# Material de referencia para la ICPC.

# Índice

1.		ructuras de datos.	2
	1.1.	Policy Based Data Structures	2
2.	Gra	fos.	4
	2.1.	Caminos más cortos.	2
		Árbol de expansión mínima	
		Orden topológico	
		Componentes fuertemente conexas	
		Puentes y puntos de articulación	
		Flujo máximo.	
	2.7.	Emparejamiento máximo	11
3.	Mat	cemáticas.	13
	3.1.	Fórmulas importantes	13
		Big Numbers	
		Test de Primalidad.	
		Factorización en primos	
	3.5.		
		Teorema Chino del Residuo	
	5.0.	Teorema Chino del Residuo.	1(
4.	Stri		19
	4.1.	Búsqueda de patrones	19
		Arreglo de sufijos.	
5	Geo	ometría	22
υ.		Geometría 2D	
	0.1.	Geometria 2D	$\Delta z$

NOTA: En la mayoría de los casos, es necesario reiniciar las variables para poder reutilizar los algoritmos.

## 1. Estructuras de datos.

## 1.1. Policy Based Data Structures.

La STL de GNU C++ implementa algunas estructuras de datos adicionales. Probablemente la más interesante de todas es el árbol. Para utilizarlo debemos añadir antes las siguientes librerías:

```
#include <ext/pb_ds/assoc_container.hpp>
#include <ext/pb_ds/tree_policy.hpp>
using namespace __gnu_pbds;
```

Los contenedores basados en árboles tienen la siguiente declaración:

```
rtree<Key, Mapped, Cmp_Fn = std::less<Key>, Tag = rb_tree_tag, node_update = null_node_update
, Allocator = std::allocator<char>>
```

donde

- Key es el tipo de las llaves.
- Mapped es el tipo de los datos mapeados. Esto se asemeja bastante a un map. Si en cambio lo llenamos con null\_type, obtenemos un contenedor similar a un set.
- Cmp\_Fn es una función de comparación de llaves. Debe declararse en forma de struct con el operador () sobrecargado.
- Tag especifica la estructura de datos a utilizar. Debe ser alguno de rb\_tree\_tag (red-black tree), splay\_tree\_tag (splay tree) o ov\_tree\_tag (ordered-vector tree).
- node\_update especifica como actualizar los invariantes de cada nodo. Por defecto, null\_node\_update indica
  que los nodos no guardan información adicional.

#### Split y join

Los contenedores basados en árboles soportan las mismas funciones que set y map, junto con dos funciones nuevas:

```
1 A. split (T key, Tree B);
2 A. join (Tree B);
```

La función split mueve todos los nodos con llaves mayores que key del árbol A al árbol B. La función join, por el contrario, mueve todos los nodos del árbol B al árbol A, siempre y cuando los rangos no se traslapen. En el caso de árboles rojo-negro, ambas funciones tienen complejidad poli-logarítmica.

#### Iteradores de nodo

Además de los iteradores convencionales de set y map, los contenedores basados en árboles implementan un tipo de iterador adicional, node\_iterator, el cual nos permite recorrer el árbol. Así por ejemplo, las funciones

```
1 Tree::node_iterator root = A.node_begin();
2 Tree::node_iterator nil = A.node_end();
```

regresan un iterador de nodo correspondiente a la raíz y nodos nulos del árbol. Cada iterador de nodo incluye dos funciones miembro get\_l\_child() y get\_r\_child() que regresan los iteradores de nodos correspondientes a los hijos izquierdo y derecho.

Podemos hacer la conversión entre iteradores convencionales e iteradores de nodo de la siguiente manera:

```
it = *nd_it;
nd_it = it.m_p.nd;
```

La primera línea regresa el iterator correspondiente a un node\_iterator mientras que la segunda realiza lo contrario.

#### Actualización de nodos

Recordemos que node\_update especifica la información adicional que guardará cada nodo así como la forma en que se actualiza. Este debe ser declarado en forma de struct, el cual debe definir en su interior el tipo del dato adicional como metadata\_type, y sobrecargar el operador () especificando cómo se actualizará cada nodo.

El operador () será llamado internamente cada vez que sea necesario, recibiendo como parámetros el nodo a actualizar y el nodo nulo. Las llamadas siempre se realizarán desde las hojas hasta la raíz. De esta manera, al actualizar la información de un nodo, la información de sus hijos ya está actualizada.

Cada iterador de nodo tiene una función miembro get\_metadata() que regresa una referencia al dato adicional de ese nodo. Sin embargo, al ser una variable constante, debemos hacer antes un const\_cast<metadata\_type &> para modificarlo.

Por ejemplo, si queremos que cada nodo guarde el tamaño del sub-árbol correspondiente, podemos definir la etiqueta size\_node\_update de la siguiente manera:

```
template<typename node_const_iterator, typename node_iterator, typename Cmp.Fn, typename
       Allocator>
   struct size_node_update {
2
       typedef int metadata_type;
3
4
       void operator() (node_iterator nd_it, node_const_iterator nil) {
5
            int lsize = 0, rsize = 0;
            if (nd_it.get_l_child() != nil)
7
                lsize = nd_it.get_l_child().get_metadata();
            if (nd_it.get_r_child() != nil)
9
                rsize = nd_it.get_r_child().get_metadata();
10
            const_cast <int &>(nd_it.get_metadata()) = lsize + rsize + 1;
11
       }
12
   };
```

#### Arbol de Estadísticos de Orden

La STL incluye una etiqueta tree\_order\_statistics\_node\_update, que le indica a cada nodo que guarde el tamaño del sub-árbol correspondiente. Esta etiqueta incorpora dos funciones nuevas:

```
1 A.find_by_order(unsigned int k);
2 A.order_of_key(T key);
```

La función find\_by\_order regresa un iterador convencional que corresponde al k-ésimo elemento de A (indexado en 0). La función order\_of\_key, por su parte, regresa un entero que representa el número de elementos menores que key. Ambas funciones tienen complejidad logarítmica.

```
1 #include <iostream>
   #include <functional>
   #include <ext/pb_ds/assoc_container.hpp>
   #include <ext/pb_ds/tree_policy.hpp>
    using namespace __gnu_pbds;
6
   using namespace std;
    typedef tree<int, null_type, less<int>, rb_tree_tag, tree_order_statistics_node_update>
8
        ordered_set;
    typedef ordered_set::node_iterator pnode;
9
10
    //Imprime el arbol rotado 90 grados hacia la izquierda.
11
12
    void print_tree(pnode it, pnode nil, int indent = 0) {
        if (it != nil) {
13
             print_tree(it.get_l_child(), nil, indent + 2);
14
             for (int i = 0; i < indent; ++i)
15
                 \operatorname{cout} << '
16
             cout << **it << '\n';
17
             print_tree(it.get_r_child(), nil, indent + 2);
18
19
        }
   }
20
21
    int main() {
22
23
        //Datos de ejemplo.
        int n = 10;
24
        int arr [] = \{20, 15, 50, 30, 25, 36, 10, 35, 40, 21\};
25
26
        //Crea un arbol con los datos de arr y lo imprime.
27
        ordered_set v, w;
28
        for (int i = 0; i < n; ++i)
29
             v.insert(arr[i]);
30
        print\_tree(v.node\_begin(), v.node\_end()); cout << '\n';
31
32
        //Separa el arbol en dos y los imprime.
33
        v.split(30, w);
34
        print\_tree(v.node\_begin(), v.node\_end()); cout << '\n';
35
        print\_tree\left(w.\,node\_begin\left(\right)\,,\,\,w.\,node\_end\left(\right)\right);\,\,cout\,<<\,\,{}^{\backprime}\backslash n\,{}^{\backprime};
36
37
        //Vuelve a unir ambos arboles y lo imprime.
```

```
v.join(w);
39
40
        print_tree(v.node_begin(), v.node_end()); cout << '\n';</pre>
41
        //Imprime el indice de 35.
42
43
        cout \ll v.order_of_key(35) \ll 'n';
        //Imprime el 7-esimo elemento.
44
        cout \ll *v.find_by\_order(7) \ll '\n';
45
        return 0;
46
   }
47
```

