ALGORÍTMICA Práctica

3

Adrián Carmona Lupiáñez Ignacio Sánchez Herrera Jacobo Casado de Gracia

Jacobo Casado de Gracia Jesús José M^a Maldonado Arroyo

Juan Miguel Hernández Gómez



Página 1/20

En esta práctica vamos a analizar el uso de los algoritmos "voraces" o "greedy", algoritmos que seleccionan en cada momento lo mejor de entre un conjunto de candidatos, sin tener en cuenta lo ya hecho, para obtener una solución "rápida" al problema.

Vamos a tener dos problemas a los cuales vamos a aplicar esta manera de resolverlos y mediremos su eficiencia teórica.

Una vez diseñado el algoritmo, veremos los resultados de la ejecución y los compararemos con los resultados "óptimos", generados tras resolver el problema de la menor manera posible.

Recordemos que los algoritmos greedy no aseguran generar soluciones optimales siempre; esta desventaja es una ventaja en problemas en los que es muy difícil alcanzar la solución óptima, apliquemos el algoritmo que apliquemos, como el problema que se propone a continuación. No obstante, veremos que los resultados, a pesar de no ser los óptimos, son bastante eficientes, así como el tiempo de ejecución del algoritmo.

1. Problema común (Viajante de comercio)

Como hemos comentado anteriormente, aplicar un algoritmo que nos dé el resultado más óptimo para este problema es bastante complicado y su tiempo de ejecución se incrementaría bastante.

Es por eso por lo que el enfoque Greedy es una manera eficiente de solucionar este problema, generando un resultado que no es el óptimo pero se acerca a ello.

El problema se resume en encontrar un circuito hamiltoniano para una serie de puntos, en este caso ciudades, de manera que se recorran todas ellas sin volver a pasar por ninguna, de manera que la distancia total entre estas ciudades, es decir, del circuito, sea la mínima (y así minimizamos el recorrido).

1.1. Algoritmo basado en cercanía

En primer lugar, hemos desarrollado una estrategia basada en encontrar el "vecino más cercano": tomamos una ciudad inicial inicial de manera arbitraria, y buscamos en el vector de ciudades que no se han visitado la ciudad más cercana a esta. Una vez encontrada, se procede a hacer un borrado lógico de la ciudad en el vector, y se procede a encontrar la ciudad más cercana a esta última visitada.

El procedimiento se repite hasta que todas las ciudades se hayan visitado, obteniendo el camino.

Hemos creado también una clase matriz que hemos usado de forma auxiliar para simplificar la parte del código del algoritmo que se detalla a continuación.

Práctica

3

Adrián Carmona Lupiáñez Ignacio Sánchez Herrera Jacobo Casado de Gracia

Juan Miguel Hernández Gómez

Jacobo Casado de Gracia Jesús José M^a Maldonado Arroyo



Página 2/20

```
#include <fstream>
  #include <string>
3
   #include <vector>
   #include <utility>
  #include <cmath>
  #include <limits>
   #include "matriz.h"
   using namespace std;
10
   const double INF = numeric_limits < double >:: max();
11
12
13
      FUNCION
14
      Esta funcion recibe como parametros un vector, que son
15
      \hookrightarrowlas distintas distancias
   * a las distintas ciudades desde una misma ciudad y el
16
      →vector candidatos para comprobar
   * si ya se han visitado las respectivas ciudades.
17
18
   * La funcion encuentra el menor elemento del vector v y
19
      \hookrightarrowdevuelve la posicion dentro
  * del vector de dicho elemento.
20
   */
21
   int BuscaMenor(vector<double> v, vector<int> & candidatos)
22
       int menor;
23
       double minimo = INF;
24
       for(int i = 0;i< v.size(); ++i){</pre>
25
            if( v[i] < minimo && candidatos[i] !=-1){</pre>
26
                minimo = v[i];
27
                menor = i;
28
            }
29
       }
30
       return(menor);
31
  }
32
33
34
   int main(int argc, char **argv){
35
36
       ifstream input_file(argv[1]);
37
       string line;
38
       int dimension;
39
40
       int ciudad;
41
       double coor_x, coor_y;
42
43
       vector<pair<double, double> > v;
44
       pair < double > p;
45
46
```

