UTN FRRO - hola piashii

Notebook

UTN FRRO - HOLA

2024

Contents

1	Bas: 1.1 1.2	Template	1 1			
2	Mat	ch .	2			
	2.1	Identidades	2			
	2.2	Tablas y cotas (Primos, Divisores, Factoriales, etc)	2			
	2.3		3			
	2.4	<u>o</u>	4			
3	Estr	ructuras	4			
	3.1	Segment Tree	4			
4	Gra	fos	5			
	4.1	Recorrer Grafos	5			
		4.1.1 DFS	5			
			5			
	4.2	Camino Mínimo	6			
		4.2.1 Bellman-Ford	6			
		4.2.2 Ciclos negativos	6			
		4.2.3 Dijkstra	6			
5	Geo	metria	7			
	5.1	Punto	7			
	5.2	Line	7			
	5.3	Segment	7			
	5.4	Circle	7			
6	Utils					
	6.1	Binary Search	9			
	6.2	Sort	9			

1 Basics

1.1 Template

```
1 #include <bits/stdc++.h>
2 #define forr(i, a, b) for (int i = (a); i < (b); i++)
3 #define forn(i, n) forr(i, 0, n)
4 #define dforn(i, n) for (int i = (n) - 1; i >= 0; i--)
5 #define forall(it, v) for (auto it = v.begin(); it != v.end(); it++)
7 #ifdef EBUG
8 // local
9 #else
10 // judge
11 #endif
12
13 using namespace std;
15 int main() {
16 #ifdef EBUG
      freopen("input.txt", "r", stdin);
18 #endif
20
      ios::sync_with_stdio(false);
21
      cin.tie(NULL);
22
      cout.tie(NULL);
23
      return 0;
24 }
```

1.2 Compilation

```
1 g++ -DEBUG <ej>.cpp -o a && time ./a
```

UTN FRRO - hola 2 MATH

2 Math

2.1 Identidades

$$\begin{split} \sum_{i=0}^{n} \binom{n}{i} &= 2^{n} \\ \sum_{i=0}^{n} i \binom{n}{i} &= n * 2^{n-1} \\ \sum_{i=m}^{n} i &= \frac{n(n+1)}{2} - \frac{m(m-1)}{2} = \frac{(n+1-m)(n+m)}{2} \\ \sum_{i=0}^{n} i &= \sum_{i=1}^{n} i = \frac{n(n+1)}{2} \\ \sum_{i=0}^{n} i^{2} &= \frac{n(n+1)(2n+1)}{6} = \frac{n^{3}}{3} + \frac{n^{2}}{2} + \frac{n}{6} \\ \sum_{i=0}^{n} i(i-1) &= \frac{8}{6} \left(\frac{n}{2}\right) \left(\frac{n}{2} + 1\right) (n+1) \text{ (doubles)} \rightarrow \text{Sino ver caso impar y par} \\ \sum_{i=0}^{n} i^{3} &= \left(\frac{n(n+1)}{2}\right)^{2} &= \frac{n^{4}}{4} + \frac{n^{3}}{2} + \frac{n^{2}}{4} = \left[\sum_{i=1}^{n} i\right]^{2} \\ \sum_{i=0}^{n} i^{4} &= \frac{n(n+1)(2n+1)(3n^{2}+3n-1)}{30} &= \frac{n^{5}}{5} + \frac{n^{4}}{2} + \frac{n^{3}}{3} - \frac{n}{30} \\ \sum_{i=0}^{n} i^{p} &= \frac{(n+1)^{p+1}}{p+1} + \sum_{k=1}^{p} \frac{B_{k}}{p-k+1} \binom{p}{k} (n+1)^{p-k+1} \end{split}$$

2.2 Tablas y cotas (Primos, Divisores, Factoriales, etc)

Factoriales

0! = 1	11! = 39.916.800
1! = 1	$12! = 479.001.600 \ (\in \mathtt{int})$
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