## 2. Grafos.

#### 2.1. Caminos más cortos.

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

```
#include <iostream>
   #include <algorithm>
   #include <vector>
   #include <queue>
   #include <utility>
   using namespace std;
   #define maxn 100000 //Maximo numero de vertices.
   typedef pair<int, int> edge;
10
   #define length first
11
   #define to
12
                    second
13
   int V, E;
                                 //Numero de vertices y aristas.
14
   vector < edge > graph [maxn]; // Aristas.
15
16
                                   //Vertice inicial.
17
   int dist[maxn], pred[maxn]; // Distancia desde s y predecesor en el camino.
18
19
   bool vis [maxn];
                                   //Visitado.
20
21
   //Encuentra el camino mas corto desde un vertice a todos los demas.
   void Dijkstra() {
22
        fill_n (dist, V, 1e9);
fill_n (pred, V, -1);
23
24
        dist[s] = 0;
25
26
27
        priority_queue <edge> pq;
        pq.push(edge(dist[s], s));
28
29
        while (!pq.empty()) {
30
             int curr = pq.top().to;
32
            pq.pop();
             vis[curr] = true;
33
34
             for (edge e : graph[curr])
35
                 if (!vis[e.to] && dist[curr] + e.length < dist[e.to]) {
                     dist[e.to] = dist[curr] + e.length;
pred[e.to] = curr;
37
38
                     pq.push(edge(-dist[e.to], e.to));
39
40
41
        }
42
43
   int main() {
44
        ios_base::sync_with_stdio(0); cin.tie();
45
        cin \gg V \gg E \gg s;
46
47
        //Lee la informacion de las aristas.
48
        for (int i = 0; i < E; ++i) {
49
            int u, v, d;
50
             cin >> u >> v >> d;
51
             graph[u].push_back(edge(d, v));
52
             graph[v].push_back(edge(d, u));
```

```
}
54
55
        //Imprime la configuracion.
56
        Dijkstra();
57
        for (int i = 0; i < V; ++i)
58
            cout << i << ": " << pred[i] << ' ' << dist[i] << '\n';
59
60
        return 0;
61
   }
62
```

Entrada	Salida
6 7	0: -1 0
0	1: 0 4
0 1 4	2: 0 2
1 3 10	3: 4 9
3 5 11	4: 2 5
1 2 5	5: 3 20
2 0 2	
2 4 3	
4 3 4	

# 2.2. Árbol de expansión mínima.

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

```
1 #include <iostream>
_2 #include <algorithm>
  #include <vector>
   #include <utility>
   using namespace std;
   #define maxn 100000 //Maximo numero de vertices y aristas.
   typedef pair<int, pair<int, int>> edge;
   #define weight first
10
   #define from second.first
11
   #define to
                    second.second
12
13
14
    int V, E;
                       //Numero de vertices y aristas.
   edge graph [maxn]; // Aristas.
15
16
   int parent [maxn], Rank [maxn]; //Union-Find por rango y compresion de camino.
17
    vector < int > MST;
                                    //Arbol de expansion minima.
18
19
    int Find(int x) {
20
21
        if (parent[x] != x)
            parent [x] = Find(parent[x]);
22
        return parent[x];
23
   }
24
25
    void Union(int x, int y) {
        int a = Find(x), b = Find(y);
27
28
        if (Rank[a] < Rank[b])
            parent[a] = b;
29
        else {
30
31
            parent[b] = a;
            if (Rank[a] = Rank[b])
32
33
                \operatorname{Rank}[a]++;
34
   }
35
36
    //Encuentra el arbol de expansion minima.
37
    int Kruskal() {
38
        int W = 0;
39
        for (int i = 0; i < V; ++i)
40
            parent[i] = i;
41
42
        sort(graph, graph + E);
43
```

```
for (int i = 0; i < E; ++i)
44
45
            if (Find(graph[i].from) != Find(graph[i].to)) {
                 Union(graph[\,i\,]\,.\,from\,,\ graph[\,i\,]\,.\,to\,)\,;
46
                W += graph [i]. weight;
47
                MST. push_back(i);
48
49
        return W;
50
   }
51
52
53
   int main() {
        ios_base::sync_with_stdio(0); cin.tie();
54
55
        cin >> V >> E;
56
        //Lee la informacion de las aristas.
57
        for (int i = 0; i < E; ++i)
58
            cin >> graph[i].from >> graph[i].to >> graph[i].weight;
59
        //Imprime la configuracion del arbol de expansion minima.
61
62
        cout << "Peso total: " << Kruskal() << '\n';
        for (int i : MST)
63
            cout << graph[i].from << '' '<< graph[i].to << '' '<< graph[i].weight << '\n';
64
65
        return 0;
66
   }
```

Entrada	Salida
6 8	Peso total: 18
0 1 2	0 3 1
0 3 1	3 5 1
3 1 9	0 1 2
4 1 10	3 4 3
3 4 3	2 0 11
2 0 11	
2 5 20	
3 5 1	

### 2.3. Orden topológico.

```
Complejidad: O(V + E).
   #include <iostream>
  #include <algorithm>
   #include <vector>
   using namespace std;
   #define maxn 100000 //Maximo numero de vertices.
                              //Numero de vertices y aristas.
   int V, E;
8
   vector < int > graph [maxn]; // Aristas.
9
10
   bool cycle;
                         //Verifica si el grafo tiene ciclos.
11
12
   vector<int> sorted; //Orden topologico.
   int vis[maxn];
                        //Visitado.
13
14
   //Encuentra el orden topologico iniciando en un vertice dado.
15
   void DFS(int u) {
16
17
        if (vis[u] == 1)
            cycle = true;
18
19
        else if (!vis[u]) {
            vis[u] = 1;
20
            for (int v : graph[u])
21
                DFS(v);
22
            vis[u] = -1;
23
            sorted.push_back(u);
        }
25
   }
26
27
   //Encuentra el orden topologico.
28
   void ToopologicalSort() {
```

```
for (int u = 0; u < V; ++u)
30
31
             DFS(u);
         reverse(sorted.begin(), sorted.end());
32
    }
33
34
    int main() {
35
         ios_base::sync_with_stdio(0); cin.tie();
36
         cin >> V >> E;
37
38
         //Lee la informacion de las aristas.
39
         for (int i = 0; i < E; ++i) {
40
41
              int from, to;
              cin >> from >> to;
42
              graph [from].push_back(to);
43
         }
44
45
         //Imprime el orden topologico
46
         ToopologicalSort();
47
         if (cycle)
48
              \operatorname{cout} << \operatorname{"No} \operatorname{es} \operatorname{un} \operatorname{DAG."};
49
         else for (int u : sorted)
50
             cout << u << ' ';
51
         cout << '\n';
52
53
         return 0;
54
    }
55
```

