Ír	ndice		5.8. 5.9.	FFT	Univ
2.	Estructuras 1.1. Fenwick Tree 1.2. Trie 1.3. Segment Tree Crafos 2.1. Dijsktra 2.2. TopoSort (Jonaz) 2.3. Kosaraju (Jonaz) 2.4. 2-SAT (Jonaz) 2.5. Puentes, Puntos de Articulacion y Biconexas (Jonaz) 2.6. SPFA 2.7. Ciclo Hamiltoniano Minimo 2.8. Dinic (aguanta multiejes y autoejes) 2.9. Flujo de Costo Mnimo Arboles 3.1. Union-Find (Guty) 3.2. Union-Find (Jonaz) Union by Rank & Path ompression 3.3. Kruskal (usa UF de Jonaz) 3.4. LCA - Segment Tree (Jonaz) 3.5. Binary Lifting (saltitos potencia de 2)	2 2 2 2 4 4 4 4 4 4 4 5 6 7 7 7 8	6. Gee 6.1. 6.2. 6.3. 6.4. 6.5. 6.6. 6.7. 6.8. 6.9. 6.10 7.1. 7.2. 7.3. 7.4. 7.5.	ometria14Tipo PUNTO y Operaciones14Area de Poligono14Punto en Poligono14Interseccion de Segmentos14Angulo Entre Puntos y Distancia entre Segmentos15Convex-Hull (2D) (Jonaz)15Sweep Line Facil (Interseccion de Segmentos/Closest Pair)15Sweep Line Dificil (Union de Rectngulos)15Radial Sweep15D. Minimum Bounding Circle15rios16Longest Incresing Subsequence (LIS)16Maximum Subarray Sum16Rotar 90 una matriz (sentido horario)16	ersidad de Buenos Aires - FCE
	Strings 4.1. ToString/ToNumber				P
	5.2. Criba 5.3. Euclides Extendido (Guty) 5.4. Teorema Chino del Resto (Guty) 5.5. Eliminacion Gaussiana 5.6. Rabin-Miller 5.7. Pollard-Rho	11 11 11 11			Page 1 of 17

versidad de Buenos Aires - FCEN – BGL

Cosas a tener en cuenta

Flags de Compilación

```
g++ -std=c++11 -DACMTUYO -02 -Wshadow -Wextra -D_GLIBCXX_DEBUG -Wall -c "\mathcal{k}"
g++ -std=c++11 -DACMTUYO -02 -Wshadow -Wall -Wextra -D_GLIBCXX_DEBUG -o "\mathcal{k}" "\mathcal{k}"
time "./\%"
```

1. Estructuras

1.1. Fenwick Tree

```
// TRABAJAR CON UN VECTOR INDEXADO EN 1 EN "fenwick" (DE TAMANO N+1)
   void add (tint k, tint x, vector<tint> &fenwick) // Suma x al indice k
     tint n = fenwick.size() -1;
     while (k \le n)
       fenwick[k] += x:
       k += (k \& -k);
                                                                           (inclusive)
10
    tint sum (tint k, vector<tint> &fenwick) // Devuelve la suma en el rango [1..k]
11
12
     tint s = 0;
13
     while (k >= 1)
14
15
       s += fenwick[k];
16
       k = (k \& -k);
17
18
     return s;
19
20
```

1.2. Trie

```
const int MAXN = 60000;

struct TrieNode {
   map<char, int> sig;
   bool final = false;
   void reset() { sig.clear(); final = false; }
};

TrieNode trie[MAXN];
int trie_n = 1;
```

```
void resetTrie() {
     trie_n = 1;
     trie[0].reset();
14
15
16
    void insertar(string st) {
17
     int pos = 0;
     for(int i=0; i<(int)st.size(); i++) {</pre>
19
       if (trie[pos].sig.find(st[i]) == trie[pos].sig.end()) {
20
         trie[pos].sig[st[i]] = trie_n;
21
         trie[trie_n].reset();
23
         trie_n++;
24
       pos = trie[pos].sig[st[i]];
25
26
     trie[pos].final = true;
27
28
29
   bool buscar(string st) {
30
     int pos = 0;
     for(int i=0; i<(int)st.size(); i++) {</pre>
       if (trie[pos].sig.find(st[i]) == trie[pos].sig.end())
33
         return false;
34
       pos = trie[pos].sig[st[i]];
36
     return (trie[pos].final == true);
37
38 }
```

1.3. Segment Tree

```
// Nodo del segment tree
struct Nodo
{
    tint x;
    Nodo (tint xx)
    {
        x = xx;
    }
};

// Operacion del segment tree : tiene que ser ASOCIATIVA
Nodo op (Nodo n1, Nodo n2)
{
    return Nodo(n1.x+n2.x);
}

vector<Nodo> buildSegTree (vector<Nodo> &v )
{
    // Completa el tamanho
```