Primos

 $\begin{array}{c} 1051\ 1061\ 1063\ 1069\ 1087\ 1091\ 1093\ 1097\ 1103\ 1109\ 1117\ 1123\ 1129\ 1151\ 1153\\ 1163\ 1171\ 1181\ 1187\ 1193\ 1201\ 1213\ 1217\ 1223\ 1229\ 1231\ 1237\ 1249\ 1259\ 1277\\ 1279\ 1283\ 1289\ 1291\ 1297\ 1301\ 1303\ 1307\ 1319\ 1321\ 1327\ 1361\ 1367\ 1373\ 1381\\ 1399\ 1409\ 1423\ 1427\ 1429\ 1433\ 1439\ 1447\ 1451\ 1453\ 1459\ 1471\ 1481\ 1483\ 1487\\ 1489\ 1493\ 1499\ 1511\ 1523\ 1531\ 1543\ 1549\ 1553\ 1559\ 1567\ 1571\ 1579\ 1583\ 1597\\ 1601\ 1607\ 1609\ 1613\ 1619\ 1621\ 1627\ 1637\ 1657\ 1663\ 1667\ 1669\ 1693\ 1697\ 1699\\ 1709\ 1721\ 1723\ 1733\ 1741\ 1747\ 1753\ 1759\ 1777\ 1783\ 1787\ 1789\ 1801\ 1811\ 1823\\ 1831\ 1847\ 1861\ 1867\ 1871\ 1873\ 1877\ 1879\ 1889\ 1901\ 1907\ 1913\ 1931\ 1933\ 1949\\ 1951\ 1973\ 1979\ 1987\ 1993\ 1997\ 1999\ 2003\ 2011\ 2017\ 2027\ 2029\ 2039\ 2053\ 2063\\ 2069\ 2081\end{array}$

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 9999991 10000019 10000079 10000103 10000121 99999941 9999959 9999971 99999989 100000007 100000037 100000039 100000049

