Material de referencia para la ICPC.

${\bf \acute{I}ndice}$

1.	Estructuras de datos.			
	1.1.	Treap	2	
2.	Grafos.			
	2.1.	Caminos más cortos	3	
	2.2.	Árbol de expansión mínima	4	
	2.3.	Orden topológico	5	
	2.4.	Componentes fuertemente conexas	6	
	2.5.	Puentes y puntos de articulación	6	
	2.6.	Flujo máximo.	7	
	2.7.	Emparejamiento máximo		
3.	Matemáticas.			
	3.1.	Big Numbers	0	
		Test de Primalidad		
	3.3.			
	3.4.	Sistemas de Ecuaciones Lineales		
		Teorema Chino del Residuo		
4.	Geometría 14			
	4.1.	Geometría 2D	4	
		Envolvente convexa		
5.	Stri	ings 1	7	
	5.1.	Algoritmo de KMP	7	
		Algoritmo de Aho Corasick		
		Arreglo de sufijos		

1. Estructuras de datos.

1.1. Treap.

```
Complejidad promedio por operación: O(\log n)
   typedef int T;
                             //Tipo de las llaves.
   struct node {
                             //Llave.
       T key;
3
        int size, priority; //Tamano, prioridad.
        node *left , *right; //Hijos izquierdo y derecho.
5
6
        node(T key, int priority) : key(key), size(1), priority(priority), left(NULL), right(
8
            NULL) {};
9
   };
10
    //Regresa el tamano de un treap.
11
   int size(node *root) {
12
        return root ? root->size : 0;
13
14
15
   //Actualiza el tamano de un treap y demas informacion adicional.
16
   void update(node *root) {
17
        if (root)
18
            root->size = size(root->left) + size(root->right) + 1;
19
20
21
   //Divide un treap en dos partes, la mitad izquierda con los elementos menores que key.
22
   void split(node *root, T key, node *&left, node *&right) {
23
        if (!root)
24
            left = right = NULL;
25
        else if (key < root->key) {
26
            split (root->left, key, left, root->left);
27
28
            right = root;
29
30
        else {
            split(root->right, key, root->right, right);
31
32
            left = root;
33
        update(root);
34
35
36
   //Combina dos treaps en uno solo en el orden dado.
37
38
   void merge(node *&root, node *left, node *right) {
        if (!left || !right)
39
            root = left ? left : right;
40
        else if (left -> priority > right -> priority) {
41
            merge(left->right, left->right, right);
42
            root = left;
43
44
        else {
45
            merge(right->left, left, right->left);
46
47
            root = right;
48
49
        update(root);
   }
50
51
   //Divide un treap en dos partes, la mitad izquierda con los primeros k elementos.
52
   void split_by_order(node *root, int k, node *&left, node *&right) {
53
        if (!root)
54
            left = right = NULL;
55
        else if (k < size(root->left)) {
56
            split (root->left, k, left, root->left);
57
            right = root;
58
59
60
            split(root \rightarrow right, k - 1 - size(root \rightarrow left), root \rightarrow right, right);
61
            left = root;
62
63
        update(root);
```

```
}
65
66
     //Regesa el k-esimo elemento (indexado en 0) del treap.
67
    node *kth_element(node *root, int k) {
68
          if (k = size(root -> left))
                return root;
70
          else if (k < size(root->left))
71
                return kth_element(root->left, k);
72
73
                \begin{array}{lll} \textbf{return} & \textbf{kth\_element} \, (\, \textbf{root} -\!\!\!> \!\! \textbf{right} \,\,, \,\, \, \textbf{k} \,\, - \,\, \, \textbf{size} \, (\, \textbf{root} -\!\!\!> \!\! \textbf{left} \,\,) \,\, - \,\, 1) \,; \end{array}
74
    }
75
76
     //Regresa el numero de elementos menores que key.
77
     int order_of_key(node *root, T key) {
78
79
          if (key < root->key)
                return order_of_key(root->left, key);
80
81
          else if (key == root->key)
                return size(root->left) + 1;
82
83
                return size(root->left) + 1 + order_of_key(root->right, key);
84
    }
85
```

2. Grafos.

2.1. Caminos más cortos.

Algoritmo de Dijkstra. Complejidad: $O((E+V) \log V)$.

```
#include <iostream>
   #include <algorithm>
   #include <vector>
   #include <queue>
5 #include <utility>
   using namespace std;
   #define maxv 100000 //Maximo numero de vertices.
   typedef pair <int, int > edge;
   #define length first
10
11
   #define to
12
   int V, E;
                                 //Numero de vertices y aristas.
13
   vector <edge> graph [maxv]; // Aristas.
14
15
   int s, dist[maxv], pred[maxv]; //Vertice inicial, distancia mas corta y predecesor.
16
17
   //Encuentra el camino mas corto desde un vertice a todos los demas.
18
   void Dijkstra() {
    fill_n (dist, V, 1e9);
    fill_n (pred, V, -1);
19
20
21
22
        dist[s] = 0;
        priority_queue <edge> pq;
23
24
        pq.push(edge(dist[s], s));
        while (!pq.empty()) {
25
26
             int curr = pq.top().to, dcurr = -pq.top().length;
27
            pq.pop();
             if (dist[curr] != dcurr)
28
29
                 continue;
             for (edge e : graph[curr])
30
                 if (dist[curr] + e.length < dist[e.to]) {
31
                      dist[e.to] = dist[curr] + e.length;
32
                      pred[e.to] = curr;
33
                     pq.push(edge(-dist[e.to], e.to));
34
                 }
35
        }
36
   }
37
38
   int main() {
39
        ios_base::sync_with_stdio(0); cin.tie();
40
41
        cin \gg V \gg E \gg s;
```

```
//Lee la informacion de las aristas.
42
43
        for (int i = 0; i < E; ++i) {
             int u, v, d;
44
            cin \gg u \gg v \gg d;
45
             graph [u].push_back(edge(d, v));
46
             graph [v]. push_back(edge(d, u));
47
48
        //Imprime la configuracion.
49
        Dijkstra();
50
        for (int i = 0; i < V; ++i)
51
            cout << i << ": " << pred[i] << ' ' << dist[i] << '\n';</pre>
52
53
        return 0;
   }
54
```

2.2. Árbol de expansión mínima.

