46
       rep(i,n) pots[i]+=cost[i];
47
48
        int augment=flow:
49
        for(int v=sink;v!=tap;v=g.es[prev[v]].src){
50
          Edge e=g.es[prev[v]]:
51
          augment=min(augment,e.cap-e.flow);
52
53
        for(int v=sink;v!=tap;v=g.es[prev[v]].src){
54
         int i=prev[v];
55
          g.es[i].flow+=augment;
56
         g.es[i^1].flow-=augment;
57
58
        flow-=augment;
59
       res+=augment*pots[sink];
60
61
62
     return res;
63
   }
```

4.3 2 部グラフの最大マッチング (naïve)

計算量 O(VE)

```
1 // Verify: AOJ 1163, LOJ 1149
2
3 struct Edge{
     int src.dst:
4
     Edge(){}
     Edge(int s,int d):src(s),dst(d){}
6
7 };
8 typedef vector<vector<Edge> > Graph;
9
10
   bool Augment(const Graph& g,int u,vi& vis,vi& match)
11
12
     rep(i,g[u].size()){
13
       int v=g[u][i].dst;
       if(vis[v]) continue;
14
15
16
       if(match[v]==-1 || Augment(g,match[v],vis,match)){
17
         match[u]=v;
18
         match[v]=u;
19
         return true:
20
21
     }
22
     return false;
23
24
25
   int BipartiteMatching(const Graph& g,vi& match)
26
27
     int n=g.size();
28
     match.assign(n,-1);
29
     int res=0;
     rep(i,n) if(match[i]==-1){
30
31
       vi vis(n);
32
       res+=Augment(g,i,vis,match);
33
     }
34
     return res:
35 }
```

4.4 2 部グラフの最大マッチング (Hopcroft-Karp)

```
計算量 O(\sqrt{V}E)
```

```
// Verify: AOJ 1163, LOJ 1171, LOJ 1356, POJ 1466, POJ 2446, SPOJ 4206 (2.31s)
3 struct Edge{
4
     int src,dst;
     Edge(){}
6
     Edge(int s,int d):src(s),dst(d){}
8
   typedef vector<vector<Edge> > Graph;
10 bool BFS(const Graph& g,const vi& side,const vi& match,vi& level)
11
12
     int n=g.size();
13
     level.assign(n,n);
14
     queue<pii> q;
15
     rep(i,n) if(side[i]==0 && match[i]==-1)
       q.push(mp(i,0));
17
     bool res=false;
18
     while(!q.empty()){
19
       pii cur=q.front(); q.pop();
20
       int u=cur.first,l=cur.second;
21
       if(level[u]<=1) continue;</pre>
22
       level[u]=1;
23
       rep(i,g[u].size()){
24
         int v=g[u][i].dst;
25
         if(match[v]==-1)
26
            res=true;
27
          else
28
            q.push(mp(match[v],1+2));
29
30
     }
31
     return res;
32
33
34 bool DFS(const Graph& g.const vi& side.int u.vi& match.vi& level)
35 {
36
     rep(i,g[u].size()){
37
       int v=q[u][i].dst;
38
       if(match[v]==-1 || level[match[v]]>level[u] && DFS(g,side,match[v],match,level)){
39
         match[u]=v;
40
         match[v]=u;
41
         return true:
42
43
44
     level[u]=-1;
45
     return false:
46 }
47
48
   int HopcroftKarp(const Graph& q,const vi& side,vi& match)
49 {
50
     int n=q.size():
51
     match.assign(n,-1);
52
     int res=0:
     for(vi level;BFS(g,side,match,level);)
54
       rep(i,n) if(side[i]==0 && match[i]==-1)
55
         res+=DFS(g, side, i, match, level);
56
     return res;
57 }
```

4.5 DAG の最小独立パス被覆

```
1 // Verify: AOJ 2251
2
3 int MinPathCover(const Graph& g)
4 {
5 int n=g.size();
```

```
Graph bg(2*n);
rep(i,n) foreach(e,g[i])
bg[e->src].push_back(Edge(e->src,n+e->dst));
vi side(2*n),match(2*n);
fill(n+all(side),1);
return n-HopcroftKarp(bg,side,match);
}
```

4.6 無向グラフの全域最小カット (Nagamochi-Ibaraki)

グラフが連結でないとき0を返す.

計算量 $O(V^3)$

```
// Verify: POJ 2914(5657ms)
2
3 int NagamochiIbaraki(const Graph& q)
4
5
     int size=g.size();
     vvi a(size,vi(size));
     rep(i.size) foreach(e.g[i])
       a[e->src][e->dst]+=e->weight;
     vi toi(size):
10
     rep(i,size) toi[i]=i;
11
12
     int res=INFTY;
13
     for(int n=size;n>=2;n--){
14
       vi ws(n);
15
       int u,v,w;
16
       rep(i.n){
17
          u=v; v=max_element(all(ws))-ws.begin();
18
          w=ws[v]; ws[v]=-1;
19
          rep(j,n) if(ws[j]>=0)
20
           ws[j]+=a[toi[v]][toi[j]];
21
22
       res=min(res,w);
23
       rep(i,n){
24
          a[toi[u]][toi[i]]+=a[toi[v]][toi[i]];
25
          a[toi[i]][toi[u]]+=a[toi[i]][toi[v]];
26
27
       toi.erase(toi.begin()+v);
28
     }
29
     return res;
30
```

5 文字列

5.1 Knuth-Morris-Pratt

最短周期は n-fail[n] で求まる.

計算量 テキスト長 N , パターン長 M として , 初期化 : O(M) , 検索 : O(M+N) .

```
1 // Verify: [ctor] POJ 1961, POJ 2406, [MatchAll] POJ 3461, LOJ 1255, SPOJ 32
2
3 struct KMP{
     string pat;
     vi fail;
     KMP(const string& p):pat(p),fail(p.size()+1){
6
       fail[0]=-1:
7
8
       for(int i=0, j=-1; i < pat.size();){</pre>
9
          while(j>=0 && pat[i]!=pat[j])
10
           j=fail[j];
11
          i++,j++;
12
          fail[i]=i;
```

```
13
14
15
      int Match(const string& text){
16
        for(int i=0, j=0; i < text.size();){</pre>
17
          while(j>=0 && text[i]!=pat[j])
18
            i=fail[i]:
19
          i++,j++;
20
          if(j==pat.size())
21
            return i-j;
22
        }
23
        return -1;
24
25
      vi MatchAll(const string& text){
26
27
        for(int i=0, j=0;i<text.size();){</pre>
28
          while(j>=0 && text[i]!=pat[j])
29
            j=fail[j];
30
          i++, j++;
31
          if(j==pat.size()){
32
            res.push_back(i-j);
33
            j=fail[j];
34
35
        }
36
        return res;
37
38 };
```

5.2 最長回文 (Manacher)

計算量 O(N)

```
1 // Verify: PKU 3974
3 int LongestPalindrome(const string& _s)
4 {
5
     int n=_s.size();
6
     string s(2*n+1,'.');
     rep(i,n)
8
        s[i*2+1]=_s[i];
9
     n=s.size();
10
11
     vi rad(n);
12
      for(int i=0, j=0; i<n;){</pre>
13
        for(;0<=i-j && i+j<n && s[i-j]==s[i+j];j++)</pre>
14
15
        rad[i]=j;
16
17
        int k=1:
18
        for(;0<=i-k && i+k<n && rad[i-k]<rad[i]-k;k++)</pre>
19
          rad[i+k]=rad[i-k]:
20
21
        j=max(rad[i]-k,0);
22
        i+=k;
23
24
25
     return *max_element(all(rad))-1;
26
```

5.3 Suffix Array (Kärkkäinen-Sanders)

計算量 構築: O(N), LCP: O(N).

