Practica 3: Algoritmos Voraces

El Problema del Viajante de comercio

Algoritmica - 2015/2016

Alejandro Campoy Nieves David Criado Ramón Nour Eddine El Alaoui Luis Gallego Quero

Índice:

- 1 Descripción del Problema
- 2 Heurística 1 : El vecino más cercano
- 2.1 El main y el código usado por los tres algoritmos
- 2.2 Código del Algoritmo
- 2.3 Ejemplo de demostración
- 3 Heurística 2 : Algoritmo de inserción
- 3.1 Código del Algoritmo
- 3.2 Ejemplo de demostración
- 4 Heurística 3 : Algoritmo basado en aristas
- 4.1 Código
- 4.2 Ejemplo de demostración

1 - Descripción del problema:

Básicamente el problema trata de un conjunto de ciudades y una matriz con las distancias entre todas ellas, tenemos un viajante que debe recorrer todas las ciudades solo una vez, y regresar al punto de partida, tal que la distancia recorrida sea la mínima.

Más formalmente, dado un grafo G, conexo y ponderado, se trata de hallar el ciclo hamiltoniano de mínimo peso de ese grafo.

Para resolver este problema tenemos que usar tres algoritmos distintos:

- a) Algoritmo del vecino más cercano.
- b) Algoritmo de inserción.
- c) Algoritmo basado en aristas.

2 - Heurística 1 : El vecino más cercano

- Enfoque Greedy
- Conjunto de candidatos: Ciudades a visitar
- Conjunto de seleccionados: Ciudades visitadas
- Función solución: Si hemos recorrido todas las ciudades
- Función de factibilidad: Que la ciudad no haya sido visitada
- Función de selección: Seleccionamos la ciudad más cercana
- Función objetivo: Recorrer todas las ciudades y volver a la ciudad inicial

Primero creamos una matriz con la distancias entre las ciudades, utilizando el algoritmo de Euclides.

Empezamos seleccionando la cuidad inicial, y vamos mirando por orden creciente de distancia desde la ciudad actual, se inserta la ciudad actual y la longitud del trayecto, y se vuelve a hacer el mismo procedimiento, haciendo uso de un filtro para asegurar que las cuidades introducidas no están repetidas.

Una vez hecho esto, insertamos de nuevo la primera ciudad, que es la única que se puede repetir.

2.1 El main y el código usado por los tres algoritmos

- Para las tres estrategias, hemos hecho uso de :
- Una función LeerArchivo, para leer los datos del archivo de entrada
- otra función Distancia Cuidad, para calcular la distancia Euclídea

• y por último la función *MostrarRecorrido* para imprimir el recorrido de cada estrategia :

2.2 Código del Algoritmo:

```
distancia seleccionarMasCercanas (unsigned N, vector<ciudad>& trayectoria,
    map≺ciudad, multimap≺distancia, ciudad>>& distancias) <u>{</u>
// Para trabajar trabajamos de 0 a N-1, los resultados se sacan de 1 a N con
    unsigned long longitud = 0;
    int ciudad_actual = 0;
    trayectoria.reserve(N+1);
    trayectoria.push_back(ciudad_actual);
    while (trayectoria.size() < N) {</pre>
         auto it = distancias[ciudad_actual].begin();
         // Avanzamos en el caso de que ya hubiese sido introducida en trayectoria
while (it != distancias[ciudad_actual].end() &&
                 find(trayectoria.begin(), trayectoria.end(),
                       it->second) != trayectoria.end()
                 ) ++it;
         trayectoria.push_back(it->second);
         longitud += it->first;
         ciudad_actual = it->second;
    trayectoria.push_back(0);
    return longitud;
```

2.3 - Ejemplos de demostración:

