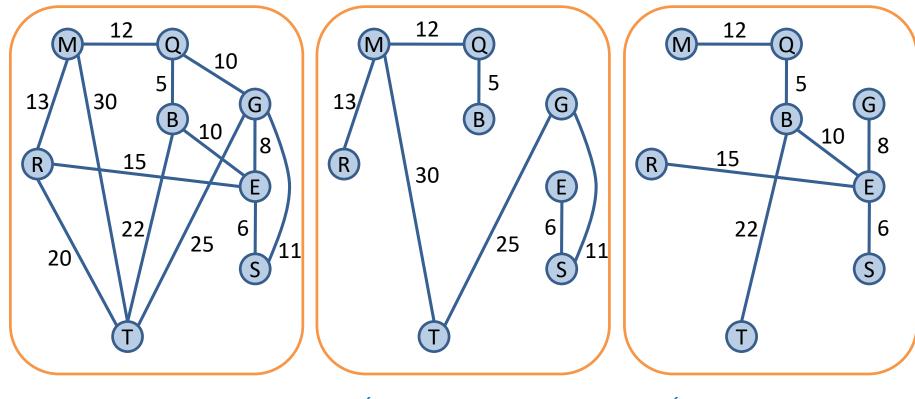
Estructuras de Datos no Lineales 2.3. Árboles geradores de coste mínimo

José Fidel Argudo Argudo José Antonio Alonso de la Huerta Mª Teresa García Horcajadas



Árboles generadores de coste mínimo

Dado un grafo no dirigido y conexo G = (V, A), se define un **árbol generador** (o de expansión) **de G** como un árbol que conecta todos los vértices de V; su coste es la suma de los costes de las aristas del árbol. Un árbol es un grafo conexo acíclico.



Grafo G

Árbol generador de G Coste = 102

Árbol generador de G Coste = 78

Árboles generadores de coste mínimo Algoritmo de Prim

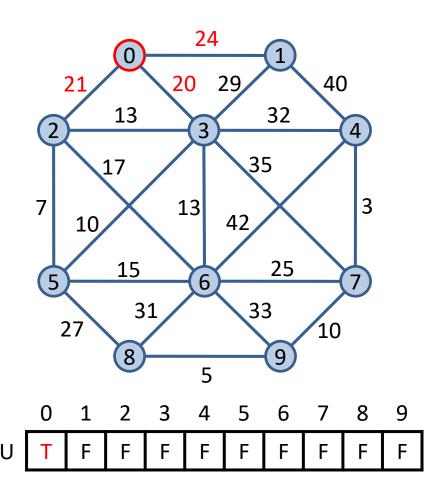
```
template <typename T> class GrafoP {
public:
   typedef T tCoste;
   typedef size t vertice;
   struct arista {
      vertice orig, dest;
      tCoste coste;
      explicit arista(vertice v=vertice(), vertice w=vertice(),
             tCoste c=tCoste()): orig(v), dest(w), coste(c) {}
      // Orden de aristas para Prim y Kruskall
      bool operator <(const arista& a) const
      { return coste < a.coste; }
   };
   // resto de miembros de la clase GrafoP<T> ...
```

```
#include "apo.h"
template <typename tCoste>
GrafoP<tCoste> Prim(const GrafoP<tCoste>& G)
// Devuelve un árbol generador de coste mínimo
// de un grafo no dirigido ponderado y conexo G.
{
   typedef typename GrafoP<tCoste>::vertice vertice;
   typedef typename GrafoP<tCoste>::arista arista;
   const tCoste INFINITO = GrafoP<tCoste>::INFINITO;
   arista a;
  const size t n = G.numVert();
   GrafoP<tCoste> g(n); // Arbol generador de coste mínimo.
   vector<bool> U(n, false); // Conjunto de vértices incluidos en g.
   Apo<arista> A(n*(n-1)/2-n+2); // Aristas advacentes al árbol q
                                 // ordenadas por costes.
```

```
U[0] = true; // Incluir el primer vértice en U.
// Introducir en el APO las aristas advacentes al primer vértice.
for (vertice v = 1; v < n; v++)
   if (G[0][v] != INFINITO)
      A.insertar(arista(0, v, G[0][v]));
for (size t i = 1; i \le n-1; i++) { // Selectionar n-1 aristas.
  // Buscar una arista a de coste mínimo que no forme un ciclo.
   // Nota: Las aristas en A tienen sus orígenes en el árbol q.
  do {
      a = A.cima();
     A.suprimir();
   } while (U[a.dest]); // a forma un ciclo (a.orig y a.dest
                        // están en U y en g).
   // Incluir la arista a en el árbol q y el nuevo vértice u en U.
   g[a.orig][a.dest] = g[a.dest][a.orig] = a.coste;
  vertice u = a.dest;
  U[u] = true;
  // Introducir en el APO las aristas advacentes al vértice u
   // que no formen ciclos.
   for (vertice v = 0; v < n; v++)
      if (!U[v] && G[u][v] != INFINITO)
         A.insertar(arista(u, v, G[u][v]));
return q;
```