Práctica

Página

3

3/20

Adrián Carmona Lupiáñez Ignacio Sánchez Herrera Jacobo Casado de Gracia

Jacobo Casado de Gracia Jesús José M^a Maldonado Arroyo Juan Miguel Hernández Gómez



```
//Movemos el offset a la linea en la que se dice la
47

→ dimension del grafo

       for(int i=0; i<3; ++i){</pre>
48
           getline(input_file, line);
49
       }
50
51
       getline(input_file, line);
52
       line.erase(0, 11);
53
       dimension = atoi(line.c_str());
54
55
       //Reservamos espacio para el grafo
56
       matriz <double > m(dimension, dimension, INF);
57
58
       //Movemos el offset al comienzo de los datos
59
       for(int i=0; i<3; ++i){</pre>
60
           getline(input_file, line);
61
       }
62
63
       //Tomamos los datos
64
       for (int i=0; i<dimension; ++i){</pre>
65
           input_file >> ciudad;
66
           input_file >> coor_x;
67
           input_file >> coor_y;
68
           p.first = coor_x;
69
           p.second = coor_y;
70
           v.push_back(p);
71
       }
72
73
       //Calculamos las distancias y las metemos en la matriz
74
          //el grafo
75
       for(int i=0; i<dimension; ++i){</pre>
76
           for (int j=i+1; j<dimension; ++j){</pre>
77
               m[i][j] = sqrt(pow(v[j].first - v[i].first, 2) +
78
                   \hookrightarrow pow(v[j].second - v[i].second, 2));
               m[j][i]=m[i][j];
79
           }
80
       }
81
82
       //Algoritmo basado en cercanias. La idea es ir a la
83
          //sin formar un ciclo. Exceptuando la ultima.
84
85
       //Declaramos los vectores que albergaran los conjuntos
86
          vector < int > solucion;
87
       vector < int > candidatos;
88
89
90
       // Inicializamos el conjunto de candidatos, el rango
```

Práctica

4/20

Adrián Carmona Lupiáñez Ignacio Sánchez Herrera

Página

Jacobo Casado de Gracia Jesús José M^a Maldonado Arroyo Juan Miguel Hernández Gómez



```
\hookrightarrowsera [0,15].
       for(int i = 0; i < dimension; ++i){</pre>
91
            candidatos.push_back(i);
92
       }
93
94
       // Abergamos la primera ciudad en el conjunto solucion
95
       int i = 0;
96
       solucion.push_back(0);
97
       candidatos [0] = -1;
98
99
       // variable donde guardaremos el indice, es decir, la
100
          ⇔ciudad a donde nos dirigimos.
       int menor;
101
102
       /*CUERPO DEL ALGORITMO:
103
       * La idea es encontrar la ciudad mas cercana haciendo
104
          ⇒uso de la matriz de
        * distancias. Una vez encontrada la ciudad (indice) al
105

→ que nos dirigimos,
       * la posicion candidatos[indice] lo hacemos -1 para
106
          →mostrar que esa ciudad
         ya la hemos visitado y introducimos el indice en el
107
          →vector de soluciones.
108
         Para concluir, asignamos el valor del indice a la
109
          →variable i para empezar
       * de nuevo todo el proceso
110
       */
111
       while(solucion.size()< dimension</pre>
                                              ) {
112
            vector <double> c;
113
            m.get_Fila(i,c);
114
            menor =BuscaMenor(c, candidatos);
115
            solucion.push_back(menor);
116
            candidatos [menor] = -1;
117
            i = menor;
118
       }
119
120
       // Imprimimos el vector solucion teniendo en cuenta
121
          // La ciudad numero 1 ha sido el indice numero 0, por
122
          →lo tanto tenemos que sumar
       // 1 a los valores del vector solucion.
123
124
       for(int i = 0; i < solucion.size();i++){</pre>
125
            cout << solucion [i]</pre>
                                   + 1<< " --> ";
126
127
        // Aniadimos la ciudad inicial para indicar que
128
          ⇔completamos un ciclo.
```