Entrada	Salida
7 9	6 0 1 2 5 4 3
6 1	
6 5	
0 1	
1 5	
0 2	
1 2	
2 3	
5 3	
5 4	

# 2.4. Componentes fuertemente conexas.

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

```
#include <iostream>
2 #include <algorithm>
3 #include <vector>
   #include <stack>
   using namespace std;
   #define maxn 100000 //Maximo numero de vertices.
7
                               //Numero de vertices y aristas.
9
10
   vector < int > graph [maxn]; // Aristas.
11
   vector < vector < int >> SCC; // Componentes fuertemente conexas.
12
13
   int idx[maxn], low[maxn], lst_id; //Indices, ultimo indice.
14
   stack<int> S;
                                          //Vertices pendientes.
15
   bool onStack[maxn];
                                         //Esta en la pila.
16
17
   //Encuentra la componente fuertemente conexa de u.
18
   void StrongConnect(int u) {
19
        idx[u] = ++lst_id;
20
        low[u] = lst_id;
21
        S.push(u);
22
        onStack\,[\,u\,]\,\,=\,\, {\color{red}true}\,;
23
24
        for (int v : graph[u]) {
```

```
if (!idx[v]) {
26
27
                                                    StrongConnect(v);
                                                    low[u] = min(low[u], low[v]);
28
29
                                       else if (onStack[v])
30
                                                    low[u] = min(low[u], idx[v]);
31
32
33
                          if (low[u] = idx[u]) {
34
                                      SCC. push_back(vector < int > ());
35
                                       while (S.top() != u) {
36
37
                                                    onStack[S.top()] = false;
                                                    SCC.back().push_back(S.top());
38
                                                    S.pop();
39
                                      }
40
41
                                      onStack[u] = false;
42
                                      SCC.back().push_back(u);
43
44
                                      S.pop();
                          }
45
           }
46
47
           //Algoritmo de Tarjan para encontrar las componentes fuertemente conexas.
48
            void Tarjan() {
49
                          for (int u = 0; u < V; ++u)
50
                                       if (!idx[u])
51
                                                    StrongConnect(u);
52
           }
53
           int main() {
55
                          ios_base::sync_with_stdio(0); cin.tie();
56
                          cin >> V >> E;
57
58
                          //Lee la informacion de las aristas.
59
                          for (int i = 0; i < E; ++i) {
60
                                       int from , to;
61
                                      cin >> from >> to;
62
                                       graph [from].push_back(to);
63
                          }
64
65
66
                          //Imprime las componentes fuertemente conexas.
                         Tarjan();
67
                          for (int i = 0; i < SCC. size(); ++i) {
68
                                       for (int u : SCC[i])
69
                                       cout << u << cout << v > cout 
70
71
                          }
72
73
                          return 0;
74
75
           }
```

Entrada	Salida
6 8	4 5
0 1	
1 2	3 1 0
1 4	
1 3	
3 0	
2 5	
4 5	
5 4	

## 2.5. Puentes y puntos de articulación.

```
Complejidad: O(V+E).

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

```
#include <utility>
4
    using namespace std;
5
    #define maxn 100000 //Maximo numero de vertices.
                                   //Numero de vertices y aristas.
    int V, E;
9
    vector <int> graph [maxn]; // Aristas.
10
11
                                          //Puntos de articulacion
    bool artpoint [maxn];
12
    vector<pair<int, int>> bridge; //Puentes
13
14
15
    int idx [maxn], low [maxn], lst_id; //Indices, ultimo indice.
16
    //Enumera los vertices con una DFS.
17
    void DFS(int u, int pred) {
18
         i\,\mathrm{d}\,x\,[\,u\,]\ = +\!\!+\!\!1\,\mathrm{s}\,t\,\underline{\phantom{a}}\,i\,\bar{\mathrm{d}}\;;
19
         low[u] = lst_id;
20
         int children = 0;
21
         for (int v : graph[u]) {
23
              if (!idx[v]) {
24
25
                   children++;
                   DFS(v, u);
26
                   low[u] = min(low[u], low[v]);
27
28
                   if ((\text{pred} = -1 \&\& \text{children} > 1) \mid | (\text{pred} != -1 \&\& \text{low}[v] >= idx[u]))
29
                        artpoint[u] = true;
30
                   if (low[v] > idx[u])
31
32
                        bridge.push_back(make_pair(u, v));
33
              else if (v != pred)
34
                   low[u] = min(low[u], idx[v]);
35
         }
36
37
38
    //Algoritmo de Tarjan.
39
    void Tarjan() {
40
         for (int u = 0; u < V; ++u)
41
              if (! idx [u])
42
                  DFS(u, -1);
43
44
    }
45
    int main() {
46
47
         ios_base::sync_with_stdio(0); cin.tie();
         cin >> V >> E;
48
49
         //Lee la informacion de las aristas.
50
51
         for (int i = 0; i < E; ++i) {
              int u, v;
52
              \ cin >> u >> v;
53
              graph [u].push_back(v);
54
              graph [v].push_back(u);
55
56
57
         //Imprime los puentes y puntos de articulacion. Tarjan();
58
59
         cout << "Puntos de articulacion:\n";</pre>
60
         for (int i = 0; i < V; ++i)
61
              if (artpoint[i])
62
                       cout << i << ' ';
63
         cout << " \backslash nPuentes : \backslash n" ;
64
         for (int i = 0; i < bridge.size(); ++i)
    cout << bridge[i].first << ' ' << bridge[i].second << '\n';</pre>
65
66
67
68
         return 0;
    }
69
```

Entrada	Salida
7 8	Puntos de articulacion:
0 2	1 2 3
0 1	Puentes:
1 2	1 6
1 6	2 3
2 3	
3 4	
4 5	
3 5	

## 2.6. Flujo máximo.

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