```
1 // Verify: [構築] LiveArchive 3451, POJ 1509, POJ 2774, POJ 3080, POJ 3261, POJ 3450, 2 // SPOJ 6409 (0.76s), UVA 1223, UVA 1227, UVA 11512 3 // [LCP] LiveArchive 3451, POJ 2774, POJ 3080, POJ 3261, POJ 3450, UVA 1223, UVA 1227, UVA 11512
```

```
5 //
               [LCS] POJ 3080, UVA 1227
6
7 template<typename C>
8 void RadixSort(const vi& src,vi& dst,const C& s,int ofs,int n,int asize)
10
     vi hist(asize+1):
     rep(i,n) hist[s[ofs+src[i]]]++;
11
12
     rep(i,asize) hist[i+1]+=hist[i];
13
      per(i,n) dst[--hist[s[ofs+src[i]]]]=src[i];
14 }
15
16
   bool Less(int a1,int a2,int b1,int b2)
17
18
     return a1!=b1?a1<b1:a2<b2;
19
   bool Less(int a1,int a2,int a3,int b1,int b2,int b3)
20
21
22
     return a1!=b1?a1<b1:Less(a2,a3,b2,b3);</pre>
23
24
25
   // s[0..n-1]: 入力文字列.末尾に'\0'が3つ必要(s[n]=s[n+1]=s[n+2]=0).
   // sa[0..n-1]: 接尾辞配列.
27 // asize: アルファベットサイズ , s[i] \in [1,asize]
28 template<typename C>
   void KaerkkaeinenSanders(const C& s.vi& sa.int asize)
30
31
     int n=sa.size():
     int n0=(n+2)/3, n1=(n+1)/3, n2=n/3, n02=n0+n2;
32
33
     vi s12(n02+3), sa12(n02);
34
35
      for(int i=0, j=0; i<n+(n0-n1); i++)
36
       if(i%3) s12[j++]=i;
37
      RadixSort(s12,sa12,s,2,n02,asize);
38
      RadixSort(sa12.s12.s.1.n02.asize):
39
     RadixSort(s12,sa12,s,0,n02,asize);
40
41
     int name=0, x=-1, y=-1, z=-1;
42
     rep(i,n02){
43
       int j=sa12[i];
44
       if(s[j]!=x || s[j+1]!=y || s[j+2]!=z)
45
          x=s[j], y=s[j+1], z=s[j+2], name++;
46
       if(j\%3==1) s12[j/3]=name;
47
                   s12[n0+j/3]=name;
        else
48
     }
49
50
      if(name==n02) // unique
51
       rep(i,n02) sa12[s12[i]-1]=i;
52
      else{
53
        KaerkkaeinenSanders(s12,sa12,name);
54
       rep(i,n02) s12[sa12[i]]=i+1;
55
56
57
      vi s0(n0), sa0(n0);
58
      for(int i=0, j=0; i < n02; i++)</pre>
59
       if(sa12[i]<n0) s0[j++]=3*sa12[i];</pre>
60
      RadixSort(s0,sa0,s,0,n0,asize);
61
62
      int i=0, j=n0-n1, k=0;
63
      while(i<n0 && j<n02){
64
       int p=sa0[i],q=sa12[j]<n0?sa12[j]*3+1:(sa12[j]-n0)*3+2;</pre>
65
        if(sa12[j]<n0?
66
          Less(s[p], s12[p/3], s[q], s12[n0+sa12[j]]):
67
          Less(s[p],s[p+1],s12[n0+p/3],s[q],s[q+1],s12[sa12[j]+1-n0]))
68
          sa[k++]=p,i++;
69
        else
70
          sa[k++]=q, j++;
```

```
72
      for(;i<n0;k++,i++)</pre>
73
         sa[k]=sa0[i];
74
       for(;j<n02;k++,j++)
75
         sa[k]=sa12[j]<n0?sa12[j]*3+1:(sa12[j]-n0)*3+2;
76
77 void KaerkkaeinenSanders(const string& s,vi& sa)
78
79
      KaerkkaeinenSanders<string>(s+string(3,0),sa,127);
80 }
81
    void KaerkkaeinenSanders(const char* s,vi& sa)
82
 83
       KaerkkaeinenSanders<string>(s+string(3,0),sa,127);
84
85
    // s[0..n-1] (s[n]=0), sa[0..n-1]
    // lcp[0..n-1] (lcp[i]:s[sa[i-1]..] \( \sigma \) s[sa[i]..] \( \OLCP.\) lcp[0]=0)
    template<typename C>
 89
    void LCP(const C& s,const vi& sa,vi& lcp)
90
91
      int n=sa.size();
92
      vi rank(n);
93
       rep(i,n) rank[sa[i]]=i;
       for(int i=0,h=0;i<n;i++){</pre>
95
         if(h>0) h--:
96
         if(rank[i]>0)
97
           for(int j=sa[rank[i]-1];;h++)
98
             if(s[j+h]!=s[i+h]) break;
99
         lcp[rank[i]]=h;
100
      }
101 }
102
|103 // n: 文字列の数
|104 // ls[0..n-1]: 各文字列の長さ
105 // LCSはs.substr(sa[res],lcp[res])で得られる.
| 106 // LCSが空の時res=0.lcp[res]=0でもある.
107 int LCS(int n, const vi& ls, const vi& sa, const vi& lcp)
108 {
109
      int m=sa.size();
110
      vi is(m);
111
      for(int i=0, j=0; i < n; i++) {</pre>
112
         rep(k,ls[i]) is[j+k]=i;
113
         i+=ls[i];
        if(i<n-1) is[j++]=i;
114
115
116
      int cnt=0.res=0:
117
      vi occ(n);
118
      deaue<int> a:
       for(int i=n-1, j=n-1; i < m; i++) {</pre>
119
120
         for(;j<m && cnt<n;j++){</pre>
121
           if(++occ[is[sa[j]]]==1) cnt++;
122
           while(!q.empty() && lcp[q.back()]>lcp[j]) q.pop_back();
123
           q.push_back(j);
124
125
         if(cnt<n) break:</pre>
126
         if(q.front()==i) q.pop_front();
127
         assert(q.size()):
128
         if(lcp[res]<lcp[q.front()])</pre>
129
           res=q.front();
130
         if(--occ[is[sa[i]]]==0) cnt--;
131
      }
132
      return res;
133 }
```

5.4 Suffix Array (SA-IS)

計算量 構築:O(N) , LCP:O(N) . ただし $|\Sigma| = O(1)$ とする .

```
1 // Verify: UVA 1227(5.436s), SPOJ 6409(0.51s), POJ 1743, POJ 3261
2
3
   enum{LTYPE,STYPE};
4
5 inline bool IsLMS(const vector<bool>& ts,int i)
6 {
     return i>0 && ts[i]==STYPE && ts[i-1]==LTYPE;
8
10 template<typename T>
11 void InitBucket(const T* s,int n,int* bucket,int bsize,bool inclusive)
12
13
     fill(bucket,bucket+bsize,0);
14
     rep(i,n)
15
       bucket[s[i]]++;
16
     for(int i=0,sum=0;i<bsize;i++){</pre>
17
       sum+=bucket[i];
18
       bucket[i]=inclusive?sum:sum-bucket[i]:
19
     }
20 }
21
   template<tvpename T>
   void InduceSAL(const T* s,int* sa,int n,int* bucket,int bsize)
24
25
     InitBucket(s,n,bucket,bsize,false);
26
     rep(i,n){
27
       int j=sa[i]-1;
28
       if(j>=0 \&\& s[j]>=s[j+1])
29
          sa[bucket[s[j]]++]=j;
30
31
32
    template<typename T>
34
    void InduceSAS(const T* s,int* sa,int n,int* bucket,int bsize)
35
36
     InitBucket(s,n,bucket,bsize,true);
37
     per(i,n){
38
       int j=sa[i]-1;
39
       if(i>=0 && s[i]<=s[i+1])
40
         sa[--bucket[s[j]]]=j;
41
     }
42 }
43
   // s[0..n-1]: 入力文字列 , n>=2かつs[n-1]=0であること
   // sa[0..n-1]: 接尾辞配列
   // asize: アルファベットサイズ,s[n-1]を除き1以上asize以下
   template<typename T>
48
   void SAIS(const T* s,int* sa,int n,int asize)
49
50
     vector<bool> ts(n,STYPE);
51
     per(i.n-1)
52
       if(s[i]>s[i+1] || (s[i]==s[i+1] && ts[i+1]==LTYPE))
53
         ts[i]=LTYPE;
54
55
     fill(sa,sa+n,-1);
56
57
     int* bucket=new int[asize+1]:
58
     InitBucket(s.n.bucket.asize+1.true):
59
     per(i,n) if(IsLMS(ts,i))
60
       sa[--bucket[s[i]]]=i;
61
     InduceSAL(s,sa,n,bucket,asize+1);
62
     InduceSAS(s,sa,n,bucket,asize+1);
63
     delete[] bucket;
```

