El BichiGol

UTN FRSF - El Rejunte

2017

Índice

1. C/C++

1.1. I/O

1.1.1. scanf Format Strings

`%[*][width][length]specifier`

spec	Tipo	Descripción
`i`	`int`	Dígitos dec. `[0-9]`, oct. `(0)[0-7]`, hexa `(0x|0X)[0-9a-fA-F]`. Con signo.
`d, u`	`int, unsigned`	Dígitos dec. `[+-0-9]`.
`o`	`unsigned`	Dígitos oct. `[+-0-7]`.
`x`	`unsigned`	Dígitos hex. `[+-0-9a-fA-F]`. Prefijo `0x`,`0X` opcional.
`f, e, g`	`float`	Dígitos dec. c/punto flotante `[+-.0-9]`. Prefijo `0x`,`0X` y sufijo `e`,`E` opcionales.
`c, [width]c`	`char, char*`	Siguiente carácter. Lee `width` chars y los almacena contiguamente. No agrega `\0`.
`s`	`char*`	Secuencia de chars hasta primer espacio. Agrega `\0`.
`p`	`void*`	Secuencia de chars que representa un puntero.
`[chars]`	`Scanset, char*`	Caracteres especificados entre corchetes. `]` debe ser primero en la lista, `-` primero o último. Agrega `\0`
`[^chars]`	`!Scanset, char*`	Caracteres no especificados entre corchetes.
`n`	`int`	No consume entrada. Almacena el número de chars leídos hasta el momento.
`%`		`%%` consume un `%`

sub-specifier	Descripción
`*`	Indica que se leerá el dato pero se ignorará. No necesita argumento.
`width`	Cantidad máxima de caracteres a leer.
`lenght`	Uno de `hh, h, l, ll, j, z, t, L`. Ver tabla siguiente.

length	d i	u o x
(none)	`int*`	`unsigned int*`
hh	`signed char*`	`unsigned char*`
h	`short int*`	`unsigned short int*`
l	`long int*`	`unsigned long int*`
ll	`long long int*`	`unsigned long long int*`

Continuación		
length	**d i**	**u o x**
j	intmax_t*	uintmax_t*
z	size_t*	size_t*
t	ptrdiff_t*	ptrdiff_t*
L		

length	f e g a	c s [] [^]	p	n
(none)	float*	char*	void**	int*
hh				signed char*
h				short int*
l	double*	wchar_t*		long int*
ll				long long int*
j				intmax_t*
z				size_t*
t				ptrdiff_t*
L	long double*			

1.1.2. printf Format Strings

`%[flags][width][.precision][length]specifier`

specifier	Descripción	Ejemplo
d or i	Entero decimal con signo	392
u	Entero decimal sin signo	7235
o	Entero octal sin signo	610
x	Entero hexadecimal sin signo	7fa
X	Entero hexadecimal sin signo (mayúsculas)	7FA
f	Decimal punto flotante (minúsculas)	392.65
F	Decimal punto flotante (mayúsculas)	392.65
e	Notación científica (mantisa/exponente), (minúsculas)	3.9265e+2
E	Notación científica (mantisa/exponente), (mayúsculas)	3.9265E+2
g	Utilizar la representacíon más corta: %e ó %f	392.65
G	Utilizar la representacíon más corta: %E ó %F	392.65
a	Hexadecimal punto flotante (minúsculas)	-0xc.90fep-2
A	Hexadecimal punto flotante (mayúsculas)	-0XC.90FEP-2
c	Caracter	a
s	String de caracteres	sample

Continuación		
specifier	**Descripción**	**Ejemplo**
p	Dirección de puntero	b8000000
n	No imprime nada. El argumento debe ser int*, almacena el número de caracteres imprimidos hasta el momento.	
%	Un % seguido de otro % imprime un solo %	%

flag	Descripción
-	Justificación a la izquierda dentro del campo width (ver width sub-specifier).
+	Forza a preceder el resultado de texttt+ o texttt-.
(espacio)	Si no se va a escribir un signo, se inserta un espacio antes del valor.
#	Usado con o, x, X specifiers el valor es precedido por 0, 0x, 0X respectivamente para valores distintos de 0.
0	Rellena el número con texttt0 a la izquierda en lugar de espacios cuando se especifica width.

width	Descripción
(número)	Número mínimo de caracteres a imprimir. Si el valor es menor que número, el resultado es rellando con espacios. Si el valor es mayor, no es truncado.
*	No se especifica width, pero se agrega un argumento entero precediendo al argumento a ser formateado. Ej. printf("--- %*d----\n", 3, 2); ⇒ "---- 5----".

precision	Descripción
.(número)	Para d, i, o, u, x, X: número mínimo de dígitos a imprimir. Si el valor es más chico que número se rellena con 0. Para a, A, e, E, f, F: número de dígitos a imprimir después de la coma (default 6). Para g, G: Número máximo de cifras significativas a imprimir. Para s: Número máximo de caracteres a imprimir. Trunca.
.*	No se especifica precision pero se agrega un argumento entero precediendo al argumento a ser formateado.

length	d i	u o x X
(none)	int	unsigned int
hh	signed char	unsigned char
h	short int	unsigned short int
l	long int	unsigned long int
ll	long long int	unsigned long long int

Continuación		
length	**d i**	**u o x X**
j	intmax_t	uintmax_t
z	size_t	size_t
t	ptrdiff_t	ptrdiff_t
L		

length	**f F e E g G a A**	**c**	**s**	**p**	**n**
(none)	double	int	char*	void*	int*
hh					signed char*
h					short int*
l		wint_t	wchar_t*		long int*
ll					long long int*
j					intmax_t*
z					size_t*
t					ptrdiff_t*
L	long double				

2. Template del Rejunte

```cpp
#include <bits/stdc++.h>
#define sqr(a) ((a)*(a))
#define rsz resize
#define forr(i,a,b) for(int i=(a);i<(b);i++)
#define forn(i,n) forr(i,0,n)
#define dforn(i,n) for(int i=n-1;i>=0;i--)
#define forall(it,v) for(auto it=v.begin();it!=v.end();it++)
#define sz(c) ((int)c.size())
#define zero(v) memset(v, 0, sizeof(v))
#define pb push_back
#define mp make_pair
#define lb lower_bound
#define ub upper_bound
#define fst first
#define snd second
#define PI 3.1415926535897932384626

using namespace std;

typedef long long ll;
typedef pair<int,int> ii;
typedef vector<int> vi;
typedef vector<ii> vii;

int main()
{
  //freopen("input","r",stdin);
  //freopen("output","w",stdout);
  ios::sync_with_stdio(false);
  cin.tie(NULL);
  cout.tie(NULL);
  return 0;
}
```

3. Estructuras de datos

3.1. Set Mejorado

Esto solo compila en C++11.

```cpp
#include <ext/pb_ds/assoc_container.hpp>
#include <ext/pb_ds/tree_policy.hpp>
using namespace __gnu_pbds;
//<key,mapped type,comparator,...>
typedef tree<int,null_type,less<int>,rb_tree_tag,
  tree_order_statistics_node_update> ordered_set;
//find_by_order(i) devuelve iterador al i-esimo elemento
//order_of_key(k): devuelve la pos del lower bound de k
//Ej: 12, 100, 505, 1000, 10000.
//order_of_key(10) == 0, order_of_key(100) == 1,
//order_of_key(707) == 3, order_of_key(9999999) == 5
```

3.2. Union Find

```cpp
struct UnionFind{
  vector<int> f,setSize; //the array f contains the parent of each node
  int cantSets;
  void init(int n)
  {
    f.clear(); setSize.clear();
    cantSets=n;
    f.rsz(n,-1);
    setSize.rsz(n,1);
  }
  int comp(int x){return (f[x]==-1?x:f[x]=comp(f[x]));}//O(1)
  bool join(int i,int j) //devuelve true si ya estaban juntos
  {
    bool con=comp(i)==comp(j);
    if(!con)
    {
      cantSets--;
      setSize[comp(j)]+=setSize[comp(i)];
      setSize[comp(i)]=setSize[comp(j)]; //no suma, solo asigna
      f[comp(i)]=comp(j);
    }
    return con;
```

```
  }
};
```

3.3. Hash Table

```
//Compilar: g++ --std=c++11
struct Hash{
  size_t operator()(const ii &a)const
  {
    size_t s=hash<int>()(a.fst);
    return hash<int>()(a.snd)+0x9e3779b9+(s<<6)+(s>>2);
  }
  size_t operator()(const vector<int> &v)const
  {
    size_t s=0;
    for(auto &e : v) s^=hash<int>()(e)+0x9e3779b9+(s<<6)+(s>>2);
    return s;
  }
};
unordered_set<ii, Hash> s;
unordered_map<ii, int, Hash> m;//map<key, value, hasher>
```

