

GRAFOS

TABLE OF CONTENTS

DFS:.....	2
BFS:.....	3
Prim:.....	4
Kruskal:.....	5
Dijkstra:.....	7
Floyd-Warshall:.....	9
Coloreo:.....	10

DFS:

Proposito: Transversar el grafo por profundidad, recorriendo los distintos caminos comenzando por el mas largo.

Precauciones: ...

Complejidad Computacional:

$O(A+N)$, donde $A \rightarrow$ Aristas $\wedge N \rightarrow$ Nodos

Requisitos:

Boolean de nodos visitados

Stack para recorrer un camino

Pseudo-codigo:

```
DFS(grafo, root_node):
    visitado[root_node] = true
    stack.push(root_node)

    while !stack.isEmpty():
        v = stack.pop()
        for w in vecinos(v):
            if !visitado[w]:
                visitado[w] = true
                stack.push(w)
```

BFS:

Proposito: Transversar el grafo por saltos, en cada iteracion recorremos n caminos.

Precauciones: ...

Complejidad Computacional:

$O(A+N)$, donde $A \rightarrow$ Aristas $\wedge N \rightarrow$ Nodos

Requisitos:

Boolean de nodos visitados

Queue para recorrer un camino

Pseudo-codigo:

```
BFS(grafo, root_node):
    visitado[root_node] = true
    queue.push(root_node)

    while !queue.isEmpty():
        v = queue.pop()
        for w in vecinos(v):
            if !visitado[w]:
                visitado[w] = true
                queue.push(w)
```

PRIM:

Proposito: Encontrar un arbol que conecte a todos los nodos con el menor peso posible, partiendo de un nodo arbitrario.

Precauciones: ...

Complejidad Computacional:

$O((A+N) * \log(N))$, donde $A \rightarrow$ Aristas $\wedge N \rightarrow$ Nodos

Requisitos:

Lista de costos para cada nodo

Lista de nodos visitados

Pseudo-codigo:

```
prim(grafo, root_node):
    for nodos in grafo:
        costos[nodo] = MAX_VALUE
        visitados[nodo] = false

    costos[root_node] = 0
    queue.push(root_node, costos[root_node])

    while !queue.isEmpty:
        current_arista = queue.poll()
        current_nodo = current_arista.get_child()
        visitados[current_node] = true

        if current_arista.costo < costos[current_nodo]:
            costos[current_nodo] = current_arista.costo
            grafo_resultante.add(current_arista)

        for arista in vecinos(current_node):
            if !visitados[arista]:
                queue.push(arista, costos[root_node])

    return grafo_resultante
```

KRUSKAL:

Proposito: Encontrar un arbol que conecte a todos los nodos con el menor peso posible.

Precauciones: ...

Complejidad Computacional:

$O((A+N) * \log(N))$, donde $A \rightarrow$ Aristas $\wedge N \rightarrow$ Nodos

Requisitos:

Lista de aristas ordenadas por peso ascendente

UnionFind set

UnionFind pseudo-codigo:

Propiedades:

```
int id
int rank
UnionFind parent
```

UnionFind(int id):

```
this.id = id
this.rank = 0
this.parent = this
```

find():

```
x = this
while x.parent != x:
    x.parent = x.parent.parent
    x = x.parent
return x
```

union(UnionFind y):

```
x = this.find()
if x == y:
    return
if y.rank > x.rank:
    temp = x
    x = y
    y = temp
```

```
y.parent = x
if x.rank == y.rank:
    x.rank++
```

Pseudo-código:

```
kruskal(grafo):  
    for nodo in grafo:  
        set[nodo] = new UnionFind(nodo)  
        lista_ordenada.addAll(nodo.getAristas())  
  
    lista_ordenada.sort()  
  
    for arista in lista_ordenada:  
        if set[arista.desde].find() != set[arista.hasta].find():  
            set[arista.desde].union(set[arista.hasta])  
            grafo_resultante.add(arista)  
  
    return grafo_resultante
```

Dijkstra:

Proposito: Buscar el camino mas corto de un nodo a todos los otros nodos del grafo.

Precauciones: Este algoritmo no funciona con grafos que contengan pesos negativos.

Complejidad Computacional:

$O((A+N) * \log(N))$, donde $A \rightarrow$ Aristas $\wedge N \rightarrow$ Nodos

Requisitos:

- Lista de antecesoros

- Lista de costos para cada nodo

- Lista de nodos visitados

- Cola de prioridad

Pseudo-codigo:

```
antecesoros[] = null
dijkstra(grafo, root_node):
    for nodos in grafo:
        costos[nodo] = MAX_VALUE
        visitados[nodo] = false
        antecesoros[nodo] = root_node

    costos[root_node] = 0
    queue.push(root_node, costos[root_node])

    while !queue.isEmpty():
        current_arista = queue.poll()
        current_nodo = current_arista.get_parent()
        visitados[current_nodo] = true

        for arista in vecinos(current_nodo):
            if !visitados[arista]:
                costo = arista.costo() + current_nodo.costo()
                if costo < costos[arista]:
                    queue.push(arista, costos[arista])
                    antecesoros[arista] = current_nodo
                    costos[arista] = costo

    return costos
```


Pseudo-código para encontrar el camino mas corto hasta algun nodo:

```
caminoHasta(desde, hasta):  
    stack.push(hasta)  
    while antecesores[hasta] != desde:  
        stack.push(antecesores[hasta])  
        hasta = antecesores[hasta]  
    stack.push(desde)  
  
    while !stack.isEmpty():  
        lista.add(stack.pop())  
    return lista
```

Floyd-Warshall:

Proposito - Floyd: Buscar el camino mas corto de todos los nodo hasta todos los otros nodos de un grafo direccionado.

Proposito - Warhsall: Busca encontrar si existe algun camino entre distintos nodos.

Precauciones: Este algoritmo no funciona con grafos que contengan ciclos negativos.

Complejidad Computacional:

$O(N^3)$, donde $N \rightarrow$ Nodos

Requisitos: ...

Pseudo-codigo:

```
floyd(grafo):
    for i in grafo:
        for j in grafo:
            if grafo.getArista(i,j): //Si existe relacion
                resultado[i][j] = grafo.getArista(i,j)
            else: resultado[i][j] = MAX_VALUE

        resultado[i][i] = 0

    for k in grafo:
        for i in grafo:
            for j in grafo:
                if resultado[i][k] + resultado[k][j] < resultado[i][j]:
                    resultado[i][j] = resultado[i][k] + resultado[k][j]

    return resultado

warshall(grafo):
    for i in grafo:
        for j in grafo:
            result[i][j] = (grafo.getArista(i,j) != null)

    for k in grafo:
        for i in grafo:
            for j in grafo:
                resultado[i][j] = (result[i][j] || (result[i][k] && result[k][j]))

    return resultado
```

Coloreo:

Número cromático: Número mínimo necesario para pintar un grafo.

Grado: Cantidad de aristas conectadas con el nodo.

Algoritmos de Orden:

- Secuencial: Pinta el grafo partiendo desde el primer nodo.
- Welsh Powell: Pinta el grafo a partir del nodo con mayor grado.
- Matula: Pinta el grafo a partir del nodo con menor grado.
- Por color: Luego de pintar un nodo, en base de alguno de los otros ordenes, pinta todos los nodos que no esten relacionados con este.