Algoritmo de Kruskal. Complejidad: $O(E \log V)$.

```
#include <iostream>
2 #include <algorithm>
   #include <vector>
   #include <utility>
   using namespace std;
   #define maxv 100000 //Maximo numero de vertices y aristas.
   typedef pair<int, pair<int, int>> edge;
   #define weight first
9
   #define from
                   second.first
10
11
   #define to
                    second.second
12
   int V, E;
                       //Numero de vertices y aristas.
13
   edge graph [maxv]; // Aristas.
14
15
   int parent [maxv], Rank [maxv]; //Union-Find por rango y compresion de camino.
16
   vector < int > MST;
                                    //Arbol de expansion minima.
17
18
   int Find(int x) {
19
20
        if (parent[x] != x)
            parent [x] = Find(parent[x]);
21
        return parent[x];
22
23
24
   void Union(int x, int y) {
25
        if (Rank[x] < Rank[y])
26
            parent[x] = y;
27
28
        else {
            parent[y] = x;
29
            if (Rank[x] = Rank[y])
30
                Rank[x]++;
31
32
        }
   }
33
34
   //Encuentra el arbol de expansion minima.
   int Kruskal() {
36
37
        int cost = 0;
       MST.clear();
38
        for (int i = 0; i < V; ++i) {
39
40
            parent[i] = i;
            Rank[i] = 0;
41
42
        sort(graph, graph + E);
43
        for (int i = 0; i < E; ++i)
44
            if (Find(graph[i].from) != Find(graph[i].to)) {
45
                cost += graph[i].weight;
46
47
                Union(Find(graph[i].from), Find(graph[i].to));
                MST. push_back(i);
48
            }
49
        return cost;
50
51
   }
52
```

```
int main() {
53
        ios_base::sync_with_stdio(0); cin.tie();
54
        cin >> V >> E;
55
        //Lee la informacion de las aristas.
56
        for (int i = 0; i < E; ++i)
57
            cin >> graph[i].from >> graph[i].to >> graph[i].weight;
58
        //Imprime la configuracion del arbol de expansion minima.
59
        cout << "Peso total: " << Kruskal() << '\n';</pre>
ഒറ
        for (int i : MST)
61
            cout << graph[i].from << ' ' << graph[i].to << ' ' ' << graph[i].weight << '\n';
62
        return 0;
63
64
```

2.3. Orden topológico.

```
Complejidad: O(V + E).
1 #include <iostream>
2 #include <algorithm>
   #include <vector>
   using namespace std;
   #define maxv 100000 //Maximo numero de vertices.
   int V, E;
                               //Numero de vertices y aristas.
   vector <int> graph [maxv]; // Aristas.
8
   int vis[maxv];
                           //Visitados.
10
   vector <int > toposort; //Orden topologico.
11
12
   bool DFS(int u) {
13
        vis[u] = 1;
14
        for (int v : graph[u])
15
            if (vis[v] = 1 || (!vis[v] && !DFS(v)))
16
                return false;
17
        vis[u] = -1;
18
        toposort.push_back(u);
19
        return true;
20
   }
21
22
   //Encuentra el orden topologico. Regresa false si no existe.
23
24
   bool TopologicalSort() {
        toposort.clear();
25
        fill_n (vis, V, false);
26
        for (int u = 0; u < V; ++u)
27
            if (!vis[u] && !DFS(u))
28
29
                return false;
        reverse(toposort.begin(), toposort.end());
30
        return true;
31
   }
32
33
   int main() {
34
        ios_base::sync_with_stdio(0); cin.tie();
35
36
        cin >> V >> E;
        //Lee la informacion de las aristas.
37
        for (int i = 0; i < E; ++i) {
38
            int from, to;
39
            cin >> from >> to;
40
            graph [from].push_back(to);
41
42
        //Imprime el orden topologico
43
        if (!TopologicalSort())
44
            cout << "El grafo tiene ciclos.";</pre>
45
46
        else for (int u : toposort)
            cout << u << ' ';
47
        cout << '\n';
48
        return 0;
49
   }
50
```

2.4. Componentes fuertemente conexas.

Algoritmo de Kosaraju. Complejidad: O(V + E).

```
#include <iostream>
   #include <algorithm>
   #include <vector>
3
   #include <stack>
   using namespace std;
   #define maxv 100000 //Maximo numero de vertices.
                                                   //Numero de vertices y aristas.
    int V, E;
8
    vector < int > graph [maxv], transpose [maxv]; // Aristas y aristas transpuestas.
10
   int component [maxv]; //Componentes fuertemente conexas.
11
                            //Vertices pendientes.
12
    stack<int> S;
   bool vis [maxv];
                            //Visitado.
13
14
    void DFS(int u) {
15
16
        if (!vis[u]) {
17
             vis[u] = true;
             for(int v : graph[u])
18
19
                 DFS(v);
            S.push(u);
20
21
   }
22
23
    void Assign(int u, int root) {
24
        if (component[u] = -1) {
25
26
             component [u] = root;
             \quad \quad \text{for (int } v : transpose[u]) \\
27
                 Assign(v, root);
28
        }
29
   }
30
31
    //Algoritmo de Kosaraju para encontrar las componentes fuertemente conexas.
32
    void Kosaraju() {
33
        fill_n(vis, V, false);
34
        for (int u = 0; u < V; ++u)
35
            DFS(u);
36
        \mbox{fill\_n} \; (\; \mbox{component} \; , \; \; V, \; \; -1) \; ; \\
37
38
        while (!S.empty()) {
             Assign(S.top(), S.top());
39
40
            S.pop();
        }
41
   }
42
43
    int main() {
44
        ios_base::sync_with_stdio(0); cin.tie();
45
        cin >> V >> E;
46
        //Lee la informacion de las aristas.
47
48
        for (int i = 0; i < E; ++i) {
            int from, to;
49
             cin >> from >> to;
             graph[from].push_back(to);
51
             transpose [to].push_back(from);
52
53
        //Imprime las componentes fuertemente conexas.
54
55
        Kosaraju();
        for (int i = 0; i < V; ++i)
56
             cout << i << ": " << component[i] << '\n';
57
58
        return 0;
59
   }
```