3.4. RMQ

3.4.1. RMQ (static)

Dado un arreglo y una operacion asociativa *idempotente*, get(i, j) opera sobre el rango [i, j). Restriccion: LVL $\geq$ ceil(logn); Usar [ ] para llenar arreglo y luego build().

```
struct RMQ{
  #define LVL 10
  tipo vec[LVL][1<<(LVL+1)];
  tipo &operator[](int p){return vec[0][p];}
  tipo get(int i, int j) {//intervalo [i,j)
    int p = 31-__builtin_clz(j-i);
    return min(vec[p][i],vec[p][j-(1<<p)]);
  }
  void build(int n) {//O(nlogn)
    int mp = 31-__builtin_clz(n);
    forn(p, mp) forn(x, n-(1<<p))
      vec[p+1][x] = min(vec[p][x], vec[p][x+(1<<p)]);
  }};
```

3.4.2. RMQ (dynamic)

```
//Dado un arreglo y una operacion asociativa con neutro, get(i, j) opera
    sobre el rango [i, j).
#define MAXN 100000
#define operacion(x, y) max(x, y)
const int neutro=0;
struct RMQ{
  int sz;
  tipo t[4*MAXN];
  tipo &operator[](int p){return t[sz+p];}
  void init(int n){//O(nlgn)
    sz = 1 << (32-__builtin_clz(n));
    forn(i, 2*sz) t[i]=neutro;
  }
  void updall(){//O(n)
    dforn(i, sz) t[i]=operacion(t[2*i], t[2*i+1]);}
  tipo get(int i, int j){return get(i,j,1,0,sz);}
  tipo get(int i, int j, int n, int a, int b){//O(lgn)
    if(j<=a || i>=b) return neutro;
    if(i<=a && b<=j) return t[n];
    int c=(a+b)/2;
    return operacion(get(i, j, 2*n, a, c), get(i, j, 2*n+1, c, b));
  }
  void set(int p, tipo val){//O(lgn)
    for(p+=sz; p>0 && t[p]!=val;){
      t[p]=val;
      p/=2;
      val=operacion(t[p*2], t[p*2+1]);
    }
  }
}rmq;
//Usage:
cin >> n; rmq.init(n); forn(i, n) cin >> rmq[i]; rmq.updall();
```

3.4.3. RMQ (lazy)

```
//Dado un arreglo y una operacion asociativa con neutro, get(i, j) opera
    sobre el rango [i, j).
typedef int Elem;//Elem de los elementos del arreglo
typedef int Alt;//Elem de la alteracion
#define operacion(x,y) x+y
const Elem neutro=0; const Alt neutro2=0;
#define MAXN 100000//Cambiar segun el N del problema
struct RMQ{
  int sz;
  Elem t[4*MAXN];
  Alt dirty[4*MAXN];//las alteraciones pueden ser de distinto Elem
  Elem &operator[](int p){return t[sz+p];}
  void init(int n){//O(nlgn)
    sz = 1 << (32-__builtin_clz(n));
    forn(i, 2*sz) t[i]=neutro;
```

```
    forn(i, 2*sz) dirty[i]=neutro2;
  }
  void push(int n, int a, int b){//propaga el dirty a sus hijos
    if(dirty[n]!=0){
      t[n]+=dirty[n]*(b-a);//altera el nodo
      if(n<sz){
        dirty[2*n]+=dirty[n];
        dirty[2*n+1]+=dirty[n];
      }
      dirty[n]=0;
    }
  }
  Elem get(int i, int j, int n, int a, int b){//O(lgn)
    if(j<=a || i>=b) return neutro;
    push(n, a, b);//corrige el valor antes de usarlo
    if(i<=a && b<=j) return t[n];
    int c=(a+b)/2;
    return operacion(get(i, j, 2*n, a, c), get(i, j, 2*n+1, c, b));
  }
  Elem get(int i, int j){return get(i,j,1,0,sz);}
  //altera los valores en [i, j) con una alteracion de val
  void alterar(Alt val, int i, int j, int n, int a, int b){//O(lgn)
    push(n, a, b);
    if(j<=a || i>=b) return;
    if(i<=a && b<=j){
      dirty[n]+=val;
      push(n, a, b);
      return;
    }
    int c=(a+b)/2;
    alterar(val, i, j, 2*n, a, c), alterar(val, i, j, 2*n+1, c, b);
    t[n]=operacion(t[2*n], t[2*n+1]);//por esto es el push de arriba
  }
  void alterar(Alt val, int i, int j){alterar(val,i,j,1,0,sz);}
}rmq;
```

3.4.4. RMQ (persistente)

```
typedef int tipo;
tipo oper(const tipo &a, const tipo &b){
    return a+b;
}
struct node{
  tipo v; node *l,*r;
  node(tipo v):v(v), l(NULL), r(NULL) {}
    node(node *l, node *r) : l(l), r(r){
        if(!l) v=r->v;
        else if(!r) v=l->v;
        else v=oper(l->v, r->v);
    }
};
node *build (tipo *a, int tl, int tr) {//modificar para que tome tipo a
  if (tl+1==tr) return new node(a[tl]);
  int tm=(tl + tr)>>1;
  return new node(build(a, tl, tm), build(a, tm, tr));
}
node *update(int pos, int new_val, node *t, int tl, int tr){
  if (tl+1==tr) return new node(new_val);
  int tm=(tl+tr)>>1;
  if(pos < tm) return new node(update(pos, new_val, t->l, tl, tm), t->r);
  else return new node(t->l, update(pos, new_val, t->r, tm, tr));
}
tipo get(int l, int r, node *t, int tl, int tr){
    if(l==tl && tr==r) return t->v;
  int tm=(tl + tr)>>1;
    if(r<=tm) return get(l, r, t->l, tl, tm);
    else if(l>=tm) return get(l, r, t->r, tm, tr);
  return oper(get(l, tm, t->l, tl, tm), get(tm, r, t->r, tm, tr));
}
```

3.5. BIGInt

```
#define BASEXP 6
#define BASE 1000000
#define LMAX 1000
struct bint{
    int l;
    ll n[LMAX];
    bint(ll x=0){
        l=1;
        forn(i, LMAX){
            if (x) l=i+1;
            n[i]=x %BASE;
            x/=BASE;

        }
    }
    bint(string x){
    l=(x.size()-1)/BASEXP+1;
        fill(n, n+LMAX, 0);
        ll r=1;
        forn(i, sz(x)){
            n[i / BASEXP] += r * (x[x.size()-1-i]-'0');
            r*=10; if(r==BASE)r=1;
        }
    }
    void out(){
    cout << n[l-1];
    dforn(i, l-1) printf("%6.6llu", n[i]);//6=BASEXP!
  }
  void invar(){
    fill(n+l, n+LMAX, 0);
```

```
    while(l>1 && !n[l-1]) l--;
  }
};
bint operator+(const bint&a, const bint&b){
  bint c;
    c.l = max(a.l, b.l);
    ll q = 0;
    forn(i, c.l) q += a.n[i]+b.n[i], c.n[i]=q %BASE, q/=BASE;
    if(q) c.n[c.l++] = q;
    c.invar();
    return c;
}
pair<bint, bool> lresta(const bint& a, const bint& b)   // c = a - b
{
  bint c;
    c.l = max(a.l, b.l);
    ll q = 0;
    forn(i, c.l) q += a.n[i]-b.n[i], c.n[i]=(q+BASE) %BASE, q=(q+BASE)/BASE-1;
    c.invar();
    return make_pair(c, !q);
}
bint& operator-= (bint& a, const bint& b){return a=lresta(a, b).first;}
bint operator- (const bint&a, const bint&b){return lresta(a, b).first;}
bool operator< (const bint&a, const bint&b){return !lresta(a, b).second;}
bool operator<= (const bint&a, const bint&b){return lresta(b, a).second;}
bool operator==(const bint&a, const bint&b){return a <= b && b <= a;}
bint operator*(const bint&a, ll b){
    bint c;
    ll q = 0;
    forn(i, a.l) q += a.n[i]*b, c.n[i] = q %BASE, q/=BASE;
    c.l = a.l;
    while(q) c.n[c.l++] = q %BASE, q/=BASE;
    c.invar();
    return c;
}
bint operator*(const bint&a, const bint&b){
    bint c;
    c.l = a.l+b.l;
    fill(c.n, c.n+b.l, 0);
    forn(i, a.l){
        ll q = 0;
        forn(j, b.l) q += a.n[i]*b.n[j]+c.n[i+j], c.n[i+j] = q %BASE, q/=BASE;
        c.n[i+b.l] = q;
    }
    c.invar();
    return c;
}
pair<bint, ll> ldiv(const bint& a, ll b){// c = a / b ; rm = a % b
  bint c;
  ll rm = 0;
  dforn(i, a.l){
            rm = rm * BASE + a.n[i];
            c.n[i] = rm / b;
            rm %= b;
    }
    c.l = a.l;
    c.invar();
    return make_pair(c, rm);
}
bint operator/(const bint&a, ll b){return ldiv(a, b).first;}
ll operator%(const bint&a, ll b){return ldiv(a, b).second;}
pair<bint, bint> ldiv(const bint& a, const bint& b){
  bint c;
    bint rm = 0;
    dforn(i, a.l){
        if (rm.l==1 && !rm.n[0])
            rm.n[0] = a.n[i];
        else{
            dforn(j, rm.l) rm.n[j+1] = rm.n[j];
            rm.n[0] = a.n[i];
            rm.l++;
        }
        ll q = rm.n[b.l] * BASE + rm.n[b.l-1];
        ll u = q / (b.n[b.l-1] + 1);
        ll v = q /  b.n[b.l-1] + 1;
        while (u < v-1){
            ll m = (u+v)/2;
            if (b*m <= rm) u = m;
            else v = m;
        }
        c.n[i]=u;
        rm-=b*u;
    }
  c.l=a.l;
    c.invar();
    return make_pair(c, rm);
}
bint operator/(const bint&a, const bint&b){return ldiv(a, b).first;}
bint operator%(const bint&a, const bint&b){return ldiv(a, b).second;}
```

