Material de referencia para la ICPC.

Índice

1.	Estructuras de datos.	2
	1. Policy Based Data Structures	. 2
2.	Grafos.	4
	2.1. Caminos más cortos	. 4
	2.2. Árbol de expansión mínima	
	2.3. Orden topológico	
	2.4. Componentes fuertemente conexas	
	2.5. Puentes y puntos de articulación	
	2.6. Flujo máximo	
	2.7. Emparejamiento máximo	
_		-
3.	Matemáticas.	12
	3.1. Fórmulas importantes	
	3.2. Big Numbers	
	3.3. Test de Primalidad.	. 14
	3.4. Factorización en primos	. 15
	3.5. Sistemas de Ecuaciones Lineales	. 16
	3.6. Teorema Chino del Residuo	. 17
4.	Geometría	18
	l.1. Geometría 2D	
	1.2. Envolvente conexa	
	Envolvence conexa	. 20
5.	Strings	2
	5.1. Búsqueda de patrones	. 21
	5.2. Arreglo de sufijos	. 23

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.

```
#include <iostream>
   #include <ext/pb_ds/assoc_container.hpp>
  #include <ext/pb_ds/tree_policy.hpp>
   using namespace __gnu_pbds;
4
   using namespace std;
6
   typedef tree < int, null_type, less < int>, rb_tree_tag, tree_order_statistics_node_update>
        ordered_set:
   typedef ordered_set::node_iterator pnode;
8
   //Imprime el arbol rotado 90 grados hacia la izquierda.
10
   void print_tree(pnode it, pnode nil, int indent = 0) {
11
12
        if (it != nil) {
            print_tree(it.get_l_child(), nil, indent + 2);
13
            for (int i = 0; i < indent; ++i)
14
                \operatorname{cout} << '
15
            cout << **it << '\n';
16
            print_tree(it.get_r_child(), nil, indent + 2);
17
18
   }
19
20
   int main() {
21
        //Datos de ejemplo.
22
23
        int n = 10;
        int arr[] = \{20, 15, 50, 30, 25, 36, 10, 35, 40, 21\};
24
        //Crea un arbol con los datos de arr y lo imprime.
25
        ordered_set v, w;
26
        for (int i = 0; i < n; ++i)
27
            v.insert(arr[i]);
28
        print\_tree(v.node\_begin(), v.node\_end()); cout << '\n';
29
        //Separa el arbol en dos y los imprime.
30
        v.split(30, w);
31
        print\_tree(v.node\_begin(), v.node\_end()); cout << '\n';
32
        print_tree(w.node_begin(), w.node_end()); cout << '\n';</pre>
33
        //Vuelve a unir ambos arboles y lo imprime.
34
        v.join(w);
35
        print_tree(v.node_begin(), v.node_end()); cout << '\n';</pre>
36
        //Imprime el indice de 35.
37
        cout \ll v.order_of_key(35) \ll 'n';
```

2. Grafos.

2.1. Caminos más cortos.

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

```
#include <iostream>
   #include <algorithm>
3 #include <vector>
  #include <queue>
   #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
                                  //Vertice inicial.
16
   int dist[maxv], pred[maxv]; //Distancia desde s y predecesor en el camino.
17
   bool vis [maxv];
                                  //Visitado.
18
19
   //Encuentra el camino mas corto desde un vertice a todos los demas.
20
21
   void Dijkstra() {
        fill_n (dist, V, 1e9);
22
        fill_n (pred, V, -1);
        dist[s] = 0;
24
        priority_queue < edge > pq;
25
        pq.push(edge(dist[s], s));
26
        while (!pq.empty()) {
27
28
            int curr = pq.top().to;
            pq.pop();
29
            vis[curr] = true;
30
            for (edge e : graph[curr])
31
                 if (!vis[e.to] && dist[curr] + e.length < dist[e.to]) {
32
33
                     dist[e.to] = dist[curr] + e.length;
                     pred[e.to] = curr;
34
                     pq.push(edge(-dist[e.to], e.to));
35
36
                 }
        }
37
38
   }
39
   int main() {
40
        ios\_base::sync\_with\_stdio(0); cin.tie();
41
42
        cin \gg V \gg E \gg s;
        //Lee la informacion de las aristas.
43
        for (int i = 0; i < E; ++i) {
44
45
            int u, v, d;
            cin >> u >> v >> d;
46
            graph [u].push_back(edge(d, v));
47
            graph [v].push_back(edge(d, u));
48
49
        //Imprime la configuracion.
50
        Dijkstra();
51
        for (int i = 0; i < V; ++i)
52
            cout <<\ i\ <<\ ":\ "\ <<\ pred\ [\ i\ ]\ <<\ '\ '\ <<\ dist\ [\ i\ ]\ <<\ '\ '\ ';
53
        return 0;
54
55
   }
```