BGL-UBA - Página 3 de 17

```
Universidad de Buenos Aires - FCEN – BGL
```

```
Page 3 of 1
```

```
tint k = 4, n = v.size();
18
      while (k < 2*n)
19
       k <<= 1:
20
     // Rellena las hojas
21
     vector<Nodo> seg (k, Nodo(0));
22
      forn(i.n)
23
        seg[(k >> 1)+i] = v[i];
24
     // Completa los padres
25
      while (k > 0)
26
     {
27
        seg[(k-1) >> 1] = op(seg[k-1], seg[k-2]);
28
        k = 2;
29
     }
30
     return seg;
31
32
    // i es el indice de [0,n) en el arreglo original
33
    // Nodo es lo que queremos poner ahora como hoja
34
    void update(tint i, Nodo nodo, vector<Nodo> &seg)
35
36
     tint k = seg.size()/2 + i;
37
     seg[k] = nodo;
38
      while (k > 0)
39
40
        seg[k >> 1] = op(seg[k], seg[k^1]);
41
        k >>= 1;
42
43
44
   Nodo queryAux(tint k, tint l, tint r, tint i, tint j, vector<Nodo> &seg)
45
46
     if (i <= 1 && r <= j)</pre>
47
       return seg[k];
48
     if (r \le i or 1 \ge i)
49
       return Nodo(0); // Aca va el NEUTRO de la funcion "op"
50
     Nodo a = queryAux(2*k,1,(1+r) >> 1,i,j,seg);
51
     Nodo b = queryAux(2*k+1,(1+r) >> 1,r,i,j,seg);
52
     return op(a,b);
53
54
    // i,j son los indices del arreglo del que se hace la query
55
    // la query se hace en [i,j)
56
   Nodo query(tint i, tint j, vector<Nodo> &seg)
57
58
     return queryAux(1,0,seg.size() >> 1,i,j,seg);
59
60
    // USO:
61
   int main()
63 {
```

```
tint n = 15:
64
     vector<Nodo> v (n, Nodo(0));
65
     forn(i,n)
66
        v[i] = Nodo((3*(i+1)) \% 7 - 9*(i-4) \%13);
67
     vector<Nodo> seg = buildSegTree(v);
68
     forn(i,n)
69
       cout << v[i].x << ""; // 13 7 7 14 1 -5 -5 2 -4 -4 3 -10 -3 -3 -9
70
     cout << endl:</pre>
     cout << query(3,11,seg).x << "\n"; // Devuelve 2</pre>
72
73
     update(6,Nodo(0),seg);
     cout << query(3,11,seg).x << "\n"; // Devuelve 7
75
     return 0;
76 }
```

versidad de Buenos Aires - FCEN – BGI

Page 4 of

2. Grafos

2.1. Dijsktra

```
const tint INFINITO = 1e15;
    // parent : Inicializar (n,{}) : Guarda donde se realiza la minima distancia
    // ladj : Por cada vertice, un par {indice,peso}
    void dijkstra (tint comienzo, vector<vector<pair<tint, tint> > &ladj,
   vector<tint> &distance, vector<vector<tint> > &parent)
     priority_queue <pair<tint, tint> > q; // {-peso,indice}
     tint n = distance.size();
10
     forn(i,n)
11
       distance[i] = (i != comienzo)*INFINITO;
12
     vector<tint> procesado (n,0);
13
     q.push({0,comienzo});
14
      while (!q.empty())
15
16
        tint actual = q.top().second;
17
        q.pop();
18
        if (!procesado[actual])
19
20
          procesado[actual] = 1;
21
          for (auto vecino : ladj[actual])
22
23
            if (distance[actual] + vecino.second < distance[vecino.first])</pre>
24
25
              distance[vecino.first] = distance[actual] + vecino.second;
26
              q.push({-distance[vecino.first], vecino.first});
27
              parent[vecino.first] = {actual};
28
29
            else if (distance[actual] + vecino.second == distance[vecino.first])
30
              parent[vecino.first].push_back(actual);
31
32
33
34
35
      En distance quedan las minimas distancias desde comienzo
```

2.2. TopoSort (Jonaz)

2.3. Kosaraju (Jonaz)

- 2.4. 2-SAT (Jonaz)
- 2.5. Puentes, Puntos de Articulación y Biconexas (Jonaz)

2.6. SPFA

```
1 | const tint maxN = 16384: // cantidad de nodos
   const tint INFINITO = 1e15; // suma de modulos de las aristas o algo asi
   tint best[maxN];
   bool adentro[maxN];
   // ladj : {indice,peso}
   void spfa (tint start, vector<vector<pair<tint, tint> > &ladj)
     tint n = ladj.size();
     forn(i,n)
10
       best[i] = (i != start)*INFINITO;
11
     vector<tint> vecinos = {start}, nuevosVecinos;
     while (!vecinos.empty())
13
14
        tint actual = vecinos.back():
15
       vecinos.pop_back();
       adentro[actual] = false;
17
        for (auto vecino : ladj[actual])
18
19
          if (best[actual] + vecino.second < best[vecino.first])</pre>
20
21
            best[vecino.first] = best[actual] + vecino.second;
22
            if (!adentro[vecino.first])
23
              nuevosVecinos.push_back(vecino.first);
25
              adentro[vecino.first] = 1;
26
27
28
29
       if (vecinos.empty())
          vecinos.swap(nuevosVecinos);
31
32
33 }
```

2.7. Ciclo Hamiltoniano Minimo

```
const tint INFINITO = 1e15;
tint minimumHamiltonianCycle (vector<vector<tint> > &d)
```

BGL-UBA - Página 5 de 17

Ł

10

11

12

13

14

15

16

17

18

19

20

 21

22

23 | }

else

if (r > 1)

forn(i.r)

forsn(i,1,r)

return minHam;

minHam = d[0][0];