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
```

UTN FRRO - hola 2 MATH

2.3 Reglas de divisibilidad

TN.T	D 1	T. 1
Nro	Regla	Ejemplo
		5: porque si divides 5:1=5 y ese
1	Todos los números	número es un múltiplo o divisor
		de cualquier número.
2	El número termina en una cifra	378: porque la última cifra (8) es
	par.	par.
3	La suma de sus cifras es un	480: porque 4+8+0=12 es
3	múltiplo de 3.	múltiplo de 3.
		300 y 516 son divisibles entre 4
1	Sus últimos dos dígitos son 0 o un	porque terminan en 00 y en 16,
4	múltiplo de 4.	respectivamente, siendo este
		último un múltiplo de 4 ($16=4*4$).
5	La última cifra es 0 o 5.	485: porque termina en 5.
		34349: separamos el 9, y lo
	Un número es divisible entre 7	duplicamos (18), entonces
	cuando, al separar la última cifra	3434-18=3416. Repetimos el
	de la derecha, multiplicarla por 2	proceso separando el 6 (341'6) y
	y restarla de las cifras restantes la	duplicándolo (12), entonces
	diferencia es igual a 0 o es un	341-12=329, y de nuevo, 32'9,
7	múltiplo de 7. Otro sistema: Si la	9*2=18, entonces 32-18=14; por
	*	lo tanto, 34349 es divisible entre 7
	suma de la multiplicación de los	· /
	números por la serie	porque 14 es múltiplo de 7.
	2,3,1,-2,-3,-1 da 0 o un múltiplo	Ejemplo método 2: 34349:
	de 7.	[(2*3)+(3*4)+(1*3)-(2*4)-
		(3*9)]= 6+12+3-8-27 = -14.8
	Para saber si un número es	Ejemplo: El número 571.328 es
	divisible entre 8 hay que	divisible por 8 ya que sus últimas
	comprobar que sus tres últimas	tres cifras (328) son divisibles por
8	cifras sean divisibles entre 8. Si	8 (32 = 8*4 y 8 = 8*1).
0	sus tres últimas cifras son	Realizando la división
	divisibles entre 8 entonces el	
	número también es divisible entre	comprobamos que 571.328 : 8 =
	8.	71.416
1	1	I and the second

Continúa				
Nro	Regla	Ejemplo		
9	Un número es divisible por 9 cuando al sumar todas sus cifras el resultado es múltiplo de 9.	504: sumamos 5+0+4=9 y como 9 es múltiplo de 9 504 es divisible por 9 5346: sumamos 5+3+4+6=18 y como 18 es múltiplo de 9, 5346 es divisible por 9.		
10	La última cifra es 0.	4680: porque termina en 0		
11	Sumando las cifras (del número) en posición impar por un lado y las de posición par por otro. Luego se resta el resultado de ambas sumas obtenidas. Si el resultado es cero o un múltiplo de 11, el número es divisible entre este. Si el número tiene solo dos cifras y estas son iguales será múltiplo de 11.	42702: $4+7+2=13 \cdot 2+0=2 \cdot 13-2=11 \rightarrow 42702$ es múltiplo de 11. 66: porque las dos cifras son iguales. Entonces 66 es múltiplo de 11.		
13	Un número es divisible entre 13 cuando, al separar la última cifra de la derecha, multiplicarla por 9 y restarla de las cifras restantes la diferencia es igual a 0 o es un múltiplo de 13	3822: separamos el último dos (382'2) y lo multiplicamos por 9, 2×9=18, entonces 382-18=364. Repetimos el proceso separando el 4 (36'4) y multiplicándolo por 9, 4×9=36, entonces 36-36=0; por lo tanto, 3822 es divisible entre 13.		
17	Un número es divisible entre 17 cuando, al separar la última cifra de la derecha, multiplicarla por 5 y restarla de las cifras restantes la diferencia es igual a 0 o es un múltiplo de 17	2142: porque 214'2, 2*5=10, entonces 214-10=204, de nuevo, 20'4, 4*5=20, entonces 20-20=0; por lo tanto, 2142 es divisible entre 17.		
19	Un número es divisible entre 19 si al separar la cifra de las unidades, multiplicarla por 2 y sumar a las cifras restantes el resultado es múltiplo de 19.	3401: separamos el 1, lo doblamos (2) y sumamos 340+2= 342, ahora separamos el 2, lo doblamos (4) y sumamos 34+4=38 que es múltiplo de 19, luego 3401 también lo es.		

UTN FRRO - hola 3 ESTRUCTURAS

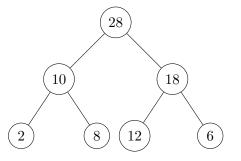
Continúa			
Nro	Regla	Ejemplo	
20	Un número es divisible entre 20 si sus dos últimas cifras son ceros o múltiplos de 20. Cualquier número par que tenga uno o más ceros a la derecha, es múltiplo de 20.	57860: Sus 2 últimas cifras son 60 (Que es divisible entre 20), por lo tanto 57860 es divisible entre 20.	
23	Un número es divisible entre 23 si al separar la cifra de las unidades, multiplicar por 7 y sumar las cifras restantes el resultado es múltiplo de 23.	253: separamos el 3, lo multiplicamos por 7 y sumamos 25+21= 46, 46 es múltiplo de 23 así que es divisible entre 23.	
25	Un número es divisible entre 25 si sus dos últimas cifras son 00, o en múltiplo de 25 (25,50,75,)	650: Es múltiplo de 25 por lo cual es divisible. 400 también será divisible entre 25.	
29	Un número es divisible entre 29 cuando, al separar la última cifra de la derecha, multiplicarla por 3 y restarla de las cifras restantes la diferencia es igual a 0 o es un múltiplo de 29	2436: separamos el 6 (243'6) y lo multiplicamos por 3, $6\times3=18$, entonces 243-18=225. Repetimos el proceso separando el 5 (22'5) y multiplicándolo por 3, $5\times3=15$, entonces 22-15=7, que no es divisible entre 29.	

2.4 Coprimos

Son aquellos números enteros a y b cuyo único factor en común que tienen es 1. Equivalentemente son coprimos, si, y solo si, su máximo común divisor (MCD) es igual a 1. Dos números coprimos no tienen por qué ser primos absolutos de forma individual. 14 y 15 son compuestos, sin embargo son coprimos, pues: gcd(14,15) = 1

3 Estructuras

3.1 Segment Tree