2.5. Puentes y puntos de articulación.

Algoritmo de Tarjan. Complejidad: O(V + E).

```
1 #include <iostream>
2 #include <algorithm>
3 #include <vector>
```

```
4 #include <utility>
    using namespace std;
   #define maxv 100000 //Maximo numero de vertices.
                                 //Numero de vertices y aristas.
   vector <int> graph [maxv]; // Aristas.
9
10
   bool artpoint [maxv];
                                           //Puntos de articulacion.
11
                                           //Puentes.
    vector<pair<int, int>> bridge;
12
   int lst_id, idx[maxv], low[maxv]; //Indice de los vertices, menor vertice alcanzable.
14
15
    void DFS(int u, int pred) {
        idx[u] = low[u] = lst_id++;
16
        int children = 0;
17
18
        for (int v : graph[u]) {
             if(idx[v] == -1) {
19
20
                 DFS(v, u);
                 low[u] = min(low[u], low[v]);
21
                  children++;
                  if ((pred = -1 \&\& children > 1) \mid | (pred != -1 \&\& low[v] >= idx[u]))
23
                      artpoint[u] = true;
24
25
                  if (low[v] > idx[u])
                      bridge.push_back(make_pair(u, v));
26
27
             else if (v != pred)
28
                 low[u] = min(low[u], idx[v]);
29
30
   }
31
32
    //Algoritmo de Tarjan.
33
    void Tarjan() {
34
        lst_id = 0;
35
        fill_n (artpoint, V, false);
36
        bridge.clear();
37
        fill_n (idx, V, -1);
38
        for (int u = 0; u < V; ++u)
39
             if (idx[u] = -1)
40
                 DFS(u, -1);
41
42
   }
43
44
    int main() {
        ios_base::sync_with_stdio(0); cin.tie();
45
        cin >> V >> E;
46
47
        //Lee la informacion de las aristas.
        for (int i = 0; i < E; ++i) {
48
49
             int u, v;
             \mbox{cin} >> \mbox{u} >> \mbox{v};
50
51
             graph [u]. push_back(v);
             graph [v].push_back(u);
52
        }
53
         //Imprime los puentes y puntos de articulacion.
54
        Tarjan();
cout << "Puntos de articulacion:\n";</pre>
55
        for (int i = 0; i < V; ++i)
57
             if (artpoint[i])
58
                 cout << \ i << \ ' \ ';
59
        cout << "\nPuentes:\n";</pre>
60
        \quad \text{for (int $i=0$; $i< bridge.size()$; $+\!\!+\!\!i)$}
61
             cout << \ bridge [i]. \ first << \ \overset{,,}{,} \ , << \ bridge [i]. \ second << \ '\ 'n';
62
63
        return 0;
   }
64
```

2.6. Flujo máximo.

Algoritmo de Dinic. Complejidad: $O(V^2E)$.

```
1 #include <iostream>
2 #include <algorithm>
3 #include <vector>
4 #include <queue>
```

```
using namespace std;
5
   #define maxv 100000 //Maximo numero de vertices.
   struct edge {
                              //Destino, arista invertida.
        int to, rev;
        int flow, capacity; //Flujo, capacidad.
10
11
12
   int V, E;
                                //Numero de vertices y aristas.
13
   vector < edge > graph [maxv]; // Aristas.
15
16
                                  //Fuente y sumidero.
   int level [maxv], ptr [maxv]; // Distancia desde s y numero de aristas visitadas.
17
18
   //Verifica si se puede enviar flujo de s a t.
19
   bool BFS() {
20
        fill_n (level, V, -1);
21
        level[s] = 0;
22
23
        queue<int> Q;
24
        Q. push(s);
        while (!Q.empty() \&\& level[t] == -1) {
25
26
            int curr = Q.front();
            Q.pop();
27
            for (edge e : graph[curr])
28
                 if (level[e.to] = -1 \&\& e.flow < e.capacity) {
29
                     level[e.to] = level[curr] + 1;
30
31
                     Q. push(e.to);
32
33
        return level [t] != -1;
34
   }
35
36
   //Envia flujo de s a t.
37
38
   int DFS(int curr, int flow) {
        if (curr == t || !flow)
39
            return flow;
40
        for (int &i = ptr[curr]; i < graph[curr].size(); ++i) {
41
            edge &e = graph [curr][i], &re = graph [e.to][e.rev];
42
            if (level[e.to] = level[curr] + 1)
43
                 if (int currflow = DFS(e.to, min(flow, e.capacity - e.flow))) {
44
45
                     e.flow += currflow;
                     re.flow -= currflow;
46
                     return currflow;
47
48
                 }
49
        return 0;
50
51
52
    //Calcula el flujo maximo de s a t.
53
   int Dinic() {
54
        int flow = 0;
55
        while (BFS()) {
56
            fill_n (ptr, V, 0);
57
            while (int currflow = DFS(s, 1e9))
58
                flow += currflow;
59
60
        return flow;
61
   }
62
63
   int main() {
64
65
        ios\_base::sync\_with\_stdio(0); cin.tie();
        cin \gg V \gg E \gg s \gg t;
66
        //Lee la informacion de las aristas.
67
        for (int i = 0; i < E; ++i) {
68
69
            int from , to , capacity;
            cin >> from >> to >> capacity;
70
            graph [from].push_back(edge{to, (int)graph [to].size(), 0, capacity});
71
72
            graph[to].push\_back(edge\{from, (int)graph[from].size() - 1, 0, 0\});
73
        //Imprime la configuracion del flujo.
        cout << "Flujo maximo: " << Dinic() << '\n';</pre>
75
```