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: $O(E \log V)$.

```
#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
   #define from second.first
10
   #define to
                   second.second
11
12
                      //Numero de vertices y aristas.
   int V, E;
13
   edge graph [maxv]; // Aristas.
14
15
   int parent [maxv], Rank [maxv]; //Union-Find por rango y compression de camino.
16
17
   vector < int > MST;
                                   //Arbol de expansion minima.
18
19
   int Find(int x) {
        if (parent[x] != x)
20
21
           parent [x] = Find (parent [x]);
        return parent[x];
22
23
   }
24
   void Union(int x, int y) {
25
        int a = Find(x), b = Find(y);
26
27
        if (Rank[a] < Rank[b])
           parent[a] = b;
28
29
        else {
            parent[b] = a;
30
            if (Rank[a] = Rank[b])
31
                Rank[a]++;
32
33
        }
   }
34
35
   //Encuentra el arbol de expansion minima.
   int Kruskal() {
37
38
        int W = 0;
        for (int i = 0; i < V; ++i)
39
           parent[i] = i;
40
        sort(graph, graph + E);
41
        42
            if (Find(graph[i].from) != Find(graph[i].to)) {
43
                Union(graph[i].from, graph[i].to);
44
                W += graph[i]. weight;
45
                MST. push_back(i);
46
47
        return W;
48
   }
49
50
   int main() {
51
        ios_base::sync_with_stdio(0); cin.tie();
52
        cin >> V >> E;
53
```

```
//Lee la informacion de las aristas.
54
55
        for (int i = 0; i < E; ++i)
            cin >> graph[i].from >> graph[i].to >> graph[i].weight;
56
        //Imprime la configuracion del arbol de expansion minima.
57
        cout << "Peso total: " << Kruskal() << '\n';</pre>
58
        for (int i : MST)
59
            cout << graph[i].from << ' ' << graph[i].to << ' ' << graph[i].weight << '\n';
60
        return 0;
61
   }
62
```

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).
1 #include <iostream>
   #include <algorithm>
3 #include <vector>
4
   using namespace std;
   #define maxv 100000 //Maximo numero de vertices.
                                //Numero de vertices y aristas.
   vector <int> graph [maxv]; // Aristas.
9
10
   bool cycle;
                            //Verifica si el grafo tiene ciclos.
   vector <int > toposort; //Orden topologico.
11
12
   int vis[maxv];
                            //Visitado.
13
   void DFS(int u) {
14
        if (vis[u] == 1)
15
            cycle = true;
16
        else if (!vis[u]) {
17
             vis[u] = 1;
18
             for (int v : graph[u])
19
                 DFS(v);
20
             vis[u] = -1;
21
22
             toposort.push_back(u);
        }
23
24
25
   //Encuentra el orden topologico.
26
   void ToopologicalSort() {
        for (int u = 0; u < V; ++u)
28
29
            DFS(u);
        reverse(toposort.begin(), toposort.end());
30
   }
31
32
   int main() {
33
        ios\_base::sync\_with\_stdio(0); cin.tie();
34
        cin >> V >> E;
35
        //Lee la informacion de las aristas.
36
        \quad \  \   \text{for (int $i=0$; $i< E$; $+\!\!+\!\!i) } \ \{
37
            int from , to;
38
             cin >> from >> to;
39
            graph [from].push_back(to);
40
41
        //Imprime el orden topologico
42
        ToopologicalSort();
43
44
        if (cycle)
```

Entrada	Salida
7 9	6 0 1 2 5 4 3
6 1	
6 5	
0 1	
15	
0 2	
1 2	
2 3	
5 3	
5 4	

2.4. Componentes fuertemente conexas.

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

```
#include <iostream>
   #include <vector>
   #include <stack>
   using namespace std;
   #define maxv 100000 //Maximo numero de vertices.
5
                               //Numero de vertices y aristas.
7
   vector <int> graph [maxv]; // Aristas.
   vector < vector < int >> SCC;
                                         //Componentes fuertemente conexas.
10
11
   int idx [maxv], low [maxv], lst_id; //Indice de los vertices, menor vertice alcanzable.
                                          //Vertices pendientes.
   stack<int> S;
12
   bool onStack[maxv];
                                         //Esta en la pila.
13
14
   //Encuentra la componente fuertemente conexa de u.
15
16
    void StrongConnect(int u) {
        idx[u] = low[u] = ++lst_id;
17
        S.push(u);
18
19
        onStack[u] = true;
        \quad \text{for (int } v \ : \ \operatorname{graph}\left[u\right]) \ \{
20
             if (!idx[v]) {
21
                 StrongConnect(v);
22
                 low[u] = min(low[u], low[v]);
24
             else if (onStack[v])
25
                 low[u] = min(low[u], idx[v]);
26
27
        if (low[u] = idx[u]) {
            SCC.push_back(vector<int>());
29
30
             while (S.top() != u)  {
                SCC.back().push_back(S.top());
31
                 S.pop();
32
                 onStack[S.top()] = false;
33
34
            SCC.back().push_back(u);
35
            S.pop();
36
            onStack[u] = false;
37
38
   }
39
40
   //Algoritmo de Tarjan para encontrar las componentes fuertemente conexas.
41
   void Tarjan() {
42
        for (int u = 0; u < V; ++u)
43
             if (!idx[u])
44
45
                 StrongConnect(u);
```