Dinic (aguanta multiejes y autoejes)

tint r = d.size(), minHam = INFINITO;

for(tint mask = 1; mask < (1 << r); mask += 2)

if ((i != j) && (mask & (1 << j)))</pre>

if ((i > 0) && (mask & (1 << i)) && (mask & 1))

minHam = min(minHam,dp[(1 << r) - 1][i] + d[i][0]);

vector<vector<tint> > dp ((1 << r), vector<tint> (r,INFINITO));

dp[mask][i] = min(dp[mask][i],dp[mask ^ (1 << i)][j] + d[j][i]);</pre>

```
const tint maxN = 512;
    const tint INFINITO = 1e15;
   struct Arista
     tint start, end, capacity, flow;
     Arista (tint ss, tint ee, tint cc, tint ff)
        start = ss:
        end = ee;
        capacity = cc;
10
        flow = ff;
11
12
13
14
    vector<Arista> red; // Red residual
15
    vector<tint> ladj [maxN]; // (guarda vecinos como indices en red)
16
17
    tint n, s, t; // #Nodos, source, sink
18
    tint ultimoVecino [maxN]; // ultimo vecino visitado en dfs
19
    tint nivel [maxN]; // Nivel del bfs
20
21
    void agregarArista (tint ss, tint ee, tint c)
22
23
     ladj[ss].push_back( tint (red.size())); // guardamos el indice
^{24}
```

```
red.push_back(Arista(ss,ee,c,0));
     ladj[ee].push_back( tint (red.size()));
26
     red.push_back(Arista(ee,ss,c,0));
27
28
29
30
   bool bfs ()
31
32
     forn(i,n+1)
33
        nivel[i] = -1;
34
     vector<tint> vecinos = {s}, nuevosVecinos;
     nivel[s] = 0;
36
     while (!vecinos.empty() && nivel[t] == -1)
37
38
        tint actual = vecinos.back();
39
        vecinos.pop_back();
40
        for (auto iArista : ladj[actual])
41
42
          tint vecino = red[iArista].end;
43
          // Si bajo en uno el nivel y puedo mandar flujo en la red residual
44
          if (nivel[vecino] == -1 && red[iArista].flow < red[iArista].capacity)</pre>
46
            nivel[vecino] = nivel[actual] + 1;
47
            nuevosVecinos.push_back(vecino);
49
       }
50
        if (vecinos.empty())
51
52
          swap(vecinos,nuevosVecinos);
53
          nuevosVecinos = {};
54
55
     return (nivel[t] != -1);
57
58
59
   tint dfs (tint actual, tint flujo)
61
     if (flujo <= 0)</pre>
62
       return 0:
63
     else if (actual == t)
       return flujo;
65
     else
66
     {
67
        while (ultimoVecino[actual] < tint(ladj[actual].size()))</pre>
68
69
          tint id = ladj[actual][ultimoVecino[actual]];
70
```

2 GRAFOS BGL-UBA - Página 6 de 17

```
if (nivel[red[id].end] == nivel[actual] + 1)
71
72
            tint pushed = dfs(red[id].end,min(flujo,red[id].capacity-red[id].flow));
 73
            if (pushed > 0)
74
 75
              red[id].flow += pushed;
76
              red[id^1].flow -= pushed;
77
              return pushed;
78
 79
          }
 80
          ultimoVecino[actual]++;
81
 82
        return 0;
 83
 84
 85
 86
    tint dinic ()
87
 88
      tint flujo = 0;
 89
      while (bfs())
90
      {
91
92
        forn(i,n+1)
93
          ultimoVecino[i] = 0;
94
        tint pushed = dfs(s,INFINITO);
95
96
        while (pushed > 0)
97
 98
          flujo += pushed;
99
          pushed = dfs(s,INFINITO);
100
101
      }
102
      return flujo;
103
104 }
```

2.9. Flujo de Costo Mnimo

niversidad de Buenos Aires - FCEN – BGL

Page 7 of 1

3. Arboles

3.1. Union-Find (Guty)

```
const tint maxN = 131072:
    vector<tint> caminito:
    tint representante[maxN];
    tint tamanho[maxN];
    void inicializar (tint n)
      forn(i.n)
        representante[i] = i;
10
        tamanho[i] = 1;
11
12
13
14
    tint find (tint x)
15
16
      caminito = {}:
17
      while (x != representante[x])
18
19
        caminito.push_back(x);
20
        x = representante[x];
21
22
      for (auto z : caminito)
23
        representante[z] = x;
24
      return x:
25
26
27
    bool same (tint a, tint b)
29
      return (find(a) == find(b));
30
31
32
    void unite (tint a, tint b)
33
34
      a = find(a);
35
      b = find(b):
36
      if (tamanho[a] < tamanho[b])</pre>
37
        swap(a,b);
38
      tamanho[a] += tamanho[b];
39
      representante[b] = a;
40
41 | }
```