2.7. Emparejamiento máximo.

Algoritmo de Hopcroft-Karp. Complejidad: $O(\sqrt{V}E)$.

```
#include <iostream>
    #include <algorithm>
   #include <vector>
   #include <queue>
    using namespace std;
    #define maxv 100000 //Maximo numero de vertices.
                                    //Numero de vertices en cada lado y numero de aristas.
    vector<int> graph[maxv]; //Aristas que van de U a V.
9
10
    int pairU[maxv], pairV[maxv], dist[maxv]; //Pares de vertices en el emparejamiento.
11
12
    bool BFS() {
13
         queue{<} int{} > Q;
14
         fill_n(dist, U + 1, 1e9);
15
         for (int u = 1; u \leftarrow U; ++u)
16
              if (!pairU[u]) {
17
18
                   dist[u] = 0;
                   Q. push(u);
19
20
         while (!Q.empty()) {
21
              int u = Q. front();
22
23
              Q. pop();
              if (dist[u] < dist[0])
24
25
                   for (int v : graph[u])
                        if (dist[pairV[v]] == 1e9) {
26
                             dist[pairV[v]] = dist[u] + 1;
27
                             Q. push (pair V [v]);
28
29
30
         return dist [0] != 1e9;
31
    }
32
33
    bool DFS(int u) {
34
35
         if (!u)
              return true;
36
         for (int v : graph[u])
37
              \label{eq:if_dist_pairV[v]} if \ (\operatorname{dist}\left[\operatorname{pairV}\left[v\right]\right] = \operatorname{dist}\left[u\right] + 1 \ \&\& \ \operatorname{DFS}(\operatorname{pairV}\left[v\right])) \ \{
38
                   pair V [v] = u;
pair U [u] = v;
39
40
                   return true:
41
42
         dist[u] = 1e9;
43
44
         return false;
    }
45
46
47
    //Busca un emparejamiento maximo.
    int HopcroftKarp() {
48
49
         int size = 0;
         fill_n(pairU, U + 1, 0);
50
         fill_n(pairV, V + 1, 0);
51
         while (BFS())
52
              for (int u = 1; u \leftarrow U; ++u)
53
                    if (!pairU[u] && DFS(u))
54
                        size++;
55
         return size;
56
    }
57
58
    int main() {
```

```
ios\_base::sync\_with\_stdio(0); cin.tie();
ഒവ
61
        cin >> U >> V >> E;
        //Lee la informacion de las aristas. Los vertices estan indexados en 1.
62
        for (int i = 0; i < E; ++i) {
63
            int u, v;
            cin >> u >> v;
65
            graph [u].push_back(v);
66
67
        //Imprime la configuracion del emparejamiento.
68
        cout << "Emparejamiento: " << HopcroftKarp() << '\n';</pre>
69
        for (int u = 1; u \le U; ++u)
70
71
            if (pairU[u])
                cout << u << " - " << pairU[u] << '\n';
72
73
74
   }
```

3. Matemáticas.

3.1. Big Numbers.

```
1 #include <algorithm>
   #include <utility>
   using namespace std;
   typedef string BigInteger;
   //Regresa el i-esimo digito de derecha a izquierda de un numero.
   unsigned int digit (const BigInteger & num, unsigned int i) {
8
        if (i < num. size())
9
           10
11
        return 0;
12
   }
13
14
   //Compara dos numeros y regresa: 1 si el primero es mayor; 0 si son iguales; -1 si el
    //segundo es mayor.
15
16
   int compareTo(const BigInteger &a, const BigInteger &b) {
        for (int i = max(a.size(), b.size()) - 1; i >= 0; --i) {
17
            if (digit(a, i) > digit(b, i))
18
                return 1;
19
            if (digit(b, i) > digit(a, i))
20
                return -1;
21
22
        return 0;
23
   }
24
25
   //Regresa la suma de dos numeros.
   BigInteger sum(const BigInteger &a, const BigInteger &b) {
27
28
        BigInteger ans;
        int carry = 0;
29
        for (int i = 0; i < max(a.size(), b.size()); ++i) {
30
31
            carry += digit(a, i) + digit(b, i);
            ans.push_back((carry \% 10) + ^{\prime}0^{\prime});
32
33
            carry /= 10;
34
        if (carry)
35
36
            ans.push_back(carry + '0');
        reverse (ans.begin(), ans.end());
37
        return ans;
38
39
40
    //Regresa la diferencia de dos numeros. El primero debe ser mayor o igual que el segundo.
41
   BigInteger substract(const BigInteger &a, const BigInteger &b) {
42
        BigInteger ans;
43
        int carry = 0;
44
        for (int i = 0; i < a.size(); ++i) {
45
            carry += digit(a, i) - digit(b, i);
46
            if (carry >= 0) {
47
                ans.push_back(carry + '0');
```

```
carrv = 0:
49
             }
50
             else {
51
                 ans.push_back(carry + 10 + 0);
52
                 carry = -1;
             }
54
55
         while (ans.size() > 1 \&\& ans.back() = '0')
56
             ans.pop_back();
57
         reverse (ans.begin(), ans.end());
         return ans;
59
60
61
    //Regresa el producto de dos numeros (BigInteger x int).
62
63
    BigInteger multiply (const BigInteger &a, unsigned int b) {
         if (b == 0)
64
             return "0";
65
         BigInteger ans;
66
67
         int carry = 0;
         for (int i = 0; i < a.size(); ++i) {
68
             carry += digit(a, i) * b;
69
             ans.push_back((carry %10) + '0');
70
             carry /= 10;
71
72
         while (carry) {
73
             ans.push_back((carry % 10) + '0');
74
75
             carry \neq 10;
76
         reverse(ans.begin(), ans.end());
         return ans;
78
79
80
    //Regresa el producto de dos numeros (BigInteger x BigInteger).
81
82
    BigInteger multiply(const BigInteger &a, const BigInteger &b) {
         BigInteger ans;
83
         for (int i = 0; i < b.size(); ++i)
84
             ans = sum(ans, multiply(a, digit(b, i)).append(i, '0'));
85
         return ans;
86
    }
87
88
    //Regresa el cociente y el residuo de la division (BigInteger / int).
    pair < BigInteger, unsigned int > divide (const BigInteger &a, unsigned int b) {
90
         pair < BigInteger, int > ans;
91
92
         for (int i = a.size() - 1; i >= 0; --i) {
             ans.second = 10*ans.second + digit(a, i);
93
             if (!ans.first.empty() || ans.second >= b || i == 0)
94
                 ans.first.push_back((ans.second / b) + '0');
95
96
             ans.second % b;
97
         return ans;
98
99
100
    //Regresa el cociente y el residuo de la division (BigInteger / BigInteger).
101
    pair < BigInteger , BigInteger > divide (const BigInteger &a, const BigInteger &b) {
102
         pair < BigInteger , BigInteger > ans;
103
         BigInteger table [10];
104
         for (int i = 0; i < 10; ++i)
105
             table[i] = multiply(b, i);
106
         for (int i = a.size() - 1; i >= 0; --i) {
107
             int q = 0;
108
             ans.second.push_back(digit(a, i) + '0');
109
             while (q < 9 \&\& compareTo(ans.second, table [q + 1]) >= 0)
110
111
             if (!ans.first.empty() \mid | q > 0 \mid | i == 0)
112
113
                 ans.first.push_back(q + '0');
             ans.second = substract(ans.second, table[q]);
114
115
         return ans;
116
117
```