```
#include <bits/stdc++.h>
  #define INF 100000000
  using namespace std;
5 int n, t[4*10000];
   void buildST(int a[], int v, int tl, int tr) { // este te hace las sumas
     if (tl == tr) {
          t[v] = a[t1];
     } else {
11
          int tm = (tl + tr) / 2;
12
          buildST(a, v * 2, tl, tm);
13
          buildST(a, v * 2 + 1, tm + 1, tr);
14
          t[v] = t[v * 2] + t[v * 2 + 1]; //aca esta la parte en que las suma
15
16 }
17
18 int queryST(int v, int tl, int tr, int l, int r) {
19
     if(1 > r){
20
          return 0;
21
22
     if( l == tl && r == tr) {
23
          return t[v];
24
25
     int tm = (tl + tr)/2;
26
     return queryST(v*2, tl, tm, l, min(r, tm)) +
27
      + queryST(v*2+1, tm+1, tr, max(l, tm+1), r); // esto lo hace para sumar
28
29 }
30
31 void updateST(int v, int tl, int tr, int pos, int new_val){
     if(t1 == tr){
33
          t[v] = new_val;
     } else {
34
35
          int tm = (tl + tr) / 2;
36
          if (pos <= tm) {
37
              updateST(v*2, tl, tm, pos, new_val);
38
          }else{
39
              updateST(v*2 + 1, tm+1, tr, pos, new_val);
```

UTN FRRO - hola 4 GRAFOS

4 Grafos

4.1 Recorrer Grafos

Dado un Grafo como lista de adjacencias

```
#include <bits/stdc++.h>
#define MAXN 100000
using namespace std;

vector<int> G[MAXN];
bool visited[MAXN];
```

Podemos recorrerlo con DFS o con BFS.

4.1.1 DFS

4.1.2 BFS

```
void bfs(int nodo) {
    cola.push(nodo);

while(!cola.empty()) {
    Nodo actual = cola.front();
    cola.pop();

for (int vecino : G[actual]) {
    if (!visited[vecino]) {
        visited[vecino] = true;
        cola.push(vecino);
    }

}

// Cola.push(vecino);

// C
```

UTN FRRO - hola 4 GRAFOS

4.2 Camino Mínimo

4.2.1 Bellman-Ford

El algoritmo de Bellman-Ford encuentra el camino desde un nodo de origen a todos los nodos del grafo.

Complejidad = O(nm)

```
#include <bits/stdc++.h>
  #define INF 100000000
  using namespace std;
  vector<tuple<int, int, int>> edges;
  int n;
  void bellman_ford(int x) {
      vector<int> distance(n, INF);
      distance[x] = 0;
11
12
      for (int i = 1; i <= n-1; i++) {
13
           for (auto e : edges) {
               int a, b, w;
               tie(a, b, w) = e;
15
               distance[b] = min(distance[b], distance[a]+w);
18
```

4.2.2 Ciclos negativos

El algoritmo es capaz de detectar ciclos negativos. Para eso Se debe correr una vez m'as

4.2.3 Dijkstra

El algorimo necesita que todos los pesos sean i 0 Complejidad = $O(n + m \log m)$

```
#include <bits/stdc++.h>
  #define MAXN 100000
  using namespace std;
4 typedef pair<int, int> ii;
  vector<pair<int, int>> G[MAXN]; //Lista de pares, dest, peso
7 bool visited[MAXN];
8 int n;
10 void dijkstra(int x) {
       // La PQ esta ordenada de menor a mayor
      priority_queue<ii, vector<ii>, greater<ii>> q;
13
      vector<int> distance(n, MAXN);
14
      distance[x] = 0;
15
      q.push(\{0,x\});
16
17
       while (!q.empty()) {
18
           int a = q.top().second; q.pop();
19
          if (visited[a]) continue;
20
          visited[a] = true;
21
22
           for (auto u : G[a]) {
23
               int b = u.first, w = u.second;
               if (distance[a]+w < distance[b]) {</pre>
24
25
                   distance[b] = distance[a]+w;
26
                   q.push({distance[b], b});
27
28
29
30 }
```

UTN FRRO - hola 5 GEOMETRIA

5 Geometria

5.1 Punto

```
#include <bits/stdc++.h>
  #define 11 long long
  #define ld double
  struct pto {
      11 x, y;
      pto() : x(0), y(0) {} //Constructor pto a = pto(); ==> ) a.x = 0, a.y = 0
      pto(ll _x, ll _y) : x(_x), y(_y) {}
      pto operator+(pto b) { return pto(x+b.x, y+b.y); }
      pto operator-(pto b) { return pto(x-b.x, y-b.y); }
      pto operator+(ll k) { return pto(x+k, y+k); }
      pto operator*(ll k) { return pto(x*k, y*k); }
      pto operator/(ll k) { return pto(x/k, y/k); }
      11 operator*(pto b) { return x*b.x + y*b.y; }
      pto proj(pto b) { return b*((*this)*b) / (b*b); }
      11 operator^(pto b) { return x*b.y - y*b.x; }
      ld norm() { return sqrt(x*x + y*y); }
      ld dist(pto b) { return (b - (*this)).norm(); }
18
```

5.2 Line