→ Ejemplo : Att48

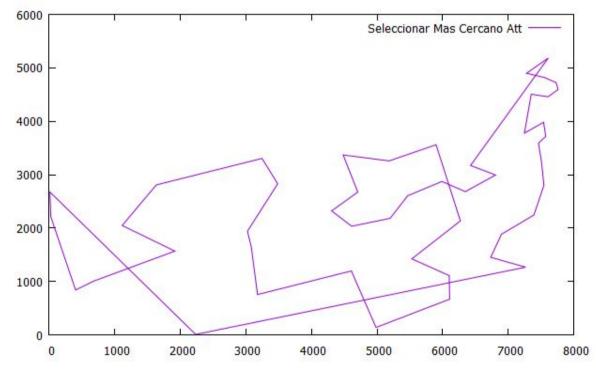


Figura 1 : demostración para la ciudad Att48

```
7 7573 3716
28 7541 3981
     7248 3779
7352 4506
36
30
6 7608 4458
     7762 4595
7732 4723
7555 4819
7280 4899
7611 5184
33 6426
46 6807
               3173
               2993
     6347
               2683
12 5989
11 5468
               2873
               2606
23 5199 2182
14 4612 2035
25 4307 2322
13 4706 2674
21 4483 3369
47
20
     5185 3258
     5900 3561
40 6271 2135
3 5530 1424
22 6101 1110
16 6107 669
41 4985 140
34 4608 1198
29 3177 756
5 3082 1644
48 3023 1942
39 3484 2829
      3245
24 1633 2809
10 1112 2049
42 1916 1569
26 675 1006
4 401 841
35 23 2216
45 10 2676
    2233 10
7265 1268
  6734 1453
ongitud del recorrido: 40021
```

→ Ejemplo : Bayg29

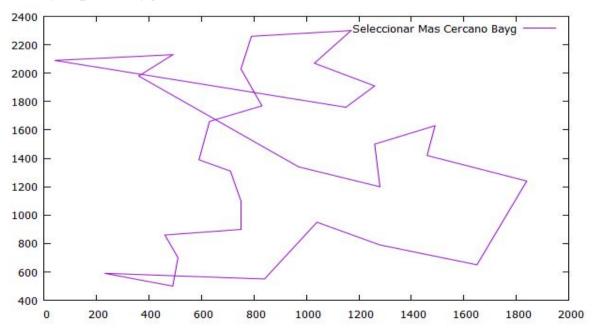


Figura 2 : demostración para la ciudad Bayg29

```
1150 1760
28 1260 1910
6 1030 2070
12 1170 2300
 790 2260
 750 2030
21 830 1770
2 630 1660
20 590 1390
10 710 1310
4 750 1100
15 750 900
18 460 860
14 510 700
22 490 500
17 230 590
11 840 550
19 1040 950
25 1280 790
 1650 650
23 1840 1240
27 1460 1420
8 1490 1630
24 1260 1500
16 1280 1200
13 970 1340
29 360 1980
26 490 2130
3 40 2090
 1150 1760
Longitud del recorrido: 9051
```

→ Ejemplo : Berlin52 :

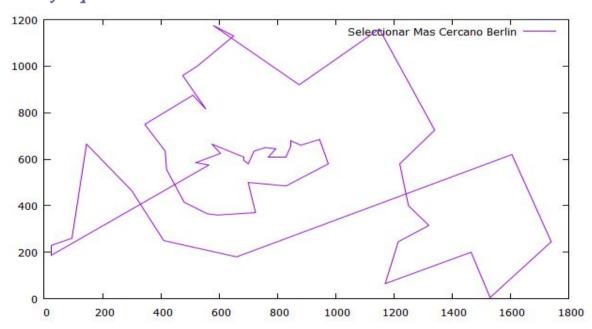


Figura 3 : demostración para la ciudad Berlin52

```
48 830 610
24 835 625
5 845 655
15 845 680
6 880 660
4 945 685
25 975 580
46 830 485
44 700 500
16 725 370
50 595 360
20 560 365
23 480 415
31 420 555
18 415 635
3 345 750
19 510 875
45 555 815
41 475 960
8 525 1000
10 650 1130
9 580 1175
43 875 920
33 1150 1160
51 1340 725
12 1220 580
28 1250 400
27 1320 315
26 1215 245
47 1170 65
13 1465 200
14 1530 5
52 1740 245
11 1605 620
29 660 180
30 410 250
21 300 465
17 145 665
42 95 260
7 25 230
2 25 185
1 565 575
Longitud del recorrido: 8314
```

3. Heurística 2 : Algoritmo de inserción

- **Enfoque Greedy:**
- Conjunto de candidatos: Ciudades a visitar
- Conjunto de seleccionados: Ciudades visitadas
- Función solución: Si hemos recorrido todas las ciudades
- Función de factibilidad: Que la ciudad no haya sido visitada

- Función de selección: Seleccionamos de entre todas las ciudades cual tendría mejor distancia,comprobandolo en todas las ubicaciones posibles.
- Función objetivo: Recorrer todas las ciudades y volver a la primera

La idea de esa heurística es crear un recorrido inicial, por ejemplo nos fijamos en la tres ciudades que forman el triángulo más grande (la ciudad que está más al norte, la más al este y la más al oeste) y a partir de este recorrido, vamos insertando las ciudades que faltan.

Empezamos recorriendo el vector de ciudades no seleccionadas e insertando cada una de ellas en cada posible posición, luego cogemos la de menor distancia y la añadimos.