```
64
65
      int n1=0;
66
      rep(i,n) if(IsLMS(ts,sa[i]))
67
        sa[n1++]=sa[i];
68
      fill(sa+n1,sa+n,-1);
69
70
      int name=0,prev=-1;
71
      rep(i.n1){
72
        int cur=sa[i]:
73
        bool diff=prev==-1;
74
        for(int j=0;!diff;j++){
75
          if(j>0 && IsLMS(ts,cur+j))
76
            break:
77
           if(s[cur+i]!=s[prev+i])
78
             diff=true:
79
80
        if(diff)
81
          name++:
82
        sa[n1+cur/2]=name-1;
83
        prev=cur;
84
85
      for(int i=n1, j=n1; i < n; i++)</pre>
86
        if(sa[i]>=0)
87
           sa[j++]=sa[i];
88
      fill(sa+n1+n1.sa+n.-1):
89
90
      int *sa1=sa.*s1=sa+n1:
91
      if(name==n1)
92
        rep(i,n1) sa1[s1[i]]=i;
93
94
        SAIS(s1,sa1,n1,name);
95
96
      n1=0:
97
      rep(i.n) if(IsLMS(ts.i))
98
        s1[n1++]=i;
99
      rep(i,n1)
100
        sa1[i]=s1[sa1[i]];
101
      fill(sa+n1,sa+n,-1);
102
103
      bucket=new int[asize+1];
104
      InitBucket(s,n,bucket,asize+1,true);
105
      per(i,n1){
106
        int j=sa1[i]; sa1[i]=-1;
107
        sa[--bucket[s[j]]]=j;
108
109
      InduceSAL(s,sa,n,bucket,asize+1);
110
      InduceSAS(s,sa,n,bucket,asize+1);
111
      delete[] bucket:
112
113
| 114 // nはsとsaのサイズ , lcpのサイズはn-1
    template<typename T>
116
    void LCP(const T* s,const int* sa,int n,int* lcp)
117 {
118
      vi rank(n):
119
      rep(i,n) rank[sa[i]]=i;
120
      for(int i=0.h=0:i<n-1:i++){
121
        if(h>0) h--;
122
        for(int j=sa[rank[i]-1];;h++)
123
           if(s[i+h]!=s[i+h])
124
            break;
125
        lcp[rank[i]-1]=h;
126
      }
127 }
```

10

6 動的計画法

6.1 最長共通部分列

計算量 O(MN)

```
1 // Verify: PKU 1458
2
3 int LCS(const string& s1,const string& s2)
4 {
5
     vvi dp(2,vi(s2.size()+1));
6
     rep(i,s1.size()){
       rep(j,s2.size()){
8
         int ii=i+1,jj=j+1;
9
         if(s1[i]==s2[j])
10
           dp[ii\&1][jj]=dp[(ii-1)\&1][jj-1]+1;
11
         else
12
           dp[ii\&1][jj]=max(dp[(ii-1)\&1][jj-1], max(dp[(ii-1)\&1][jj], dp[ii\&1][jj-1]));
13
14
     }
15
     return dp[s1.size()&1][s2.size()];
16
```

6.2 最長増加部分列

計算量 $O(N \log N)$.

```
// Verify: PKU 3903
2
3 int LIS(const vi& a)
4 {
5
     vi dp;
     rep(i,a.size()){
6
       int j=lower_bound(all(dp),a[i])-dp.begin();
8
       if(j==dp.size())
9
         dp.push_back(a[i]);
10
       else
11
         dp[j]=a[i];
12
    }
13
     return dp.size();
14 }
```

7 データ構造

7.1 Union-Find Tree

計算量 各操作に関して $O(\alpha(N))$. ただし $\alpha(N)$ はアッカーマン関数の逆関数.

```
1 // Verify: AOJ 0180, POJ 1861, PKU 2524, PKU 1182
2
3 struct UnionFind{
4
     vi data:
     UnionFind(int n):data(n,-1){}
5
6
     int Find(int i){
7
       return data[i]<0?i:(data[i]=Find(data[i]));</pre>
8
     bool Unite(int a,int b){
9
10
       a=Find(a).b=Find(b):
11
       if(a==b) return false:
12
       if(-data[a]<-data[b]) swap(a,b);</pre>
13
       data[a]+=data[b];
14
       data[b]=a;
15
       return true;
16
```

```
17   int Size(int i){
18    return -data[Find(i)];
19   }
20 };
```

7.2 Fenwick Tree

計算量 各操作に関して $O(\log N)$

```
1 // 点更新/区間質問
2 // Verify: POJ 3067, POJ 3928
4 struct FenwickTree{
     vector<ll> data:
     FenwickTree(int n):data(n+1){}
     void Add(int i,int x){
8
       for(i++;i<data.size();i+=i&-i)</pre>
9
         data[i]+=x;
10
11
     11 Sum(int i){
12
       ll res=0:
13
       for(;i;i-=i&-i)
14
         res+=data[i];
15
       return res;
16
17
     11 Sum(int i,int j){
18
       return Sum(j)-Sum(i);
19
20 };
21
   // 区間更新/点質問
   // Verify: AOJ 2412, LOJ 1080, POJ 2182
24
25
   struct FenwickTree{
     vector<ll> data;
27
     FenwickTree(int n):data(n+1){}
28
     void AddRange(int i,int x){
29
       for(;i;i-=i&-i)
30
         data[i]+=x;
31
32
     void AddRange(int i,int j,int x){
33
       AddRange(i.-x):
34
       AddRange(j,x);
35
36
     int Get(int i){
37
       ll res=0;
38
       for(i++;i<data.size();i+=i&-i)</pre>
39
         res+=data[i];
40
       return res;
41
42
   };
43
   // 2次元版,点更新/区間質問
   // Verify: POJ 1195
46
47
   struct FenwickTree2D{
     vector<FenwickTree> data;
49
     FenwickTree2D(int h,int w):data(h+1,FenwickTree(w)){}
50
     void Add(int i,int j,int x){
51
       for(i++:i<data.size():i+=i&-i)</pre>
52
          data[i].Add(j,x);
53
54
     11 Sum(int i,int j){
55
       11 res=0;
56
       for(;i;i-=i&-i)
57
          res+=data[i].Sum(j);
```

```
58    return res;
59    }
60    11 Sum(int i,int j,int k,int 1){
61     return Sum(k,1)-Sum(k,j)-Sum(i,1)+Sum(i,j);
62    }
63 };
```

7.3 Segment Tree

計算量 初期化:O(N), 更新: $O(\log N)$, クエリ: $O(\log N)$