```
}
46
47
   int main() {
48
        ios_base::sync_with_stdio(0); cin.tie();
49
50
        cin \gg V \gg E;
        //Lee la informacion de las aristas.
51
        for (int i = 0; i < E; ++i) {
52
            int from , to;
53
            cin >> from >> to;
54
            graph [from].push_back(to);
55
56
        //Imprime las componentes fuertemente conexas.
57
        Tarjan();
58
        for (int i = 0; i < SCC. size(); ++i) {
59
            for (int u : SCC[i])
60
                cout << u <<
61
            cout << '\n';
62
63
64
        return 0;
   }
65
```

Entrada	Salida
6 8	4 5
0 1	2
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).
   #include <iostream>
   #include <vector>
2
   #include <utility>
   using namespace std;
   #define maxv 100000 //Maximo numero de vertices.
   int V, E;
                              //Numero de vertices y aristas.
7
   vector < int > graph [maxv]; // Aristas.
8
                                        //Puntos de articulacion.
   bool artpoint [maxv];
10
   vector<pair<int, int>> bridge;
                                        //Puentes.
   int idx [maxv], low [maxv], lst_id; //Indice de los vertices, menor vertice alcanzable.
12
13
   //Enumera los vertices con una DFS.
14
   void DFS(int u, int pred) {
15
16
        idx[u] = low[u] = ++lst_id;
        int children = 0;
17
18
        for (int v : graph[u]) {
            if (!idx[v]) {
19
                DFS(v, u);
20
21
                low[u] = min(low[u], low[v]);
                children++;
22
                 if ((pred = -1 \&\& children > 1) \mid | (pred != -1 \&\& low[v] >= idx[u]))
23
                     artpoint[u] = true;
24
                 if (low[v] > idx[u])
25
                    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.
```

```
void Tarjan() {
34
35
         for (int u = 0; u < V; ++u)
             if (!idx[u])
36
                  DFS(u, -1);
37
38
    }
39
    int main() {
40
         ios_base::sync_with_stdio(0); cin.tie();
41
         cin >> V >> E;
42
43
         //Lee la informacion de las aristas.
         for (int i = 0; i < E; ++i) {
44
45
             int u, v;
             cin >> u >> v;
46
             graph [u].push_back(v);
47
48
             graph[v].push_back(u);
49
         //Imprime los puentes y puntos de articulacion.
50
        Tarjan();
cout << "Puntos de articulacion:\n";
51
52
         for (int i = 0; i < V; ++i)
53
             if (artpoint[i])
54
                  cout << i << '
55
         cout << "\nPuentes:\n";</pre>
56
         for (int i = 0; i < bridge.size(); ++i)
    cout << bridge[i].first << ' ' << bridge[i].second << '\n';</pre>
58
         return 0;
59
   }
60
```

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 maxv 100000 //Maximo numero de vertices.
   struct edge {
8
                             //Destino, arista invertida.
        int to, rev;
        int flow, capacity; //Flujo, capacidad.
10
11
   };
12
                               //Numero de vertices y aristas.
   int V, E;
13
   vector <edge> graph [maxv]; // Aristas.
14
15
                                 //Fuente y sumidero.
16
   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
        queue < int > Q;
23
       Q. push(s);
24
        while (!Q.empty() \&\& level[t] == -1) {
25
            int curr = Q. front();
```

```
Q.pop();
27
28
                for (edge e : graph[curr])
                      if (level[e.to] = -1 && e.flow < e.capacity) {
level[e.to] = level[curr] + 1;
29
30
31
                           Q. push (e. to);
32
33
           \begin{array}{lll} \textbf{return} & \textbf{level} [\ \textbf{t}\ ] & != & -1; \end{array}
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];
if (level[e.to] == level[curr] + 1)
42
43
                      if (int currflow = DFS(e.to, min(flow, e.capacity - e.flow))) {
44
45
                            e.flow += currflow;
                            graph [e.to] [e.rev]. 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
55
           int flow = 0;
           while (BFS()) {
56
                fill_n (ptr, V, 0);
while (int currflow = DFS(s, 1e9))
57
58
                      flow += currflow;
59
60
           return flow;
61
62
63
     int main() {
64
           ios\_base::sync\_with\_stdio\left(0\right);\ cin.tie\left(\right);
65
           cin \gg V \gg E \gg s \gg t;
66
67
           //Lee la informacion de las aristas.
           for (int i = 0; i < E; ++i) {
68
                int from, to, capacity;
69
70
                cin >> from >> to >> capacity;
                 \begin{array}{l} graph [from]. \ push\_back (edge \{to\ ,\ (int\ )graph [to\ ].\ size\ ()\ ,\ 0\ ,\ capacity\ \})\ ; \\ graph [to\ ]. \ push\_back (edge \{from\ ,\ (int\ )graph [from\ ].\ size\ ()\ -\ 1\ ,\ 0\ ,\ 0\})\ ; \\ \end{array}
71
72
73
           //Imprime la configuracion del flujo.
           cout << "Flujo maximo: " << Dinic() << '\n';
75
76
           for (int i = 0; i < V; ++i)
                \quad \quad \text{for } (\text{edge } \text{e } : \text{graph}[\text{i}])
77
                      if (e.capacity)
78
                            cout << i << '' << e.to << ": " << e.flow << '/' << e.capacity << '\n';
79
           return 0;
80
    }
81
```

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 <queue>
   using namespace std;
   #define maxv 100000 //Maximo numero de vertices.
6
   int U, V, E;
                              //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 \le U; ++u)
16
            if (!pairU[u]) {
17
                dist\left[\,u\,\right] \;=\; 0\,;
18
                Q. push(u);
19
20
        while (!Q.empty()) {
21
            int u = Q. front();
22
            Q. pop();
23
            if (dist[u] < dist[0])
24
                for (int v : graph[u])
25
                     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
            38
39
                pairU[u] = v;
40
41
                return true;
42
        dist[u] = 1e9;
43
44
        return false;
   }
45
46
47
   //Busca un emparejamiento maximo.
   int HopcroftKarp() {
48
        int size = 0;
49
        while (BFS())
50
51
            for (int u = 1; u \leftarrow U; ++u)
                if (!pairU[u] && DFS(u))
52
53
                     size++;
54
        return size;
   }
55
56
   int main() {
57
        ios\_base::sync\_with\_stdio(0); cin.tie();
58
        cin >> U >> V >> E;
59
        //Lee la informacion de las aristas. Los vertices estan indexados en 1.
60
61
        for (int i = 0; i < E; ++i) {
            int u, v;
62
            cin >> u >> v;
63
            graph[u].push_back(v);
64
65
        //Imprime la configuracion del emparejamiento.
66
        cout << "Emparejamiento: " << HopcroftKarp() << '\n';
67
        for (int u = 1; u \le U; ++u)
```