```
#include <iostream>
   #include <algorithm>
  #include <vector>
   #include <queue>
   using namespace std;
   #define maxn 100000 //Maximo numero de vertices.
7
   struct edge {
9
        int to;
                              //Destino.
10
        int capacity, flow; //Capacidad, flujo.
11
        int rev;
                              //Arista invertida.
12
13
   };
14
   int V, E;
                                //Numero de vertices y aristas.
15
   vector <edge> graph [maxn]; // Aristas.
16
17
                                  //Fuente y sumidero.
18
   int level[maxn], ptr[maxn]; //Distancia desde s y numero de aristas visitadas.
19
20
    //Verifica si se puede enviar flujo de s a t.
21
22
   bool BFS() {
        queue < int > Q;
23
        fill_n (level, V, -1);
24
25
        level[s] = 0;
        Q. push(s);
26
27
        while (!Q.empty() \&\& level[t] == -1) {
28
            int curr = Q.front();
29
30
            Q. pop();
            for (edge e : graph[curr])
31
                 if (level[e.to] = -1 \&\& e.flow < e.capacity) {
32
                     level[e.to] = level[curr] + 1;
33
                     Q. push (e.to);
34
                 }
35
36
        return level [t] != -1;
37
   }
38
39
   //Envia flujo de s a t.
40
   int DFS(int curr, int flow) {
41
        if (curr == t \mid \mid flow == 0)
42
            return flow;
43
44
        for (; ptr[curr] < graph[curr].size(); ++ptr[curr]) {</pre>
45
            edge &e = graph [curr][ptr[curr]];
46
            if (level[e.to] = level[curr] + 1 && e.flow < e.capacity) {
47
                int currflow = DFS(e.to, min(flow, e.capacity - e.flow));
48
                 if (currflow > 0)
49
                     e.flow += currflow;
50
                     graph[e.to][e.rev].flow -= currflow;
51
52
                     return currflow;
                 }
53
            }
```

```
}
55
56
         return 0;
57
   }
58
59
    //Calcula el flujo maximo de s a t.
60
    int Dinic() {
   int flow = 0, currflow;
61
62
         while (BFS()) {
63
              fill_n (ptr, V, 0);
64
             do {
65
66
                   currflow = DFS(s, 1e9);
67
                  flow += currflow;
             }
68
              while (currflow > 0);
69
70
71
         return flow;
    }
72
73
    int main() {
74
         ios_base::sync_with_stdio(0); cin.tie();
75
76
         \mbox{cin} >> \mbox{V} >> \mbox{E} >> \mbox{s} >> \mbox{t} \, ;
77
         //Lee la informacion de las aristas.
78
         for (int i = 0; i < E; ++i) {
79
              int from , to , capacity;
80
81
             cin >> from >> to >> capacity;
             graph [\,from\,] \,.\, push\_back (\,edge\ \{to\,,\ capacity\,,\ 0\,,\ (int\,)\,graph [\,to\,] \,.\, size\,()\,\})\,;
82
83
              graph[to].push\_back(edge \{from, 0, 0, (int)graph[from].size() - 1\});
         }
84
85
         //Imprime la configuracion del flujo.
86
         cout << "Flujo maximo: " << Dinic() << '\n';
87
88
         for (int i = 0; i < V; ++i)
              for (edge e : graph[i])
89
                   if (e.capacity > 0)
90
                       cout << i << ',' << e.to << ": " << e.flow << '/' << e.capacity << '\n';
91
92
93
         return 0;
   }
94
```

Entrada	Salida
6 8	Flujo maximo: 20
0 5	0 1: 11/11
0 1 11	0 2: 9/12
0 2 12	1 3: 12/12
1 3 12	2 1: 1/1
2 1 1	2 4: 8/10
2 4 10	3 5: 15/15
4 3 7	4 3: 3/7
3 5 15	4 5: 5/5
4 5 5	, , , , , , , , , , , , , , , , , , ,

## 2.7. Emparejamiento máximo.

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

```
#include <iostream>
#include <algorithm>
#include <vector>
#include <vector>
#include <queue>
using namespace std;

#define maxn 100000 //Maximo numero de vertices.

//Numero de vertices en cada lado y numero de aristas.
vector<int> graph[maxn]; //Aristas que van de U a V.
```

```
int pairU[maxn], pairV[maxn], dist[maxn]; //Pares de vertices en el emparejamiento.
12
13
   //Verifica si existe un camino de aumento.
14
   bool BFS() {
15
16
        queue < int > Q;
        for (int u = 1; u \le U; ++u) {
17
            if (!pairU[u]) {
18
                dist[u] = 0;
19
                Q. push (u);
20
            }
21
            else
22
                dist[u] = 1e9;
23
24
        dist[0] = 1e9;
25
26
        while (!Q.empty()) {
27
28
            int u = Q. front();
            Q.pop();
29
30
            if (dist[u] < dist[0])
                for (int v : graph[u])
31
                    32
33
                         Q. push (pair V [v]);
34
                     }
35
36
        return dist[0] != 1e9;
37
38
39
40
   //Verifica si existe un camino de aumento que comience en u.
   bool DFS(int u) {
41
        if (u = 0)
42
43
            return true;
        for (int v : graph[u])
44
            if (dist[pairV[v]] = dist[u] + 1 && DFS(pairV[v])) {
45
                pairV[v] = u;
46
                pairU[u] = v;
47
                return true:
48
49
        dist[u] = 1e9;
50
        return false;
51
52
   }
53
   //Busca un emparejamiento maximo.
54
55
   int HopcroftKarp() {
        int size = 0;
56
57
        while (BFS())
            for (int u = 1; u \le U; ++u)
58
59
                 if (!pairU[u] && DFS(u))
60
                    ++size;
        return size;
61
62
   }
63
   int main() {
64
        ios\_base :: sync\_with\_stdio(0); cin.tie();
65
66
        cin >> U >> V >> E;
67
        //Lee la informacion de las aristas. Los vertices estan indexados en 1.
68
69
        for (int i = 0; i < E; ++i) {
            70
            cin >> u >> v;
71
72
            graph[u].push_back(v);
73
74
        //Imprime la configuracion del emparejamiento.
75
        cout << "Emparejamiento: " << HopcroftKarp() << '\n';
76
        for (int u = 1; u \le U; ++u)
77
            if (pairU[u])
78
                cout << u << " - " << pairU[u] << '\n';
79
80
        return 0;
81
   }
82
```

Entrada	Salida
5 4 8	Emparejamiento: 3
1 1	1 - 1
2 1	2 - 3
2 3	3 - 2
3 2	
3 3	
3 4	
4 3	
5 3	

# 3. Matemáticas.

## 3.1. Fórmulas importantes.

### Desarreglos

Un desarreglo es una permutación donde ningún elemento aparece en su posición original. El número de desarreglos está dado por

$$!n = (n-1)(!(n-1)+!(n-2)) = n! \sum_{k=0}^{n} \frac{(-1)^k}{k!}$$

con !0 = 1 y !1 = 0.

#### Números de Catalán

Los números de Catalán cuentan: el número de expresiones con n pares de paréntesis correctamente balanceados; el número de caminos distintos sobre una cuadrícula de  $n \times n$  que van de la esquina inferior izquierda a la esquina superior derecha, constan solamente de movimientos hacia arriba y hacia la derecha, y nunca cruzan la diagonal; el número de triangulaciones de un polígono convexo de n+2 lados; entre otras cosas. Están dados por

$$C_n = \sum_{k=0}^{n-1} C_k C_{n-k-1} = \frac{1}{n+1} \binom{2n}{n}$$

con  $C_0 = 1$ .

#### Números de Stirling

Los números de Stirling de primer tipo cuentan el número de permutaciones de tamaño n con exactamente k ciclos disjuntos. Están dados por

$$S_1(n,k) = (n-1)S_1(n-1,k) + S_1(n-1,k-1).$$

Los números de Stirling de segundo tipo cuentan el número de particiones de un conjunto de tamaño n en k subconjuntos no vacíos. Están dados por

$$S_2(n,k) = k S_2(n-1,k) + S_2(n-1,k-1) = \frac{1}{k!} \sum_{i=0}^{k} (-1)^i \binom{k}{i} (k-i)^n$$

con 
$$S_1(n,0) = S_2(n,0) = 0$$
 y  $S_1(n,n) = S_2(n,n) = 1$ .

#### Números de Grundy

Un juego por turnos entre dos jugadores es *normal* si el jugador que no pueda mover pierde, y es *imparcial* si en todo momento ambos jugadores disponen del mismo conjunto de movimientos.

El juego de Nim es un juego normal e imparcial en donde cada jugador debe escoger una pila y eliminar al menos un objeto de esa pila. Sean  $P_1, \ldots, P_n$  los tamaños de cada pila. El jugador en turno tiene estrategia ganadora si y sólo si  $P_1$  xor  $\ldots$  xor  $P_n \neq 0$ .

El Teorema de Sprague-Grundy afirma que todo juego normal e imparcial es equivalente a un juego de Nim.

## 3.2. Big Numbers.