```
// 共通
2 int NextPow2(int x)
3 {
4
     x--;
5
     for(int i=1;i<32;i*=2) x|=x>>i;
 6
7 }
8
   const int I=INF;
9
   int F(int a,int b){return min(a,b);}
10
11
    // 点更新/区間質問
12
   // Verify: UVa 12299, POJ 3264, AOJ 1068
13
14 struct SegmentTree{
15
     int size;
16
     vi data:
17
     SegmentTree(int n):size(NextPow2(n)),data(size*2,I){}
18
     SegmentTree(const vi& a):size(NextPow2(a.size())),data(size*2,I){
19
        copy(all(a),begin(data)+size);
       peri(i,1,size) data[i]=F(data[i*2],data[i*2+1]);
20
21
22
     int Get(int i){
23
       return data[size+i];
24
25
     void Update(int i,int x){
26
       data[size+i]=x;
27
        for(i+=size;i/=2;) data[i]=F(data[i*2],data[i*2+1]);
28
29
     int Query(int a,int b,int i,int l,int r){
30
       if(b \le 1 \mid | r \le a) return I:
31
       if(a<=1 && r<=b) return data[i]:</pre>
32
       return F(Query(a,b,i*2,l,(l+r)/2),Query(a,b,i*2+1,(l+r)/2,r));
33
34
     int Query(int a,int b){
35
       return Query(a,b,1,0,size);
36
37
38
39
    // 点更新/区間質問
    // QueryIndex()で対応するインデックスを返す
    // Verify: AOJ DSL_2_A
41
42.
43
   struct SegmentTree{
44
     int size;
45
     vi data, index;
46
     SegmentTree(int n):size(NextPow2(n)),data(size,I),index(size*2){
47
       iota(size+all(index),0);
48
       peri(i,1,size) index[i]=index[i*2];
49
     SegmentTree(const vi& a):size(NextPow2(a.size())),data(size,I),index(size*2){
50
51
       copy(all(a),begin(data));
52
       iota(size+all(index),0);
53
        peri(i,1,size){
54
          int u=index[i*2],v=index[i*2+1];
55
          index[i]=data[u]==F(data[u],data[v])?u:v;
```

```
56
        }
57
      }
58
      void Update(int i,int x){
59
        data[i]=x;
60
        for(i+=size;i/=2;){
61
          int u=index[i*2].v=index[i*2+1]:
62
          index[i]=data[u]==F(data[u],data[v])?u:v;
63
64
65
      int QueryIndex(int a,int b,int i,int l,int r){
66
        if(b<=1 || r<=a) return -1;
67
        if(a<=1 && r<=b) return index[i];</pre>
68
        int u=QueryIndex(a,b,i*2,1,(1+r)/2),v=QueryIndex(a,b,i*2+1,(1+r)/2,r);
69
        if(u==-1 || v==-1) return u!=-1?u:v;
70
        return data[u]==F(data[u],data[v])?u:v;
71
72.
      int QueryIndex(int a,int b){
73
        return QueryIndex(a,b,1,0,size);
74
75 };
76
77
    // 点更新/区間質問 (2次元版)
    // Verify: AOJ 1068
80 struct SegmentTree2D{
81
      int size:
82
      vector<SegmentTree> data;
83
      SegmentTree2D(int h,int w):size(NextPow2(h)),data(size*2,SegmentTree(w)){}
      SegmentTree2D(const vvi& a):size(NextPow2(a.size())),data(size*2,SegmentTree(a[0].size())){
85
        copy(all(a),begin(data)+size);
86
        peri(i,1,size) repi(j,1,data[i].data.size())
87
          data[i].data[j]=F(data[i*2].data[j],data[i*2+1].data[j]);
88
89
      int Get(int i.int i){
90
        return data[size+i].Get(j);
91
92
      void Update(int i,int j,int x){
93
        data[size+i].Update(j,x);
94
        for(i+=size;i/=2;)
95
          data[i].Update(j,F(data[i*2].Get(j),data[i*2+1].Get(j)));
96
97
      int Query(int a,int b,int c,int d,int i,int to,int bo){
98
        if(c<=to || bo<=a) return I;</pre>
        if(a<=to && bo<=c) return data[i].Query(b,d);</pre>
100
        return F(Query(a,b,c,d,i*2,to,(to+bo)/2),Query(a,b,c,d,i*2+1,(to+bo)/2,bo));
101
102
      int Query(int a,int b,int c,int d){
103
        return Ouerv(a.b.c.d.1.0.size):
104
105 };
106
    // 区間更新/点質問
107
108
    // Verify: ARC026 C
109
110 struct SegmentTree{
111
      int size:
112
113
      SegmentTree(int n):size(NextPow2(n)),data(size*2,I){}
114
      SegmentTree(const vi& a):size(NextPow2(a.size())),data(size*2,I){
115
        copy(all(a),begin(data)+size);
116
117
      void Update(int a,int b,int x,int i,int l,int r){
118
        if(b<=1 || r<=a) return;
119
        if(a<=1 && r<=b){
120
          data[i]=F(data[i],x);
121
```

```
122
123
        Update(a,b,x,i*2+0,1,(1+r)/2);
124
        Update(a,b,x,i*2+1,(l+r)/2,r);
125
126
      void Update(int a,int b,int x){
127
        Update(a.b.x.1.0.size):
128
129
      int Ouerv(int i){
130
        int res=T:
131
        for(i+=size;i;i/=2) res=F(res,data[i]);
132
        return res;
133
134 };
135
    // ----- 以降は古い実装 ------
137
138
    // 区間更新/区間質問 . PropagateとMergeを適切に書き換える
139
    // Verify: SPOJ 7259
140
141 struct SegmentTree{
142
     int size;
143
      vi data, prop;
144
      SegmentTree(int s):size(Need(s)),data(size*2),prop(size*2){}
      SegmentTree(const vi& a):size(Need(a.size())),data(size*2),prop(size*2){
146
        copv(all(a).data.begin()+size):
147
        for(int i=size:--i:)
148
          data[i]=Merge(data[i*2],data[i*2+1]);
149
150
      void Update(int a,int b,int x,int i,int l,int r){
151
        Propagate(i,1,r);
152
        if(b<=1 || r<=a)
153
          return:
154
        if(a<=1 && r<=b){
155
          prop[i]=x:
156
          Propagate(i,1,r);
157
          return:
158
159
        Update(a,b,x,i*2+0,1,(1+r)/2);
160
        Update(a,b,x,i*2+1,(l+r)/2,r);
161
        data[i]=Merge(data[i*2],data[i*2+1]);
162
163
      11 Query(int a,int b,int i,int l,int r){
164
        Propagate(i,1,r);
165
        if(b<=1 || r<=a) return 0;
166
        if(a<=1 && r<=b) return data[i];
        11 x=Query(a,b,i*2+0,1,(1+r)/2);
168
        11 \text{ y=Query}(a,b,i*2+1,(1+r)/2,r);
169
        return Merge(x.v):
170
171
      void Update(int a,int b,int x){
172
        Update(a,b,x,1,0,size);
173
174
      int Query(int a,int b){
175
        return Query(a,b,1,0,size);
176
177
      void Propagate(int i,int l,int r){
178
        if(i<size){</pre>
179
          prop[i*2+0]^=prop[i];
180
          prop[i*2+1]^=prop[i];
181
182
        if(prop[i])
183
          data[i]=r-l-data[i];
184
        prop[i]=0;
185
186
      int Merge(ll x,ll y){
187
        return x+y;
```