4. Strings

4.1. KMP

```
vector<int> b; //back table b[i] maximo borde de [0..i)
void kmppre(string &P) //by gabina with love
{
  b.clear();
  b.rsz(P.size());
  int i =0, j=-1; b[0]=-1;
  while(i<sz(P))
```

```
  {
    while(j>=0 && P[i] != P[j]) j=b[j];
    i++, j++;
    b[i] = j;
  }
}
void kmp(string &T,string &P) //Text, Pattern -- O(|T|+|P|)
{
  kmppre(P);
  int i=0, j=0;
  while(i<sz(T))
  {
    while(j>=0 && T[i]!=P[j]) j=b[j];
    i++, j++;
    if(j==sz(P))
    {
      //P encontrado en T empezando en [i-j,i)
      j=b[j];
    }
  }
}
```

4.2. Z function

```
//z[i]=length of longest substring starting from s[i] that is prefix of s
vector<int> z;
void zFunction(string &s)
{
  int n=s.size();
  for(int i=1,l=0,r=0;i<n;i++)
  {
    if(i<=r)
    z[i]=min(r-i+1,z[i-l]);
    while(i+z[i]<n && s[z[i]]==s[i+z[i]])
    z[i]++;
    if(i+z[i]-1>r)
    l=i, r=i+z[i]-1;
  }
}
void match(string &T,string &P) //Text, Pattern -- O(|T|+|P|)
{
  string s=P;
  s+='$'; //here append a character that is not present in T
  s.append(T);
  z.clear();
  z.rsz(s.size(),0);
  zFunction(s);
  forr(i,P.size()+1,s.size())
    if(z[i]==P.size()) //match found, idx = i-P.size()-1
}
```

4.3. Trie

```
struct trie{
  map<char, trie> m;
  void add(const string &s, int p=0)
  {
    if(s[p]) m[s[p]].add(s, p+1);
  }
  void dfs()
  {
    //Do stuff
    forall(it, m)
    it->second.dfs();
  }
};
```

5. Geometría

5.1. Punto

```
struct pto{
  double x, y;
  pto(double x=0, double y=0):x(x),y(y){}
  pto operator+(pto a){return pto(x+a.x, y+a.y);}
  pto operator-(pto a){return pto(x-a.x, y-a.y);}
  pto operator+(double a){return pto(x+a, y+a);}
  pto operator*(double a){return pto(x*a, y*a);}
  pto operator/(double a){return pto(x/a, y/a);}
  //dot product, producto interno:
  double operator*(pto a){return x*a.x+y*a.y;}
  //module of the cross product or vectorial product:
  //if a is less than 180 clockwise from b, a^b>0
  double operator^(pto a){return x*a.y-y*a.x;}
  //returns true if this is at the left side of line qr
  bool left(pto q, pto r){return ((q-*this)^(r-*this))>0;}
  bool operator<(const pto &a) const{return x<a.x-EPS || (abs(x-a.x)<EPS &&
      y<a.y-EPS);}
bool operator==(pto a){return abs(x-a.x)<EPS && abs(y-a.y)<EPS;}
  double norm(){return sqrt(x*x+y*y);}
  double norm_sq(){return x*x+y*y;}
};
double dist(pto a, pto b){return (b-a).norm();}
typedef pto vec;

double angle(pto a, pto o, pto b){
  pto oa=a-o, ob=b-o;
  return atan2(oa^ob, oa*ob);}

//rotate p by theta rads CCW w.r.t. origin (0,0)
```

```
pto rotate(pto p, double theta){
  return pto(p.x*cos(theta)-p.y*sin(theta),
     p.x*sin(theta)+p.y*cos(theta));
}
```

5.2. Orden Radial de Puntos

```
struct Cmp{//orden total de puntos alrededor de un punto r
  pto r;
  Cmp(pto r):r(r) {}
  int cuad(const pto &a) const{
    if(a.x > 0 && a.y >= 0)return 0;
    if(a.x <= 0 && a.y > 0)return 1;
    if(a.x < 0 && a.y <= 0)return 2;
    if(a.x >= 0 && a.y < 0)return 3;
    assert(a.x ==0 && a.y==0);
    return -1;
  }
  bool cmp(const pto&p1, const pto&p2)const{
    int c1 = cuad(p1), c2 = cuad(p2);
    if(c1==c2) return p1.y*p2.x<p1.x*p2.y;
        else return c1 < c2;
  }
    bool operator()(const pto&p1, const pto&p2) const{
    return cmp(pto(p1.x-r.x,p1.y-r.y),pto(p2.x-r.x,p2.y-r.y));
    }
};
```

5.3. Linea

```
int sgn(ll x){return x<0? -1 : !!x;}
struct line{
  line() {}
  double a,b,c;//Ax+By=C
//pto MUST store float coordinates!
  line(double a, double b, double c):a(a),b(b),c(c){}
  line(pto p, pto q): a(q.y-p.y), b(p.x-q.x), c(a*p.x+b*p.y) {}
  int side(pto p){return sgn(ll(a) * p.x + ll(b) * p.y - c);}
};
bool parallels(line l1, line l2){return abs(l1.a*l2.b-l2.a*l1.b)<EPS;}
pto inter(line l1, line l2){//intersection
  double det=l1.a*l2.b-l2.a*l1.b;
  if(abs(det)<EPS) return pto(INF, INF);//parallels
  return pto(l2.b*l1.c-l1.b*l2.c, l1.a*l2.c-l2.a*l1.c)/det;
}
```

5.4. Segmento

```
struct segm{
  pto s,f;
  segm(pto s, pto f):s(s), f(f) {}
  pto closest(pto p) {//use for dist to point
     double l2 = dist_sq(s, f);
     if(l2==0.) return s;
     double t =((p-s)*(f-s))/l2;
     if (t<0.) return s;//not write if is a line
     else if(t>1.)return f;//not write if is a line
     return s+((f-s)*t);
  }
    bool inside(pto p){return abs(dist(s, p)+dist(p, f)-dist(s, f))<EPS;}
};

//NOTA: Si los segmentos son coolineales solo devuelve un punto de
     interseccion
pto inter(segm s1, segm s2){
    if(s1.inside(s2.s)) return s2.s; //Fix cuando son colineales
    if(s1.inside(s2.f)) return s2.f; //Fix cuando son colineales
  pto r=inter(line(s1.s, s1.f), line(s2.s, s2.f));
    if(s1.inside(r) && s2.inside(r)) return r;
  return pto(INF, INF);
}
```

5.5. Rectangulo

```
struct rect{
  //lower-left and upper-right corners
  pto lw, up;
};
//returns if there's an intersection and stores it in r
bool inter(rect a, rect b, rect &r){
  r.lw=pto(max(a.lw.x, b.lw.x), max(a.lw.y, b.lw.y));
  r.up=pto(min(a.up.x, b.up.x), min(a.up.y, b.up.y));
//check case when only a edge is common
  return r.lw.x<r.up.x && r.lw.y<r.up.y;
}
```