3.2. Union-Find (Jonaz) Union by Rank & Path ompression

```
1 | class UF {
   private: vector<int> p, rank; int comps;
   public:
     UF(int N) {
       rank.assign(N, 0); comps = N;
       p.assign(N, 0); forn(i,N) p[i] = i;
7
     int findSet(int i) { return (p[i] == i) ? i : (p[i] = findSet(p[i])); }
     bool sameSet(int i, int j) { return findSet(i) == findSet(j); }
     void unionSet(int i, int j) {
11
       if (!sameSet(i,j)) {
12
         int x = findSet(i), y = findSet(j);
         if (rank[x] > rank[y]) p[y] = x;
13
         else {
           p[x] = y;
15
           if (rank[x] == rank[y]) rank[y]++;
17
18
          comps--;
19
20
     int components() { return comps; }
21
22 | };
       Kruskal (usa UF de Jonaz)
1 struct Arista {
```

```
tint peso, start, end;
     Arista(tint s, tint e, tint p) : peso(p), start(s), end(e) {}
     bool operator (const Arista& o) const {
       return make_tuple(peso, start, end) < make_tuple(o.peso, o.start, o.end);</pre>
6
   // Devuelve el peso del AGM, y en 'agm' deja las aristas del mismo.
   tint kruskal(vector<Arista> &ars, tint size, vector<Arista> &agm) {
     sort(ars.begin(), ars.end());
     tint min_peso = 0;
10
     UF uf(size);
     for(auto &a : ars) {
12
       if (!uf.sameSet(a.start, a.end)) {
         min_peso += a.peso;
14
         uf.unionSet(a.start, a.end);
         agm.push_back(a);
16
          if ((tint)agm.size() == size-1) break; // Esto es que ya tiene V-1 aristas
17
     }}
18
     return min_peso;
19
20 }
```

BGL-UBA - Página 8 de 17

3.4. LCA - Segment Tree (Jonaz)

3.5. Binary Lifting (saltitos potencia de 2)

```
const tint maxN = 32768; // cantidad de nodos
    const tint maxK = 16; // lg(cantidadDeNodos)
    const tint NEUTRO = 1e8; // neutro de la operacion (ejemplo: minimo)
    tint d[maxN]; // profundidad
    pair<tint, tint> p[maxN] [maxK];
    // {ancestro a distancia 2^k, Lo que queremos entre los 2^k ancestros}
    void dfs(tint actual, vector<vector<pair<tint,tint> > &ladj, tint padre)
10
      d[actual] = d[padre]+1;
11
      for (auto x : ladj[actual])
12
        if (x.first != padre)
13
14
          p[x.first][0] = {actual,x.second};
15
          dfs(x.first,ladj,actual);
16
17
18
19
    tint subir(tint a, tint c, tint &ans, bool tomaMinimo)
20
21
      tint k = 0;
22
      while (c > 0)
23
     {
24
        if (c %2)
25
26
          if (tomaMinimo)
27
            ans = min(ans,p[a][k].second);
28
          a = p[a][k].first;
29
30
        k++;
31
        c /= 2:
32
33
     return a:
34
35
36
    tint answer (tint a, tint b)
37
38
     // IGUALAMOS LAS ALTURAS
39
     if (d[a] < d[b])
40
        swap(a,b);
41
      tint w = d[a] - d[b], ans = NEUTRO;
42
```

```
a = subir(a,w,ans,true);
43
44
     // HACEMOS LA BINARY PARA BUSCAR EL LCA
45
     tint cInf = 0, cSup = maxN;
46
     while (cSup - cInf > 1)
47
48
       tint ra = a, rb = b;
49
        tint c = (cSup+cInf)/2;
50
       ra = subir(ra,c,ans,false);
51
52
       rb = subir(rb,c,ans,false);
       if (ra == rb)
         cSup = c;
54
55
       else
56
          cInf = c:
57
58
     // SUBIMOS LO QUE HAGA FALTA PARA LLEGAR AL LCA
     cSup *= (a != b);
     a = subir(a,cSup,ans,true);
     b = subir(b,cSup,ans,true);
     return ans;
62
63
64
   // INICIALIZACION
   int main()
67
     forn(i,maxN)
68
     forn(k.maxK)
69
       p[i][k] = \{-1, NEUTRO\};
     // HACEMOS EL PRIMER PASO EN FUNCION DEL GRAFO
     vector<vector<pair<tint, tint> > ladj (maxN); // listaDeAdyacencia del arbol
     d[0] = -1;
73
     dfs(0,ladj,0);
     // LLENADO DE LA TABLA
     forsn(k,1,maxK)
     forn(i,maxN)
77
78
        tint ancestro = p[i][k-1].first;
79
       if (ancestro >= 0)
80
         p[i][k] = {p[ancestro][k-1].first,
81
                     min(p[i][k-1].second,p[ancestro][k-1].second) };
83
84 }
```

BGL-UBA - Página 9 de 17

Strings

ToString/ToNumber

```
#include <iostream>
   #include <string>
   #include <sstream>
    tint toNumber (string s)
     tint Number;
     if ( ! (istringstream(s) >> Number) )
       Number = 0; // el string vacio lo manda al cero
     return Number;
10
11
12
   string toString (tint number)
13
14
        ostringstream ostr;
15
        ostr << number:
16
       return ostr.str();
17
18 }
```

- Tablita de Bordes (Jonaz)
- Knuth-Morris-Pratt (KMP) (Jonaz)
- Subsecuencia Comun mas larga (Guty o Jonaz)