Práctica

Página

3

5/20

Adrián Carmona Lupiáñez Ignacio Sánchez Herrera Jacobo Casado de Gracia

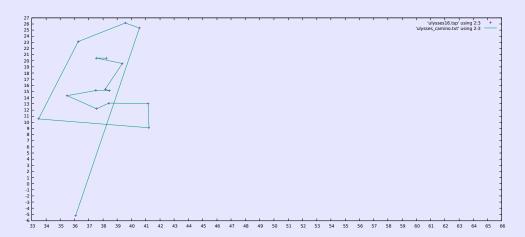
Jacobo Casado de Gracia Jesús José M^a Maldonado Arroyo

Juan Miguel Hernández Gómez



```
cout << " 1 " << " FIN.";
129
130
131
        // Volcamos la salida a un fichero para su
132
           →visualizacion con la ayuda de
        // GNUPLOT.
133
134
        ofstream ficherosalida("data/ulysses_camino.txt");
135
        for (int i = 0; i < dimension; ++i){
136
             int c = solucion[i];
137
            ficherosalida << c+1 << " " << v[c].first << " "
138
                \hookrightarrow << v[c].second << endl;
        }
139
140
141
        //FIN.
142
        return (0);
143
   }
144
```

1.1.1. Visualización



1.1.2. Eficiencia teórica

La eficiencia teórica O(n) depende del número de ciudades que hay. Tomamos, por tanto, TAM = dimension = n.

La eficiencia del algoritmo, en el peor de los casos, es

$$T(n) = \sum_{i=1}^{n} \sum_{j=1}^{n}$$

$$T(n) = n * n$$

$$T(n) \in O(n^2)$$

Práctica

Adrián Carmona Lupiáñez 3 Ignacio Sánchez Herrera

Jacobo Casado de Gracia

Página 6/20



Esto es debido a que la función $BuscaMenor$ es de tiempo $n,$ y se ejecuta también n veces en el bucle $while$ de la línea 112.	

Práctica

Página

Adrián Carmona Lupiáñez

Ignacio Sánchez Herrera Jacobo Casado de Gracia

Jesús José Ma Maldonado Arroyo Juan Miguel Hernández Gómez



Algoritmo basado en inserción 1.2.

7/20

Este algoritmo greedy para resolver el problema del viajante de comercio consiste en partir de un circuito inicial. En nuestro caso las ciudades elegidas para el circuito inicial son la más al Este, la más al Oeste y la más al Norte. Una vez escogido el recorrido inicial comienza el algoritmo. Nuestro algoritmo de inserción se basa en insertar en cada iteración la ciudad que menos aumenta el tamaño de este.

```
#include <iostream>
  #include <fstream>
2
  #include <string>
3
  #include <vector>
4
  #include <utility>
5
  #include <cmath>
6
  #include <limits>
  #include "matriz.h"
9
  using namespace std;
10
11
12
   /**
13
  Este programa busca un ciclo que recorra todas las
14
     ⇒ciudades de un mapa mediante un algoritmo de tipo
     ⇒greedy. En esta version del algoritmo, dado un
     →recorrido inicial que contiene tres nodos en cada
     →paso se busca el nodo mas cercano al conjunto
     ⇒solucion que se encuentre en el conjunto de
     \hookrightarrowcandidatos. El nodo mas cercano es insertado en la
      \hookrightarrowposicion del vector que menos aumente el recorrido.
   */
15
   int main(int argc, char **argv){
16
       const double INF = numeric_limits < double >:: max();
17
18
       if(argc < 2){
19
           cout << "ERROR. Faltan argumentos [archivo de
20
              exit(-1);
21
       }
22
23
       ifstream input_file(argv[1]);
24
       string line;
25
       int num_ciudades;
26
27
       int ciudad;
       double coor_x, coor_y;
29
30
       vector<pair<double, double> > v_coordenadas;
31
       pair < double > coordenadas;
32
33
34
       vector < int > candidatos;
```