5.6. Circulo

```
vec perp(vec v){return vec(-v.y, v.x);}
line bisector(pto x, pto y){
  line l=line(x, y); pto m=(x+y)/2;
  return line(-l.b, l.a, -l.b*m.x+l.a*m.y);
}
struct Circle{
```

```
  pto o;
  double r;
  Circle(pto x, pto y, pto z){
    o=inter(bisector(x, y), bisector(y, z));
    r=dist(o, x);
  }
  pair<pto, pto> ptosTang(pto p){
    pto m=(p+o)/2;
    tipo d=dist(o, m);
    tipo a=r*r/(2*d);
    tipo h=sqrt(r*r-a*a);
    pto m2=o+(m-o)*a/d;
    vec per=perp(m-o)/d;
    return make_pair(m2-per*h, m2+per*h);
  }
};
//finds the center of the circle containing p1 and p2 with radius r
//as there may be two solutions swap p1, p2 to get the other
bool circle2PtsRad(pto p1, pto p2, double r, pto &c){
        double d2=(p1-p2).norm_sq(), det=r*r/d2-0.25;
        if(det<0) return false;
        c=(p1+p2)/2+perp(p2-p1)*sqrt(det);
        return true;
}
#define sqr(a) ((a)*(a))
#define feq(a,b) (fabs((a)-(b))<EPS)
pair<tipo, tipo> ecCuad(tipo a, tipo b, tipo c){//a*x*x+b*x+c=0
  tipo dx = sqrt(b*b-4.0*a*c);
  return make_pair((-b + dx)/(2.0*a),(-b - dx)/(2.0*a));
}
pair<pto, pto> interCL(Circle c, line l){
  bool sw=false;
  if((sw=feq(0,l.b))){
  swap(l.a, l.b);
  swap(c.o.x, c.o.y);
  }
  pair<tipo, tipo> rc = ecCuad(
  sqr(l.a)+sqr(l.b),
  2.0*l.a*l.b*c.o.y-2.0*(sqr(l.b)*c.o.x+l.c*l.a),
  sqr(l.b)*(sqr(c.o.x)+sqr(c.o.y)-sqr(c.r))+sqr(l.c)-2.0*l.c*l.b*c.o.y
  );
  pair<pto, pto> p( pto(rc.first, (l.c - l.a * rc.first) / l.b),
            pto(rc.second, (l.c - l.a * rc.second) / l.b) );
  if(sw){
  swap(p.first.x, p.first.y);
  swap(p.second.x, p.second.y);
  }
  return p;
}
pair<pto, pto> interCC(Circle c1, Circle c2){
  line l;
  l.a = c1.o.x-c2.o.x;
  l.b = c1.o.y-c2.o.y;
  l.c = (sqr(c2.r)-sqr(c1.r)+sqr(c1.o.x)-sqr(c2.o.x)+sqr(c1.o.y)
  -sqr(c2.o.y))/2.0;
  return interCL(c1, l);
}
```

5.7. Area de poligono

```
double area(vector<pto> &p){//O(sz(p))
  double area=0;
  forn(i, sz(p)) area+=p[i]^p[(i+1)%sz(p)];
  //if points are in clockwise order then area is negative
  return abs(area)/2;
}
//Area ellipse = M_PI*a*b where a and b are the semi axis lengths
//Area triangle = sqrt(s*(s-a)(s-b)(s-c)) where s=(a+b+c)/2
```

5.8. Punto en poligono log(n)

```
//checks if v is inside of P, using ray casting
//works with convex and concave.
//excludes boundaries, handle it separately using segment.inside()
bool inPolygon(pto v, vector<pto>& P) {
  bool c = false;
  forn(i, sz(P)){
    int j=(i+1)%sz(P);
    if((P[j].y>v.y) != (P[i].y > v.y) &&
  (v.x < (P[i].x - P[j].x) * (v.y-P[j].y) / (P[i].y - P[j].y) + P[j].x))
      c = !c;
  }
  return c;
}
```

5.9. Chequeo de Convex

```

bool isConvex(vector<int> &p){//O(N), delete collinear points!
  int N=sz(p);
  if(N<3) return false;
  bool isLeft=p[0].left(p[1], p[2]);
  forr(i, 1, N)
    if(p[i].left(p[(i+1)%N], p[(i+2)%N])!=isLeft)
      return false;
  return true; }
```

5.10. Convex Hull

```
//stores convex hull of P in S, CCW order
//left must return >=0 to delete collinear points!
void CH(vector<pto>& P, vector<pto> &S){
  S.clear();
  sort(P.begin(), P.end());//first x, then y
  forn(i, sz(P)){//lower hull
    while(sz(S)>= 2 && S[sz(S)-1].left(S[sz(S)-2], P[i])) S.pop_back();
    S.pb(P[i]);
  }
  S.pop_back();
  int k=sz(S);
  dforn(i, sz(P)){//upper hull
    while(sz(S) >= k+2 && S[sz(S)-1].left(S[sz(S)-2], P[i])) S.pop_back();
    S.pb(P[i]);
  }
  S.pop_back();
}
```

5.11. Cortar poligono

```
//cuts polygon Q along the line ab
//stores the left side (swap a, b for the right one) in P
void cutPolygon(pto a, pto b, vector<pto> Q, vector<pto> &P){
  P.clear();
  forn(i, sz(Q)){
    double left1=(b-a)^(Q[i]-a), left2=(b-a)^(Q[(i+1)%sz(Q)]-a);
    if(left1>=0) P.pb(Q[i]);
    if(left1*left2<0)
      P.pb(inter(line(Q[i], Q[(i+1)%sz(Q)]), line(a, b)));
  }
}
```

6. Matemática

6.1. Identidades

$$\sum_{i=0}^{n} \binom{n}{i} = 2^n$$
$$\sum_{i=0}^{n} i\binom{n}{i} = n * 2^{n-1}$$
$$\sum_{i=m}^{n} i = \frac{n(n+1)}{2} - \frac{m(m-1)}{2} = \frac{(n+1-m)(n+m)}{2}$$
$$\sum_{i=0}^{n} i = \sum_{i=1}^{n} i = \frac{n(n+1)}{2}$$
$$\sum_{i=0}^{n} i^2 = \frac{n(n+1)(2n+1)}{6} = \frac{n^3}{3} + \frac{n^2}{2} + \frac{n}{6}$$
$\sum_{i=0}^{n} i(i-1) = \frac{8}{6}(\frac{n}{2})(\frac{n}{2}+1)(n+1)$ (doubles) $\rightarrow$ Sino ver caso impar y par
$$\sum_{i=0}^{n} i^3 = \left(\frac{n(n+1)}{2}\right)^2 = \frac{n^4}{4} + \frac{n^3}{2} + \frac{n^2}{4} = \left[\sum_{i=1}^{n} i\right]^2$$
$$\sum_{i=0}^{n} i^4 = \frac{n(n+1)(2n+1)(3n^2+3n-1)}{30} = \frac{n^5}{5} + \frac{n^4}{2} + \frac{n^3}{3} - \frac{n}{30}$$
$$\sum_{i=0}^{n} i^p = \frac{(n+1)^{p+1}}{p+1} + \sum_{k=1}^{p} \frac{B_k}{p-k+1}\binom{p}{k}(n+1)^{p-k+1}$$
$$r = e - v + k + 1$$
Teorema de Pick: (Area, puntos interiores y puntos en el borde)
$$A = I + \frac{B}{2} - 1$$

6.2. Ec. Caracteristica

$$a_0 T(n) + a_1 T(n-1) + ... + a_k T(n-k) = 0$$
$$p(x) = a_0 x^k + a_1 x^{k-1} + ... + a_k$$
Sean $r_1, r_2, ..., r_q$ las raíces distintas, de mult. $m_1, m_2, ..., m_q$
$$T(n) = \sum_{i=1}^{q} \sum_{j=0}^{m_i-1} c_{ij} n^j r_i^n$$
Las constantes c_{ij} se determinan por los casos base.

6.3. Teorema Chino del Resto

$$y = \sum_{j=1}^{n} (x_j * (\prod_{i=1, i\neq j}^{n} m_i)^{-1}_{m_j} * \prod_{i=1, i\neq j}^{n} m_i)$$

6.4. GCD & LCM

```
int gcd(int a, int b) {return b? gcd(b,a%b) : a;}
int lcm(int a, int b) {return a*(b/gcd(a,b));}
```

6.5. Euclides Extendido

```
void extendedEuclid (ll a, ll b){ //a * x + b * y = d
  if (!b) {x=1; y=0; d=a; return;}
  extendedEuclid (b,a%b);
  ll x1=y;
  ll y1=x-(a/b)*y;
  x=x1; y=y1;
}
```

6.6. Combinatoria

```
void cargarComb()//O(MAXN^2)
{
  forn(i, MAXN+1) //comb[i][k]=i tomados de a k = i!/(k!*(i-k)!)
  {
    comb[0][i]=0;
    comb[i][0]=comb[i][i]=1;
    forr(k, 1, i) comb[i][k]=(comb[i-1][k-1]+comb[i-1][k]) %MOD;
  }
}
ll lucas (ll n, ll k, int p)
{ //Calcula (n,k)%p teniendo comb[p][p] precalculado.
  ll aux = 1;
  while (n + k)
  {
    aux = (aux * comb[n %p][k %p]) %p;
    n/=p, k/=p;
  }
  return aux;
}
```

6.7. Exponenciación de Matrices y Fibonacci

```
#define SIZE 350
int NN;
void mul(double a[SIZE][SIZE], double b[SIZE][SIZE])
{
  double res[SIZE][SIZE] = {{0}};
  forn(i, NN) forn(j, NN) forn(k, NN) res[i][j]+=a[i][k]*b[k][j];
  forn(i, NN) forn(j, NN) a[i][j]=res[i][j];
}
void powmat(double a[SIZE][SIZE], int n, double res[SIZE][SIZE])
{
  forn(i, NN) forn(j, NN) res[i][j]=(i==j);
  while(n)
  {
    if(n&1) mul(res, a), n--;
    else mul(a, a), n/=2;
  }
}

struct M22{    // |a b|
  tipo a,b,c,d;// |c d| -- TIPO
  M22 operator*(const M22 &p) const {
  return (M22){a*p.a+b*p.c, a*p.b+b*p.d, c*p.a+d*p.c,c*p.b+d*p.d};}
};
M22 operator^(const M22 &p, int n)
{//VER COMO SE PUEDE PONER DENTRO DEL STRUCT
  if(!n) return (M22){1, 0, 0, 1};//identidad
  M22 q=p^(n/2); q=q*q;
  return n %2? p * q : q;
}

ll fibo(ll n)//calcula el fibonacci enesimo en O(logN)
{
  M22 mat=(M22){0, 1, 1, 1}^n;
  return mat.a*f0+mat.b*f1;//f0 y f1 son los valores iniciales
}
```