```
188
189 };
190
191 // 区間Set,Reset,Flip,Count
192 // Verify: UVa 11402, Codeforces 242E
194 struct SegmentTree{
195
      int size:
196
      vi data.prop:
197
      SegmentTree(int s):size(Need(s)),data(size*2),prop(size*2){}
198
      SegmentTree(const vi& a):size(Need(a.size())),data(size*2),prop(size*2){
199
         copy(all(a),data.begin()+size);
200
         for(int i=size;--i;)
201
           data[i]=Merge(data[i*2],data[i*2+1]);
202
203
      void Update(int a,int b,int x,int i,int l,int r){
204
         Propagate(i.l.r):
205
         if(b<=1 || r<=a)
206
          return;
207
         if(a<=1 && r<=b){
208
          prop[i]=x;
209
           Propagate(i,1,r);
210
           return:
211
212
         Update(a.b.x.i*2+0.1.(1+r)/2):
213
         Update(a,b,x,i*2+1,(l+r)/2,r);
214
         data[i]=Merge(data[i*2],data[i*2+1]);
215
216
      11 Query(int a,int b,int i,int l,int r){
217
         Propagate(i,l,r);
218
         if(b<=1 || r<=a) return 0;
219
         if(a<=l && r<=b) return data[i];</pre>
220
221
         11 x=Query(a,b,i*2+0,1,(1+r)/2);
         11 \text{ y=Query}(a,b,i*2+1,(l+r)/2,r);
222
         return Merge(x,y);
223
224
      void Propagate(int i,int l,int r){
225
         if(i<size){</pre>
226
           if(prop[i]==1) prop[i*2+0]=prop[i*2+1]=1;
227
           if(prop[i]==2) prop[i*2+0]=prop[i*2+1]=2;
228
           if(prop[i]==3){
229
            prop[i*2+0]=3-prop[i*2+0];
230
             prop[i*2+1]=3-prop[i*2+1];
231
232
233
         if(prop[i]==1) data[i]=r-1;
234
         if(prop[i]==2) data[i]=0;
235
         if(prop[i]==3) data[i]=r-l-data[i]:
236
         prop[i]=0;
237
238
      int Merge(ll x,ll y){
239
        return x+y;
240
241
      void Set(int a,int b){
242
        Update(a,b,1,1,0,size);
243
244
      void Reset(int a.int b){
245
         Update(a,b,2,1,0,size);
246
247
      void Flip(int a,int b){
248
        Update(a,b,3,1,0,size);
249
250
      int Count(int a, int b){
251
        return Query(a,b,1,0,size);
252
253 }:
```

7.4 Range Tree

計算量 初期化: $(O(N \log^2 N))$, クエリ: $O(N \log^2 N)$

```
1 // Verify: LiveArchive 5821, ACPC2012 F
2
3 struct Point{
4
     int x,y;
     Point(){}
     Point(int x, int y):x(x),y(y){}
7 };
8
   bool LessX(Point a, Point b){
     return a.x<b.x;</pre>
10 }
11 bool LessY(Point a, Point b){
12
     return a.y<b.y;
13 }
14
15 struct RangeTree2D{
     vector<Point> yps;
16
17
     struct RangeNode2D{
18
       vector<Point> xps:
19
        RangeNode2D *left,*right;
20
        RangeNode2D(const vector<Point>& ps):xps(ps),left(0),right(0){
21
          sort(all(xps),LessX);
22
23
        ~RangeNode2D(){
24
          delete left:
25
          delete right:
26
27
     }*root;
     RangeTree2D(const vector<Point>& ps):yps(ps){
       sort(all(yps),LessY);
29
30
       root=Build(0,yps.size());
31
32
      ~RangeTree2D(){
33
       delete root;
34
     RangeNode2D* Build(int first,int last){
35
36
       RangeNode2D* node=new RangeNode2D(vector<Point>(yps.begin()+first,yps.begin()+last));
37
       if(last-first>=2){
38
          int middle=(first+last)/2;
39
          node->left=Build(first,middle);
40
          node->right=Build(middle,last);
41
42
       return node;
43
     int Query(int to,int le,int bo,int ri,RangeNode2D* root,int first,int last){
45
       if(first==last || yps[last-1].y<to || bo<=yps[first].y)</pre>
46
          return 0:
47
        if(to<=yps[first].y && yps[last-1].y<bo){</pre>
48
         iter(root->xps) i=lower_bound(all(root->xps),Point(le,0),LessX);
49
          iter(root->xps) j=lower_bound(all(root->xps),Point(ri,0),LessX);
50
          return j-i;
51
52
        int middle=(first+last)/2.res=0:
53
        res+=Query(to,le,bo,ri,root->left,first,middle);
54
        res+=Query(to,le,bo,ri,root->right,middle,last);
55
       return res:
56
57
      int Query(int to,int le,int bo,int ri){
58
       return Query(to,le,bo,ri,root,0,yps.size());
59
60 };
```

8 数学

8.1 数学定数

円周率 $\pi = 3.1415926535897932384626433832795029$ 自然対数の底 e = 2.7182818284590452353602874713526625オイラーの定数 $\gamma = 0.5772156649015328606065120900824024$

8.2 ユークリッドの互除法

ExtendedGCD は ax + by = gcd(a, b) をみたす x, y を求める.

計算量 $O(\log \max(a, b))$

```
1 int GCD(int a.int b)
2 {
3
     return b==0?a:GCD(b,a%b);
4
6 int LCM(int a, int b)
8
     return a/GCD(a.b)*b:
9
10
11 int ExtendedGCD(int a,int b,int& x,int& y)
12 {
13
     if(b==0){
14
       x=1, y=0;
15
       return a;
16
     }
17
18
       int g=ExtendedGCD(b,a%b,y,x);
19
       v=a/b*x:
20
       return g;
21
22 }
```

8.3 逆元

 $ax \equiv 1 \pmod{m}$ をみたす x を求める . 逆元が存在しない場合は 0 を返す .

```
int ModInverse(int a.int m)
2 {
3
     int x,y,g=ExtendedGCD(a,m,x,y);
4
     if(q==1)
5
       return (x+m)%m;
6
7
       return 0; // invalid
8
9
10 void ModInverse(int m, vi& inv)
11 {
12
     inv[1]=1;
13
     repi(i,2,inv.size())
14
       inv[i]=ll(m-m/i)*inv[m%i]%m;
15 }
```

8.4 篩

エラトステネスの篩と、それを用いた区間篩.

計算量 エラトステネスの篩: $O(N \log \log N)$, 区間篩: $O(\sqrt{b} \log \log b + (b-a) \log \log b)$

```
1 // Verify: LOJ 1197
2
```

```
3 // [0,n)
4 vi Sieve(int n)
5 {
     vi isp(n);
     repi(i,2,n) isp[i]=i;
     for(int i=2;i*i<n;i++) if(isp[i])</pre>
       for(int j=i*i; j<n; j+=i)
10
         isp[i]=0:
11
     return isp;
12 }
13
   // [a,b)
14
15
   vl SegmentedSieve(ll a,ll b)
16
17
     const vi isp=Sieve(sqrt(b)+1);
18
     vl isp2(b-a);
19
     rep(i,b-a) if(a+i>=2) isp2[i]=a+i;
20
     rep(i,isp.size()) if(isp[i])
21
       for(11 j=max((a+i-1)/i,211)*i;j<b;j+=i)
22
         isp2[j-a]=0;
23
     return isp2;
24 }
```

8.5 素数判定 (Miller-Rabin)

```
1 // ModMulとwsは問題に応じて使い分けること.
2 // witnessは以下のページを参考にした:
3 // http://en.wikipedia.org/wiki/Miller%E2%80%93Rabin_primality_test
       http://mathworld.wolfram.com/StrongPseudoprime.html
5 // http://oeis.org/A014233
   // Verify: SPOJ 288
7
8
   // a*b mod m
9 ull ModMul(ull a,ull b,ull m)
10 {
11
     //return a*b%m;
12
     ull c=0;
13
     for(;b;b>>=1,(a<<=1)%=m)
14
       if(b&1)
15
         (c+=a)\%=m;
     return c;
17 }
18 // a^r mod m
19 ull ModPow(ull a,ull r,ull m)
20 {
21
     if(r==0) return 1;
22
     ull b=ModPow(a,r/2,m);
23
     b=ModMul(b,b,m);
24
     return r&1?ModMul(b,a,m):b;
25
26
   bool MillerTest(ull n.int a.ull d.int s)
27
28
     ull x=ModPow(a,d,n);
29
     if(x==1) return true:
30
     for(int i=0;i<s;i++){</pre>
31
       if(x==n-1) return true;
32
       x=ModMul(x,x,n);
33
34
     return false;
35
36 bool MillerRabin(ull n)
37 {
38
     if(n<=1) return false;</pre>
39
     if(n%2==0) return n==2;
40
     ull d=n-1; int s=0;
41
     while(d\%2==0)
```

8.6 Gauss-Jordan の消去法

解が一意でないとき false を返す.

計算量 $O(N^3)$