3.2. Test de Primalidad.

Algoritmo de Miller-Rabin (determinista). Complejidad: $O(\log n)$.

```
#include <iostream>
   using namespace std;
3
4
   long long power(__int128 base, long long expo, long long mod) {
        if (expo == 0)
5
            return 1;
6
        else if (expo \% 2)
7
            return (base * power(base, expo - 1, mod)) % mod;
8
            -int128 p = power(base, expo / 2, mod);
10
            return (p * p) \% mod;
11
        }
12
   }
13
14
    //Regresa false si n es compuesto y true si probablemente es primo.
15
   bool MillerTest(long long n, long long a, int s, long long d) {
16
17
        _{-int128} x = power(a, d, n);
        if (x = 1 | | x = n - 1)
18
19
            return true;
        for (int r = 0; r < s - 1; ++r) {
20
21
            x = (x * x) \% n;
            if (x = n - 1)
22
23
                 return true;
24
        return false;
25
26
   }
27
    //Regresa true n es primo.
28
   bool isPrime(long long n) {
29
        if (n <= 4)
30
31
            return n == 2 \mid \mid n == 3;
        long long s, d = n - 1;
32
        for (s = 0; d \% 2 = 0; ++s)
33
            d /= 2;
34
        for (long long a : {2, 3, 5, 7, 11, 13, 17, 19, 23, 29, 31, 37}) {
35
36
            if (n = a)
                 return true;
37
38
            if (! MillerTest(n, a, s, d))
                 return false;
39
40
41
        return true;
   }
42
43
   int main() {
44
        ios_base::sync_with_stdio(0); cin.tie();
45
46
        long long n;
47
        while (cin >> n) {
48
            if (isPrime(n))
                 cout << "Es primo.\n";
49
                 cout << "No es primo.\n";</pre>
51
52
53
        return 0;
   }
54
```

3.3. Factorización en primos.

Complejidad: $O(\pi(\sqrt{n}))$ donde $\pi(x)$ es el número de primos menores o iguales que x.

```
#include <iostream>
#include <vector>
using namespace std;
#define maxn 100000000 //Raiz cuadrada del mayor numero a factorizar.

vector<long long> primes; //Lista de primos.

//Encuentra con la Criba de Eratostenes los primos menores que maxn.
```

```
void find_primes() {
9
         vector < bool > sieve (maxn);
10
         for (long long i = 2; i < maxn; ++i)
11
              if (!sieve[i]) {
12
                  primes.push_back(i);
13
                   for \ (long \ long \ j \ = \ i \ * \ i \ ; \ j \ < maxn \ ; \ j \ +\!\! = \ i \, ) 
14
                       sieve[j] = true;
15
             }
16
   }
17
    //Prueba por division.
19
20
    vector < long long > prime_factor (long long n) {
         vector<long long> factors;
21
         for (int i = 0; primes[i] * primes[i] <= n; ++i)
22
              while (n \% primes[i] == 0) {
23
                  factors.push_back(primes[i]);
24
25
                  n /= primes[i];
26
         if (n!= 1)
27
             factors.push_back(n);
28
         return factors;
29
30
    }
31
    int main() {
32
         ios\_base::sync\_with\_stdio\left(0\right);\ cin.tie\left(\right);
33
         long long n;
34
35
         find_primes();
         while (cin >> n) {
36
37
             for (long long p : prime_factor(n))
                  cout << p << ' ';
38
              cout \ll '\n';
39
40
         return 0;
41
42
   }
```

3.4. Sistemas de Ecuaciones Lineales.

Eliminación Gauss-Jordan. Complejidad $O(n^3)$.

```
#include <iostream>
   #include <cmath>
   using namespace std;
   #define maxn 100 //Maximo numero de renglones y columnas.
   //Encuentra la forma escalonada reducida de la matriz A de m x n.
6
   void GaussJordan(int m, int n, double matrix[][maxn]) {
        for (int r = 0, c = 0; r < m && c < n; ++c) {
            int pivot = r;
            for (int i = r + 1; i < m; ++i)
10
                if (fabs(matrix[pivot][c]) < fabs(matrix[i][c]))
11
12
                    pivot = i;
            if (fabs(matrix[pivot][c]) < 1e-6)
13
                continue;
            if (pivot != r)
15
16
                for (int j = c; j < n; ++j)
                    swap(matrix[r][j], matrix[pivot][j]);
17
            for (int j = n - 1; j >= c; —j) {
18
19
                matrix[r][j] /= matrix[r][c];
                for (int i = 0; i < m; ++i)
20
21
                     if (i != r)
                         matrix[i][j] -= matrix[i][c] * matrix[r][j];
22
23
            ++r;
24
        }
25
   }
26
27
   int main() {
28
        ios_base::sync_with_stdio(0); cin.tie();
29
        int m, n;
30
        double matrix [maxn] [maxn];
31
```

```
//Lee los datos de la matriz.
32
33
        cin \gg m \gg n;
        for (int i = 0; i < m; ++i)
34
            for (int j = 0; j < n; +++j)
35
                     cin >> matrix[i][j];
36
        //Imprime la forma escalonada reducida.
37
        GaussJordan (m, n, matrix);
38
        for (int i = 0; i < m; ++i) {
39
            for (int j = 0; j < n; ++j)
40
                     cout << matrix[i][j] << ' ';
41
            cout << '\n';
42
43
44
        return 0;
   }
45
```