3.1 Código del Algoritmo:

```
vector<ciudad> seleccionarTriangulo(const vector<coordenadas>& loc) {
    // Buscamos la más al norte, la más al este y la mas al oste y devuelve un vector con las mismas;
      coordenadas norte, este, oeste;
      ciudad cnorte, ceste, coeste;
      norte = este = oeste = loc.front();
           ite = este = loc.fronc();
(unsigned city = 0; city < loc.size(); ++city) {
  if (get<Y>(loc[city]) > get<Y>(norte)) { norte = loc[city]; cnorte = city ;}
  if (get<X>(loc[city]) > get<X>( este)) { este = loc[city]; ceste = city ;}
  if (get<X>(loc[city]) < get<Y>(oeste)) { oeste = loc[city]; coeste = city ;}
      vector<ciudad> salida;
      salida.push_back(cnorte);
      salida.push_back(ceste);
      salida.push_back(coeste);
      salida.push_back(cnorte);
          turn salida;
distancia agregarCiudad(vector<ciudad> trayectoria, ciudad city, unsigned posicion,
      const vector<vector<distancia>>& distancias) {
// Trayectoria se pasa por copia puesto que no se quiere modificar la trayectoria inicial,
      distancia dist = 0;
      trayectoria.insert(trayectoria.begin()+posicion,city);
for (unsigned i = 1; i < trayectoria.size(); ++i)</pre>
            dist += distancias[trayectoria[i-1]][trayectoria[i]];
        eturn dist;
```

3.2 - Ejemplos de demostración :

→ Ejemplo : Att48

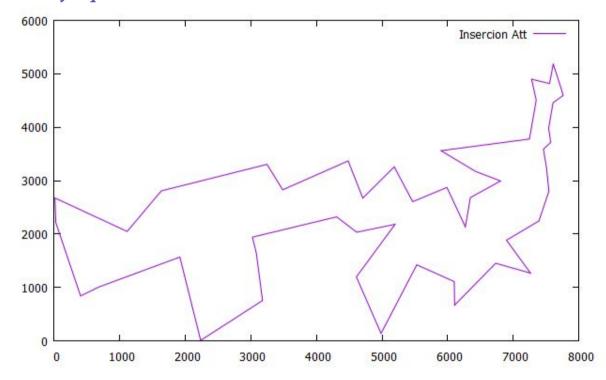


Figura 4 : demostración para la ciudad Att48

```
18 7462 3590
44 7509 3239
31 7545 2801
38 7392 2244
9 6898 1885
8 7265 1268
1 6734 1453
16 6107 669
22 6101 1110
3 5530 1424
41 4985 140
34 4608 1198
23 5199 2182
14 4612 2035
25 4307 2322
48 3023 1942
5 3082 1644
29 3177 756
2 2233 10
42 1916 1569
26 675 1006
4 401 841
35 23 2216
45 10 2676
10 1112 2049
24 1633 2809
32 3245 3305
39 3484 2829
21 4483 3369
13 4706 2674
47 5185 3258
11 5468 2606
12 5989 2873
40 6271 2135
15 6347 2683
46 6807 2993
33 6426 3173
20 5900 3561
36 7248 3779
30 7352 4506
43 7280 4899
27 7555 4819
17 7611 5184
Longitud del recorrido: 35133
```

→ Ejemplo : Bayg29

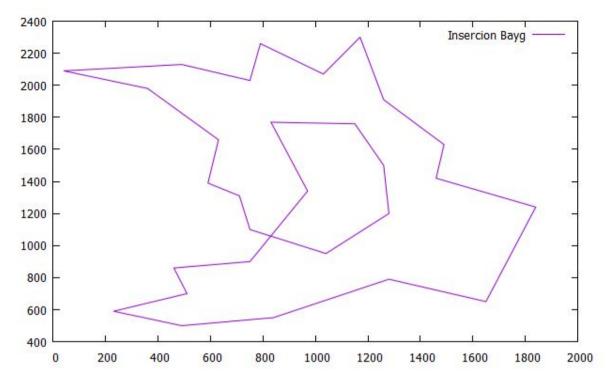


Figura 5 : demostración para la ciudad Bayg29

```
12 1170 2300
28 1260 1910
8 1490 1630
27 1460 1420
23 1840 1240
 1650 650
25 1280 790
11 840 550
22 490 500
17 230 590
14 510 700
18 460 860
  750 900
13 970 1340
21 830 1770
1 1150 1760
24 1260 1500
16 1280 1200
19 1040 950
4 750 1100
10 710 1310
20 590 1390
2 630 1660
29 360 1980
3 40 2090
26 490 2130
 750 2030
 790 2260
6 1030 2070
12 1170 2300
Longitud del recorrido: 9749
```