EDNL

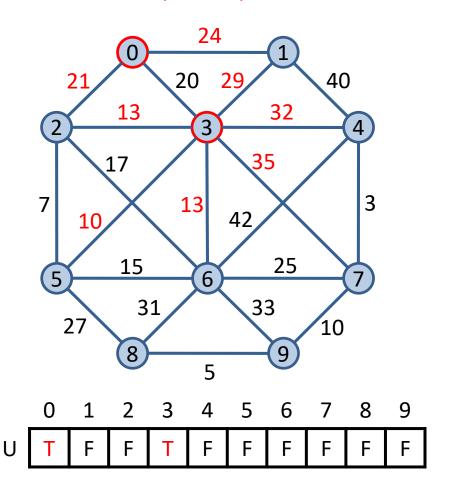
Inicialización

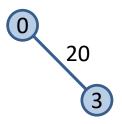


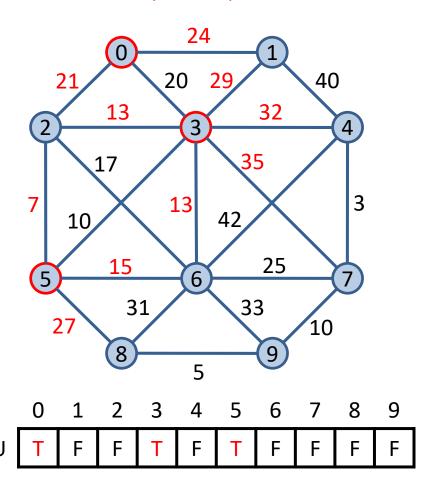


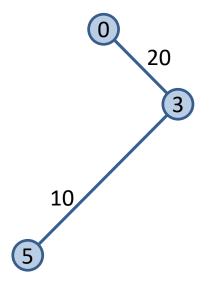
En rojo las aristas que hay en el APO A ordenadas por coste.