```
1 // Verify: AOJ 1328, ZOJ 3645
2
3
   bool GaussJordan(const vvd& _a,const vd& b,vd& x)
4
5
     int n=_a.size();
6
     vvd a(n,vd(n+1));
7
     rep(i,n){
       copy(all(_a[i]),begin(a[i]));
9
       a[i][n]=b[i];
10
11
12
     rep(i,n){
13
14
       repi(j,i+1,n) if(abs(a[p][i])<abs(a[j][i])) p=j;
15
       if(abs(a[p][i])<EPS) return false;</pre>
16
       swap(a[i],a[p]);
17
       peri(j,i,n+1) a[i][j]/=a[i][i];
18
       rep(j,n) if(j!=i) peri(k,i,n+1) a[j][k]-=a[j][i]*a[i][k];
19
20
21
     rep(i,n) x[i]=a[i][n];
22
     return true;
23 }
```

8.7 高速ゼータ/メビウス変換

ゼータ変換:
$$f(S)=\sum_{T\subseteq S}g(T)$$
メビウス変換: $g(S)=\sum_{T\subseteq S}(-1)^{|S|-|T|}f(T)$

包除原理は $f(S)=\left|\bigcap_{i\in S}A_i\right|,$ $g(S)=-(-1)^{|S|}\left|\bigcup_{i\in S}A_i\right|$ として , |g(S)| を求めることに相当する . 計算量 $O(N2^N)$

```
1  // Verify: AOJ 2446
2
3  template<typename T>
4  vector<T> Zeta(const vector<T>& g)
5  {
6   int n=31-clz(g.size());
7   vector<T> f=g;
8   rep(i,n) rep(s,1<<n)
9   if(s>>i&l) f[s]+=f[s^1<<i];
10  return f;
11  }
12
13  template<typename T>
14  vector<T> Moebius(const vector<T>& f)
```

```
15 {
16    int n=31-clz(f.size());
17    vector<T> g=f;
18    rep(i,n) rep(s,1<<n)
19        if(s>>i&1) g[s]-=g[s^1<<i];
20    return g;
21 }</pre>
```

9 幾何

9.1 基本要素

```
const double PI=acos(-1):
2
3
   int Signum(double x){
     return x<-EPS?-1:x>EPS?1:0;
5
6
7
   struct Point{
8
     double x,y;
     Point(){}
10
     Point(double x, double y):x(x),y(y){}
11
     Point& operator+=(Point p) {x+=p.x,y+=p.y; return *this;}
     Point& operator == (Point p) {x == p.x, y == p.y; return *this;}
12
      Point& operator*=(double c){x*=c,y*=c; return *this;}
14
      Point& operator/=(double c){x/=c,y/=c; return *this;}
15 };
16 Point operator+(Point a, Point b) {return a+=b;}
   Point operator-(Point a, Point b) {return a-=b;}
   Point operator*(Point a, double c){return a*=c;}
   Point operator*(double c,Point a){return a*=c;}
   Point operator/(Point a.double c){return a/=c:}
   bool operator == (Point a.Point b) {return abs(a.x-b.x) < EPS && abs(a.y-b.y) < EPS:}
   bool operator!=(Point a, Point b){return !(a==b);}
23
24
    double Abs(Point p){
25
     return sqrt(p.x*p.x+p.y*p.y);
26
27
   double Abs2(Point p){
28
     return p.x*p.x+p.y*p.y;
29
30 double Arg(Point p){
31
     return atan2(p.y,p.x);
32 }
33 double Dot(Point a, Point b){
34
     return a.x*b.x+a.y*b.y;
35
36
   double Cross(Point a, Point b){
37
     return a.x*b.y-a.y*b.x;
38
39
   Point Rot(Point p, double t){
40
     return Point(cos(t)*p.x-sin(t)*p.y,sin(t)*p.x+cos(t)*p.y);
41 }
42
43 struct Line{
44
     Point pos, dir;
45
     Line(Point p,Point d):pos(p),dir(d){}
47
     Line(double x, double y, double u, double v):pos(x,y), dir(u,v){}
48
   }:
49
50
   bool Orthogonal(Line a, Line b){
51
     return abs(Dot(a.dir,b.dir))<EPS;</pre>
52
53 bool Parallel(Line a, Line b){
```

```
54
      return abs(Cross(a.dir,b.dir))<EPS;</pre>
55
56 Point Proj(Line 1, Point p){
      Point a=p-l.pos,b=l.dir;
58
      return 1.pos+Dot(a,b)/Abs2(b)*b;
59 }
60
61
    struct Seament{
62
      Point pos.dir:
      Segment(){}
63
64
      Segment(Point p,Point d):pos(p),dir(d){}
65
      Segment(double x, double y, double u, double v):pos(x,y), dir(u,v){}
      explicit Segment(Line 1):pos(1.pos),dir(1.dir){}
67
      explicit operator Line()const{return Line(pos,dir);}
68
69
70
    struct Circle{
71
      Point center:
72
      double radius;
73
      Circle(){}
74
      Circle(Point c,double r):center(c),radius(r){}
75
      Circle(double x, double y, double r):center(x,y),radius(r){}
76
    bool operator==(Circle a, Circle b){
      return a.center==b.center && abs(a.radius-b.radius)<EPS:
79
80 bool operator!=(Circle a, Circle b){
81
      return !(a==b);
82
83
84
    ostream& operator<<(ostream& os,const Point& p){
      return os<<'('<<p.x<<','<<p.y<<')';
87
88
    ostream& operator<<(ostream& os,const Line& 1){
89
      return os<<'('<<l.pos<<','<<l.dir<<')';</pre>
90 }
91 ostream& operator<<(ostream& os,const Segment& s){
92
      return os<<'('<<s.pos<<','<<s.dir<<')';
93 }
94 ostream& operator<<(ostream& os,const Circle& c){
      return os<<'('<<c.center.x<<','<<c.center.y<<','<<c.radius<<')';
96
97
98
    // comparer
99 struct LessX{
100
      bool operator()(Point a,Point b){
101
        return abs(a.x-b.x)>EPS?a.x<b.x-EPS:a.y<b.y-EPS;</pre>
102
103 };
```

9.2 回転方向

```
int CCW(Point a, Point b, Point c){
     b-=a,c-=a;
     if(int sign=Signum(Cross(b,c)))
       return sign; // 1:ccw,-1:cw
5
     if(Dot(b,c)<-EPS)
6
       return -2; // c-a-b
7
     if(Abs2(b)<Abs2(c)-EPS)
8
       return 2: // a-b-c
9
     return 0;
                      // a-c-b (inclusive)
10 }
```

9.3 面積

```
double Area(const vector<Point>& ps){
  double res=0;
  repi(i,2,ps.size())
4   res+=Cross(ps[i-1]-ps[0],ps[i]-ps[0])/2;
5   return res;
6 }
```

9.4 交差判定