Edit-Distance

```
// Minima distancia entre strings si lo que se puede es: INSERTAR, REMOVER,
         MODIFICAR, SWAPS ADYACENTES
   const tint maxN = 1024; // maximo largo de los strings
   const tint INFINITO = 1e15;
   string s1.s2:
   tint dist[maxN] [maxN];
    tint f(tint i, tint j)
     // Si un string es vacio, hay que borrar todo el otro
     if (i == -1 \text{ or } j == -1)
10
       return max(i,j)+1;
11
     if (dist[i][j] == INFINITO)
12
```

```
13
       tint mini = INFINITO;
14
         // Lo mejor de borrar el i-esimo de s1 o insertar al final de s1 a s2[j]
15
       mini = min(mini,min(f(i-1,j)+1,f(i,j-1)+1));
16
       if (s1[i] == s2[j]) // Si coinciden, dejo como esta y resuelvo lo anterior
17
         mini = min(mini,f(i-1,j-1));
18
       else // Modificar s1[i] a s2[j] y resolver lo anterior
19
         mini = min(mini,f(i-1,j-1)+1);
20
21
       // Borramos los intermedios y swapeamos los ultimos 2 si funciona, lo hago y
22
             resuelvo lo anterior
       forn(k,i)
23
       {
24
         if (i \ge 1 \&\& j \ge 1 \&\& s1[i] == s2[j-1] \&\& s1[i-k-1] == s2[j])
25
           mini = min(mini,f(i-k-2,j-2)+k+1);
26
27
       dist[i][j] = mini;
28
29
     return dist[i][j];
30
31
   // USO:
   int main()
33
34
     tint n = s1.size(), m = s2.size();
36
     forn(i,n)
     forn(j,m)
37
       dist[i][j] = INFINITO;
     cout << f(n-1,m-1) << "\n";
     return 0:
40
41 }
        Substring Palindromo (esPalindromo(s[i..j]))
1 // Asumo i < j
   bool esPalindromo (tint i, tint j, vector<vector<tint> > &r, tint n)
3
     if (i+j >= n)
       return (r[i+j][n-i] - r[i+j][n-j-1]) == j-i+1;
5
```

```
return (r[i+j][j+1] - r[i+j][i]) == j-i+1;
   1 }
8
   // USO:
10 | int main()
11 | {
        tint n = s.size(); // s nuestro string
       vector<vector<tint> > v (n, vector<tint> (n,0));
13
       forn(i,n)
14
```

4 STRINGS $\mathbf{BGL\text{-}UBA} - \mathrm{Página} \ 10 \ \mathrm{de} \ 17$

```
forn(j,n)
15
         v[i][j] = (s[i] == s[j]);
16
       vector<vector<tint> > r (2*n-1,vector<tint> (n+1,0));
17
18
       forn(i,2*n-1)
19
20
          tint sum = 0, x = min(i,n-1), y = 0;
^{21}
         if (i >= n)
22
           y = i-n+1;
23
         forn(j,n)
^{24}
25
           if (x >=0 && y < n)
26
             sum += v[x--][y++];
27
           r[i][j+1] = sum;
28
29
30
       // Ahora podemos preguntar si es palindromo s[i..j]
31
32 }
```

4.7. Suffix Array

4.8. Longest Common Prefix

BGL-UBA - Página 11 de 17

versidad de Buenos Aires - FCEN – BGI

5. Matematica

5.1. PotLog

```
const tint nmod = 1000000007; // o el primo que deseamos
   tint potLogMod (tint x, tint y) // Calcula: (x^y) mod nmod
     tint ans = 1:
     while (y > 0)
       if (y %2)
         ans = (x * ans) % nmod;
       x = (x * x) \% nmod;
       y /= 2;
10
11
     return ans;
12
13
   tint invMod(tint a) // nmod PRIMO. Devuelve b tal que: (a*b) = 1 (mod nmod)
15
     return potLogMod(a,nmod-2);
16
17
```

5.2. Criba

```
const tint maxN = 1000500;
   tint p[maxN + 1] = \{1, 1\};
    tint phi[maxN];
   map<tint,tint> factorizar (tint n)
     map<tint, tint> f;
     while (n > 1)
       f[p[n]]++;
10
       n \neq p[n];
11
12
     return f;
13
14
    // USO:
15
    int main()
16
17
     // CRIBA COMUN : (p[n] = mayor primo que divide a n (n >= 2))
18
     for (tint i = 1; i <= maxN; ++i)</pre>
19
        if (p[i] == 1)
20
          for (tint j = i; j \le maxN; j += i)
21
            //if (p[j] == 1 or i == 1) // Con esta linea da el menor primo
22
            p[j] = i;
23
```

```
// CALCULA PHI(N): #Coprimos con N
for (tint i = 0; i < maxN; i++)
phi[i] = i;
for (tint i = 1; i < maxN; i++)
for (tint j = 2 * i; j < maxN; j += i)
phi[j] -= phi[i];
return 0;
}</pre>
```

- 5.3. Euclides Extendido (Guty)
- 5.4. Teorema Chino del Resto (Guty)
- 5.5. Eliminacion Gaussiana