$$i = 1$$
 $a = (0, 3, 20)$

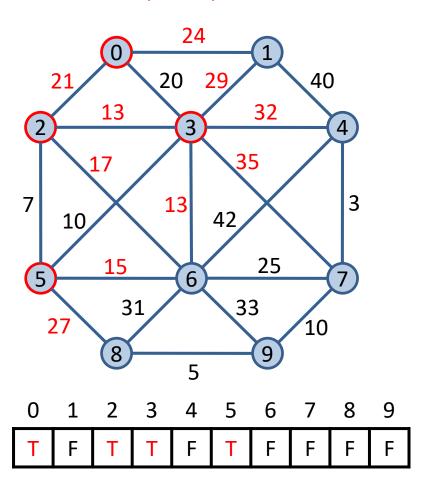


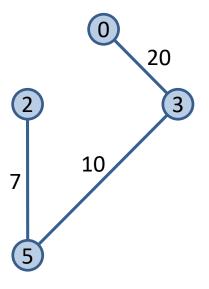




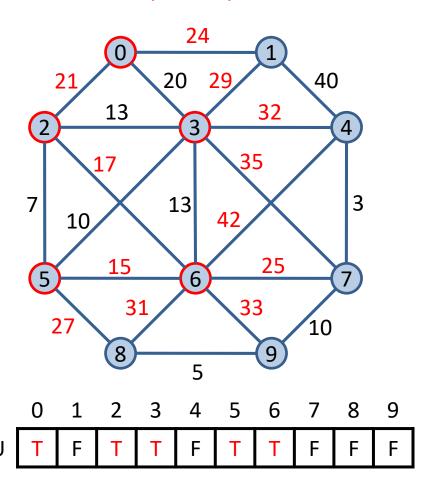


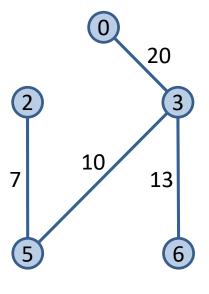
$$i = 3$$
 $a = (5, 2, 7)$

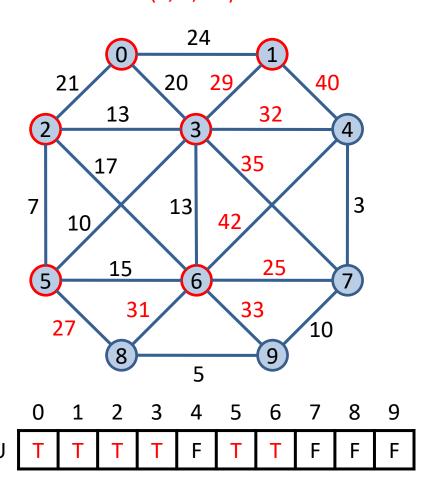


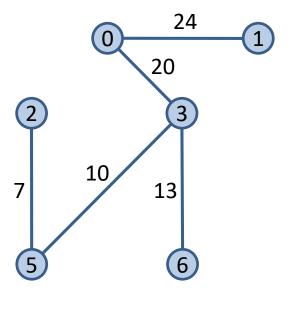


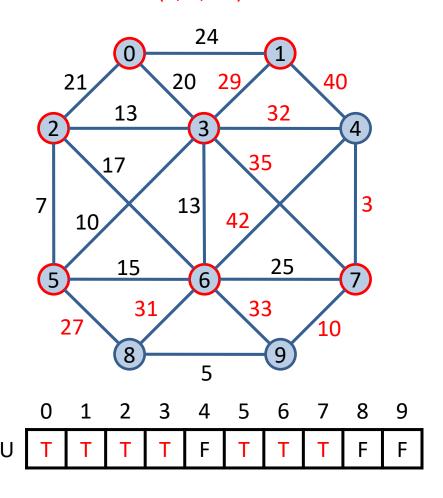
$$i = 4$$
 $a = (3, 6, 13)$

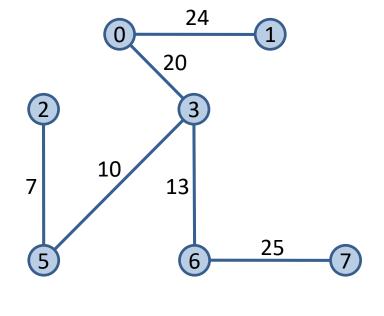




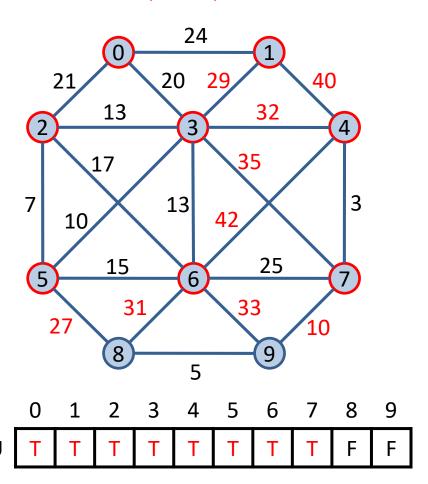


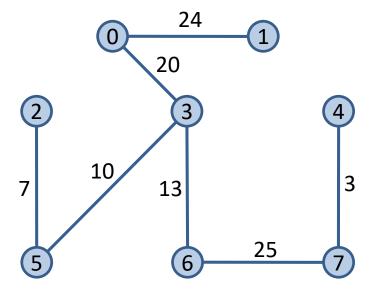






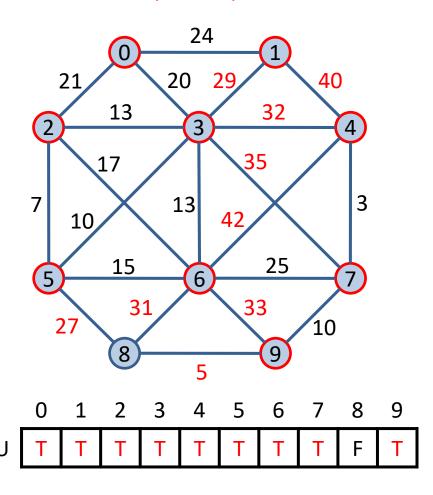
$$i = 7$$
 $a = (7, 4, 3)$

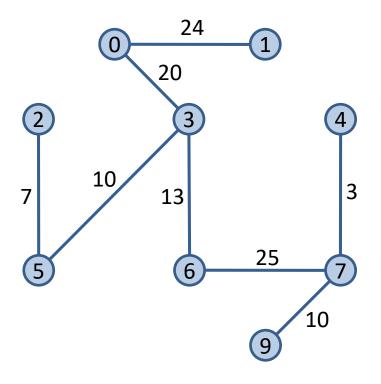




EDNL

$$i = 8$$
 $a = (7, 9, 10)$





$$i = 9$$
 $a = (9, 8, 5)$