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 ... 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 <algorithm>
1
   #include <utility>
2
   using namespace std;
4
   typedef string BigInt;
5
6
   //Regresa el i-esimo digito de derecha a izquierda de un numero.
7
   unsigned int digit (const BigInt &num, unsigned int i) {
8
9
        if (i < num. size())
            return num[num.size() -1 - i] - '0';
10
        return 0;
11
   }
12
13
14
   //Compara dos numeros y regresa: 1 si el primero es mayor; 0 si son iguales; -1 si el
        segundo es mayor.
    int compareTo(const BigInt &a, const BigInt &b) {
15
        for (int i = max(a.size(), b.size()) - 1; i >= 0; --i) {
16
            if (digit(a, i) > digit(b, i))
17
18
                return 1;
19
            if (digit(b, i) > digit(a, i))
20
                 return -1;
21
        return 0;
22
   }
23
24
    //Regresa la suma de dos numeros.
25
   BigInt sum(const BigInt &a, const BigInt &b) {
26
27
        BigInt ans;
28
        int carry = 0;
        for (int i = 0; i < max(a.size(), b.size()); ++i) {
29
            carry += digit(a, i) + digit(b, i);
30
            ans.push_back((carry % 10) + '0');
31
32
            carry \neq 10;
33
34
        if (carry)
            ans.push_back(carry + '0');
35
        reverse(ans.begin(), ans.end());
36
37
        return ans;
38
39
   //Regresa la diferencia de dos numeros. El primer numero debe ser mayor o igual que el
40
41
   BigInt substract (const BigInt &a, const BigInt &b) {
        BigInt ans;
42
        int carry = 0;
43
        for (int i = 0; i < a.size(); ++i) {
44
            carry += digit(a, i) - digit(b, i);
45
46
            if (carry >= 0) {
                 ans.push_back(carry + '0');
47
                {\tt carry} \; = \; 0 \, ;
48
            }
49
            else {
                ans.push_back(carry + 10 + '0');
51
52
                 carry = -1;
            }
53
54
        while (ans.size() > 1 && ans.back() = '0')
55
            ans.pop_back();
56
57
        reverse(ans.begin(), ans.end());
        return ans;
58
   }
59
60
    //Regresa el producto de dos numeros (BigInt x int).
61
   BigInt multiply (const BigInt &a, unsigned int b) {
62
63
        if (b = 0)
            return "0";
64
        {\tt BigInt \ ans}\,;
65
        int carry = 0;
66
        for (int i = 0; i < a.size(); ++i) {
```

```
carry += digit(a, i) * b;
68
69
             ans.push_back((carry % 10) + '0');
             carry /= 10;
70
         }
71
         while (carry) {
72
             ans.push_back((carry % 10) + '0');
73
             carry /= 10;
74
75
         reverse (ans.begin(), ans.end());
76
         return ans;
77
78
79
     //Regresa el producto de dos numeros (BigInt x BigInt).
80
    BigInt multiply (const BigInt &a, const BigInt &b) {
81
82
         BigInt ans;
         for (int i = 0; i < b. size(); ++i)
83
84
             ans = sum(ans, multiply(a, digit(b, i)).append(i, '0'));
85
         return ans;
86
    }
87
    //Regresa el cociente y el residuo de la division (BigInt / int).
88
    pair < BigInt , unsigned int > divide (const BigInt &a, unsigned int b) {
89
         pair < BigInt, int > ans;
90
         for (int i = a.size() - 1; i >= 0; --i) {
             ans.second = 10*ans.second + digit(a, i);
92
             if (!ans.first.empty() || ans.second >= b || i == 0)
93
                 ans.first.push_back((ans.second / b) + '0');
94
             ans.second % b;
95
96
         return ans;
97
    }
98
99
    //Regresa el cociente y el residuo de la division (BigInt / BigInt).
100
101
    pair < BigInt , BigInt > divide (const BigInt &a, const BigInt &b) {
         \verb"pair < BigInt", BigInt > ans";
102
         BigInt table [10];
103
         for (int i = 0; i < 10; ++i)
104
             table[i] = multiply(b, i);
105
         for (int i = a.size() - 1; i >= 0; --i) {
106
             int q = 0;
107
108
             ans.second.push_back(digit(a, i) + '0');
             while (q < 9 \&\& compareTo(ans.second, table [q + 1]) >= 0)
109
                 ++q;
110
111
             if (!ans.first.empty() \mid \mid q > 0 \mid \mid i == 0)
                 ans. first.push_back(q + '0');
112
             ans.second = substract(ans.second, table[q]);
113
114
115
         return ans;
116
```

3.3. Test de Primalidad.

Algoritmo de Miller-Rabin.