Práctica

3

Adrián Carmona Lupiáñez Ignacio Sánchez Herrera Jacobo Casado de Gracia Jesús José M^a Maldonado Arroyo

Juan Miguel Hernández Gómez



Página 8/20

```
vector < int > solucion;
35
36
        //Movemos el offset a la linea en la que se dice la
37
           \hookrightarrowdimension del grafo
        for(int i=0; i<3; ++i){</pre>
            getline(input_file, line);
39
40
41
        getline(input_file, line);
42
        line.erase(0, 11);
43
        num_ciudades = atoi(line.c_str());
44
45
        //Reservamos espacio para el grafo
46
        matriz <double > distancias (num_ciudades, num_ciudades,
47
           \hookrightarrow 0);
        //Movemos el offset al comienzo de los datos
49
        for(int i=0; i<3; ++i){</pre>
50
            getline(input_file, line);
51
        }
52
53
        //Tomamos los datos
        for (int i=0; i<num_ciudades; ++i){</pre>
55
            input_file >> ciudad;
56
            input_file >> coor_x;
57
            input_file >> coor_y;
58
            coordenadas.first = coor_x;
59
            coordenadas.second = coor_y;
60
            v_coordenadas.push_back(coordenadas);
61
       }
62
63
        //Calculamos las distancias y las metemos en la matriz
64

→ que representa
        //el grafo
        for(int i=0; i<num_ciudades; ++i){</pre>
66
            for (int j=i+1; j<num_ciudades; ++j){</pre>
67
                 distancias[i][j]=sqrt(pow(v_coordenadas[j].
68
                    \hookrightarrowfirst - v_coordenadas[i].first, 2) +
                 pow(v_coordenadas[j].second - v_coordenadas[i
69
                    \hookrightarrow].second, 2));
                 distancias[j][i]=distancias[i][j];
70
            }
71
        }
72
73
        distancias.draw();
74
75
        //Generamos vector de candidatos
76
        for(int i=0; i<num_ciudades; ++i)</pre>
77
        candidatos.push_back(i);
78
```

Práctica

3

Ignacio Sánchez Herrera Jacobo Casado de Gracia

Adrián Carmona Lupiáñez



Página 9/20

```
79
       //Elegimos el recorrido inicial
80
       int E = 0, 0 = 0, N = 0;
81
       double mas_al_E = v_coordenadas[0].first;
82
       double mas_al_0 = v_coordenadas[0].first;
83
       double mas_al_N = v_coordenadas[0].second;
84
85
       for(int i=1; i<num_ciudades; ++i){</pre>
86
            if(v_coordenadas[i].second > mas_al_N){
87
                mas_al_N = v_coordenadas[i].second;
88
                N = i;
89
90
            if(v_coordenadas[i].first > mas_al_E){
91
                mas_al_E = v_coordenadas[i].first;
92
                E = i;
93
            }
94
            if(v_coordenadas[i].first < mas_al_0){</pre>
95
                mas_al_0 = v_coordenadas[i].first;
96
                0 = i;
97
            }
98
       }
99
100
       solucion.push_back(0); candidatos[0] = -1;
101
       solucion.push_back(N); candidatos[N] = -1;
102
       solucion.push_back(E); candidatos[E] = -1;
103
104
       int tam_solucion = solucion.size(); //Tamanio del
105
          ⇔conjunto solucion
106
       //Comienzo del algoritmo
107
       vector < int > :: iterator sol_it, cand_it;
                                                   //Iteradores
108
          ⇔de los vectores de candidatos y solucion
       vector < int >::iterator ciudad_origen_it; //Iterador que
109
          → almacenara la posicion de la ciudad del
       //conjunto solucion, que tiene mas cerca a una ciudad
110
       //del conjuno candidatos
111
112
       while(tam_solucion < num_ciudades){ //Mientras que no</pre>
113

→ hayamos recorrido todas las ciudades
            //Buscamos la ciudad mas cercana al conjunto
114
               →solucion
            int ciudad_mas_cercana = 0;
115
            double distancia_mas_cercana = INF;
116
117
            for(sol_it=solucion.begin(); sol_it!=solucion.end
118
               \hookrightarrow(); ++sol_it){
                for (cand_it=candidatos.begin(); cand_it!=
119
                   ((distancias[*sol_it][*cand_it] <
120
```