3.5. Teorema Chino del Residuo.

```
#include <iostream>
    #include <utility>
    using namespace std;
    //Algoritmo extendido de Euclides.
5
    long long extendedEuclid(long long a, long long b, long long &x, long long &y) {
          if (b == 0) {
7
              x = 1; y = 0;
8
9
              return a;
10
11
              \begin{array}{l} \text{long long gcd} = \text{extendedEuclid(b, a \%b, y, x);} \\ y = & (a \ / \ b) \ * \ x; \end{array}
12
13
              return gcd;
14
          }
15
    }
16
17
    //Teorema Chino del Residuo. Regresa el residuo y el modulo.
18
    pair<long long, long long> ChineseRemainder(int n, long long coef[], long long mod[]) {
19
          pair < long long, long long > ans (0, 1);
20
          for (int i = 0; i < n; ++i)
21
              ans.second *= mod[i];
22
          for (int i = 0; i < n; ++i) {
23
               long long a = ans.second / mod[i], x, y;
24
               extendedEuclid(a, mod[i], x, y);
25
              \begin{array}{lll} \textbf{long} & \textbf{long} & tmp \, = \, \left( \, a \, * \, \left( \, x \, + \, ans \, . \, second \, \right) \, \right) & \% \, ans \, . \, second \, ; \end{array}
26
               ans.first = (ans.first + coef[i] * tmp) % ans.second;
27
28
          return ans;
29
30
    }
31
    int
         main() {
32
33
          ios_base::sync_with_stdio(0); cin.tie();
          int n;
34
          \ cin >> n;
35
          //Lee los datos de las ecuaciones.
36
          \quad \quad long \ long \ coef[n] \,, \ mod[n];
37
          for (int i = 0; i < n; ++i)
38
              cin >> coef[i] >> mod[i];
39
          //Imprime la solucion.
40
          pair < long \ long \ , \ long \ long > \ ans \ = \ ChineseRemainder (n \, , \ coef \, , \ mod) \, ;
41
          cout \ll "x = "
                           ' << ans.second << "k + " << ans.first << '\n';
42
          return 0;
43
44
    }
```

4. Geometría

4.1. Geometría 2D.

```
#include <cmath>
include <vector>
```

```
using namespace std:
3
   #define epsilon 1e-6 // Precision.
   struct point {
6
        double x, y;
8
   typedef const point cpoint;
9
10
   point operator + (cpoint &P, cpoint &Q) {
11
        return point \{P.x + Q.x, P.y + Q.y\};
12
13
14
   point operator - (cpoint &P, cpoint &Q) {
15
       return point \{P.x - Q.x, P.y - Q.y\};
16
17
18
19
   point operator * (cpoint &P, double c) {
       return point{P.x * c, P.y * c};
20
21
22
   point operator / (cpoint &P, double c) {
23
        return point{P.x / c, P.y / c};
24
25
26
   //Regresa el producto punto de dos vectores. Es 0 cuando son ortogonales.
27
   double dot(cpoint &P, cpoint &Q) {
28
        return P.x * Q.x + P.y * Q.y;
29
   }
30
31
   //Regresa la componente z del producto cruz de dos vectores. Es 0 cuando son paralelos.
32
   double cross (cpoint &P, cpoint &Q) {
33
        34
35
36
   //Regresa la distancia euclidiana de un punto al origen.
37
   double norm(cpoint &P)
38
        return sqrt (dot (P, P));
39
   }
40
41
   //Regresa la distancia euclidiana entre dos puntos.
42
   double dist(cpoint &P, cpoint &Q) {
43
       return norm(P - Q);
44
45
46
   //Regresa el vector rotado 90 grados en el sentido contrario de las manecillas del reloj.
47
   point rotate90ccw (cpoint &P) {
48
        \begin{array}{ll} \textbf{return} & \textbf{point} \{-P.\,y\,,\ P.\,x\,\}\,; \end{array}
49
50
51
52
   //Regresa el vector rotado theta radianes en sentido contrario de las manecillas del reloj.
   point rotateCCW(cpoint &P, double theta) {
53
       return point {P.x*cos(theta) - P.y*sin(theta), P.x*sin(theta) + P.y*cos(theta)};
54
55
56
   //Regresa la proyeccion ortogonal del vector P sobre el vector Q.
57
   point projection (cpoint &P, cpoint &Q) {
58
       59
60
61
   //Regresa la distancia del punto P a la recta que pasa por A y B.
62
   double distPointLine(cpoint &P, cpoint &A, cpoint &B) {
63
        return dist (P, A + projection(P - A, B - A));
64
65
66
67
    //Regresa true si la recta que pasa por A y B corta al segmento con extremos C y D.
   bool lineSegmentIntersection (cpoint &A, cpoint &B, cpoint &C, cpoint &D) {
68
        return cross(B - A, C - A) * cross(B - A, D - A) < 0;
69
70
   }
71
   //Regresa el punto de interseccion de dos rectas no paralelas AB y CD.
   point lineLineIntersection(cpoint &A, cpoint &B, cpoint &C, cpoint &D) {
```

```
point v = B - A, w = D - C;
74
         return A + v * (cross(C - A, w) / cross(v, w));
75
    }
76
77
    //Regresa el centro de la circunferencia que pasa por A, B y C.
    point circumcenter (cpoint &A, cpoint &B, cpoint &C) {
79
         point AB = (A + B) / 2, BC = (B + C) / 2;
80
         return lineLineIntersection (AB, AB + rotate90ccw(A - B), BC, BC + rotate90ccw(C - B));
81
    }
82
83
    //Regresa las intersecciones de la recta AB con la circunferencia con centro O y radio r.
84
85
    vector<point> lineCircleIntersection(cpoint &A, cpoint &B, cpoint &O, double r) {
86
         vector<point> ans;
         point v = B - A, w = A - O;
87
         88
         double d = b*b - a*c;
89
90
         if (d \ge -epsilon)
             ans.push\_back(A + v * ((-b + sqrt(d + epsilon))/a));
91
92
             ans.push_back(A + v * ((-b - sqrt(d + epsilon))/a));
93
         return ans;
94
95
96
    //Regresa las intersecciones de las circunferencias con centros O1, O2 y radios r1, r2.
    vector<point> circleCircleIntersection(cpoint &O1, double r1, cpoint &O2, double r2) {
98
         vector < point > ans;
99
         double d = dist(O1, O2);
100
         if (r1 + r2 >= d \&\& d + min(r1, r2) >= max(r1, r2)) {
101
             point v = (O2 - O1) / d;
102
             double x = (d*d + r1*r1 - r2*r2) / (2*d), y = sqrt(r1*r1 - x*x);
103
             ans.push_back(O1 + v * x + rotate90ccw(v) * y);
104
105
             if (y > epsilon)
                 ans.push_back(O1 + v * x - rotate90ccw(v) * y);
106
107
         return ans;
108
109
110
    //Regresa 1, 0, -1 dependiendo si el punto Q esta dentro, sobre o fuera del poligono
111
    //(posiblemente no convexo) con vertices P.
112
    int pointInPolygon(cpoint &Q, int n, cpoint P[]) {
113
         int numCrossings = 0;
114
         for (int i = 0; i < n; ++i) {
115
             int j = (i + 1) \% n;
116
             if \ (fabs(\,dist(P[\,i\,]\,,\,\,Q)\,\,+\,\,dist(Q,\,\,P[\,j\,])\,\,-\,\,dist(P[\,i\,]\,,\,\,P[\,j\,])\,)\,\,<\,\,epsilon\,)
117
                 return 0;
118
             if (cross(P[i] - Q, P[j] - Q) * ((Q.y \le P[j].y) - (Q.y \le P[i].y)) > 0)
119
                 numCrossings++;
120
121
         return numCrossings %2?1:-1;
122
    }
123
124
    //Regresa el area con signo del poligono (posiblemente no convexo) con vertices P.
125
    double areaPolygon(int n, cpoint P[]) {
126
         double area = 0;
127
         for (int i = 0; i < n; ++i)
128
             area += cross(P[i], P[(i+1)\%n]);
129
         return area / 2;
130
131
132
     /Regresa true si el poligono con vertices P es convexo.
133
    bool isConvexPolygon(int n, cpoint P[]) {
134
         double orientation = cross(P[1] - P[0], P[2] - P[1]);
135
         for (int i = 1; i < n; ++i)
136
              if \ (orientation \ * \ cross (P[(i+1)\%\,n] \ - \ P[\,i\,] \ , \ P[(\,i+2)\%\,n] \ - \ P[(\,i+1)\%\,n]) \ < \ 0) 
137
                 return false;
138
139
         return true:
140
```