6.8. Operaciones Modulares

```
ll mulMod(ll a,ll b,ll m=MOD) //O(log b)
{ //returns (a*b) %c, and minimize overfloor
  ll x=0, y=a%m;
  while(b>0)
  {
    if(b%2==1) x=(x+y)%m;
    y=(y*2)%m;
    b/=2;
  }
  return x%m;
}
ll expMod(ll b,ll e,ll m=MOD) //O(log b)
{
  if(!e) return 1;
  ll q= expMod(b,e/2,m); q=mulMod(q,q,m);
  return e%2? mulMod(b,q,m) : q;
}
ll sumMod(ll a,ll b,ll m=MOD)
{
  return (a%m+b%m)%m;
}
ll difMod(ll a,ll b,ll m=MOD)
{
  ll ret=a%m-b%m;
  if(ret<0) ret+=m;
  return ret;
}
ll divMod(ll a,ll b,ll m=MOD)
{
  return mulMod(a,inverso(b),m);
}
```

6.9. Funciones de Primos

Sea $n = \prod p_i^{k_i}$, fact(n) genera un map donde a cada p_i le asocia su k_i

```
#define MAXP 100000 //no necesariamente primo
int criba[MAXP+1];
```

```
void crearCriba()
{
  int w[] = {4,2,4,2,4,6,2,6};
  for(int p=25;p<=MAXP;p+=10) criba[p]=5;
  for(int p=9;p<=MAXP;p+=6) criba[p]=3;
  for(int p=4;p<=MAXP;p+=2) criba[p]=2;
  for(int p=7,cur=0;p*p<=MAXP;p+=w[cur++&7]) if (!criba[p])
  for(int j=p*p;j<=MAXP;j+=(p<<1)) if(!criba[j]) criba[j]=p;
}
vector<int> primos;
void buscarPrimos()
{
  crearCriba();
  forr (i,2,MAXP+1) if (!criba[i]) primos.push_back(i);
}

//factoriza bien numeros hasta MAXP^2
void fact(ll n,map<ll,ll> &f) //O (cant primos)
{ //llamar a buscarPrimos antes
  forall(p, primos){
    while(!(n %*p))
    {
      f[*p]++;//divisor found
      n/=*p;
    }
  }
  if(n>1) f[n]++;
}

//factoriza bien numeros hasta MAXP
void fact2(ll n,map<ll,ll> &f) //O (lg n)
{ //llamar a crearCriba antes
  while (criba[n])
  {
    f[criba[n]]++;
    n/=criba[n];
  }
  if(n>1) f[n]++;
}

//Usar asi: divisores(fac, divs, fac.begin()); NO ESTA ORDENADO
void divisores(map<ll,ll> &f,vector<ll> &divs,map<ll,ll>::iterator it,ll n
    =1)
{
  if(it==f.begin()) divs.clear();
  if(it==f.end())
  {
    divs.pb(n);
    return;
  }
  ll p=it->fst, k=it->snd; ++it;
  forn(_, k+1) divisores(f, divs, it, n), n*=p;
}
ll cantDivs(map<ll,ll> &f)
{
  ll ret=1;
  forall(it, f) ret*=(it->second+1);
  return ret;
}
ll sumDivs(map<ll,ll> &f)
{
  ll ret=1;
  forall(it, f)
  {
    ll pot=1, aux=0;
    forn(i, it->snd+1) aux+=pot, pot*=it->fst;
    ret*=aux;
  }
  return ret;
}

ll eulerPhi(ll n) // con criba: O(lg n)
{
  map<ll,ll> f;
  fact(n,f);
  ll ret=n;
  forall(it, f) ret-=ret/it->first;
  return ret;
}
ll eulerPhi2(ll n) // O (sqrt n)
{
  ll r = n;
  forr(i,2,n+1)
  {
    if((ll)i*i>n) break;
    if(n %i==0)
    {
      while(n %i==0) n/=i;
      r -= r/i;
    }
  }
  if (n != 1) r-= r/n;
  return r;
}
```

6.10. Phollard's Rho

```
bool es_primo_prob(ll n, int a)
{
  if(n==a) return true;
  ll s=0,d=n-1;
  while(d %2==0) s++,d/=2;
  ll x=expMod(a,d,n);
  if((x==1) || (x+1==n)) return true;
```

```
  forn(i,s-1)
  {
    x=mulMod(x, x, n);
    if(x==1) return false;
    if(x+1==n) return true;
  }
  return false;
}
bool rabin (ll n)  //devuelve true si n es primo
{
  if(n==1) return false;
  const int ar[]={2,3,5,7,11,13,17,19,23};
  forn(j,9) if(!es_primo_prob(n,ar[j])) return false;
  return true;
}
ll rho(ll n)
{
  if((n&1)==0) return 2;
  ll x=2,y=2,d=1;
  ll c=rand()%n+1;
  while(d==1)
  {
    x=(mulMod(x,x,n)+c)%n;
    y=(mulMod(y,y,n)+c)%n;
    y=(mulMod(y,y,n)+c)%n;
    if(x-y>=0) d=gcd(n,x-y);
    else d=gcd(n,y-x);
  }
  return d==n? rho(n):d;
}
void factRho (ll n,map<ll,ll> &f) //O (lg n)^3 un solo numero
{
  if (n == 1) return;
  if (rabin(n))
  {
    f[n]++;
    return;
  }
  ll factor = rho(n);
  factRho(factor,f);
  factRho(n/factor,f);
}
```

6.11. Inversos

```
#define MAXMOD 15485867
ll inv[MAXMOD];//inv[i]*i=1 mod MOD
void calc(int p) //O(p)
{
  inv[1]=1;
  forr(i,2,p) inv[i]=p-((p/i)*inv[p%i])%p;
}
int inverso(int x) //O(log x)
{
  return expMod(x, eulerPhi(MOD)-2);//si mod no es primo(sacar a mano)
  return expMod(x, MOD-2);//si mod es primo
}
```

6.12. Fracciones

```
struct frac{
  int p,q;
  frac(int p=0,int q=1):p(p),q(q) {norm();}
  void norm()
  {
    int a=gcd(q,p);
    if(a) p/=a, q/=a;
    else q=1;
    if (q<0) q=-q, p=-p;
  }
  frac operator+(const frac& o)
  {
    int a=gcd(o.q,q);
    return frac(p*(o.q/a)+o.p*(q/a),q*(o.q/a));
  }
  frac operator-(const frac& o)
  {
    int a=gcd(o.q,q);
    return frac(p*(o.q/a)-o.p*(q/a),q*(o.q/a));
  }
  frac operator*(frac o)
  {
    int a=gcd(o.p,q), b=gcd(p,o.q);
    return frac((p/b)*(o.p/a),(q/a)*(o.q/b));
  }
  frac operator/(frac o)
  {
    int a=gcd(o.q,q), b=gcd(p,o.p);
    return frac((p/b)*(o.q/a),(q/a)*(o.p/b));
  }
  bool operator<(const frac &o) const{return p*o.q < o.p*q;}
  bool operator==(frac o){return p==o.p&&q==o.q;}
};
```

6.13. Simpson

```
double integral(double a, double b, int n=10000) //O(n), n=cantdiv
{
  double area=0, h=(b-a)/n, fa=f(a), fb;
```

```
  forn(i, n)
  {
    fb=f(a+h*(i+1));
    area+=fa+ 4*f(a+h*(i+0.5)) +fb, fa=fb;
  }
  return area*h/6.;
}
```

6.14. Tablas y cotas (Primos, Divisores, Factoriales, etc)

Factoriales

$0! = 1$	$11! = 39.916.800$
$1! = 1$	$12! = 479.001.600$ ($\in$ `int`)
$2! = 2$	$13! = 6.227.020.800$
$3! = 6$	$14! = 87.178.291.200$
$4! = 24$	$15! = 1.307.674.368.000$
$5! = 120$	$16! = 20.922.789.888.000$
$6! = 720$	$17! = 355.687.428.096.000$
$7! = 5.040$	$18! = 6.402.373.705.728.000$
$8! = 40.320$	$19! = 121.645.100.408.832.000$
$9! = 362.880$	$20! = 2.432.902.008.176.640.000$ ($\in$ `tint`)
$10! = 3.628.800$	$21! = 51.090.942.171.709.400.000$

max signed tint = 9.223.372.036.854.775.807
max unsigned tint = 18.446.744.073.709.551.615