Práctica

Página

3

10/20

Adrián Carmona Lupiáñez Ignacio Sánchez Herrera Jacobo Casado de Gracia Jesús José M^a Maldonado Arroyo Juan Miguel Hernández Gómez



```
→distancia_mas_cercana) && (*cand_it
                       \hookrightarrow!= -1)){
                        ciudad_origen_it = sol_it;
121
                        ciudad_mas_cercana = *cand_it;
122
                        distancia_mas_cercana = distancias[*
123

→sol_it][*cand_it];
                    }
124
                }
125
           }
126
127
           //Una vez encontrada vemos en que posicion del
128
               ⇔conjunto solucion insertarla para minimizar
              →el trayecto
           vector<int>::iterator ciudad_siguiente_it =
129
               ⇔ciudad_origen_it;
           vector<int>::iterator ciudad_anterior_it =
130
               ⇔ciudad_origen_it;
           vector<int>::iterator final_it = solucion.end();
131
           final_it--;
132
133
           //Puesto que el recorrido es un ciclo (cerrado)
134

→ hay que contemplar el caso de que la
           //ciudad a insertar sea adyacente al primer o
135
               →ultimo elemento del conjunto solucion
           if(ciudad_origen_it == solucion.begin()){
136
                ++ciudad_siguiente_it;
137
                ciudad_anterior_it = final_it;
138
           }
139
           else if(ciudad_origen_it == final_it){
140
                ciudad_siguiente_it = solucion.begin();
141
                --ciudad_anterior_it;
142
           }
143
           else{
144
145
                ++ciudad_siguiente_it;
                --ciudad_anterior_it;
146
           }
147
148
149
           if (distancias[ciudad_mas_cercana][*
150
               ⇔ciudad_anterior_it] < distancias[</pre>
               solucion.insert(ciudad_origen_it,
151
                   ⇔ciudad_mas_cercana);
           }
152
           else{
153
                solucion.insert(ciudad_siguiente_it,
154
                   ⇔ciudad_mas_cercana);
           }
155
156
```

Práctica

Página

3

11/20

Adrián Carmona Lupiáñez Ignacio Sánchez Herrera Jacobo Casado de Gracia Jesús José M^a Maldonado Arroyo

Juan Miguel Hernández Gómez



```
candidatos[ciudad_mas_cercana] = -1;
157
             tam_solucion++;
158
        }
159
160
        //Insertamos de nuevo el primer elemento del conjunto
161
           ⇔solucion
        // ya que es un caamino cerrado
162
        solucion.push_back(*solucion.begin());
163
164
        //Mostramos la solucion
165
        cout << "Solucion: " << endl;</pre>
166
167
        for(int i=0; i<tam_solucion; ++i){</pre>
168
             cout << solucion[i]+1 << " ";</pre>
169
170
        cout << endl;</pre>
171
172
        //Calculo de la distancia total recorrida
173
        double distancia_recorrida = 0.00;
174
        for(int i=0; i<tam_solucion-1; ++i){</pre>
175
             distancia_recorrida += distancias[i][i+1];
176
        }
177
178
        cout << "Distancia total recorrida: " <<</pre>
179

→distancia_recorrida << endl;
</pre>
180
        //Salida de la solucion a fichero
181
        ofstream output_file("data/ulysses16_insercion.txt");
182
        for(int i=0; i<num_ciudades; ++i){</pre>
183
             int c = solucion[i];
184
             output_file << c+1 << " " << v_coordenadas[c].
185
                \hookrightarrowfirst << " " << v_coordenadas[c].second <<
                \hookrightarrowendl;
        }
186
187
        return (0);
188
   }
189
```