4.2. Envolvente convexa.

Algoritmo de Graham-Scan. Complejidad: $O(n \log n)$.

```
1 #include <iostream>
   #include <algorithm>
   #include <vector>
   #include <complex>
   using namespace std;
   #define maxn 100000 //Maximo numero de puntos.
6
   typedef complex<int> point;
8
   #define x real()
9
   #define y imag()
10
11
12
                        //Numero de puntos.
   point P[maxn];
                        //Lista de puntos.
13
   vector < point > hull; //Envolvente convexa.
14
15
   //Compara usando el producto cruz quien posee el menor angulo con centro en P[0].
16
17
   bool compareByAngle(const point &v, const point &w) {
       return (conj(v - P[0]) * (w - P[0])).y > 0;
18
19
   }
20
   //Algoritmo de Graham-Scan para encontrar la envolvente convexa.
21
   void GrahamScan() {
22
       int first = 0;
23
       for (int i = 1; i < n; ++i)
24
            if (P[i].y < P[first].y || (P[i].y == P[first].y && P[i].x < P[first].x))
25
                first = i;
26
       swap(P[0], P[first]);
27
       sort(P+1, P+n, compareByAngle);
28
29
       hull.clear();
       for (int i = 0; i < n; ++i) {
30
            while (hull.size() > 1 && (conj(hull[hull.size()-1] - hull[hull.size()-2]) *
31
                   (P[i] - hull[hull.size()-2])).y < 0)
32
                hull.pop_back();
33
34
            hull.push_back(P[i]);
       }
35
36
37
   int main() {
38
       ios\_base::sync\_with\_stdio\left(0\right);\ cin.tie\left(\right);
39
       //Lee los puntos.
40
41
       cin >> n;
       for (int i = 0; i < n; ++i) {
42
           int px, py;
43
44
            cin >> px >> py;
           P[i] = point(px, py);
45
46
        //Imprime la envolvente convexa.
47
48
       GrahamScan();
       49
50
51
       return 0;
   }
52
```

5. Strings

5.1. Algoritmo de KMP.

```
Complejidad: O(|P| + |T|).

1 #include <iostream>
2 using namespace std;
3 #define maxn 100000

4 
5 string text, pattern; //Texto y patron.
6 int lps[maxn]; //Mayor prefijo que es sufijo propio.
7 
8 void kmp_preprocess() {
9 lps[0] = 0;
10 for (int i = 1; i < pattern.size(); ++i) {
```

```
int j = lps[i-1];
11
12
             while (j > 0 && pattern[i] != pattern[j])
                 j = lps[j - 1];
13
             if (pattern[i] == pattern[j])
14
                 j++;
15
            lps\,[\,i\,]\,\,=\,\,j\,;
16
        }
17
   }
18
19
   //Imprime todas las ocurrencias de pattern en text.
20
   void kmp_search() {
21
22
             kmp_preprocess();
            (int i = 0, j = 0; i < text.size(); ++i) {
23
             while (j > 0 && text[i] != pattern[j])
24
                 j = lps[j - 1];
25
             if (text[i] == pattern[j])
26
27
                 j++;
             if (j = pattern.size()) {
28
29
                 cout \ll "Ocurrencia en la posicion" \ll i - j + 1 \ll '\n';
                 j = lps[j - 1];
30
            }
31
        }
32
   }
33
34
   int main() {
35
        ios_base::sync_with_stdio(false); cin.tie();
36
37
        cin >> text >> pattern;
        kmp_search();
38
        return 0;
39
   }
40
```