```
1 #include "pto.cpp"
  int sgn(T x) \{ return x < 0 ? -1 : !!x; \}
  struct line {
      T a, b, c; // Ax+By=C
      line() {}
      line(T a_, T b_, T c_) : a(a_), b(b_), c(c_) {}
      // TO DO: check negative C (multiply everything by -1)
11
      line(pto u, pto v) : a(v.y - u.y), b(u.x - v.x), c(a * u.x + b * u.y) {}
      int side(pto v) { return sqn(a * v.x + b * v.y - c); }
      bool inside(pto v) { return abs(a * v.x + b * v.v - c) <= EPS; }</pre>
      bool parallel(line v) { return abs(a * v.b - v.a * b) <= EPS; }</pre>
      pto inter(line v) {
          T det = a * v.b - v.a * b;
          if (abs(det) <= EPS) return pto(INF, INF);</pre>
           return pto(v.b * c - b * v.c, a * v.c - v.a * c) / det;
19
```

5.3 Segment

```
1 #include "pto.cpp"
2 #include "line.cpp"
  struct segment {
      pto s, e;
       segment(pto s_, pto e_) : s(s_), e(e_) {}
      pto closest(pto b) {
          pto bs = b - s, es = e - s;
10
          ld l = es * es;
11
          if (abs(1) <= EPS) return s;</pre>
12
          ld t = (bs * es) / l;
13
          if (t < 0.) return s:
                                       // comment for lines
14
          else if (t > 1.) return e; // comment for lines
15
          return s + (es * t);
16
      bool inside (pto b) { //Return true if pto b is inside the segment
17
18
           return abs(s.dist(b) + e.dist(b) - s.dist(e)) < EPS;</pre>
19
20
21
       pto inter(segment b) { // if a and b are collinear, returns one point
22
           if ((*this).inside(b.s)) return b.s;
23
          if ((*this).inside(b.e)) return b.e;
24
          pto in = line(s, e).inter(line(b.s, b.e));
25
          if ((*this).inside(in) && b.inside(in)) return in;
26
           return pto(INF, INF);
27
28 };
```

5.4 Circle

```
1 #define sqr(a) ((a) * (a))
2 pto perp(pto a) {return pto(-a.y, a.x);}
3 line bisector(pto a, pto b) {
      line l = line(a, b); pto m = (a+b)/2;
       return line(-1.b, 1.a, -1.b*m.x+1.a*m.y);
  struct circle{
      pto o; T r;
      circle(){}
      circle(pto a, pto b, pto c) {
11
12
          o = bisector(a, b).inter(bisector(b, c));
13
           r = o.dist(a);
14
15
      bool inside(pto p) { return (o-p).norm_sq() <= r*r+EPS; }</pre>
16
      bool inside(circle c) { // this inside of c
17
          T d = (o - c.o).norm_sq();
18
           return d <= (c.r-r) * (c.r-r) + EPS;
19
20
       // circle containing p1 and p2 with radius r
21
       // swap p1, p2 to get snd solution
       circle* circle2PtoR(pto a, pto b, T r_) {
```

UTN FRRO - hola 5 GEOMETRIA