```
#include <iostream>
   #include <random>
2
   using namespace std;
   //Regresa base expo % mod.
5
   long long power(__int128 base, long long expo, long long mod) {
6
        if (expo = 0)
7
            return 1;
        else if (expo %2)
9
           return (base * power(base, expo - 1, mod)) % mod;
10
11
        else {
            = int 128 p = power(base, expo / 2, mod);
12
            return (p * p) \% mod;
13
        }
14
   }
15
16
   default_random_engine gen; //Generador de numeros aleatorios.
17
```

```
//Regresa false si n es compuesto y true si es probablemente primo.
19
20
    bool MillerTest(long long n, long long d) {
        uniform_int_distribution < long long > Rand(2, n - 2);
21
        -int128 x = power(Rand(gen), d, n);
22
        if (x = 1 | | x = n - 1)
23
            {\tt return true}\,;\\
24
        for (; d != n - 1; d *= 2) {
25
            x = (x * x) \% n;
26
             if (x = 1)
27
                 return false;
28
             if (x = n - 1)
29
30
                 return true;
31
        return false;
32
33
   }
34
    //Ejecuta el Test de Miller-Rabin varias veces.
35
   bool isProbablePrime(long long n, int attemps) {
36
37
        if (n = 2 | | n = 3)
            return true;
38
        if (n = 1 || n = 4)
39
40
            return false;
        long long d = n - 1;
41
        while (d \% 2 = 0)
42
            d /= 2;
43
        while (attemps --)
44
             if (! MillerTest(n, d))
45
                 return false;
46
47
        return true;
   }
48
49
   int main() {
50
        ios_base::sync_with_stdio(0); cin.tie();
51
52
        long long n;
        while (cin >> n) {
53
             if (isProbablePrime(n, 10))
54
                 cout << "Probablemente es primo.\n";</pre>
55
56
                 cout << "No es primo.\n";</pre>
57
58
59
        return 0;
   }
60
```

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

3.4. 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 max  10000000 //Raiz cuadrada del mayor numero a factorizar.
                                //Numero a factorizar.
   long long n;
6
   vector<long long> primes;
                               //Lista de primos.
   vector<long long> factors; //Lista de factores primos de n.
8
   //Encuentra con la Criba de Eratostenes los primos menores que maxn.
10
   void find_primes() {
11
        vector <bool> sieve (maxn);
12
        \quad \text{for (long long i = 2; i < maxn; ++i)}
13
            if (!sieve[i]) {
14
                primes.push_back(i);
15
                for (long long j = i * i; j < maxn; j += i)
16
                    sieve[j] = true;
```

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

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 <cmath>
   using namespace std;
   #define maxn 100 //Maximo numero de ecuaciones-incognitas.
6
                                    //Dimensiones.
   double AugMatrix[maxn][maxn]; //Matriz aumentada.
   //Encuentra la forma escalonada reducida de la matriz aumentada [A | B]
   //con A de n x n y B de n x m. Regresa el determinante de A.
10
   double Gaussian Elimination () {
11
        double det = 1;
12
13
        for (int k = 0; k < n; ++k) {
            int r = k;
14
            for (int i = k + 1; i < n; ++i)
                 if \quad (fabs \, (AugMatrix \, [\, i\, ] \, [\, k\, ]) \, > \, fabs \, (AugMatrix \, [\, r\, ] \, [\, k\, ]) \, )
16
17
            if (fabs(AugMatrix[r][k]) < 1e-9)
18
                return 0;
19
            if (r != k) {
20
                 for (int^j = k; j < n + m; ++j)
21
22
                     swap(AugMatrix[k][j], AugMatrix[r][j]);
                 det *= -1;
23
24
            det *= AugMatrix[k][k];
25
            26
27
                 for (int i = 0; i < n; ++i)
28
                     if (i!= k)
29
                         AugMatrix[i][j] -= AugMatrix[i][k] * AugMatrix[k][j];
30
31
        }
32
```

```
return det;
33
34
   }
35
   int main() {
36
        ios_base::sync_with_stdio(0); cin.tie();
37
        cin >> n >> m;
38
        for (int i = 0; i < n; ++i)
39
            for (int j = 0; j < n + m; ++j)
40
                    cin >> AugMatrix[i][j];
41
        cout << "Determinante: " << GaussianElimination() << "\nSolucion:\n";</pre>
42
        for (int i = 0; i < n; ++i) {
43
44
            for (int j = 0; j < m; ++j)
                    cout << AugMatrix[i][j + n] << ' ';
45
            cout << '\n';
46
        }
47
        return 0;
48
49
   }
```

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

3.6. Teorema Chino del Residuo.

```
#include <iostream>
    using namespace std;
    #define maxn 100000 //Maximo numero de ecuaciones.
4
5
                                                     //Numero de ecuaciones.
    long long MOD, coef[maxn], mod[maxn]; //Datos de las ecuaciones.
6
    //Algoritmo extendido de Euclides.
8
9
    long long extendedEuclid(long long a, long long b, long long &x, long long &y) {
10
         if (b = 0) {
              x = 1;
11
              y = 0;
12
13
              return a;
14
         else {
15
              long long gcd = extendedEuclid(b, a %b, y, x);
16
              y = (a / b) * x;
17
              return gcd;
18
19
         }
    }
20
21
    //Teorema Chino del Residuo.
22
    long long ChineseRemainder() {
23
24
         MOD = 1;
         for (int i = 0; i < n; ++i)
25
             MOD *= mod[i];
26
27
         long long x = 0;
         \begin{array}{lll} & \text{for (int $i = 0$; $i < n$; $+\!\!+\!\!i)$ } \{ & & \\ & & \text{long long } N = M\!O\!D \; / \; mod [\,i\,] \;, \; invN \;, \; invM; \end{array}
28
29
              {\tt extendedEuclid}\left(N,\ mod\left[\ i\ \right],\ invN\ ,\ invM\right);
30
              x = (MOD + (x + coef[i] * N * invN) %MOD) %MOD;
31
32
         return x;
33
    }
34
35
    int main() {
36
         ios\_base::sync\_with\_stdio\left(0\right); \ cin.tie\left(\right);
37
38
         cin >> n;
         for (int i = 0; i < n; ++i)
39
```

Entrada	Salida
3	$x = 66 \pmod{180}$
2 4	
3 9	
15	

4. Geometría

4.1. Geometría 2D.