```
#include <iostream>
   #include <algorithm>
   #include <utility>
   using namespace std;
   typedef string BigInt;
   //Regresa el i-esimo digito de derecha a izquierda de un numero.
8
   int digit (const BigInt &num, int i) {
9
        if (i < num.size())
10
            return num[num.size() - 1 - i] - '0';
11
        return 0;
12
   }
13
14
   //Compara dos numeros y regresa: 1 si el primero es mayor; 0 si son iguales; -1 si el
15
        segundo es mayor
   int compareTo(const BigInt &a, const BigInt &b) {
16
        for (int i = \max(a.size(), b.size()) - 1; i >= 0; --i) {
17
            if (digit(a, i) > digit(b, i))
18
19
                return 1;
            if \ (digit(b,\ i) > digit(a,\ i))
20
                return -1;
21
22
        return 0;
23
   }
24
25
    //Regresa la suma de dos numeros.
26
   BigInt sum(const BigInt &a, const BigInt &b) {
27
        BigInt ans;
28
        int carry = 0;
29
        for (int i = 0; i < max(a.size(), b.size()); ++i) {
30
            carry += digit(a, i) + digit(b, i);
31
            ans.push_back((carry % 10) + '0');
32
            carry /= 10;
33
34
        if (carry)
35
            ans.push_back(carry + '0');
36
        reverse(ans.begin(), ans.end());
37
        return ans;
38
39
40
   //Regresa la diferencia de dos numeros. El primer numero debe ser mayor o igual que el
41
        segundo.
    BigInt substract(const BigInt &a, const BigInt &b) {
42
43
        BigInt ans;
        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');
48
                carry = 0;
49
            else {
51
52
                ans.push_back(carry + 10 + 0);
                {\tt carry} \; = \; -1;
53
            }
54
55
        while (ans.size() > 1 \&\& ans.back() = '0')
56
57
            ans.pop_back();
        reverse(ans.begin(), ans.end());
58
        return ans;
59
60
   }
61
     /Regresa el producto de dos numeros (BigInt x int).
62
   BigInt multiply (const BigInt &a, int b) {
63
        if (b = 0)
64
            return "0";
65
        BigInt ans;
66
67
        int carry = 0;
```

```
for (int i = 0; i < a.size(); ++i) {
68
69
             carry += digit(a, i) * b;
             ans.push_back((carry %10) + '0');
70
             carry /= 10;
71
72
         while (carry) {
73
             ans.push_back((carry % 10) + '0');
74
             carry /= 10;
75
76
         reverse (ans.begin(), ans.end());
77
         return ans;
78
79
80
     //Regresa el producto de dos numeros (BigInt x BigInt).
81
    BigInt multiply (const BigInt &a, const BigInt &b) {
82
         BigInt ans;
83
84
         for (int i = 0; i < b. size(); ++i)
             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 (BigInt / int).
89
    pair < BigInt, int > divide (const BigInt &a, int b) {
90
         pair < BigInt, int > ans;
91
         for (int i = a.size() - 1; i >= 0; --i) {
92
             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
             ans.second %= b;
96
97
         return ans;
98
    }
99
100
101
    //Regresa el cociente y el residuo de la division (BigInt / BigInt).
    pair < BigInt , BigInt > divide (const BigInt &a, const BigInt &b) {
102
         pair < BigInt , BigInt > ans;
103
         BigInt table [10];
104
         for (int i = 0; i < 10; ++i)
105
             table[i] = multiply(b, i);
106
            (int i = a.size() - 1; i >= 0; --i) {
107
108
             int q = 0;
             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() || q > 0 || i == 0)
112
                 ans.first.push_back(q + '0');
113
             ans.second = substract(ans.second, table[q]);
114
115
         return ans;
116
117
```

#### 3.3. Test de Primalidad.

#### Algoritmo de Miller-Rabin.

```
#include <iostream>
   #include <random>
   using namespace std;
   //Regresa base expo % mod.
   long long power(__int128 base, long long expo, long long mod) {
6
        if (expo == 0)
            return 1;
        else if (expo %2)
9
           return (base * power(base, expo - 1, mod)) % mod;
10
11
            -int128 p = power(base, expo / 2, mod);
12
            return (p * p) \% mod;
13
14
15
   }
16
   default_random_engine gen; //Generador de numeros aleatorios.
```

```
18
19
    //Regresa false si n es compuesto y true si es probablemente primo.
    bool MillerTest(long long n, long long d) {
20
         uniform_int_distribution < long long > Rand(2, n - 2);
21
         \label{eq:local_local_local} \text{=} \inf 128 \ x = \operatorname{power} \left( \operatorname{Rand} \left( \operatorname{gen} \right), \ d, \ n \right);
23
         if (x = 1 | | x = n - 1)
24
              return true;
25
26
         for (; d != n - 1; d *= 2) {
27
              x = (x * x) \% n;
28
29
              if (x = 1)
30
                  return false;
              if (x = n - 1)
31
32
                   return true;
33
34
         return false;
    }
35
36
    //Ejecuta el Test de Miller-Rabin varias veces.
37
    bool isProbablePrime(long long n, int attemps) {
38
39
         if (n == 2 | | n == 3)
              return true;
40
         if (n = 1 | | n = 4)
41
              return false;
42
43
         long long d = n - 1;
44
         while (d \% 2 = 0)
45
46
              d = 2;
47
         while (attemps --)
48
              if (!MillerTest(n, d))
49
                   return false;
50
51
         return true;
    }
52
53
    int main() {
54
         ios\_base::sync\_with\_stdio(0); cin.tie();
55
56
         long long n;
         while (cin \gg n) {
57
              if (isProbablePrime(n, 10))
58
                   cout << "Probablemente es primo.\n";</pre>
59
60
61
                   cout << "No es primo.\n";</pre>
62
63
         return 0;
    }
64
```

Entrada	Salida
1000000007	Probablemente es primo.
123456789	No es primo.
104729	Probablemente es primo.

# 3.4. Factorización en primos.

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

```
void find_primes() {
12
13
         vector < bool > sieve (maxn);
         for (long long i = 2; i < maxn; ++i)
14
             if (!sieve[i]) {
15
16
                  primes.push_back(i);
                   for \ (long \ long \ j \ = \ i \ * \ i \ ; \ j \ < maxn \ ; \ j \ +\!\! = \ i \, ) 
17
                       sieve[j] = true;
18
             }
19
   }
20
21
    //Prueba por division.
22
23
    void prime_factor() {
24
         factors.clear();
         for (int i = 0; primes [i] * primes [i] <= n; ++i)
25
             while (n \% primes[i] == 0) {
26
                  factors.push_back(primes[i]);
27
28
                  n /= primes[i];
29
30
         if (n != 1)
             factors.push_back(n);
31
   }
32
33
    int main() {
34
         ios_base::sync_with_stdio(0); cin.tie();
35
         find_primes();
36
37
         while (cin \gg n) {
             prime_factor();
38
             for (long long p : factors)
39
                  cout << p << ', ';
40
             cout << '\n';
41
42
         return 0;
43
   }
44
```

Entrada	Salida
180	2 2 3 3 5
3500	2 2 5 5 5 7
123456789	3 3 3607 3803
104729	104729

### 3.5. Sistemas de Ecuaciones Lineales.

Eliminación Gaussiana. Complejidad  $O(n^3)$ .