Primos

2 3 5 7 11 13 17 19 23 29 31 37 41 43 47 53 59 61 67 71 73 79 83 89 97 101 103 107 109 113 127 131 137 139 149 151 157 163 167 173 179 181 191 193 197 199 211 223 227 229 233 239 241 251 257 263 269 271 277 281 283 293 307 311 313 317 331 337 347 349 353 359 367 373 379 383 389 397 401 409 419 421 431 433 439 443 449 457 461 463 467 479 487 491 499 503 509 521 523 541 547 557 563 569 571 577 587 593 599 601 607 613 617 619 631 641 643 647 653 659 661 673 677 683 691 701 709 719 727 733 739 743 751 757 761 769 773 787 797 809 811 821 823 827 829 839 853 857 859 863 877 881 883 887 907 911 919 929 937 941 947 953 967 971 977 983 991 997 1009 1013 1019 1021 1031 1033 1039 1049 1051 1061 1063 1069 1087 1091 1093 1097 1103 1109 1117 1123 1129 1151 1153 1163 1171 1181 1187 1193 1201 1213 1217 1223 1229 1231 1237 1249 1259 1277 1279 1283 1289 1291 1297 1301 1303 1307 1319 1321 1327 1361 1367 1373 1381 1399 1409 1423 1427 1429 1433 1439 1447 1451 1453 1459 1471 1481 1483 1487 1489 1493 1499 1511 1523 1531 1543 1549 1553 1559 1567 1571 1579 1583 1597 1601 1607 1609 1613 1619 1621 1627 1637 1657 1663 1667 1669 1693 1697 1699 1709 1721 1723 1733 1741 1747 1753 1759 1777 1783 1787 1789 1801 1811 1823 1831 1847 1861 1867 1871 1873 1877 1879 1889 1901 1907 1913 1931 1933 1949 1951 1973 1979 1987 1993 1997 1999 2003 2011 2017 2027 2029 2039 2053 2063 2069 2081

Primos cercanos a 10^n

9941 9949 9967 9973 10007 10009 10037 10039 10061 10067 10069 10079
99961 99971 99989 99991 100003 100019 100043 100049 100057 100069
999959 999961 999979 999983 1000003 1000033 1000037 1000039
9999943 9999971 9999973 9999991 10000019 10000079 10000103 10000121
99999941 99999959 99999971 99999989 100000007 100000037 100000039 100000049
999999893 999999929 999999937 1000000007 1000000009 1000000021 1000000033

Cantidad de primos menores que 10^n

$\pi(10^1) = 4$; $\pi(10^2) = 25$; $\pi(10^3) = 168$; $\pi(10^4) = 1229$; $\pi(10^5) = 9592$
$\pi(10^6) = 78.498$; $\pi(10^7) = 664.579$; $\pi(10^8) = 5.761.455$; $\pi(10^9) = 50.847.534$
$\pi(10^{10}) = 455.052{,}511$; $\pi(10^{11}) = 4.118.054.813$; $\pi(10^{12}) = 37.607.912.018$

6.15. Números Catalanes

Utiles para problemas de Combinatoria

$$Cat(n) = \frac{\binom{2n}{n}}{n+1} = \frac{(2n)!}{n!\,(n+1)!}$$

Con $Cat(0) = 1$.

Diferentes aplicaciones:
1. Contar la cantidad de diferentes arboles binarios con n nodos que se pueden armar.
2. Contar las formas en que un polígono convexo de $n+2$ lados puede ser triangulado.
3. Contar la cantidad de caminos monotonos a lo largo de los lados de una grilla $n*n$, que no cruzan la diagonal.

4. Contar el número de expresiones que contienen n pares de paréntesis correctamente colocados

6.15.1. Primeros 25 Catalanes

1 1 2 5 14 42 132 429 1430 4862 16796 58786 208012 742900 2674440 9694845 35357670 129644790 477638700 1767263190 6564120420 24466267020 91482563640 343059613650 1289904147324 4861946401452

7. Grafos

7.1. Dijkstra

```
#define INF 1e9
int N;
#define MAX_V 250001
vector<ii> G[MAX_V];
//To add an edge use
#define add(a, b, w) G[a].pb(make_pair(w, b))
ll dijkstra(int s, int t){//O(|E| log |V|)
  priority_queue<ii, vector<ii>, greater<ii> > Q;
  vector<ll> dist(N, INF); vector<int> dad(N, -1);
  Q.push(make_pair(0, s)); dist[s] = 0;
  while(sz(Q)){
    ii p = Q.top(); Q.pop();
    if(p.snd == t) break;
    forall(it, G[p.snd])
      if(dist[p.snd]+it->first < dist[it->snd]){
        dist[it->snd] = dist[p.snd] + it->fst;
        dad[it->snd] = p.snd;
        Q.push(make_pair(dist[it->snd], it->snd));  }
  }
  return dist[t];
  if(dist[t]<INF)//path generator
    for(int i=t; i!=-1; i=dad[i])
      printf("%d%c", i, (i==s?'\n':' '));}
```

7.2. Bellman-Ford

```
//Mas lento que Dijsktra, pero maneja arcos con peso negativo
vector<ii> G[MAX_N];//ady. list with pairs (weight, dst)
int dist[MAX_N];
void bford(int src){//O(VE)
  dist[src]=0;
  forn(i, N-1) forn(j, N) if(dist[j]!=INF) forall(it, G[j])
    dist[it->snd]=min(dist[it->snd], dist[j]+it->fst);
}

bool hasNegCycle(){
  forn(j, N) if(dist[j]!=INF) forall(it, G[j])
    if(dist[it->snd]>dist[j]+it->fst) return true;
  //inside if: all points reachable from it->snd will have -INF distance(do bfs)
  return false;
}
```

7.3. Floyd-Warshall

```
// Camino minimo en grafos dirigidos ponderados, en todas las parejas de nodos.
//G[i][j] contains weight of edge (i, j) or INF
//G[i][i]=0
int G[MAX_N][MAX_N];
void floyd(){//O(N^3)
forn(k, N) forn(i, N) if(G[i][k]!=INF) forn(j, N) if(G[k][j]!=INF)
  G[i][j]=min(G[i][j], G[i][k]+G[k][j]);
}
bool inNegCycle(int v){
  return G[v][v]<0;}
//checks if there's a neg. cycle in path from a to b
bool hasNegCycle(int a, int b){
  forn(i, N) if(G[a][i]!=INF && G[i][i]<0 && G[i][b]!=INF)
    return true;
  return false;
}
```

7.4. Kruskal

```
// Minimun Spanning Tree in O(e log e)
bool operator<(const Ar& a, const Ar &b){return a.w<b.w;}
vector<Ar> E;
ll kruskal(){
    ll cost=0;
    sort(E.begin(), E.end());//ordenar aristas de menor a mayor
    uf.init(n);
    forall(it, E){
        if(uf.comp(it->a)!=uf.comp(it->b)){//si no estan conectados
            uf.unir(it->a, it->b);//conectar
            cost+=it->w;
        }
    }
    return cost;
}
```

7.5. Prim

```
vector<ii> G[MAXN];
bool taken[MAXN];
priority_queue<ii, vector<ii>, greater<ii> > pq;//min heap
void process(int v){
    taken[v]=true;
    forall(e, G[v])
        if(!taken[e->second]) pq.push(*e);
}
// Minimun Spanning Tree in O(n^2)
ll prim(){
    zero(taken);
    process(0);
    ll cost=0;
    while(sz(pq)){
        ii e=pq.top(); pq.pop();
        if(!taken[e.second]) cost+=e.first, process(e.second);
    }
    return cost;
}
```

7.6. 2-SAT + Tarjan SCC

```
//We have a vertex representing a var and other for his negation.
//Every edge stored in G represents an implication. To add an equation of
    the form a||b, use addor(a, b)
//MAX=max cant var, n=cant var
#define addor(a, b) (G[neg(a)].pb(b), G[neg(b)].pb(a))
vector<int> G[MAX*2];
//idx[i]=index assigned in the dfs
//lw[i]=lowest index(closer from the root) reachable from i
int lw[MAX*2], idx[MAX*2], qidx;
stack<int> q;
int qcmp, cmp[MAX*2];
//verdad[cmp[i]]=valor de la variable i
bool verdad[MAX*2+1];

int neg(int x) { return x>=n? x-n : x+n;}
void tjn(int v){
  lw[v]=idx[v]=++qidx;
  q.push(v), cmp[v]=-2;
  forall(it, G[v]){
    if(!idx[*it] || cmp[*it]==-2){
      if(!idx[*it]) tjn(*it);
      lw[v]=min(lw[v], lw[*it]);
    }
  }
  if(lw[v]==idx[v]){
    int x;
    do{x=q.top(); q.pop(); cmp[x]=qcmp;}while(x!=v);
    verdad[qcmp]=(cmp[neg(v)]<0);
    qcmp++;
  }
}
//remember to CLEAR G!!!
bool satisf(){//O(n)
  memset(idx, 0, sizeof(idx)), qidx=0;
  memset(cmp, -1, sizeof(cmp)), qcmp=0;
  forn(i, n){
    if(!idx[i]) tjn(i);
    if(!idx[neg(i)]) tjn(neg(i));
  }
  forn(i, n) if(cmp[i]==cmp[neg(i)]) return false;
  return true;
}
```

