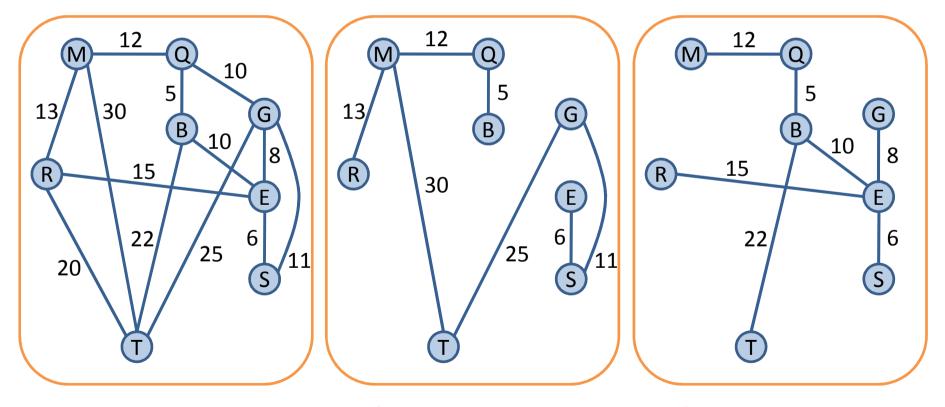
#### Árboles generadores de coste mínimo

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. <u>Un árbol es un grafo conexo acíclico</u>.





Grafo G

Árbol generador de G Coste = 102

Árbol generador de G Coste = 78

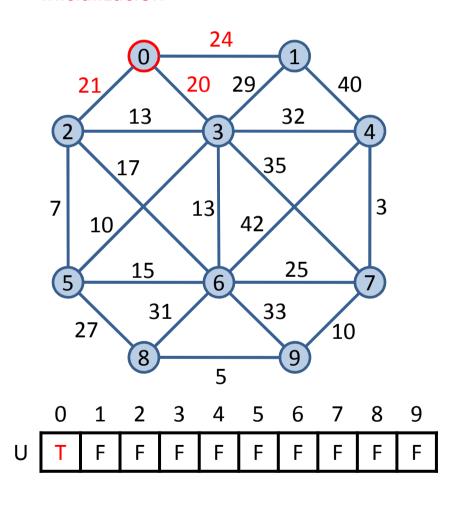
# Árboles generadores de coste mínimo Algoritmo de Prim

```
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); // Árbol 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.
   do {
      a = A.cima():
      A.suprimir();
   } while (U[a.oriq] && U[a.dest]);
   // Incluir la arista a en el árbol g y el nuevo vértice en U.
   q[a.oriq][a.dest] = q[a.dest][a.oriq] = a.coste;
   vertice u = U[a.orig] ? a.dest : a.orig;
   U[u] = true;
   // Introducir en el APO las aristas adyacentes 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 g;
```

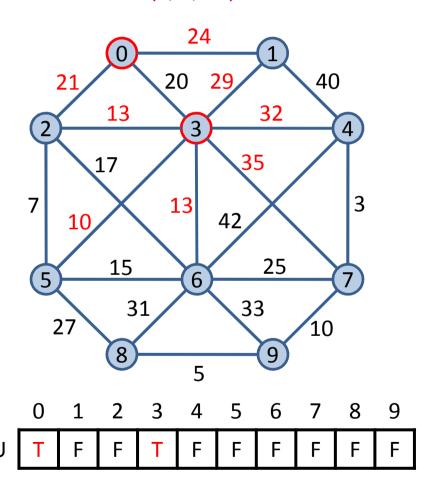
#### Inicialización

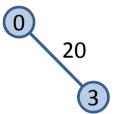


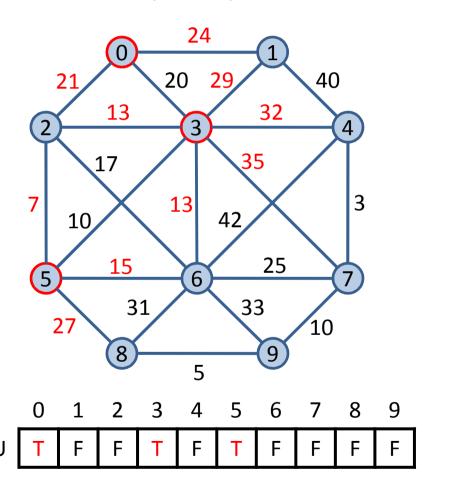


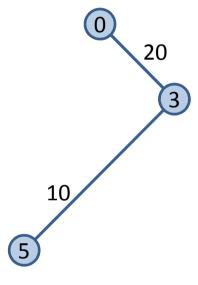
En rojo las aristas que hay en el APO A ordenadas por coste.