```
#include <iostream>
   #include <algorithm>
   #include <cmath>
4
   using namespace std;
   #define max  100 //Maximo numero de ecuaciones-incognitas.
6
                                       //Dimensiones.
    double AugMatrix[maxn][maxn]; //Matriz aumentada.
9
10
   //Encuentra la forma escalonada reducida de la matriz aumentada [A | B]
11
    //con A de n x n y B de n x m. Regresa el determinante de A.
12
13
    double GaussianElimination() {
        double det = 1;
14
        for (int k = 0; k < n; ++k) {
15
             int r = k;
16
             for (int i = k + 1; i < n; ++i)
17
                  if \quad (\,fabs\,(\,AugMatrix\,[\,i\,\,]\,[\,k\,]\,) \ > \ fabs\,(\,AugMatrix\,[\,r\,\,]\,[\,k\,]\,)\,)
18
                      r = i;
19
20
             if (fabs(AugMatrix[r][k]) < 1e-9)
21
22
                 return 0;
             i\,f\ (\,r\ !=\ k\,)\ \{
23
                  for (int j = k; j < n + m; ++j)
24
                      swap(AugMatrix[k][j], AugMatrix[r][j]);
25
```

```
det *= -1;
26
27
              det *= AugMatrix[k][k];
28
29
30
              for (int j = n + m - 1; j >= k; ---j) {
                   \begin{array}{lll} AugMatrix [k][j] \ /= \ AugMatrix [k][k]; \\ for \ (int \ i = 0; \ i < n; \ +\!\!\!+\!\!\!i) \end{array}
31
32
                        if (i!= k)
33
                             AugMatrix[i][j] -= AugMatrix[i][k] * AugMatrix[k][j];
34
              }
35
36
37
         return det;
    }
38
39
40
    int main() {
         ios_base::sync_with_stdio(0); cin.tie();
41
42
         cin >> n >> m;
43
         for (int i = 0; i < n; ++i)
44
              for (int j = 0; j < n + m; +++j)
45
                        cin >> AugMatrix[i][j];
46
47
         cout << "Determinante: " << GaussianElimination() << "\nSolucion:\n";
48
49
         for (int i = 0; i < n; ++i) {
              for (int j = 0; j < m; ++j)
50
                        cout << AugMatrix[i][j + n] << ' ';
51
              cout << '\n';
52
         }
53
54
         return 0;
55
    }
56
```

Entrada	Salida
4 1	Determinante: 142
1 -2 2 -3 15	Solucion:
3 4 -1 1 -6	
2 -3 2 -1 17	-2
1 1 -3 -2 -7	3
	-1

## 3.6. Teorema Chino del Residuo.

```
#include <iostream>
   using namespace std;
2
   #define maxn 100000
                           //Maximo numero de ecuaciones.
4
6
                                            //Numero de ecuaciones.
   long long MOD, coef[maxn], mod[maxn]; //Datos de las ecuaciones.
7
   //Algoritmo extendido de Euclides.
9
   long long extendedEuclid(long long a, long long b, long long &x, long long &y) {
10
        if (b == 0) {
11
           x = 1;
12
13
            y = 0;
            return a;
14
15
16
            long long gcd = extendedEuclid(b, a %b, y, x);
17
            y = (a / b) * x;
18
            return gcd;
19
20
   }
21
22
   //Teorema Chino del Residuo.
23
   long long ChineseRemainder() {
24
25
       MOD = 1;
```

```
26
27
              MOD *= mod[i];
28
         long long x = 0;
29
30
          for (int i = 0; i < n; ++i) {
               \begin{array}{lll} \textbf{long} & \textbf{long} & \textbf{N} = \textbf{MOD} \ / \ \textbf{mod} [\ \textbf{i}\ ] \ , \ \ \textbf{invN} \ , \ \ \textbf{invM} \ ; \end{array}
31
               extendedEuclid(N, mod[i], invN, invM);
32
               x = (x + coef[i] * N * invN) %MOD;
33
               x = (x + MOD) \% MOD;
34
35
36
37
          return x;
    }
38
39
40
    int main() {
          ios_base::sync_with_stdio(0); cin.tie();
41
42
          cin >> n;
          for (int i = 0; i < n; ++i)
43
44
               cin >> coef[i] >> mod[i];
          cout \ll x = " \ll ChineseRemainder() \ll " \pmod " \ll MOD \ll ")\n";
45
          return 0;
46
47
    }
```

Entrada	Salida
3	$x = 66 \pmod{180}$
2 4	
3 9	
1 5	

# 4. Strings

## 4.1. Búsqueda de patrones.

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

```
#include <iostream>
   #include <algorithm>
2
   using namespace std;
   #define max  100000 //Longitud maxima de los strings.
5
   string text, pattern, str; //Texto, patron a buscar y string auxiliar.
7
   int Z[maxn];
                                //Arreglo Z.
   //Construye el arreglo Z de str.
10
   void buildZ() {
11
        int l = 0, r = 0;
12
        for (int i = 1; i < str.size(); ++i) {
13
14
            Z[i] = 0;
            if (i \ll r)
15
                Z[i] = min(r - i + 1, Z[i - l]);
16
            while (i + Z[i] < str.size() \&\& str[Z[i]] = str[i + Z[i]])
17
                ++Z[i];
            if (i + Z[i] - 1 > r) {
19
20
                l = i;
                r = i + Z[i] - 1;
21
            }
22
23
        }
   }
24
25
   int main() {
26
        ios_base::sync_with_stdio(0); cin.tie();
27
28
        //Lee el texto y los patrones.
        cin >> text >> pattern;
29
        str = pattern + '$' + text;
30
31
        //Imprime todas las ocurrencias.
32
        buildZ();
33
        for (int i = 0; i < text.size(); ++i)
34
            if (Z[i + pattern.size() + 1] = pattern.size())
```

Entrada	Salida
AABAACAADAABAABA	Patron encontrado en la posicion 0
AABA	Patron encontrado en la posicion 9
	Patron encontrado en la posicion 12