7.7. Puntos de Articulación

```
int N;
vector<int> G[1000000];
//V[i]=node number(if visited), L[i]= lowest V[i] reachable from i
int qV, V[1000000], L[1000000], P[1000000];
void dfs(int v, int f){
  L[v]=V[v]=++qV;
  forall(it, G[v])
    if(!V[*it]){
      dfs(*it, v);
      L[v] = min(L[v], L[*it]);
      P[v]+= L[*it]>=V[v];
    }
    else if(*it!=f)
      L[v]=min(L[v], V[*it]);
}
int cantart(){ //O(n)
  qV=0;
  zero(V), zero(P);
  dfs(1, 0); P[1]--;
  int q=0;
  forn(i, N) if(P[i]) q++;
return q;
}
```

7.8. Least Common Ancestor + Climb

```
const int MAXN=100001;
const int LOGN=20;
//f[v][k] holds the 2^k father of v
//L[v] holds the level of v
```

```
int N, f[MAXN][LOGN], L[MAXN];
//call before build:
void dfs(int v, int fa=-1, int lvl=0){//generate required data
  f[v][0]=fa, L[v]=lvl;
  forall(it, G[v])if(*it!=fa) dfs(*it, v, lvl+1); }
void build(){//f[i][0] must be filled previously, O(nlgn)
  forn(k, LOGN-1) forn(i, N) f[i][k+1]=f[f[i][k]][k];}
#define lg(x) (31-__builtin_clz(x))//=floor(log2(x))
int climb(int a, int d){//O(lgn)
  if(!d) return a;
  dforn(i, lg(L[a])+1) if(1<<i<=d) a=f[a][i], d-=1<<i;
    return a;}
int lca(int a, int b){//O(lgn)
  if(L[a]<L[b]) swap(a, b);
  a=climb(a, L[a]-L[b]);
  if(a==b) return a;
  dforn(i, lg(L[a])+1) if(f[a][i]!=f[b][i]) a=f[a][i], b=f[b][i];
  return f[a][0]; }
int dist(int a, int b) {//returns distance between nodes
  return L[a]+L[b]-2*L[lca(a, b)];}
```

7.9. Heavy Light Decomposition

```
vector<int> G[MAXN];
int treesz[MAXN];//cantidad de nodos en el subarbol del nodo v
int dad[MAXN];//dad[v]=padre del nodo v
void dfs1(int v, int p=-1){//pre-dfs
  dad[v]=p;
  treesz[v]=1;
  forall(it, G[v]) if(*it!=p){
    dfs1(*it, v);
    treesz[v]+=treesz[*it];
  }
}
//PONER Q EN 0  !!!!!
int pos[MAXN], q;//pos[v]=posicion del nodo v en el recorrido de la dfs
//Las cadenas aparecen continuas en el recorrido!
int cantcad;
int homecad[MAXN];//dada una cadena devuelve su nodo inicial
int cad[MAXN];//cad[v]=cadena a la que pertenece el nodo
void heavylight(int v, int cur=-1){
  if(cur==-1) homecad[cur=cantcad++]=v;
  pos[v]=q++;
  cad[v]=cur;
  int mx=-1;
  forn(i, sz(G[v])) if(G[v][i]!=dad[v])
    if(mx==-1 || treesz[G[v][mx]]<treesz[G[v][i]]) mx=i;
  if(mx!=-1) heavylight(G[v][mx], cur);
  forn(i, sz(G[v])) if(i!=mx && G[v][i]!=dad[v])
    heavylight(G[v][i], -1);
}
//ejemplo de obtener el maximo numero en el camino entre dos nodos
//RTA: max(query(low, u), query(low, v)), con low=lca(u, v)
//esta funcion va trepando por las cadenas
int query(int an, int v){//O(logn)
  //si estan en la misma cadena:
  if(cad[an]==cad[v]) return rmq.get(pos[an], pos[v]+1);
  return max(query(an, dad[homecad[cad[v]]]),
         rmq.get(pos[homecad[cad[v]]], pos[v]+1));
}
```

7.10. Centroid Decomposition

```
vector<int> G[MAXN];
bool taken[MAXN];//poner todos en FALSE al principio!!
int padre[MAXN];//padre de cada nodo en el centroid tree

int szt[MAXN];
void calcsz(int v, int p) {
  szt[v] = 1;
  forall(it,G[v]) if (*it!=p && !taken[*it])
    calcsz(*it,v), szt[v]+=szt[*it];
}
void centroid(int v=0, int f=-1, int lvl=0, int tam=-1) {//O(nlogn)
  if(tam==-1) calcsz(v, -1), tam=szt[v];
  forall(it, G[v]) if(!taken[*it] && szt[*it]>=tam/2)
    {szt[v]=0; centroid(*it, f, lvl, tam); return;}
  taken[v]=true;
  padre[v]=f;
  forall(it, G[v]) if(!taken[*it])
    centroid(*it, v, lvl+1, -1);
}
```

7.11. Ciclo Euleriano

```
int n,m,ars[MAXE], eq;
vector<int> G[MAXN];//fill G,n,m,ars,eq
list<int> path;
int used[MAXN];
bool usede[MAXE];
queue<list<int>::iterator> q;
int get(int v){
  while(used[v]<sz(G[v]) && usede[ G[v][used[v]] ]) used[v]++;
  return used[v];
}
void explore(int v, int r, list<int>::iterator it){
  int ar=G[v][get(v)]; int u=v^ars[ar];
  usede[ar]=true;
  list<int>::iterator it2=path.insert(it, u);
```

```
  if(u!=r) explore(u, r, it2);
  if(get(v)<sz(G[v])) q.push(it);
}
void euler(){
  zero(used), zero(usede);
  path.clear();
  q=queue<list<int>::iterator>();
  path.push_back(0); q.push(path.begin());
  while(sz(q)){
    list<int>::iterator it=q.front(); q.pop();
    if(used[*it]<sz(G[*it])) explore(*it, *it, it);
  }
  reverse(path.begin(), path.end());
}
void addEdge(int u, int v){
  G[u].pb(eq), G[v].pb(eq);
  ars[eq++]=u^v;
}
```

7.12. Diametro Árbol

```
vector<int> G[MAXN]; int n,m,p[MAXN],d[MAXN],d2[MAXN];
int bfs(int r, int *d) {
  queue<int> q;
  d[r]=0; q.push(r);
  int v;
  while(sz(q)) { v=q.front(); q.pop();
    forall(it,G[v]) if (d[*it]==-1)
      d[*it]=d[v]+1, p[*it]=v, q.push(*it);
  }
  return v;//ultimo nodo visitado
}
vector<int> diams; vector<ii> centros;
void diametros(){
  memset(d,-1,sizeof(d));
  memset(d2,-1,sizeof(d2));
  diams.clear(), centros.clear();
  forn(i, n) if(d[i]==-1){
    int v,c;
    c=v=bfs(bfs(i, d2), d);
    forn(_,d[v]/2) c=p[c];
    diams.pb(d[v]);
    if(d[v]&1) centros.pb(ii(c, p[c]));
    else centros.pb(ii(c, c));
  }
}
```

7.13. Hungarian

```
//Dado un grafo bipartito completo con costos no negativos, encuentra el
    matching perfecto de minimo costo.
#define tipo double
tipo cost[N][N], lx[N], ly[N], slack[N]; //llenar: cost=matriz de adyacencia
int n, max_match, xy[N], yx[N], slackx[N],prev2[N];//n=cantidad de nodos
bool S[N], T[N]; //sets S and T in algorithm
void add_to_tree(int x, int prevx) {
  S[x] = true, prev2[x] = prevx;
  forn(y, n) if (lx[x] + ly[y] - cost[x][y] < slack[y] - EPS)
    slack[y] = lx[x] + ly[y] - cost[x][y], slackx[y] = x;
}
void update_labels(){
  tipo delta = INF;
  forn (y, n) if (!T[y]) delta = min(delta, slack[y]);
  forn (x, n) if (S[x]) lx[x] -= delta;
  forn (y, n) if (T[y]) ly[y] += delta; else slack[y] -= delta;
}
void init_labels(){
  zero(lx), zero(ly);
  forn (x,n) forn(y,n) lx[x] = max(lx[x], cost[x][y]);
}
void augment() {
  if (max_match == n) return;
  int x, y, root, q[N], wr = 0, rd = 0;
  memset(S, false, sizeof(S)), memset(T, false, sizeof(T));
  memset(prev2, -1, sizeof(prev2));
  forn (x, n) if (xy[x] == -1){
    q[wr++] = root = x, prev2[x] = -2;
    S[x] = true; break; }
  forn (y, n) slack[y] = lx[root] + ly[y] - cost[root][y], slackx[y] = root;
  while (true){
    while (rd < wr){
      x = q[rd++];
      for (y = 0; y < n; y++) if (cost[x][y] == lx[x] + ly[y] && !T[y]){
        if (yx[y] == -1) break; T[y] = true;
        q[wr++] = yx[y], add_to_tree(yx[y], x); }
      if (y < n) break; }
    if (y < n) break;
    update_labels(), wr = rd = 0;
    for (y = 0; y < n; y++) if (!T[y] && slack[y] == 0){
      if (yx[y] == -1){x = slackx[y]; break;}
      else{
        T[y] = true;
        if (!S[yx[y]]) q[wr++] = yx[y], add_to_tree(yx[y], slackx[y]);
      }}
    if (y < n) break; }
  if (y < n){
    max_match++;
    for (int cx = x, cy = y, ty; cx != -2; cx = prev2[cx], cy = ty)
      ty = xy[cx], yx[cy] = cx, xy[cx] = cy;
    augment(); }
}
tipo hungarian(){
```

```
  tipo ret = 0; max_match = 0, memset(xy, -1, sizeof(xy));
  memset(yx, -1, sizeof(yx)), init_labels(), augment(); //steps 1-3
  forn (x,n) ret += cost[x][xy[x]]; return ret;
}
```