1.2.1. Pseudocódigo

El algoritmo por inserción en pseudocódigo es el siguiente:

```
N = |V|
S = {ciudad mas al Norte,
ciudad mas al Este,
ciudad mas al Oeste}
Repetir
U = Buscar ciudad del conjunto V que menos aumenta la
⇔distancia de S
```

Práctica

Página

Adrián Carmona Lupiáñez 3 Ignacio Sánchez Herrera

Jacobo Casado de Gracia

12/20 Jesús José M^a Maldonado Arroyo Juan Miguel Hernández Gómez



```
Fliminar U de V

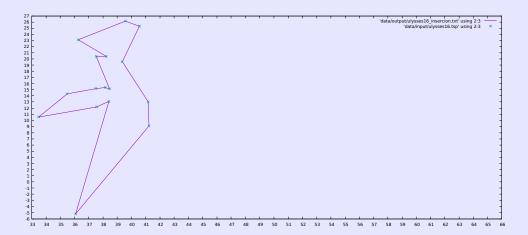
Insertar U en S

Hasta que |T| = N

Devolver T
```

Donde la búsqueda de la ciudad del conjunto V que menos aumenta la distancia de S es de orden $O(n^2)$ por lo que estaríamos hablando de un algoritmo de orden $O(n^3)$.

1.2.2. Visualización



13/20

Práctica

Página

Adrián Carmona Lupiáñez Ignacio Sánchez Herrera

Jacobo Casado de Gracia



1.3. Algoritmo con otra estrategia	
1.3.1. Visualización	
1.3.2. Eficiencia teórica	

Práctica

Adrián Carmona Lupiáñez 3 Ignacio Sánchez Herrera

Jacobo Casado de Gracia

Página 14/20



1.4.	Comparación de algoritmos	

Práctica

3

Adrián Carmona Lupiáñez Ignacio Sánchez Herrera Jacobo Casado de Gracia Jesús José M^a Maldonado Arroyo

Juan Miguel Hernández Gómez



Página 15/20

2. Problema específico

2.1. Ahorro de gasolina

El problema trata de partir de una ciudad y llegar a otra con un vehículo con cierta autonomía pasando por el menor número de gasolineras posibles.

Para entender el algoritmo lo podemos imaginar gráficamente. La autonomía del coche va a ser el radio de la circunferencia de centro la primera ciudad o gasolinera en donde nos encontremos.

Dentro de esa circunferencia se encontrarán las gasolineras a las que podemos llegar con la autonomía del vehículo. Solo nos queda elegir a cual de ellas. Muy facil, nos vamos a la gasolinera que este más cerca de la ciudad objetivo.

Así nos vamos moviendo de gasolinera en gasolinera hasta que dentro de nuestra circunferencia se encuentre a la ciudad objetivo.

En el desarrollo de este algoritmo nos encontramos un error en tiempo de ejecución de violación de segmento. Esto se debía a que no hacíamos un clear del vector que contenía las distancias desde la posición actual hasta el resto de gasolineras.

En el código, más concretamente en la funcion "BuscarGasolinera",recopilamos las ciudades que están dentro de la circunferencia en el vector de "indices_posibles_gasolineras" en donde guardamos los índices de las gasolineras.

Después de recopilarlas, buscamos en él, el índice de la gasolinera que minimiza la distancia a la ciudad objetivo y guardamos el índice de aquella que cumple el criterio de optimalidad.

La función devuelve el índice que será añadido al vector solución y borrado de manera lógica del vector de candidatos.

En el caso de que el índice devuelto de la función sea -1 significa que hemos llegado a un punto en el que desde la gasolinera que nos encontramos no podemos ir a ninguna otra con la autonomía dada. Para indicarlo se muestra un mensaje de error y finaliza el algoritmo.