```
Aho Corasick. Complejidad: O(|T| + |P_1| + ... + |P_n| + \#Ocurrencias).
```

```
#include <iostream>
   #include <queue>
   using namespace std;
                         //Longitud del alfabeto.
   #define maxc 26
5
   #define maxn 100
                          //Maximo numero de patrones.
   #define maxs 100000 //Maximo numero de nodos.
                                  //Numero de patrones.
9
   int n;
   string text, pattern[maxn]; //Texto y lista de patrones.
10
11
   struct node {
12
        node *nxt[maxc];
                           //Nodo siguiente en el Trie.
13
                            //Sufijo propio mas largo que es prefijo de un patron.
        node *link;
14
        bool is End [maxn]; //Es nodo terminal de algun patron.
15
   };
16
17
   int nnodes;
                      //Numero de nodos.
18
   node Trie [maxs]; //Nodos del Trie.
19
20
    //Retorna el nodo siguiente.
21
   node *nextNode(node *curr, char c) {
22
23
        if (curr == NULL)
            return Trie;
24
25
        if (curr->nxt[c] == NULL)
            return nextNode(curr->link, c);
26
27
        return curr->nxt[c];
   }
28
29
   //Construye los links de cada nodo.
30
   void buildLink() {
31
        queue<node*> Q;
32
33
        Q. push (Trie);
        while (!Q.empty()) {
34
35
            node *curr = Q. front();
            Q. pop();
36
            for (char c = 0; c < maxc; ++c) {
37
                node *nxt = curr->nxt[c];
38
                 if (nxt != NULL) {
39
40
                     nxt - link = nextNode(curr - link, c);
                     for (int i = 0; i < n; ++i)
41
42
                          if (nxt->link->isEnd[i])
                             nxt->isEnd[i] = true;
43
44
                     Q. push (nxt);
                }
45
            }
46
47
        }
48
49
   //Construye el Trie de patrones.
50
   void buildTrie() {
51
        for (int i = 0; i < n; ++i) {
52
            node *curr = Trie;
53
            for (int j = 0; j < pattern[i].size(); ++j) {
54
                 char c = pattern[i][j] - 'a';
55
                 if (curr->nxt[c] == NULL)
56
                     curr \rightarrow nxt[c] = Trie + (++nnodes);
57
                 curr = curr -> nxt[c];
58
            }
```

```
curr->isEnd[i] = true;
60
61
        buildLink();
62
   }
63
64
   int main() {
65
        ios_base::sync_with_stdio(0); cin.tie();
66
67
        //Lee el texto y los patrones.
68
69
        cin >> text >> n;
        for (int i = 0; i < n; ++i)
70
71
            cin >> pattern[i];
72
        buildTrie();
73
        //Imprime todas las ocurrencias.
74
        node *curr = Trie;
75
76
        for (int i = 0; i < text.size(); ++i) {
            curr = nextNode(curr, text[i] - 'a');
77
            for (int j = 0; j < n; ++j)
78
                 if (curr->isEnd[j])
79
                     cout << pattern[j] << " aparece en la posicion " << i - pattern[j].size() +</pre>
80
                         1 \ll ' n';
        }
81
82
        return 0;
83
   }
84
```

Entrada	Salida
abcdabccabbacefdabc	abc aparece en la posicion 0
4	bcd aparece en la posicion 1
abc	abc aparece en la posicion 4
ca	ca aparece en la posicion 7
bcd	ef aparece en la posicion 13
ef	abc aparece en la posicion 16

## 4.2. Arreglo de sufijos.

```
Complejidad: O(|s| \log |s|).
    #include <iostream>
    #include <algorithm>
    using namespace std;
4
    #define maxn 100000 //Longitud maxima del string.
5
                                       //String.
    string word;
7
    int n, SuffixArray [maxn]; //Arreglo de sufijos.
    \begin{array}{lll} & int \ rnk \, [maxn][2] \, , \ bucket \, [maxn]; & //Rango \ (Suffix Array) \ y \ Cubeta \ (Raxix Sort) \, . \\ & int \ temp SA \, [maxn] \, , \ temp RA \, [maxn][2]; \ //Arreglos \ temporales \, . \end{array}
10
11
12
    //Ordena de acuerdo a los rangos.
    void RadixSort() {
14
15
          int M = \max(n, 256);
          for (int k = 1; k >= 0; --k) {
16
               fill_n (bucket, M, 0);
17
18
               for (int i = 0; i < n; +++i)
19
20
                    ++bucket [ rnk [ i ] [ k ] ];
               \label{eq:formula} \mbox{for (int $i = 1$; $i < M$; $+\!\!\!+\!\! i$)}
21
                    bucket[i] += bucket[i - 1];
22
23
               for (int i = n - 1; i >= 0; ---i) {
24
                     int nxt_id = -bucket[rnk[i][k]];
25
                    tempSA[nxt_id] = SuffixArray[i];
26
                    tempRA[nxt_id][0] = rnk[i][0];
27
                    tempRA[nxt_id][1] = rnk[i][1];
28
29
               for (int i = 0; i < n; ++i) {
```

```
SuffixArray[i] = tempSA[i];
31
32
                    rnk[i][0] = tempRA[i][0];
                    rnk[i][1] = tempRA[i][1];
33
              }
34
35
36
37
    //Construye el arreglo de sufijos.
38
    void buildSA() {
39
40
         n = word.size();
         for (int i = 0; i < n; ++i) {
41
               SuffixArray[i] = i;
42
              \operatorname{rnk}[i][0] = \operatorname{word}[i];
43
44
         RadixSort();
45
46
         for (int k = 1; k < n; k *= 2) {
47
               int curr = 0, prev = rnk[0][0];
48
49
              \operatorname{rnk}[0][0] = \operatorname{curr};
              tempSA[SuffixArray[0]] = 0;
50
51
               for (int i = 1; i < n; ++i) {
52
                    if (rnk[i][0] != prev || rnk[i][1] != rnk[i - 1][1])
53
                        ++curr;
54
                    prev = rnk[i][0];
55
                    rnk[i][0] = curr;
56
                   tempSA[SuffixArray[i]] = i;
57
              }
58
               for (int i = 0; i < n; ++i)
ഒറ
                    int nxt_id = SuffixArray[i] + k;
61
                     rnk \, [\, i\, ] \, [\, 1\, ] \,\, = \,\, (\, nxt\_id \,\, < \,\, n\,) \,\, ? \,\, rnk \, [\, tempSA \, [\, nxt\_id \,\, ] \,] \, [\, 0\, ] \  \  \, : \,\, 0\, ; \  \,
62
63
               RadixSort();
64
         }
65
66
67
    int main() {
68
         ios\_base::sync\_with\_stdio(0); cin.tie();
69
         cin >> word;
70
71
         buildSA();
72
         for (int i = 0; i < n; ++i) {
73
               cout << SuffixArray[i] << ' ';
74
               for (int j = SuffixArray[i]; j < n; ++j)
75
76
                    cout << word[j];</pre>
               cout << '\n';
77
78
         }
79
80
         return 0;
81
    }
```

Entrada	Salida
banana	5 a
	3 ana
	1 anana
	0 banana
	4 na
	2 nana

## 5. Geometría

### 5.1. Geometría 2D

```
1 #include <iostream>
2 #include <cmath>
3 #include <vector>
4 using namespace std;
```