```
bool IntersectLL(Line a.Line b){
     return abs(Cross(a.dir,b.dir))>EPS || abs(Cross(a.dir,b.pos-a.pos))<EPS;</pre>
3 }
4 bool IntersectLS(Line 1.Segment s){
     Point a=s.pos-l.pos,b=s.pos+s.dir-l.pos;
     return Signum(Cross(l.dir,a))*Signum(Cross(l.dir,b))<=0;</pre>
6
7
8
   bool IntersectLP(Line 1.Point p){
     return abs(CCW(l.pos,l.pos+l.dir,p))!=1;
10
11 bool IntersectSS(Segment a.Segment b){
     int c1=CCW(a.pos,a.pos+a.dir,b.pos),c2=CCW(a.pos,a.pos+a.dir,b.pos+b.dir);
12
13
     int c3=CCW(b.pos.b.pos+b.dir.a.pos).c4=CCW(b.pos.b.pos+b.dir.a.pos+a.dir):
     return c1*c2<=0 && c3*c4<=0:
14
15
   bool IntersectSP(Segment s,Point p){
17
     return CCW(s.pos,s.pos+s.dir,p)==0;
18 }
19
   // 交点の個数を返す
   int IntersectCC(Circle c1,Circle c2){
20
     if(c1==c2)
22
       return INFTY:
23
     double r1=c1.radius.r2=c2.radius.d=Abs(c1.center-c2.center):
     if(d>r1+r2+EPS \mid \mid d < abs(r1-r2)-EPS)
25
26
     if(abs(d-(r1+r2)) < EPS \mid | abs(d-abs(r1-r2)) < EPS)
27
       return 1:
28
     return 2;
29
   }
30
   // aとbは必ず交差していること
   // 同一直線上にある場合 , a. posを返す
33 Point InterPointLL(Line a.Line b){
     if(abs(Cross(a.dir.b.dir))<EPS) return a.pos:</pre>
     return a.pos+Cross(b.pos-a.pos,b.dir)/Cross(a.dir,b.dir)*a.dir;
36 }
   // 同一直線上にある場合, s.posを返す
   Point InterPointLS(Line 1, Segment s){
39
     return InterPointLL(Line(s),1);
40
   // 同一直線上にある場合,両端点を順に試し最初に交点であると判定されたものを返す
42 Point InterPointSS(Segment a.Segment b){
     if(abs(Cross(a.dir.b.dir))<EPS){</pre>
44
       if(IntersectSP(b.a.pos)) return a.pos:
45
       if(IntersectSP(b,a.pos+a.dir)) return a.pos+a.dir;
46
       if(IntersectSP(a,b.pos)) return b.pos;
47
       if(IntersectSP(a,b.pos+b.dir)) return b.pos+b.dir;
48
49
     return InterPointLL(Line(a),Line(b));
50
51
   // c1とc2は必ず2点で交わること
   pair<Point.Point> InterPointCC(Circle c1.Circle c2){
54
     Point p1=c1.center,p2=c2.center;
55
     double r1=c1.radius,r2=c2.radius;
56
     double d=Abs(p1-p2);
```

9.5 距離

```
double DistLP(Line 1.Point p){
     return Abs(Proi(1.p)-p):
3
4
   double DistSP(Segment s,Point p){
     int ccw=CCW(s.pos,s.pos+s.dir,Proj(Line(s),p));
     if(ccw==-2) return Abs(s.pos-p);
     if(ccw== 2) return Abs(s.pos+s.dir-p);
8
     return DistLP(Line(s),p);
9
10 double DistLS(Line 1.Segment s){
11
     if(IntersectLS(1.s)) return 0:
     return min(DistLP(1,s.pos),DistLP(1,s.pos+s.dir));
12
13 }
14 double DistSS(Segment a, Segment b){
15
     if(IntersectSS(a,b)) return 0;
     double d1=min(DistSP(a,b.pos),DistSP(a,b.pos+b.dir));
17
     double d2=min(DistSP(b,a.pos),DistSP(b,a.pos+a.dir));
18
     return min(d1.d2):
19 }
```

9.6 2直線から等距離な点集合

```
1 vector<Line> EquidistantLine(Line a,Line b){
2    if(Parallel(a,b))
3     return {Line((a.pos+b.pos)/2,a.dir)};
4    Point p=InterPointLL(a,b);
5    a.dir/=Abs(a.dir),b.dir/=Abs(b.dir);
6    return {Line(p,(a.dir+b.dir)/2),Line(p,(a.dir-b.dir)/2)};
7 }
```

9.7 円の接線

```
vector<Line> Intangent(Circle c1.Circle c2)
2 {
3
     double r1=c1.radius.r2=c2.radius:
     double d=Abs(c1.center-c2.center);
5
     vector<Line> res;
6
     if(d>r1+r2+EPS){
       double t=acos((r1+r2)/d);
8
9
         Point p1=c1.center+Rot(r1/d*(c2.center-c1.center),(i?1:-1)*t);
10
         Point p2=c2.center+Rot(r2/d*(c1.center-c2.center).(i?1:-1)*t):
11
          res.push_back(Line(p1,p2-p1));
12
13
14
     else if(d>r1+r2-EPS){
15
       Point p=c1.center+r1/d*(c2.center-c1.center);
16
       res.push_back(Line(p,Rot(p-c1.center,PI/2)));
17
18
     return res:
19 }
20 vector<Line> Extangent(Circle c1.Circle c2)
21 {
22
     double r1=c1.radius.r2=c2.radius:
23
     double d=Abs(c1.center-c2.center);
24
     vector<Line> res;
     if(d>abs(r2-r1)+EPS){
```

17

```
26
        double t=acos((r1-r2)/d);
27
       rep(i,2){
28
         Point p1=c1.center+Rot(r1/d*(c2.center-c1.center),(i?1:-1)*t);
29
         Point p2=c2.center+Rot(r2/d*(c2.center-c1.center),(i?1:-1)*t);
30
          res.push_back(Line(p1,p2-p1));
31
32
     }
33
     else if(d>abs(r2-r1)-EPS){
34
       Point p=c1.center+r1/d*(c2.center-c1.center);
35
       res.push_back(Line(p,Rot(p-c1.center,PI/2)));
36
     }
37
     return res;
38
```

9.8 凸包

計算量 $O(N \log N)$

```
// 連続する3点が同一直線上にある場合はfalseを返す
2 bool IsConvex(const vector<Point>& ps){
    int n=ps.size().res=true:
     rep(i,n) res&=CCW(ps[i],ps[(i+1)%n],ps[(i+2)%n])==1;
5
     return res:
6 }
   // 同一直線上の点はとらない.
   // もしとりたければ,while(n>=2 && CCW(cs[n-2],cs[n-1],ps[i])<=0)と書き換える.
   vector<Point> ConvexHull(vector<Point> ps){
     if(ps.size()==1) return ps;
     sort(all(ps).LessX()):
13
     vector<Point> res:
14
     rep(_,2){
15
       int n=0:
16
       vector<Point> half(ps.size());
17
       rep(i,ps.size()){
18
         while(n>=2 && CCW(half[n-2],half[n-1],ps[i])!=1)
19
20
         half[n++]=ps[i];
21
22
       res.insert(res.end(), half.begin(), half.begin()+n-1);
23
       reverse(all(ps)):
24
     }
25
     return res;
26
```

9.9 凸多角形の包含判定

```
1 // 凸多角形psの内部に点pがあるときtrue(境界を含む)
2 // ps.size()==0のときtrue
3 // ps.size()==1のとき,ps[0]とpが一致していればtrue
4 // ps.size()==2のとき , ps[0].ps[1]上にpがあればtrue
5 bool CoverGP(const vector<Point>& ps,Point p){
    rep(i.ps.size()){
6
7
      int ccw=CCW(ps[i],ps[(i+1)%ps.size()],p);
      if(!(ccw==1 || ccw==0))
8
9
        return false:
10
    }
11
    return true:
12 }
13 // 凸多角形psが凸多角形qsを内部にもつときtrue(境界を含む)
14 // ps.size()==0またはgs.size()==0のときtrue
15 bool CoverGG(const vector<Point>& ps,vector<Point>& qs){
16
    rep(i.gs.size())
17
      if(!CoverGP(ps,qs[i]))
        return false:
18
19
     return true:
```

20 }

9.10 凸多角形の切断