Si el algoritmo finaliza sin mensaje de error significa que se ha conseguido llegar a la ciudad objetivo.

```
#include <iostream>
  #include <fstream>
2
  #include <string>
3
  #include <vector>
4
  #include <utility>
  #include <cmath>
6
  #include <limits>
  #include "matriz.h"
8
  #include <iomanip>
9
10
```

Práctica

Página

3

16/20

Adrián Carmona Lupiáñez Ignacio Sánchez Herrera Jacobo Casado de Gracia Jesús José M^a Maldonado Arroyo Juan Miguel Hernández Gómez



```
using namespace std;
11
   const double INF = numeric_limits < double >::max();
12
13
14
  double Distancia(const pair < double, double > & posicion_A,
15
     →const pair <double , double > &posicion_B){
16
       double distancia = sqrt(pow(posicion_A.first -
17
          \hookrightarrowposicion_B.first,2) + pow(posicion_A.second-
          →posicion_B.second,2));
       return distancia;
19
  }
20
21
  //TODO
22
  int BuscarGasolinera(const int autonomia,const int
23
      →pos_actual, const int ciudad_destino, matriz < double >
     \hookrightarrow& grafo, vector<int> &candidatos){
24
       int parada = -1;
25
       vector < int > indices_posibles_gasolineras;
26
       double minimo = INF;
27
28
       for (int i = 0 ;i <candidatos.size();++i){</pre>
29
           double distancia_actual_candidato = grafo[
30
              →pos_actual][i];
           double distancia_candidato_destino = grafo[i][
31
              if((distancia_actual_candidato <= autonomia) && (</pre>
32
              \hookrightarrow candidatos[i] != -1) && (
              parada = i;
33
               minimo = distancia_candidato_destino;
34
           }
35
       }
36
37
       return(parada);
38
39
40
  int main(int argc, char **argv){
41
42
       string line;
43
       int num_ciudades;
44
45
       if (argc < 5) {</pre>
46
           cout << "Faltan argumentos:\n" "./gasolineras [</pre>
47
              ⇔archivo] [autonomia] [ciudad origen] [ciudad
              }
48
```

Práctica

3

Adrián Carmona Lupiáñez Ignacio Sánchez Herrera Jacobo Casado de Gracia Jesús José M^a Maldonado Arroyo

Juan Miguel Hernández Gómez



Página 17/20

49 ifstream input_file(argv[1]); 50 double autonomia = atoi(argv[2]); 51 int ciudad_origen = atoi(argv[3]) - 1; 52 int ciudad_destino = atoi(argv[4]) - 1; 53 int pos_actual = ciudad_origen; 54 55 //Variables que usaremos para crear la matriz de 56 →distancias (grafo) int ciudad; 57 double coor_x, coor_y; 58 vector<pair<double, double> > v_coordenadas; 59 pair < double > p; 60 61 //Movemos el offset a la linea en la que se dice la 62 → dimension del grafo for(int i=0; i<3; ++i){</pre> 63 getline(input_file, line); 64 65 66 getline(input_file, line); 67 line.erase(0, 11); 68 num_ciudades = atoi(line.c_str()); 69 70 //Reservamos espacio para el grafo 71 matriz < double > distancias (num_ciudades, num_ciudades, 72 \hookrightarrow 0); 73 74 //Movemos el offset al comienzo de los datos 75 for(int i=0; i<3; ++i){</pre> 76 getline(input_file, line); 77 } 78 79 //Tomamos los datos 80 for (int i=0; i<num_ciudades; ++i){</pre> 81 input_file >> ciudad; 82 input_file >> coor_x; 83 input_file >> coor_y; 84 p.first = coor_x; 85 p.second = coor_y; 86 v_coordenadas.push_back(p); 87 } 88 89 //Calculamos las distancias y las metemos en la matriz 90 //el grafo 91 for(int i=0; i<num_ciudades; ++i){</pre> 92 93 for (int j=i+1; j<num_ciudades; ++j){</pre>