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





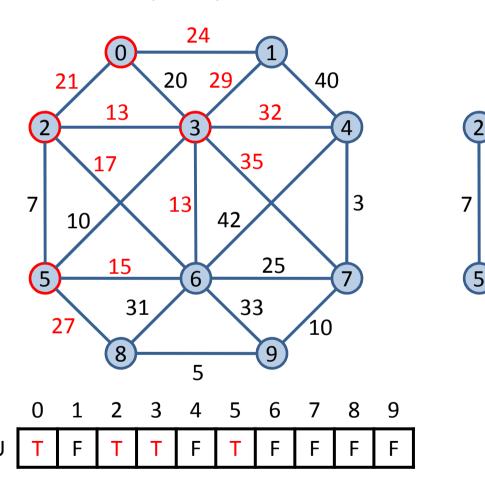




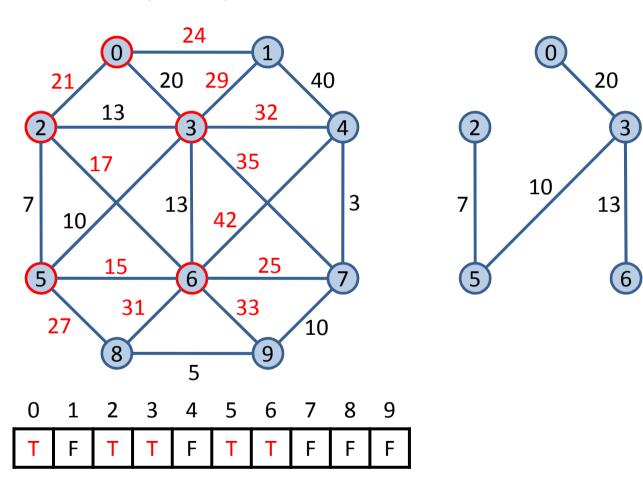
20

10

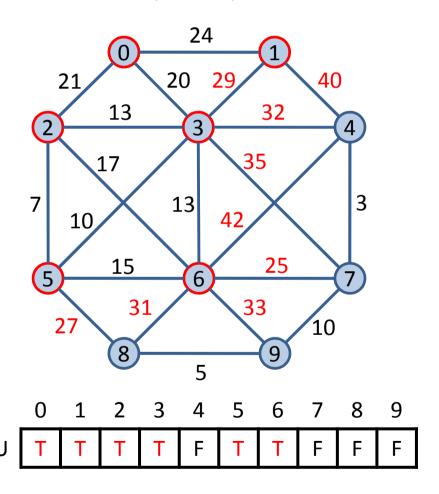
$$i = 3$$
  $a = (5, 2, 7)$ 

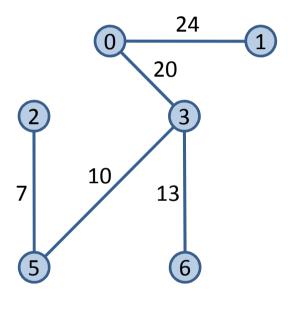


i = 4 a = (3, 6, 13)

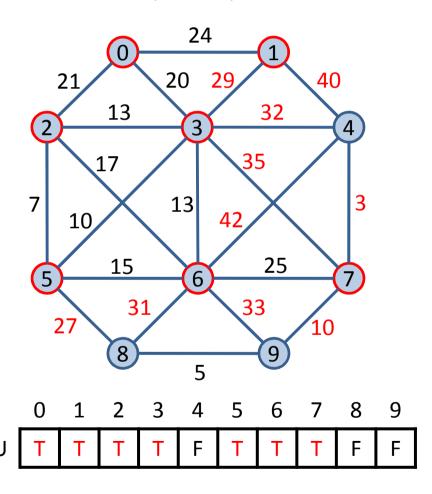


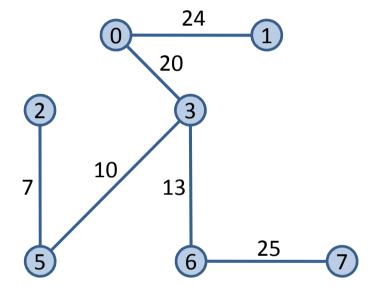
i = 5 a = (0, 1, 24)



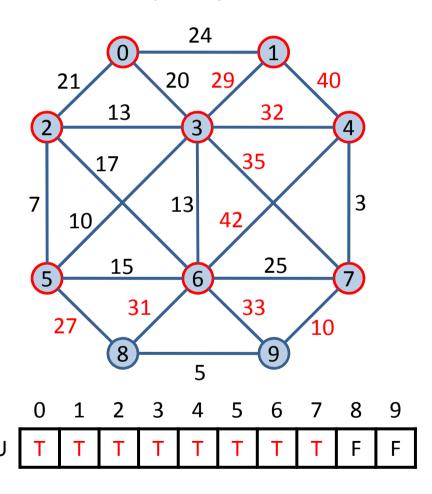


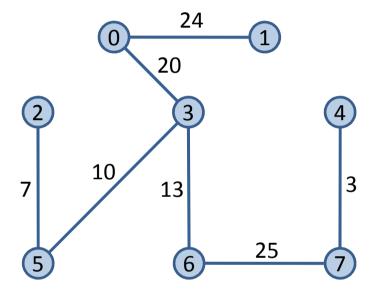
i = 6 a = (6, 7, 25)



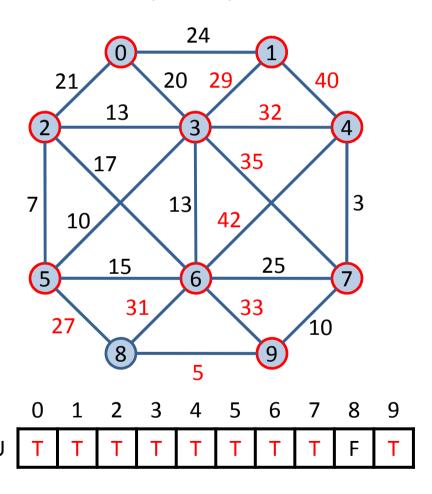


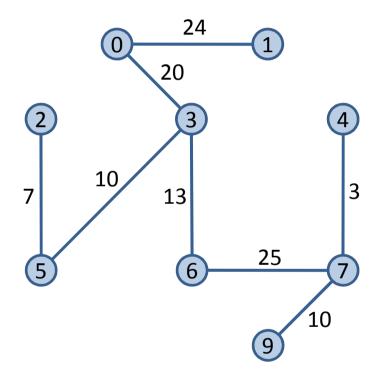
i = 7 a = (7, 4, 3)





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





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