```
vector<Point> ConvexCut(const vector<Point>& ps,Line 1){
     int n=ps.size();
3
     vector<Point> res;
4
     rep(i,n){
5
       int c1=CCW(l.pos,l.pos+l.dir,ps[i]);
6
       int c2=CCW(1.pos,1.pos+1.dir,ps[(i+1)%n]);
7
       if(c1!=-1)
8
         res.push_back(ps[i]);
9
       if(c1*c2==-1)
10
         res.push_back(InterPointLS(1,Segment(ps[i],ps[(i+1)%n]-ps[i])));
11
12
     return res;
13 }
```

9.11 線分アレンジメント

同一線分上の推移的な辺を省略している.

計算量 $O(N^3)$

```
1 // オーバーラップする線分は取り除いておくこと.
2 struct Edge{
3
     int src,dst;
4
     double weight;
5
     Edge(int s,int d,double w):src(s),dst(d),weight(w){}
     bool operator<(const Edge& e)const{return Signum(weight-e.weight)<0:}</pre>
8
     bool operator>(const Edge& e)const{return Signum(weight-e.weight)>0;}
9 1:
10 void SegmentArrangement(const vector<Segment>& ss,Graph& g,vector<Point>& ps){
     rep(i,ss.size()){
11
       ps.push_back(ss[i].pos);
12
13
       ps.push_back(ss[i].pos+ss[i].dir);
14
       repi(j,i+1,ss.size()) if(IntersectSS(ss[i],ss[j]))
15
         ps.push_back(InterPointSS(ss[i],ss[i]));
16
17
     sort(all(ps).LessX()):
18
     ps.erase(unique(all(ps)),ps.end());
19
20
     g.resize(ps.size());
21
     rep(i.ss.size()){
22
       vector<pair<double.int> > ds;
23
       rep(j,ps.size()) if(IntersectSP(ss[i],ps[j]))
24
         ds.push_back(mp(Abs(ps[i]-ss[i].pos), j));
25
       sort(all(ds));
26
       rep(i.ds.size()-1){
2.7
         int u=ds[j].second,v=ds[j+1].second;
28
         double w=ds[j+1].first-ds[j].first;
29
         g[u].push back(Edge(u.v.w)):
30
         g[v].push_back(Edge(v,u,w));
31
32
    }
33 }
```

10 その他

10.1 ビット演算

clz, clzll, ctz, ctzllは, x = 0 のときビット長を返す.

```
// population count
2 inline int popcount(uint x)
3 {
4
     x=(x\&0x55555555)+(x>>1\&0x55555555);
5
     x=(x\&0x33333333)+(x>>2\&0x33333333);
     x=(x&0x0f0f0f0f)+(x>>4&0x0f0f0f0f):
     x=(x\&0x00ff00ff)+(x>>8\&0x00ff00ff):
7
8
     return (x&0x0000ffff)+(x>>16&0x0000ffff):
9
10
   inline int popcountll(ull x)
11
     return popcount(x)+popcount(x>>32);
12
13
14
15
    // count leading zero
   inline int clz(uint x)
16
17
18
     int i=0:
19
     if(!(x&0xfffff0000)) i+=16,x<<=16;
20
     if(!(x&0xff000000)) i+=8,x<<=8;
21
     if(!(x&0xf0000000)) i+=4,x<<=4;
22
     if(!(x&0xc0000000)) i+=2,x<<=2;
     if(!(x&0x80000000)) i+=1,x<<=1;
     return i+!x;
25
26
   inline int clzll(ull x)
27
28
     int y=clz(x>>32);
     return y==32?y+clz(x):y;
29
30
31
32
   // count trailing zero
33
   inline int ctz(uint x)
34
35
     int i=0:
36
     if(!(x&0x0000ffff)) i+=16,x>>=16;
37
     if(!(x&0x000000ff)) i+=8,x>>=8;
38
     if(!(x&0x0000000f)) i+=4,x>>=4;
     if(!(x&0x00000003)) i+=2,x>>=2;
39
40
     if(!(x&0x00000001)) i+=1,x>>=1;
41
     return i+!x;
42
43
   inline int ctzll(ull x)
44
45
     int y=ctz(x);
46
     return y==32?y+ctz(x>>32):y;
47
48
49
    // find first set
50
   inline int ffs(uint x)
51
52
     return x?clz(x)+1:0;
53
54 inline int ffs(ull x)
55
     return x?clzll(x)+1:0;
57
   }
58
   // bitwise reverse
60
   inline uint bitrev(uint x)
61
62
     x=(x\&0xaaaaaaaa)>>1|(x\&0x55555555)<<1;
63
     x=(x\&0xcccccc)>>2|(x\&0x33333333)<<2;
64
     x=(x&0xf0f0f0f0f)>>4|(x&0x0f0f0f0f)<<4:
65
     x=(x\&0xff00ff00)>>8|(x\&0x00ff00ff)<<8
     return (x&0xffff0000)>>16|(x&0x0000ffff)<<16:
```

```
68 inline ull bitrev(ull x)
69 {
70
     return bitrev(x>>32)|(ull)bitrev(x)<<32;</pre>
71 }
72
73 // 非零部分集合を列挙
74 for(int s=b; s; s=(s-1)\&b){
75
76 }
77
   // {0,1,...,n-1}の,サイズkの部分集合を列挙
   // 最終行を s|=(lz>>ffs(lo))-1 とすれば除算をなくせる
   // 注意: 0<k<=n でなければならない
   for(int s=(1<<k)-1:!(s&1<<n):){
    /* ... */
     int lo=s&-s,lz=(s+lo)&~s;
84
     s=(s|1z)\&^{(1z-1)};
85
     s = (1z/1o/2-1);
86 }
```

10.2 priority_queue のヘルパ関数

```
// https://ideone.com/TimImn
3 template<tvpename Functor>
   struct functor_traits{
     template<typename C.typename Ret.typename Arg.typename... Args>
     static Arg helper(Ret(C::*)(Arg,Args...));
     template<typename C, typename Ret, typename Arg, typename... Args>
8
     static Arg helper(Ret(C::*)(Arg,Args...)const);
9
     using first_argument_type=decltype(helper(&Functor::operator()));
10 };
11
12 template<typename Compare,typename T=typename functor_traits<Compare>::first_argument_type>
   priority_queue<T,vector<T>,Compare> make_priority_queue(Compare comp){
     return priority_queue<T,vector<T>,Compare>(move(comp));
15 }
```

10.3 ハッシュ関数

ユーザ定義型を unordered_set や unordered_map のキーとして使うためには , hash の特殊化を書く必要がある . 以下は FNV-1a による実装例 .

```
1 namespace std{
     template<>
     struct hash<tuple<int,int>>{
       size_t operator()(const tuple<int,int>& x)const{
5
         const char* p=(const char*)&x;
6
         size_t res=2166136261;
7
         rep(i,sizeof(x)) (res^=*p++)*=16777619;
8
         return res:
9
10
   };
11 }
```

10.4 Fairfield の公式

西暦1年1月0日からの経過日数を求める .(経過日数)≡0 (mod 7) のとき日曜日 .

```
1 int Fairfield(int y,int m,int d)
2 {
3   if(m<=2) y--,m+=12;
4   return 365*y+y/4-y/100+y/400+153*(m+1)/5+d-428;
5 }</pre>
```

10.5 さいころ

```
1 struct Dice{
     int face[6]; // top,bottom,left,right,front,back
void Rotate(int a,int b,int c,int d){
3
4
       int temp=face[a];
5
       face[a]=face[b];
       face[b]=face[c];
6
       face[c]=face[d];
8
       face[d]=temp;
10
     void TurnF(int n){rep(i,n)Rotate(0,2,1,3);} // x軸を回転軸として右回りに90n度回転
     void TurnR(int n){rep(i,n)Rotate(0,4,1,5);} // y軸を回転軸として右回りに90n度回転
11
12
     void TurnU(int n){rep(i,n)Rotate(4,3,5,2);} // z軸を回転軸として右回りに90n度回転
13
     void TurnF(){TurnF(1);}
14
     void TurnR(){TurnR(1);}
15
     void TurnU(){TurnU(1);}
16 };
```