5.2. Algoritmo de Aho Corasick.

```
Complejidad: O(|T| + |P_1| + ... + |P_n| + \#Ocurrencias).
   #include <iostream>
   #include <cstring>
   #include <queue>
   using namespace std;
                         //Longitud del alfabeto.
   #define maxc 26
   #define maxn 100
                         //Maximo numero de patrones.
   #define maxs 100000 //Maximo numero de nodos.
                                  //Numero de patrones.
9
   string text, pattern[maxn]; //Texto y lista de patrones.
10
11
   int nnodes;
                                 //Numero de nodos.
12
   struct node {
13
        node *nxt[maxc], *link; //Nodos advacentes y mayor sufijo que es prefijo en el Trie.
14
                                  //Es nodo terminal de algun patron.
        bool isEnd[maxn];
15
                                  //Nodos del Trie.
16
   } Trie [maxs];
17
18
   node *nextNode(node *curr, char c) {
        if (!curr)
19
20
            return Trie;
        if (!curr->nxt[c])
21
           return nextNode(curr->link, c);
22
23
        return curr->nxt[c];
24
25
   //Construye los links de cada nodo.
26
   void buildLink() {
27
        queue<node*> Q;
28
       Q. push (Trie);
29
        while (!Q.empty()) {
30
            node *curr = Q. front();
31
            Q. pop();
32
            for (char c = 0; c < maxc; ++c)
33
                 if (node *nxt = curr -> nxt[c]) {
34
                     nxt->link = nextNode(curr->link, c);
```

```
for (int i = 0; i < n; ++i)
36
37
                           if (nxt->link->isEnd[i])
                                nxt->isEnd[i] = true;
38
                      Q. push (nxt);
39
                  }
40
         }
41
42
43
    //Construye el Trie de patrones.
44
    void buildTrie() {
45
        nnodes = 0;
46
47
         memset (Trie, 0, size of (Trie));
         for (int i = 0; i < n; ++i) {
48
             node *curr = Trie;
49
50
             for (char c : pattern[i]) {
                  if (!curr->nxt[c - 'a'])
    curr->nxt[c - 'a'] = Trie + (++nnodes);
curr = curr->nxt[c - 'a'];
51
53
54
             curr->isEnd[i] = true;
55
56
         buildLink();
57
   }
58
59
    int main() {
60
         ios_base::sync_with_stdio(0); cin.tie();
61
62
         //Lee el texto y los patrones.
         cin >> text >> n;
63
         for (int i = 0; i < n; ++i)
64
             cin >> pattern[i];
65
         buildTrie();
66
         //Imprime todas las ocurrencias.
67
         node *curr = Trie;
68
         for (int i = 0; i < text.size(); ++i) {
             curr = nextNode(curr, text[i] - 'a');
70
             for (int j = 0; j < n; ++j)
71
                  if (curr->isEnd[j])
72
                      cout << pattern[j] << "aparece en la posicion" << i - pattern[j].size() +
73
                           1 << ' \setminus n';
74
75
         return 0;
76
```

5.3. Arreglo de sufijos.

```
Complejidad: O(n \log n).
```

```
#include <iostream>
2 #include <algorithm>
   #include <utility>
   using namespace std;
   #define maxn 100000 //Longitud maxima del string.
                                          //String.
   string word;
   int n, suffix Array [maxn], lcp [maxn]; // Arreglo de sufijos y arreglo de mayor prefijo comun.
   pair<pair<int , int >, int > rnk[maxn] , tmp[maxn];
10
11
   int bucket[maxn];
12
   //Ordena los rangos. Otra opcion es usar sort(), pero la complejidad sera O(n log^2 n).
13
   void RadixSort() {
14
        int M = \max(n, 256);
15
        for (int k = 0; k < 2; ++k) {
16
            fill(bucket, bucket + M, 0);
17
            for (int i = 0; i < n; ++i)
18
                bucket[k ? rnk[i].first.first : rnk[i].first.second]++;
19
            for (int i = 1; i < M; ++i)
20
                bucket[i] += bucket[i - 1];
21
            for (int i = n - 1; i >= 0; —i)
22
                tmp[--bucket[k ? rnk[i].first.first : rnk[i].first.second]] = rnk[i];
```

```
copy(tmp, tmp + n, rnk);
24
25
        }
   }
26
27
   //Construye el arreglo de sufijos.
   void buildSA() {
29
        n = word.size();
30
        for (int i = 0; i < n; ++i)
31
            rnk[i] = make_pair(make_pair(word[i], word[min(i + 1, n - 1)]), i);
32
33
        RadixSort();
        for (int k = 2; k < n; k *= 2) {
34
35
            int curr = 0, prev = -1;
            for (int i = 0; i < n; ++i) {
36
                 if (rnk[i].first != make_pair(prev, rnk[i - 1].first.second))
37
38
                     curr++;
                 prev = rnk[i].first.first;
39
40
                 rnk[i]. first. first = curr;
                 suffixArray[rnk[i].second] = i;
41
42
            for (int i = 0; i < n; ++i) {
43
                 int j = \min(\operatorname{rnk}[i].\operatorname{second} + k, n - 1);
44
                 rnk[i].first.second = rnk[suffixArray[j]].first.first;
45
46
            RadixSort();
47
48
        for (int i = 0; i < n; ++i)
49
            suffixArray[i] = rnk[i].second;
50
   }
51
52
   //Construye el arreglo de mayor prefijo comun.
53
   void buildLCP() {
54
        for (int i = 0; i < n; ++i)
55
            bucket [suffixArray[i]] = i;
56
57
        for (int i = 0, k = 0; i < n; ++i) {
            if (bucket [i] = n-1)
58
                k = 0;
59
            else {
ഒറ
                 int j = suffixArray[bucket[i] + 1];
61
                 while (i + k < n \&\& j + k < n \&\& word[i + k] = word[j + k])
62
                     k++;
63
64
                 lcp[bucket[i]] = k;
                 if (k > 0)
65
                     k--;
66
67
            }
        }
68
69
   }
70
71
   int main() {
        ios_base::sync_with_stdio(0); cin.tie();
72
73
        //Lee la palabra.
        cin >> word;
74
        word.push_back('$');
75
        //Imprime el arreglo de sufijos y lcp.
76
        buildSA();
77
        buildLCP();
78
        for (int i = 0; i < n; ++i)
79
            cout << suffixArray[i] << ' ' << lcp[i] << ": " << word.substr(suffixArray[i]) << '\
80
        return 0;
81
82
   }
```