```
#define PI 3.14159265358979323846 //Primeros 20 decimales de pi.
6
                                            //Precision.
   #define eps 1e-9
7
    struct point {
        double x, y;
10
11
        point (double Px, double Py) : x(Px), y(Py) {}
12
13
        //Regresa la suma de dos vectores.
14
        point operator + (const point &P) const {
15
16
             return point (x + P.x, y + P.y);
17
18
        //Regresa la resta de dos vectores.
19
        point operator - (const point &P) const {
20
21
             return point (x - P.x, y - P.y);
22
23
        //Regresa el producto por un escalar.
24
        point operator * (double lambda) const
25
             return point(x * lambda, y * lambda);
26
27
28
        //Regresa el cociente entre un escalar.
29
        point operator / (double lambda) const {
30
             return point(x / lambda, y / lambda);
31
        }
32
    };
33
34
    //Regresa el producto punto de dos vectores.
35
    double dotProduct(const point &P, const point &Q) {
36
        \mathbf{return} \ P.x * Q.x + P.y * Q.y;
37
38
39
    //Regresa la componente en z del producto cruz de dos vectores.
40
    double crossProduct(const point &P, const point &Q) {
41
        return P.x * Q.y - P.y * Q.x;
42
43
   }
44
45
    //Regresa la norma de un vector.
    double norm(const point &P) {
46
        return sqrt(dotProduct(P, P));
47
48
49
    //Regresa la distancia euclidiana entre dos puntos.
50
    double dist(const point &P, const point &Q) {
51
52
        return norm(P - Q);
   }
53
54
    //Regresa el angulo en radianes entre dos vectores. Para verificar si son ortogonales
55
    //(o paralelos), es mas rapido comprobar si su producto punto (resp. cruz) es cero.
56
    double angle (const point &P, const point &Q) {
        \begin{array}{ll} \textbf{return} & \textbf{acos} \left( \, \textbf{dotProduct} \left( P / \text{norm} \left( P \right) \,, \,\, Q / \text{norm} \left( Q \right) \, \right) \, \right); \end{array}
58
59
60
    //Regresa el vector rotado 90 grados en el sentido contrario de las manecillas del reloj.
61
   point rotate90ccw(const point &P) {
62
        return point(-P.y, P.x);
63
64
65
   //Regresa el vector rotado theta radianes en el sentido contrario de las manecillas
66
   //del reloj
   point rotateCCW(const point &P, double theta) {
68
69
        return point (P.x * cos(theta) - P.y * sin(theta), P.x * sin(theta) + P.y * cos(theta));
70
71
    //Regresa la proyeccion ortogonal del vector P sobre el vector Q.
72
    point projection (const point &P, const point &Q)
73
        return Q * (dotProduct(P, Q) / dotProduct(Q, Q));
74
75
```

```
76
     //Regresa la distancia de un punto P a la recta que pasa por A y B.
77
    double distPointLine(const point &P, const point &A, const point &B) {
78
         \begin{array}{lll} \textbf{return} & \textbf{dist} \left( P, \ A + \ \textbf{projection} \left( P - A, \ B - A \right) \right); \end{array}
79
80
81
    //Regresa true si el segmento CD corta a la recta AB, i.e., si los puntos estan en lados
82
     //opuestos de la recta.
83
    bool lineSegmentIntersect (const point &A, const point &B, const point &C, const point &D) {
84
         return crossProduct (B - A, C - A) * crossProduct (B - A, D - A) < 0;
85
86
87
    //Regresa el punto de interseccion de dos rectas distintas no paralelas AB y CD.
88
    point lineLineIntersection (const point &A, const point &B, const point &C, const point &D) {
89
90
         point v = B - A, w = D - C;
         return A + v * (crossProduct(C - A, w) / crossProduct(v, w));
91
92
93
    //Regresa el centro de la circunferencia que pasa por A, B y C.
94
    point circumcenter(const point &A, const point &B, const point &C) {
95
         point MC = (A + B) / 2, MA = (B + C) / 2;
96
         return lineLineIntersection (MC, MC + rotate90ccw (A - B), MA, MA + rotate90ccw (C - B));
97
    }
98
99
    //Regresa los puntos de interseccion de la recta que pasa por A y B con la circunferencia
100
    //con centro O y radio r.
101
    vector<point> lineCircleIntersection(const point &A, const point &B, const point &O, double
102
         r) {
         vector<point> ans;
103
         point v = B - A;
104
         double a = dot Product(v, v), b = dot Product(A, v), c = dot Product(A, A) - r * r;
105
106
         double d = b * b - a * c;
         if (d \ge -eps)
107
108
             ans.push_back(A + v * ((-b + sqrt(d + eps)) / a));
         if (d > eps)
109
             ans.push_back(A + v * ((-b - sqrt(d + eps)) / a));
110
111
         return ans;
112
113
     //Regresa el area del triangulo con vertices A, B y C.
114
115
    double areaTriangle(const point &A, const point &B, const point &C) {
         return fabs (crossProduct (B - A, C - A)) / 2;
116
117
118
    //Regresa el area del poligono con vertices P[0], P[1], ..., P[n-1].
119
    double areaPolygon(int n, const point P[]) {
         double area = P[n - 1].x * P[0].y - P[0].x * P[n - 1].y;
121
122
         for (int i = 0; i < n - 1; ++i)
             area \; +\!\!= P [\,i\,] \,.\, x \; *\; P [\,i\,+\,1\,] \,.\, y \; -\; P [\,i\,+\,1\,] \,.\, x \; *\; P [\,i\,] \,.\, y;
123
         return fabs (area) / 2;
124
125
126
    //Regresa true si el punto P esta en el interior del triangulo con vertices A, B y C.
127
    bool pointInTriangle(const point &P, const point &A, const point &B, const point &C) {
128
         point G = (A + B + C) / 3;
129
         return !lineSegmentIntersect (A, B, P, G) && !lineSegmentIntersect (B, C, P, G) &&
130
                 !lineSegmentIntersect(C, A, P, G);
131
132
133
    //Regresa true si el poligono con vertices P (ordenados en el sentido de las manecillas del
134
      /reloj) es convexo.
135
    bool isConvexPolygon(int n, const point P) {
136
         for (int i = 2; i < n; ++i) {
137
             if \ (crossProduct(P[\,i\,] \ - \ \hat{P}[\,i\,-\,1]\,,\ P[\,i\,] \ - \ P[\,i\,-\,1]) \ < \ 0)
138
                  return false;
139
         return true;
140
141
142
    //Regresa true si el punto Q esta en el interior del poligono convexo con vertices P.
143
      /Un punto Q estara en el interior de un poligono no convexo si y solo cualquier rayo
144
    //con origen en Q intersecta al poligono (en aristas) un numero impar de veces.
145
```

```
bool pointInConvexPolygon(const point &Q, int n, const point P[]) {
146
         point G = P[0];
for (int i = 1; i < n; ++i)</pre>
147
148
             G = G + P[i];
149
         G = G / n;
150
         for (int i = 1; i < n; ++i)
151
              if (lineSegmentIntersect(P[i - 1], P[i], Q, G))
152
                  return false;
153
         return true;
154
    }
155
156
    int main() {
157
             return 0;
158
    }
159
```