```
#include <cmath>
   #include <vector>
   using namespace std;
   \#define\ epsilon\ 1e-9\ //\ Precision.
4
   struct point {
6
        double x, y;
        //Constructor.
9
        point (double Px, double Py) : x(Px), y(Py) {}
10
11
        //Regresa la suma de dos vectores.
12
        point operator + (const point &P) const {
13
            return point (x + P.x, y + P.y);
14
15
16
        //Regresa la resta de dos vectores.
17
18
        point operator - (const point &P) const {
            return point (x - P.x, y - P.y);
19
20
21
22
        //Regresa el producto por un escalar.
        point operator * (double lambda) const {
23
            return point(x * lambda, y * lambda);
24
25
26
        //Regresa el cociente entre un escalar.
        point operator / (double lambda) const {
28
            return point(x / lambda, y / lambda);
29
30
   };
31
32
   //Regresa el producto punto de dos vectores.
33
   double dotProduct(const point &P, const point &Q) {
34
35
        \mathbf{return} \ \mathbf{P.x} \ * \ \mathbf{Q.x} \ + \ \mathbf{P.y} \ * \ \mathbf{Q.y};
36
37
    //Regresa la componente en z del producto cruz de dos vectores.
38
39
    double crossProduct(const point &P, const point &Q) {
        \mathbf{return} \ P.x * Q.y - P.y * Q.x;
40
41
42
   //Regresa la norma de un vector.
43
   double norm(const point &P) {
        return sqrt(dotProduct(P, P));
45
   }
46
47
   //Regresa la distancia euclidiana entre dos puntos.
48
   double dist (const point &P, const point &Q) {
49
        return norm(P - Q);
50
51
52
   //Regresa el angulo en radianes entre dos vectores. Para verificar si son ortogonales
53
   //(o paralelos), es mas rapido comprobar si su producto punto (resp. cruz) es cero.
```

```
double angle (const point &P, const point &Q) {
55
56
        return acos(dotProduct(P/norm(P), Q/norm(Q)));
57
58
59
    //Regresa el vector rotado 90 grados en el sentido contrario de las manecillas del reloj.
    point rotate90ccw(const point &P) {
60
        return point(-P.y, P.x);
61
    }
62
63
    //Regresa el vector rotado theta radianes en el sentido contrario de las manecillas
64
    //del reloj
65
66
    point rotateCCW(const point &P, double theta) {
        return point (P.x * cos(theta) - P.y * sin(theta), P.x * sin(theta) + P.y * cos(theta));
67
68
69
    //Regresa la proyeccion ortogonal del vector P sobre el vector Q.
70
71
    point projection (const point &P, const point &Q) {
        72
73
    }
74
    //Regresa la distancia de un punto P a la recta que pasa por A y B.
75
    double distPointLine(const point &P, const point &A, const point &B) {
76
        return dist(P, A + projection(P - A, B - A));
77
78
79
    //Regresa true si el segmento CD corta a la recta AB, i.e., si los puntos estan en lados
80
81
     opuestos de la recta.
    bool lineSegmentIntersect(const point &A, const point &B, const point &C, const point &D) {
82
        return crossProduct (B - A, C - A) * crossProduct (B - A, D - A) < 0;
83
    }
84
85
    //Regresa el punto de interseccion de dos rectas no paralelas AB y CD.
86
    point lineLineIntersection (const point &A, const point &B, const point &C, const point &D) {
87
88
        point v = B - A, w = D - C;
        return A + v * (crossProduct(C - A, w) / crossProduct(v, w));
89
90
91
    //Regresa el centro de la circunferencia que pasa por A, B y C.
92
    point circumcenter (const point &A, const point &B, const point &C) {
        point MC = (A + B) / 2, MA = (B + C) / 2;
94
95
        return lineLineIntersection (MC, MC + rotate90ccw (A - B), MA, MA + rotate90ccw (C - B));
    }
96
97
    //Regresa las intersecciones de la recta AB con la circunferencia con centro O y radio r.
98
    vector<point> lineCircleIntersection(const point &A, const point &B, const point &O, double
99
        r) {
        vector < point > ans;
100
        point v = B - A, w = A - O;
101
        double \ a = dotProduct(v, v), \ b = dotProduct(v, w), \ c = dotProduct(w, w) - r * r;
102
        double d = b * b - a * c;
103
        if (d \ge -epsilon)
104
            ans.push_back(A + v * ((-b + sqrt(d + epsilon)) / a));
105
106
        if (d > epsilon)
            ans.push_back(A + v * ((-b - sqrt(d + epsilon)) / a));
107
        return ans;
108
109
110
    //Regresa las intersecciones de las circunferencias con centros O1, O2 y radios r1, r2.
111
    vector < point > circleCircleIntersection (const point &O1, double r1, const point &O2, double
112
        r2) {
        vector<point> ans;
113
        double d = dist(O1, O2);
114
        if (r1 + r2 >= d \&\& d + min(r1, r2) >= max(r1, r2)) {
115
            point v = (O2 - O1) / d;
116
            double x = (d * d + r1 * r1 - r2 * r2) / (2 * d), y = sqrt(r1 * r1 - x * x);
117
            ans.push_back(O1 + v * x + rotate90ccw(v) * y);
118
            if (y > epsilon)
119
                 ans.push_back(O1 + v * x - rotate90ccw(v) * y);
120
121
        return ans;
122
    }
123
```