5.6. Rabin-Miller

27

```
1 // USA: "PotLog", pero pasandole el modulo como parametro
  #include <random>
   const tint semilla = 38532164;
  mt19937 gen(semilla);
   tint mult(tint a, tint b, tint m)
7
     int largestBit = 0;
     while( (b >> largestBit) != 0)
       largestBit++;
10
     tint ans = 0;
11
     for(tint currentBit = largestBit - 1; currentBit >= 0; currentBit--)
12
13
       ans = (ans + ans);
14
       if (ans >= m)
15
         ans -= m;
       if ( (b >> currentBit) & 1)
18
19
20
         ans += a;
         if (ans >= m)
21
           ans -= m;
23
24
25
     return ans;
26
```

```
bool esPrimoRM (tint n)
28
29
      if (n <= 1)
30
        return false;
31
      else if (n \le 3)
32
        return true:
33
      else if (n \% 2 == 0)
34
        return false:
35
      else
36
37
        uniform_int_distribution<tint> dis(2, n-2);
38
        tint kOrig = 0, m = n-1;
39
        while (m \% 2 == 0)
40
        ł
41
          kOrig++;
42
          m \neq 2;
43
44
        bool esPrimo = true;
45
        vector<tint> testigos = {2,3,5,7,11,13,17,19,23,29,31,37};
46
        for (auto a : testigos)
^{47}
        {
48
          if (a < n)
49
50
            tint b = potLogMod(a,m,n), k = kOrig;
51
            if (b == 1 or b == n-1)
52
              continue:
53
            else
54
55
              forn(j,k)
56
57
                b = mult(b,b,n);
58
                 if (b == n-1)
59
                   break;
60
                 else if (b == 1)
61
62
                   esPrimo = false;
63
                   break:
64
                 }
65
              }
66
               if (b != n-1)
67
68
                 esPrimo = false;
69
                 break;
70
71
72
73
```

```
}
74
75
       return esPrimo;
76
77 |}
5.7. Pollard-Rho
1 // USA: Rabin-Miller
   tint gcd (tint a, tint b)
3
     if (a == 0)
4
       return b;
5
     return gcd (b %a, a);
7
   void factorizar (tint n, map<tint, tint> &f)
9
     while (n > 1)
10
11
       if (esPrimoRM(n))
12
13
         f[n]++;
14
15
         n /= n;
16
17
       else
       {
18
         uniform_int_distribution<tint> dis(1, n-1);
19
         tint a = dis(gen), b = dis(gen), x = 2, y = 2, d;
20
21
         do
22
           x = (mult(x,x,n) + mult(a,x,n) + b) %n;
23
           y = (mult(y,y,n) + mult(a,y,n) + b) %n;
24
           y = (mult(y,y,n) + mult(a,y,n) + b) %n;
25
           d = gcd(abs(x-y),n);
26
27
         while (d == 1):
28
         if (d != n)
29
30
           factorizar(d,f);
           n /= d;
32
33
34
35
     }
36
37 }
5.8. FFT
```

```
Universidad de Buenos Aires - FCEN – BGL
```

```
Page 13 of 1
```

```
// USA : "PotLog" e "InvMod" con nmod = mod
    const tint mod = (1 << 21)*11 + 1 ; // es re primo</pre>
    const tint root = 38:
    const tint root_1 = 21247462;
   const tint root_pw = 1 << 21 ; // largo del arreglo</pre>
     * const tint mod = 7340033;
     * const tint root = 5 :
     * const tint root_1 = 4404020 ;
     * const tint root_pw = 1 << 20 ;
11
12
    tint modulo (tint n)
13
14
     return ((n % mod) + mod) % mod;
15
16
    void fft (vector <tint> &a, bool invert )
17
18
      tint n = a. size();
19
     for (tint i = 1, j = 0; i < n; ++ i)
20
21
        tint bit = n >> 1;
^{22}
        while(j >= bit)
23
24
          j -= bit ;
25
          bit >>= 1:
26
27
        j += bit ;
28
        if ( i < j )
29
          swap (a[i],a[j]);
30
31
      for (tint len = 2; len <= n; len <<= 1)
32
33
        tint wlen = root;
34
        if (invert)
35
          wlen = root_1;
36
        for (tint i = len ; i < root_pw ; i <<= 1)</pre>
37
          wlen = modulo(wlen * wlen);
38
        for (tint i = 0 ; i < n ; i += len)
39
40
          tint w = 1;
41
          forn(j,len/2)
42
43
            tint u = a[i+j], v = modulo(a[i+j+len/2] * w);
44
            a[i+j] = modulo(u+v);
45
            a[i+j + len/2] = modulo(u - v);
46
```

```
w = modulo(w * wlen);
47
48
49
     }
50
51
     if (invert)
52
53
       tint nrev = invMod(n);
54
       forn(i,n)
55
         a[i] = modulo(a[i] * nrev) ;
56
57
58
59
   void multiply (const vector<tint> &a, const vector<tint> &b, vector<tint> &res)
61
     vector<tint> fa(a.begin(), a.end() ), fb(b.begin(), b.end() );
62
     tint n = 1;
     while (n < max(tint(a.size()), tint(b.size())))</pre>
      n <<= 1;
     n <<= 1;
     fa.resize(n), fb.resize(n);
     fft (fa, false), fft(fb, false);
     forn(i,n)
     fa[i] *= fb[i]:
    fft(fa, true);
     res = fa:
72
73 }
   // USO:
   int main()
76
     vector< tint> a = \{1,0,0,1\};
     vector< tint > b = \{1,0,0,1\};
     vector<tint> res;
     multiply(a,b,res);
     for (auto x : res)
      cout << x << ""; // 1 0 0 2 0 0 1 0
     cout << endl:</pre>
84
     return 0;
85 }
5.9. Regla de Simpson (Integracion Numerica) (Guty)
```