```
1d d2 = (a-b).norm_sq(), det = r_*r_/d2 - 1d(0.25);
           if(det < 0) return nullptr;</pre>
24
25
           circle *ret = new circle();
26
           ret->o = (a+b)/ld(2) + perp(b-a)*sqrt(det);
27
           ret->r = r_;
28
           return ret;
29
30
      pair<pto, pto> tang(pto p) {
31
           pto m = (p+o)/2;
32
           ld d = o.dist(m);
33
           ld a = r*r/(2*d);
34
           ld h = sqrtl(r*r - a*a);
           pto m2 = o + (m-o) *a/d;
35
36
           pto per = perp(m-o)/d;
           return make_pair(m2 - per*h, m2 + per*h);
37
38
      vector<pto> inter(line 1) {
39
           1d = 1.a, b = 1.b, c = 1.c - 1.a * o.x - 1.b * o.y;
40
           pto xy0 = pto(a*c/(a*a + b*b), b*c/(a*a + b*b));
41
           if(c*c > r*r*(a*a + b*b) + EPS) {
42
43
               return {}:
           else if(abs(c*c - r*r*(a*a + b*b)) < EPS) {
               return { xy0 + o };
45
           }else{
46
47
               ld m = sqrtl((r*r - c*c/(a*a + b*b))/(a*a + b*b));
               pto p1 = xy0 + (pto(-b,a)*m);
               pto p2 = xy0 + (pto(b, -a) *m);
49
               return { p1 + o, p2 + o };
50
51
52
      vector<pto> inter(circle c) {
53
54
           line 1:
55
           1.a = o.x - c.o.x;
56
           1.b = o.y - c.o.y;
57
           1.c = (sqr(c.r) - sqr(r) + sqr(o.x) - sqr(c.o.x) + sqr(o.y) - sqr(c.o.y))/2.0;
58
           return (*this).inter(1);
59
60
      ld inter_triangle(pto a, pto b) { // area of intersection with oab
           if (abs((o-a)^(o-b)) <= EPS) return 0.;
61
62
           vector<pto> q = \{a\}, w = inter(line(a,b));
63
           if(sz(w) == 2) forn(i,sz(w)) if((a-w[i])*(b-w[i]) < -EPS) q.pb(w[i]);
64
           if(sz(q) == 4 \&\& (q[0]-q[1])*(q[2]-q[1]) > EPS) swap(q[1], q[2]);
           ld s = 0;
67
           forn(i, sz(q)-1){
               if(!inside(q[i]) || !inside(q[i+1])) {
68
69
                   s += r*r*angle((g[i]-o),g[i+1]-o)/T(2);
71
               else s += abs((q[i]-o)^(q[i+1]-o)/2);
72
73
           return s;
74
75 };
76 vector<ld> inter_circles(vector<circle> c) {
      vector<ld> r(sz(c)+1); // r[k]: area covered by at least k circles
       forn(i, sz(c)) { // O(n^2 \log n) (high constant)
```

```
79
            int k = 1;
 80
            cmp s(c[i].o, pto(1,0));
 81
            vector<pair<pto, int>> p = {
 82
                \{c[i].o + pto(1,0)*c[i].r, 0\},\
 83
                \{c[i].o - pto(1,0)*c[i].r, 0\}\};
 84
            forn(j, sz(c)) if(j != i) {
 85
                bool b0 = c[i].inside(c[j]), b1 = c[j].inside(c[i]);
 86
                if (b0 && (!b1 || i<j)) k++;
 87
                else if(!b0 && !b1) {
 88
                    vector<pto> v = c[i].inter(c[j]);
 89
                    if(sz(v) == 2) {
 90
                         p.pb(\{v[0], 1\}); p.pb(\{v[1], -1\});
                         if(s(v[1], v[0])) k++;
 91
 92
 93
 94
 95
            sort(p.begin(), p.end(), [&](pair<pto,int> a, pair<pto,int> b) {
                    return s(a.fst,b.fst); });
 96
 97
            forn(j,sz(p)) {
 98
                pto p0 = p[j? j-1: sz(p)-1].fst, p1 = p[j].fst;
 99
                ld a = angle(p0 - c[i].o, p1 - c[i].o);
                r[k] += (p0.x-p1.x) * (p0.y+p1.y) /ld(2) +c[i].r*c[i].r*(a-sinl(a)) /ld
100
101
                k += p[j].snd;
102
103
104
        return r;
105
```

UTN FRRO - hola 6 UTILS

6 Utils

6.1 Binary Search

```
#include <bits/stdc++.h>
   using namespace std;
   int bs(vector<int> &v, int val){
       int l = 0, r = v.size() - 1, mid = (l+r)/2;
       while (l \le r) {
           if(val < v[mid]){</pre>
               r = mid - 1;
           }else{
               l = mid + 1;
11
12
           mid = (1+r)/2;
13
       if(val < v[mid]){</pre>
14
           mid --;
15
16
17
18
       return mid;
19 }
```

6.2 Sort

Ordenar un vector de pair por su segunda componente

```
vector<pair<int, int>> v;

bool sortbysec(const pair<int,int> &a, const pair<int,int> &b){
   return (a.second < b.second);
}

sort(v.begin(), v.end(), sortbysec);</pre>
```