```
124
    //Regresa el area del triangulo con vertices A, B y C.
125
    double areaTriangle(const point &A, const point &B, const point &C) {
126
         return fabs (crossProduct(B - A, C - A)) / 2;
127
128
129
    //Regresa el area del poligono con vertices P[0], P[1], ..., P[n-1].
130
    double areaPolygon(int n, const point P[]) {
131
         double area = 0;
132
         for (int i = 0; i < n; ++i)
133
             area \leftarrow crossProduct(P[i], P[(i + 1) %n]);
134
135
         return fabs(area) / 2;
136
    }
137
    //Regresa true si el poligono con vertices P es convexo.
138
    bool isConvexPolygon(int n, const point P[]) {
139
         double orientation = crossProduct(P[1] - P[0], P[2] - P[1]);
         for (int i = 1; i < n; ++i) {
141
142
             int j = (i + 1) \% n, k = (i + 2) \% n;
             if (orientation * crossProduct(P[j] - P[i], P[k] - P[j]) < 0)
143
                 return false;
144
145
         return true;
146
147
```

4.2. Envolvente conexa.

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

```
#include <iostream>
   #include <algorithm>
2
   #include <vector>
   #include <utility>
   using namespace std;
   #define maxn 100000 //Maximo numero de puntos.
   typedef pair<int, int> point;
   #define x first
   #define y second
10
11
   point operator - (const point &v, const point &w) {
12
        return point (v.x - w.x, v.y - w.y);
13
14
15
   int cross (const point &v, const point &w) {
16
17
        return v.x * w.y - v.y * w.x;
18
   }
19
                         //Numero de puntos.
   int n;
20
   point P[maxn];
                         //Lista de puntos.
   vector < point > hull; //Envolvente conexa.
22
23
   //Compara con respecto al angulo formado con P[0].
24
   bool compareByAngle(const point &v, const point &w) {
25
26
        return cross(v - P[0], w - P[0]) > 0;
27
28
   //Algoritmo de Graham-Scan para encontrar la envolvente conexa.
29
   void GrahamScan() {
30
31
        int leftbottom = min_element(P, P + n) - P;
        swap(P[0], P[leftbottom]);
32
        sort(P, P + n, compareByAngle);
33
        for (int i = 0; i < n; ++i) {
34
            while (hull.size() > 1 && cross(hull[hull.size() - 1] - hull[hull.size() - 2], P[i]
35
                - \text{hull} [\text{hull.size}() - 2]) < 0)
                hull.pop_back();
36
            hull.push_back(P[i]);
37
        }
38
   }
39
40
   int main() {
41
        ios_base::sync_with_stdio(0); cin.tie();
```

```
//Lee los puntos.
43
      cin >> n;
44
      for (int i = 0; i < n; ++i)
45
         cin >> P[i].x >> P[i].y;
46
      //Imprime la envolvente convexa.
47
      GrahamScan();
48
      49
50
      return 0;
51
52
  }
```

Entrada	Salida
8	(0, 0)
0 3	(3, 1)
1 1	(4, 4)
2 2	(0,3)
4 4	
0 0	
1 2	
3 1	
3 3	

5. Strings

5.1. Búsqueda de patrones.

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

```
#include <iostream>
1
   using namespace std;
   #define maxn 100000 //Longitud maxima de los strings.
   string text, pattern, str; //Texto, patron a buscar y string auxiliar.
5
   int Z[maxn];
                              //Arreglo Z.
6
   //Construye el arreglo Z de str.
8
   void buildZ() {
       int 1 = 0, r = 0;
10
       for (int i = 1; i < str.size(); ++i) {
11
           Z[i] = 0;
12
           if (i \ll r)
13
               Z[i] = min(r - i + 1, Z[i - l]);
14
           15
16
               Z[i]++;
           if (i + Z[i] - 1 > r) {
17
               l = i;
18
               r = i + Z[i] - 1;
19
           }
20
21
       }
   }
22
23
24
   int main() {
       ios_base::sync_with_stdio(0); cin.tie();
25
26
       //Lee el texto y los patrones.
       cin >> text >> pattern;
27
       str = pattern + '\$' + text;
28
       //Imprime todas las ocurrencias.
29
       buildZ();
30
       for (int i = 0; i < text.size(); ++i)
31
           if (Z[i + pattern.size() + 1] = pattern.size())
32
33
               cout << "Patron encontrado en la posicion " << i << '\n';
       return 0;
34
   }
35
```

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;
   #define maxc 26
                          //Longitud del alfabeto.
   #define maxn 100
                          //Maximo numero de patrones.
   #define maxs 100000 //Maximo numero de nodos.
                                   //Numero de patrones.
8
   string text, pattern [maxn]; //Texto y lista de patrones.
9
10
                                   //Numero de nodos.
11
   int nnodes;
    struct node {
12
        node *nxt[maxc], *link; //Nodos advacentes y mayor sufijo que es prefijo en el Trie.
13
        bool isEnd [maxn];
                                   //Es nodo terminal de algun patron.
14
   } Trie[maxs];
15
                                   //Nodos del Trie.
16
    //Retorna el nodo siguiente.
17
   node *nextNode(node *curr, char c) {
18
        if (curr == NULL)
19
             return Trie;
20
21
        if (curr->nxt[c] == NULL)
             return nextNode(curr->link, c);
22
        return curr->nxt[c];
23
   }
24
25
   //Construye los links de cada nodo.
26
   void buildLink() {
27
        queue<node*> Q;
28
29
        Q. push (Trie);
30
        while (!Q.empty()) {
            node *curr = Q. front();
31
32
            Q. pop();
            for (char c = 0; c < maxc; ++c)
33
                 if (curr->nxt[c] != NULL) {
34
                     node *nxt = curr \rightarrow nxt[c];
35
36
                     nxt->link = nextNode(curr->link, c);
                     for (int i = 0; i < n; ++i)
37
                          if (nxt->link->isEnd[i])
38
                              nxt->isEnd[i] = true;
39
                     Q. push (nxt);
40
                 }
41
        }
42
   }
43
44
    //Construye el Trie de patrones.
45
    void buildTrie() {
46
        for (int i = 0; i < n; ++i) {
47
            node *curr = Trie;
48
             for (int j = 0; j < pattern[i].size(); ++j) {
49
                 char c = pattern[i][j] -
50
51
                 if (curr \rightarrow nxt[c] = NULL)
                     [curr \rightarrow nxt[c] = Trie + (++nnodes);
52
                 curr = curr \rightarrow nxt[c];
54
55
             curr->isEnd[i] = true;
56
        buildLink();
57
58
   }
59
   int main() {
60
        ios\_base::sync\_with\_stdio(0); cin.tie();
61
        //Lee el texto y los patrones.
62
63
        cin >> text >> n;
        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) {
69
             curr = nextNode(curr, text[i] - 'a');
```