Práctica

Página

3

18/20

Adrián Carmona Lupiáñez Ignacio Sánchez Herrera Jacobo Casado de Gracia Jesús José M^a Maldonado Arroyo Juan Miguel Hernández Gómez



```
distancias[i][j]=Distancia(v_coordenadas[i],
94
                     \hookrightarrow v_coordenadas[j]);
                 distancias[j][i]=distancias[i][j];
95
            }
96
        }
97
98
        //Comienzo del algoritmo
99
        vector < int > candidatos;
100
        vector < int > solucion;
101
        solucion.push_back(ciudad_origen);
102
103
        for(int i = 0; i < num_ciudades; i++)</pre>
104
             candidatos.push_back(i);
105
106
        candidatos[ciudad_origen] = -1;
107
        bool fin = false;
108
        pos_actual = ciudad_origen;
109
110
111
        while(fin == false){
112
            if(autonomia >= distancias[pos_actual][
113
                cout << "FIN = DESTINO" << endl;</pre>
114
                 solucion.push_back(ciudad_destino);
115
                 fin = true;
116
            }
117
118
            else{
119
                 pos_actual = BuscarGasolinera(autonomia,
120
                     →pos_actual, ciudad_destino, distancias,
                     \hookrightarrow candidatos);
121
                 if(pos_actual != -1){
122
                      candidatos[pos_actual] = -1;
123
                      solucion.push_back(pos_actual);
124
                 }
125
                 else{
126
                      cout << "No podemos llegar a ninguna otra</pre>
127
                         fin = true;
128
                 }
129
            }
130
        }
131
132
        for (int i = 0; i<solucion.size(); ++i){</pre>
133
             cout << solucion[i]+1 << " --> ";
134
        }
135
136
        cout << "FIN" << endl;</pre>
137
```

Práctica

3

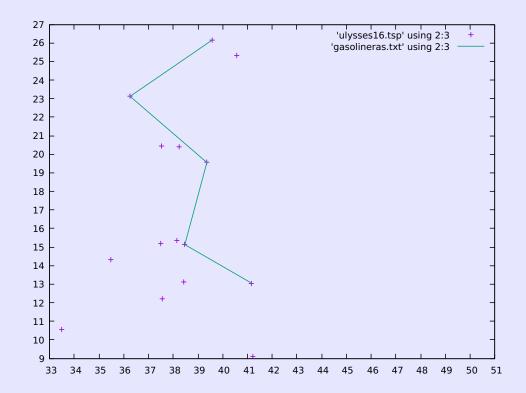
Página 19/20

Adrián Carmona Lupiáñez Ignacio Sánchez Herrera Jacobo Casado de Gracia Jesús José M^a Maldonado Arroyo Juan Miguel Hernández Gómez



```
138
        ofstream ficherosalida("data/gasolineras.txt");
139
        for (int i = 0; i < solucion.size(); ++i){</pre>
140
             int c = solucion[i];
141
             ficherosalida << c+1 << " " << v_coordenadas[c].
142
                 \hookrightarrowfirst << " " << v_coordenadas[c].second <<
                 \hookrightarrowendl;
        }
143
144
        return(0);
145
   }
146
```

2.1.1. Visualización



2.1.2. Eficiencia teórica

La eficiencia teórica O(n) depende del número de ciudades que hay. Tomamos, por tanto, $TAM = num_ciudades = n$.

La eficiencia del algoritmo, en el peor de los casos, es

$$T(n) = \sum_{i=1}^{n} \sum_{j=i}^{n}$$

$$T(n) = n * (n - i)$$

$$T(n) \in O(n^2)$$

Práctica

Página

Adrián Carmona Lupiáñez
3 Ignacio Sánchez Herrera

20/20

Jacobo Casado de Gracia

Jesús José M^a Maldonado Arroyo Juan Miguel Hernández Gómez



Para hallar esto nos debemos de fijar en el bucle que comienza en la línea 112 y analizarlo. Nos damos cuenta que, en el peor de los casos, el algoritmo revisa todas las ciudades y escoge la última, y luego vuelve a revisarlas todas y escoger la última, y así consecutivamente.