versidad de Buenos Aires - FCEN – BG

Page 14 of

6. Geometria

6.1. Tipo PUNTO y Operaciones

```
const ldouble epsilon = 1e-10;
    const ldouble pi = acos(-1);
   struct Punto
     ldouble x,y;
     Punto (ldouble xx, ldouble yy)
       x = xx;
10
       y = yy;
11
     Punto()
12
13
       x = 0.0;
14
       y = 0.0;
15
16
17
   Punto operator + (Punto p1, Punto p2)
18
19
     return Punto(p1.x+p2.x,p1.y+p2.y);
20
21
    Punto operator - (Punto p1, Punto p2)
22
23
     return Punto(p1.x-p2.x,p1.y-p2.y);
24
25
   Punto operator * (ldouble lambda, Punto p)
26
27
     return Punto(lambda*p.x, lambda*p.y);
28
29
   ldouble operator * (Punto p1, Punto p2)
30
31
     return p1.x*p2.x+p1.y*p2.y;
32
33
   ldouble operator ^ (Punto p1, Punto p2)
34
35
     return p1.x*p2.y - p1.y*p2.x;
36
37
   Punto operator ~ (Punto p)
38
39
     return Punto(-p.y,p.x);
40
41
42 | ldouble norma (Punto p)
```

```
43 | {
     return sqrt(p.x*p.x+p.y*p.y);
44
45
   bool operator < (Punto p1, Punto p2)</pre>
46
47
     return make_pair(p1.x,p1.y) < make_pair(p2.x,p2.y);</pre>
48
   bool operator == (Punto p1, Punto p2)
51
     return ((abs(p1.x-p2.x) < epsilon) && (abs(p1.y-p2.y) < epsilon));
52
53 | }
      Area de Poligono
ldouble areaTriangulo (Punto p1, Punto p2, Punto p3)
2
     return abs((p1-p3)^(p1-p2))/2.0;
3
4
   ldouble areaPoligono(vector<Punto> &polygon)
     ldouble area = 0.0;
     tint n = polygon.size();
     forn(i,n)
       area += polygon[i]^polygon[(i+1) %n];
     return abs(area)/2.0;
12
13 }
      Punto en Poligono
1 | bool adentroPoligono(vector<Punto> &polygon, Punto p) // polygon EN EL SENTIDO
        DE LAS AGUJAS
2 | {
     bool adentro = true;
     tint n = polygon.size();
4
     forn(i,n)
       adentro &= (((p-polygon[i])^(p-polygon[(i+1) ½])) < 0);</pre>
     return adentro;
8 }
       Interseccion de Segmentos
1 | struct Segmento
2
     Punto start, end, dir;
     Segmento (Punto ss, Punto ee)
4
```

5

6 GEOMETRIA **BGL-UBA** - Página 15 de 17

```
start = ss:
       dir = ee-ss;
10
    // res.second == 0 -> NO HAY INTERSECCION
11
    // res.second == 1 -> INTERSECAN EN UN PUNTO (que esta en res.first)
12
    // res.second == 2 -> SON COLINEALES E INTERSECAN EN TODO UN SEGMENTO (Da un
13
        extremo, si queremos el otro, correr otra vez con "otroExtremo" = true)
   pair<Punto,tint> interSeg (Segmento s1, Segmento s2, bool otroExtremo )
14
15
     if ((abs(s1.dir ^ s2.dir)) < epsilon) // son colineales</pre>
16
     {
17
        vector<pair<Punto, tint> > aux = {{s1.start - epsilon*s1.dir,1},
18
                                          {s1.end + epsilon*s1.dir,1},
19
                                          {s2.start - epsilon*s2.dir,2},
20
                                          {s2.end + epsilon*s2.dir,2}};
21
        sort(aux.begin(),aux.end());
22
        if (aux[0].second != aux[1].second)
23
          return make_pair(aux[1+otroExtremo].first,2);
^{24}
        else
25
          return make_pair(Punto(),0);
^{26}
     }
27
     else
28
29
       ldouble alfa = ((s2.start-s1.start)^s2.dir) / (s1.dir^s2.dir);
30
        if (0 <= alfa && alfa <= 1)
31
          return make_pair(s1.start+alfa*s1.dir,1);
32
        else
33
          return make_pair(Punto(),0);
34
35
36
```

Angulo Entre Puntos y Distancia entre Segmentos

```
ldouble angEntre (Punto p1, Punto p2, Punto p3) // P1^P2P3
2
     ldouble a = norma(p2-p3);
     ldouble b = norma(p1-p3);
     ldouble c = norma(p2-p1);
     return acos((a*a+c*c-b*b)/(2*a*c));
   ldouble dPuntoSeg (Punto p, Segmento s)
10
     if (angEntre(p,s.start,s.end) > pi/2 or angEntre(p,s.end,s.start) > pi/2)
11
       return min(norma(p-s.start),norma(p-(s.end)));
12
```

```
13
     else
       return abs( ((s.start-p)^(s.end-p)) / (norma(s.dir)) );
14
15
16
   ldouble dEntreSeg(Segmento s1, Segmento s2)
17
18
     ldouble a = min(dPuntoSeg(s1.start,s2),dPuntoSeg(s1.end,s2));
19
     ldouble b = min(dPuntoSeg(s2.start,s1),dPuntoSeg(s2.end,s1));
20
     return (interSeg(s1,s2,false).second == 0) * min(a,b);
21
22 }
       Convex-Hull (2D) (Jonaz)
6.6.
```