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

5.2. Arreglo de sufijos.

```
Complejidad: O(|s| \log |s|).
1 #include <iostream>
   #include <algorithm>
    using namespace std;
    #define maxn 100000 //Longitud maxima del string.
                                     //String.
6
    string word;
    int n, SuffixArray[maxn]; //Arreglo de sufijos.
                                                //Rango (SuffixArray) y Cubeta (RaxixSort).
    \begin{array}{ll} \textbf{int} & \texttt{rnk} \, [\, \texttt{maxn} \, ] \, [\, 2 \, ] \,\, , \quad \texttt{bucket} \, [\, \texttt{maxn} \, ] \, ; \end{array}
9
    int tempSA[maxn], tempRA[maxn][2]; //Arreglos temporales.
10
11
    //Ordena de acuerdo a los rangos.
12
    void RadixSort() {
13
         \begin{array}{ll} \hbox{int} \ M = \, \max(\, n \,, \ 256) \,; \end{array}
14
15
         for (int k = 1; k >= 0; ---k) {
              fill_n (bucket, M, 0);
16
17
              for (int i = 0; i < n; ++i)
                   bucket [rnk[i][k]]++;
18
              for (int i = 1; i < M; ++i)
19
                    bucket[i] += bucket[i - 1];
20
              for (int i = n - 1; i >= 0; —i) {
21
                    int nxt_id = --bucket[rnk[i][k]];
                   tempSA[nxt_id] = SuffixArray[i];
tempRA[nxt_id][0] = rnk[i][0];
tempRA[nxt_id][1] = rnk[i][1];
23
24
25
26
              for (int i = 0; i < n; ++i) {
                   Suffix Array [i] = tempSA[i];
28
                   rnk[i][0] = tempRA[i][0];
29
                   rnk[i][1] = tempRA[i][1];
30
              }
31
32
         }
    }
33
34
    //Construye el arreglo de sufijos.
35
    void buildSA() {
36
37
         n = word.size();
         for (int i = 0; i < n; ++i) {
38
39
              SuffixArray[i] = i;
              rnk[i][0] = word[i];
40
41
         RadixSort();
42
         for (int k = 1; k < n; k *= 2) {
43
              int curr = 0, prev = rnk[0][0];
44
              rnk[0][0] = curr;
45
              tempSA[SuffixArray[0]] = 0;
46
              for (int i = 1; i < n; ++i) {
47
                    if (rnk[i][0] != prev || rnk[i][1] != rnk[i - 1][1])
48
49
                         curr++;
```

```
\begin{array}{l} prev \, = \, rnk \, [\,\, i\,\,] \, [\,0\,] \, ; \\ rnk \, [\,\, i\,\,] \, [\,0\,] \, = \, curr \, ; \end{array}
50
51
                      tempSA[SuffixArray[i]] = i;
52
                 }
53
                 for (int i = 0; i < n; ++i) {
54
                      int nxt_id = SuffixArray[i] + k;
rnk[i][1] = (nxt_id < n) ? rnk[tempSA[nxt_id]][0] : 0;</pre>
55
56
57
                 RadixSort();
58
           }
59
    }
60
61
     int main() {
62
           ios_base::sync_with_stdio(0); cin.tie();
63
           //Lee la palabra.
64
           cin >> word;
65
           buildSA();
66
           //Imprime los sufijos en orden lexicografico.
67
           for (int i = 0; i < n; ++i) {
68
                 cout << SuffixArray[i] << ' ';</pre>
69
                 for (int j = SuffixArray[i]; j < n; ++j)
    cout << word[j];</pre>
70
71
                 \texttt{cout} << \ `\n';
72
           }
73
           return 0;
74
75
    }
```

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