→ Ejemplo : Berlin52

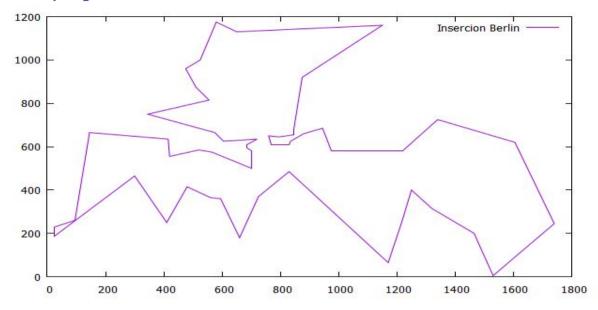


Figura 6 : demostración para la ciudad Berlin52

```
6 880 660
4 945 685
25 975 580
12 1220 580
51 1340 725
11 1605 620
52 1740 245
14 1530 5
13 1465 200
27 1320 315
28 1250 400
26 1215 245
47 1170 65
46 830 485
16 725 370
29 660 180
50 595 360
20 560 365
23 480 415
30 410 250
21 300 465
2 25 185
7 25 230
42 95 260
17 145 665
18 415 635
31 420 555
22 520 585
1 565 575
44 700 500
34 700 580
35 685 595
36 685 610
39 720 635
49 605 625
3 345 750
45 555 815
19 510 875
41 475 960
8 525 1000
9 580 1175
Longitud del recorrido: 8355
```

4. Heurística 3 : Algoritmo basado en aristas

- **Enfoque Greedy:**
- Conjunto de candidatos: Ciudades a visitar

- Conjunto de seleccionados: Ciudades visitadas
- Función solución: Si hemos recorrido todas las ciudades
- Función de factibilidad: Que la ciudad no tenga más de 2 arista y no se cree un ciclo al añadirla
- Función de selección: Seleccionamos las ciudades con menor distancia entre ellas.
- Función objetivo: Recorrer todas las ciudades y volver a la primera.

Para este algoritmo hemos creado un multimap (multimap<distancia, pair<ciudad, ciudad>> crearAristas).formado por la distancia entre dos ciudades cada entrada.

Vamos seleccionando las distancias menores entre dos ciudades y añadiendo estas al conjunto de seleccionados.

Para poder insertar una nueva ciudad, esta no puede tener más de 2 aristas ni crear un ciclo.

Cómo el camino resultante de este algoritmo no es cerrado, tenemos que recorrer el camino y añadir la distancia entre las 2 ciudades que únicamente tienen una arista.

4.1 Código del Algoritmo:

```
// Devuelve iterador a un par del vector de aristas que contega como primero o segundo el dato d
// Colocando como de el dato de la otra punta de la arista neuva
list<pair<ciudad,ciudad>>::const_iterator buscar_par(const list<pair<ciudad, ciudad>>& a, ciudad& d) {
    return find_if(a.begin(),a.end(),[&](const pair<ciudad, ciudad>& p) {
        if (p.first == d) {
            d = p.second;
            return true;
        }
        else if (p.second == d){
            d = p.first;
            return true;
        }
        else
            return false;
    });
```

```
vector<ciudad> aristasATrayectoria(list<pair<ciudad, ciudad>>& aristas) {
    // Aunque aristas se borre se pasa por referencia por que no se va a usar más
    vector<ciudad> salida;

auto c_it = aristas.cbegin();
    salida.push_back(aristas.begin()->first); // Introducimos la primera ciudad
    ciudad city = c_it->second; // Recordamos la segunda
    aristas.erase(c_it); // Eliminamos
    // Vaciamos el contenido de aristas repitiendo el proceso anterior
    while (!aristas.empty()) {
        salida.push_back(city);
        c_it = buscar_par(aristas, city);
        aristas.erase(c_it);
    }

    // Añadimos el ciudad inicial para cerrar el camino
    salida.push_back(salida.front());
    return salida;
}
```

```
distancia heuristica3(const multimap<distancia, pair<ciudad, ciudad>>& dist_aristas, vector<int>& trayectoria) {
    list<pair<ciudad, ciudad>> aristas;
    distancia longitud = 0;
    auto it = dist_aristas.begin();
    // Metemos la arista más corta
    aristas.push_back(it->second);
    longitud += it->first;
    it++;
    while (it!=dist_aristas.end()) { // tlendo de más corta a más larga comprobamos si podemos introducirla
        if (esFactible(aristas, it->second) && !hayCiclos(aristas, it->second)) {
            aristas.push_back(it->second);
            longitud += it->first;
        }
        it++;
    }
    cerrarCiclo(aristas,dist_aristas, longitud); // Cerramos el ciclo
    trayectoria = aristasATrayectoria(aristas); // Pasamos las aristas a un camino
    return longitud;
}
```