- Sweep Line Facil (Interseccion de Segmentos/Closest Pair)
- Sweep Line Dificil (Union de Rectngulos) 6.8.
- Radial Sweep 6.9.
- Minimum Bounding Circle

Varios

Longest Incresing Subsequence (LIS)

```
tint LIS(vector<tint> &v) {
     if (v.empty()) return 0;
     tint 1 = 0;
                             // ultimo lugar de tails hasta ahora
     vi tails(v.size(), 0); // candidatos de final de sub secuencias
     tails[1] = v[0];
     forsn(i,1,v.size()) {
       // con upper_bound es no-decreciente
       tint me = lower_bound(tails.begin(),tails.begin()+l+1, v[i])-tails.begin();
10
       tails[me] = v[i]:
11
       if (me > 1) 1 = me;
12
13
     return 1 + 1;
14
15
```

Maximum Subarray Sum

```
tint maximumSum (vector<tint> &a) // a no vacio
2
     tint maxTotal = a[0], maxAca = a[0], n = a.size();
     forsn(i,1,n)
    Ł
       maxAca = max(a[i], maxAca + a[i]);
       maxTotal = max(maxTotal,maxAca);
     return maxTotal:
10
```

Rotar 90 una matriz (sentido horario)

```
void rotar (vector<string> &origi)
2
     tint n = origi.size();
     string aux (n,'x');
     vector<string> rotado (n,aux);
    forn(i,n)
     forn(j,n)
       rotado[j][n-i-1] = origi[i][j];
     origi = rotado;
9
10
```

Random + Imprimir Doubles

```
#include <iostream>
   #include <random>
   #include <iomanip>
   using namespace std;
   random_device rd;
   mt19937 gen(rd());
   uniform_int_distribution<int> dis1(1, 10000);
   uniform_real_distribution<long double> dis2(1, 10000);
12
   int main()
13
   {
     cout << dis1(gen) << "\n";</pre>
14
     cout << fixed << showpoint << setprecision(16) << dis2(gen) << "\n";</pre>
16
     return 0:
17 }
       Slding Window RMQ
1 | void agrandarVentana (tint &r, deque<pair<tint,tint> > &rmq, vector<tint> &v)
2
     while (!rmq.empty() && rmq.back().first >= v[r])
       rmq.pop_back();
4
```

rmq.push_back({v[r],r}); r++: 7 8 void achicarVentana (tint &1, deque<pair<tint,tint> > &rmq) 11 if (1 == rmq.front().second) rmq.pop_front(); 13 1++; 14 15 pair<tint,tint> minimoVentana (deque<pair<tint,tint> > &rmq) 18 return rmq.front(); 19 20 // USO: En todo momento tenemos el minimo entre [1,r) int main() 23 deque<pair<tint, tint> > rmq; // {numero,indice} tint 1 = 0, r = 0; // 1 . r25 vector<tint> v = {1,2,3,4,3,2,2,3,4}; 26 agrandarVentana(r,rmq,v);

7 VARIOS

28

agrandarVentana(r,rmq,v);

```
<u>versidad de Buenos Aires - FCEN – BG</u>
```

```
Page 17 of
```

```
agrandarVentana(r,rmq,v);
29
     agrandarVentana(r,rmq,v);
30
     agrandarVentana(r,rmq,v);
31
     achicarVentana(1,rmq);
32
     achicarVentana(1,rmq);
33
     cout << minimoVentana(rmq).first << endl; // {3,4}</pre>
34
     return 0;
35
36 }
        Ternary Search
    // Ternary en ENTEROS
    tint miniTernarySearch (tint a, tint b) // En [a,b] esta el minimo
3
     tint 1 = a, r = b;
     while (abs(r - 1) > 5)
       tint al = (2*1 + r)/3;
        tint br = (1 + 2*r)/3;
       if (f(al) > f(br)) // cambiar a "<" para maximo</pre>
         l = al;
10
        else
11
         r = br;
12
     }
13
     tint ans = 1e16;
14
     forsn(k,l,r+1)
15
       ans = min(ans,f(k)); // cambiar por "max" para maximo
16
     return ans;
17
18
    //Ternary en FLOATING POINT
19
   ldouble miniTernarySearch (ldouble tL, ldouble tR) // En [tL, tR] esta el minimo
20
21
     while (abs(tR - tL) > epsilon)
22
23
       ldouble tLThird = (2.0*tL + tR)/3.0;
^{24}
       ldouble tRThird = (tL + 2.0*tR)/3.0;
25
        if (f(tLeftThird) > f(tRightThird)) // cambiar a "<" para maximo</pre>
26
          tLeft = tLeftThird;
27
        else
28
          tRight = tRightThird;
29
     }
30
     return f((tLeft+tRight)/2.0);
31
32
```