## Entregable 3 - Programación 3 - Bianco Manuel

Este pseudo código retorna la distancia q hay q recorrer para llegar un destino que nosotros pasemos, partiendo por el primero nodo del arreglo de nodos cargados.

El programa está implementado en base a una matriz de adyacencias y un grafo chico. Pero podría recibir un grafo de cualquier tamaño.

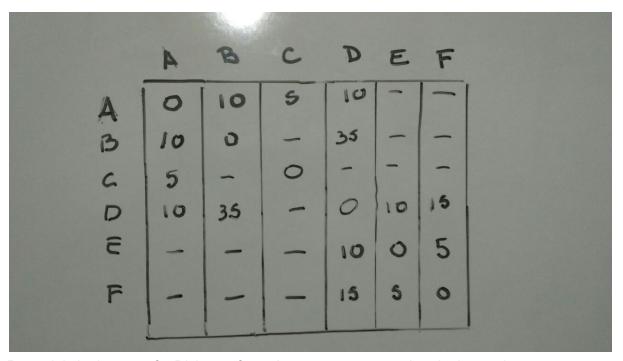
W=arreglo temporal seado con valores infinitos.

C=arreglo de vectores a analizar.

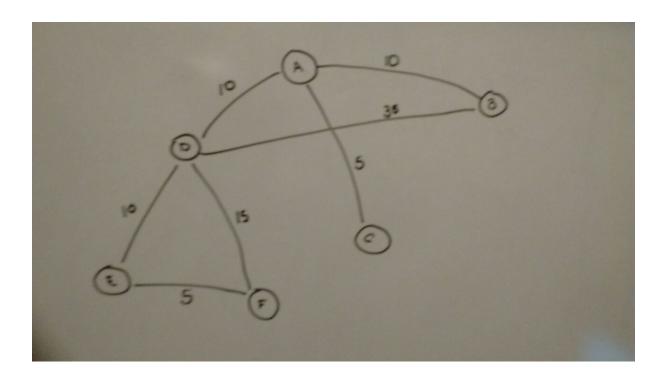
S=arreglo con los nodos con el valor actual mínimo.

P=arreglo de padres de cada nodo.

M=la matriz dada con los valores



Parto del siguiente grafo. Dicho grafo está propuesto para poder elegir q nodo es un puerto al momento de ejecutar el programa.



return w.getAt(posOf(destino)) // retorna el valor total q tiene en la posición a la que pertenece el destino q nosotros preguntamos

// en este momento, si termina el while, tiene que quedar el arreglo de padres llenó, el arreglo de vectores vacío, el arreglo de solución lleno, y el arreglo w con los mínimos valores para ir a cada nodo partiendo del a.

```
function boolean factible (vertice v ){
    if(v.adyacentes.size () != 0 && !s.contains(v)){
        s.add(v)
        return true
    }else{
        false
```

}

```
}
}
function vector selectionar (){
         int pos = 0, aux = infinito
         vector aux2
         for(w.size(),i++){
                  if(w.get(i) < aux && c.get(i) != null && !s.contains(i)){</pre>
                           aux = w.get(i)
                          pos = i
                 }
         }
         aux2 = c.get(pos)
         c.borrarEnPos(pos)
         return aux2
}
function boolean solución (s[]){
         return s.size() = cantVectores //cantVectores es una variable seteada con la cantidad
de nodos a analizar
}
Paso a paso:
1- Analiza el nodo A:
         C=\{B,C,D,E,F\}
         S=\{A\}
         \mathsf{W=} \mid 0 \mid \infty \mid \infty \mid \infty \mid \infty \mid \infty \mid
         P= | N | N | N | N | N | N |
2- Analiza el nodo C:
         C=\{B,D,E,F\}
         S=\{A,C\}
         W=\mid 0\mid \infty\mid \infty\mid \infty\mid \infty\mid \infty\mid \infty\mid
         P= | N | N | N | N | N | N |
3- Analiza el nodo B:
         C=\{D,E,F\}
         S=\{A,C,B\}
         W = |0|10|5|10|\infty|\infty|
         P= | N | A | A | A | N | N |
4- Analiza el nodo D:
         C=\{E,F\}
```

## 5- Analiza el nodo E:

C={F} S={A,C,B,D,E} W= | 0 | 10 | 5 | 10 | 20 | 25 | P= | N | A | A | A | D | D |

## 6- Analiza el nodo F:

C={} S={A,C,B,D,E,F} W= | 0 | 10 | 5 | 10 | 20 | 25 | P= | N | A | A | A | D | D |

Luego de terminar con todos los nodos quedan cargados los arreglos de padres y de distancias hacia cualquier nodo, partiendo del primer nodo analizado.