8. Flow

8.1. Edmond Karp

```
#define MAX_V 1000
#define INF 1e9
//special nodes
#define SRC 0
#define SNK 1
map<int, int> G[MAX_V];//limpiar esto -- unordered_map mejora
//To add an edge use
#define add(a, b, w) G[a][b]=w
int f, p[MAX_V];
void augment(int v, int minE)
{
  if(v==SRC) f=minE;
  else if(p[v]!=-1)
  {
    augment(p[v], min(minE, G[p[v]][v]));
    G[p[v]][v]-=f, G[v][p[v]]+=f;
  }
}
ll maxflow()//O(min(VE^2,Mf*E))
{
  ll Mf=0;
  do
  {
    f=0;
    char used[MAX_V]; queue<int> q; q.push(SRC);
    zero(used), memset(p, -1, sizeof(p));
    while(sz(q))
    {
      int u=q.front(); q.pop();
      if(u==SNK) break;
      forall(it, G[u])
        if(it->snd>0 && !used[it->fst])
          used[it->fst]=true, q.push(it->fst), p[it->fst]=u;
    }
    augment(SNK, INF);
    Mf+=f;
  }while(f);
  return Mf;
}
```

8.2. Push Relabel

```
#define MAX_V 1000
int N;//valid nodes are [0...N-1]
#define INF 1e9
//special nodes
#define SRC 0
#define SNK 1
map<int, int> G[MAX_V];//limpiar esto -- unordered_map mejora
//To add an edge use
#define add(a, b, w) G[a][b]=w
ll excess[MAX_V];
int height[MAX_V], active[MAX_V], cuenta[2*MAX_V+1];
queue<int> Q;

void enqueue(int v)
{
  if (!active[v] && excess[v] > 0) active[v]=true, Q.push(v);
}
void push(int a, int b)
{
  int amt = min(excess[a], ll(G[a][b]));
  if(height[a] <= height[b] || amt == 0) return;
  G[a][b]-=amt, G[b][a]+=amt;
  excess[b] += amt, excess[a] -= amt;
  enqueue(b);
}
void gap(int k)
{
  forn(v, N)
  {
    if (height[v] < k) continue;
    cuenta[height[v]]--;
    height[v] = max(height[v], N+1);
    cuenta[height[v]]++;
    enqueue(v);
  }
}
void relabel(int v)
{
  cuenta[height[v]]--;
  height[v] = 2*N;
  forall(it, G[v])
  if(it->snd) height[v] = min(height[v], height[it->fst] + 1);
  cuenta[height[v]]++;
  enqueue(v);
}
ll maxflow() //O(V^3)
{
  zero(height), zero(active), zero(cuenta), zero(excess);
  cuenta[0]=N-1; cuenta[N]=1;
  height[SRC] = N;
  active[SRC] = active[SNK] = true;
```

```
  forall(it, G[SRC])
  {
    excess[SRC] += it->snd;
    push(SRC, it->fst);
  }
  while(sz(Q))
  {
    int v = Q.front(); Q.pop();
    active[v]=false;
    forall(it, G[v]) push(v, it->fst);
    if(excess[v] > 0)
    cuenta[height[v]] == 1? gap(height[v]):relabel(v);
  }
  ll mf=0;
  forall(it, G[SRC]) mf+=G[it->fst][SRC];
  return mf;
}
```

9. Juegos

9.1. Nim Game

Juego en el que hay N pilas, con objetos. Cada jugador debe sacar al menos un objeto de una pila. GANA el jugador que saca el último objeto.

$$P_0 \oplus P_1 \oplus ... \oplus P_n = R$$

Si $R \neq 0$ gana el jugador 1.

9.1.1. Misere Game

Es un juego con las mismas reglas que Nim, pero PIERDE el que saca el último objeto. Entonces teniendo el resultado de la suma R, y si todas las pilas tienen 1 solo objeto $todos1 = true$, podemos decir que el jugador2 GANA si:

$$(R{=}0) \& \neg todos1 \| (R{\neq}0) \& todos1$$

9.2. Ajedrez

9.2.1. Non-Attacking N Queen

Utiliza: `<algorithm>`
Notas: todo es $O(!N \cdot N^2)$.

```
#define NQUEEN 8
#define abs(x) ((x)<0?(-(x)):(x))

int board[NQUEEN];
void inline init(){for(int i=0;i<NQUEEN;++i)board[i]=i;}
bool check(){
    for(int i=0;i<NQUEEN;++i)
        for(int j=i+1;i<NQUEEN;++j)
            if(abs(i-j)==abs(board[i]-board[j]))
                return false;
    return true;
}
//en main
init();
do{
    if(check()){
        //process solution
    }
}while(next_permutation(board,board+NQUEEN));
```

10. Utils

10.1. Funciones Utiles

Algo	Params	Función
`fill, fill_n`	`f, l / n, elem`	*void* llena [f, l) o [f,f+n) con elem
`lower_bound, upper_bound`	`f, l, elem`	*it* al primer ultimo donde se puede insertar elem para que quede ordenada
`copy`	`f, l, resul`	hace resul+i=f+i $\forall i$
`find, find_if, find_first_of`	`f, l, elem` / pred / f2, l2	*it* encuentra i $\in$[f,l) tq. i=elem, pred(i), i$\in$[f2,l2)
`count, count_if`	`f, l, elem/pred`	cuenta elem, pred(i)
`search`	`f, l, f2, l2`	busca [f2,l2) $\in$ [f,l)
`replace, replace_if`	`f, l, old` / pred, new	cambia old / pred(i) por new
`lexicographical_compare`	`f1,l1,f2,l2`	*bool* con [f1,l1]¡[f2,l2]
`accumulate`	`f,l,i,[op]`	$T = \sum$/oper de [f,l)

Continuación		
spec	**Tipo**	**Descripción**
inner_product	f1, l1, f2, i	T = i + [f1, l1) . [f2, ...)
partial_sum	f, l, r, [op]	r+i = $\sum$/oper de [f,f+i] $\forall i \in$[f,l)
__builtin_ffs	unsigned int	Pos. del primer 1 desde la derecha
__builtin_clz	unsigned int	Cant. de ceros desde la izquierda.
__builtin_ctz	unsigned int	Cant. de ceros desde la derecha.
__builtin_popcount	unsigned int	Cant. de 1s en x.
__builtin_parity	unsigned int	1 si x es par, 0 si es impar.
__builtin_XXXXXXll	unsigned ll	= pero para long long's.

10.2. Convertir string a num e viceversa

```
#include <sstream>
string num_to_str(int x){
  ostringstream convert;
  convert << x;
  return convert.str();
}

int str_to_num(string x){
  int ret;
  istringstream (x) >> ret;
  return ret;
}
```

10.3. Truquitos para entradas/salidas

```
//Cantidad de decimales
cout << setprecision(2) << fixed;
//Rellenar con espacios(para justificar)
cout << setfill(' ') << setw(3) << 2 << endl;
//Leer hasta fin de linea
//  hacer cin.ignore() antes de getline()
while(getline(cin, line)){
  istringstream is(line);
  while(is >> X)
    cout << X << " ";
  cout << endl;
}
```

10.4. Tablita de relacion de Complejidades

n	**Peor AC Complejidad**	**Comentario**
$\leq$ [10.,11]	$O(n!), O(n^6)$	ej. Enumerar permutaciones
$\leq$ [15.,18]	$O(2^n \times n^2)$	ej. DP TSP
$\leq$ [18.,22]	$O(2^n \times n)$	ej. DP con mascara de bits
≤ 100	$O(n^4)$	ej. DP con 3 dimensiones $+O(n)$ loops
≤ 400	$O(n^3)$	ej. Floyd Warshall
$\leq 2K$	$n^2 \log_2 n$	ej. 2 loops anidados + una busqueda en arbol en una estructura de datos
$\leq 10K$	$O(n^2)$	ej. Ordenamiento Burbuja/Selección/Inserción
$\leq 1M$	$O(n \log_2 n)$	ej. Merge Sort, armar Segment Tree
$\leq 100M$	$O(n), O(\log_2 n), O(1)$	La mayoría de los problemas de contest tiene $n \leq 1M$ (cuello de botella en I/O)