4.2 - Ejemplos de demostración:

→ Ejemplo : Att48

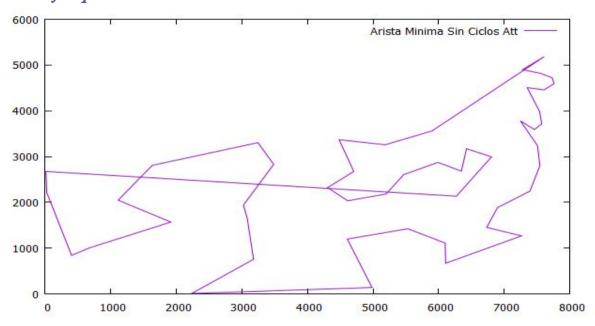


Figura 7 : demostración para la ciudad Att48

```
7462 3596
7248 3779
7509 3239
7545 2801
7392 2244
6898 1885
    6734 1453
     7265 1268
    6107 669
6101 1110
5530 1424
     4608 1198
4985 140
   1 4985 140
2233 10
3 3177 756
3082 1644
3 3023 1942
3 3484 2829
2 3245 3305
1 1633 2809
      1112 2049
1916 1569
26 675 1006
4 401 841
35 23 2216
45 10 2676
     6271 2135
6807 2993
      6426 3173
       6347
                 2683
       5989 2873
      5468 2606
      5199 2182
     4612 2035
4307 2322
4706 2674
4483 3369
      5185
                  3258
      5900
                 3561
       7611 5184
      7280 4899
7555 4819
  .9 7732 4723
ongitud del
                             recorrido: 40159
```

→ Ejemplo : Bayg29

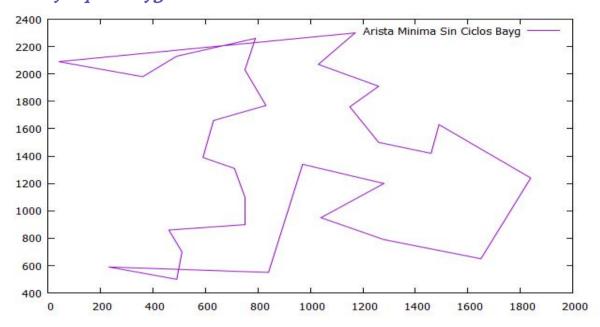


Figura 8 : demostración para la ciudad Bayg29

```
10 710 1310
20 590 1390
2 630 1660
21 830 1770
5 750 2030
9 790 2260
26 490 2130
29 360 1980
3 40 2090
12 1170 2300
6 1030 2070
28 1260 1910
1 1150 1760
24 1260 1500
27 1460 1420
8 1490 1630
23 1840 1240
7 1650 650
25 1280 790
19 1040 950
16 1280 1200
13 970 1340
11 840 550
17 230 590
22 490 500
14 510 700
18 460 860
15 750 900
4 750 1100
10 710 1310
Longitud del recorrido: 9884
```

→ Ejemplo : Berlin52

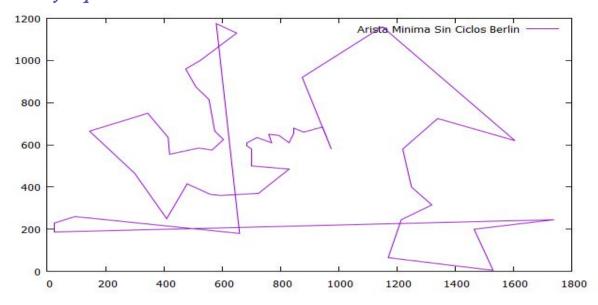


Figura 9 : demostración para la ciudad Berlin52

```
4 945 685
25 975 580
43 875 920
     1150 1160
     1605 620
    1340 725
1220 580
1250 400
1320 315
     1215 245
     1170 6
1530 5
13 1465 200
52 1740 245
2 25 185
7 25 230
42 95 260
29 660 180
9 580 1175
10 650 1130
8 525 1000
41 475 960
19 510 875
45 555 815
     575 665
49 605 625
1 565 575
22 520 585
     420 555
31
18 415 635
3 345 750
17 145 665
21 300 465
30 410 250
    480 415
560 365
595 360
20
50
    725 370
830 485
700 500
16
46
44
     700 580
35 685 595
 ongitud del recorrido: 9951
```