



Universidad Politécnica de Madrid

Escuela Técnica Superior de Ingeniería de Sistemas Informáticos



Escuela Técnica Superior de
Ingeniería de Sistemas Informáticos
Universidad Politécnica de Madrid

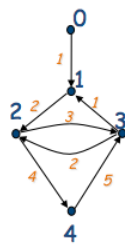
Tema 13. Algoritmos voraces en Grafos

Algorítmica y Complejidad

1

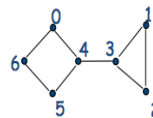
Algoritmos voraces en Grafos

Grafos



	0	1	2	3	4
0	∞	1	∞	∞	∞
1	∞	∞	2	∞	∞
2	∞	∞	∞	3	4
3	∞	1	2	∞	∞
4	∞	∞	∞	5	∞

Grafo Dirigido (GD)



	0	1	2	3	4	5	6
0	∞	1	∞	∞	∞	∞	∞
1	1	∞	2	1	∞	∞	∞
2	∞	2	∞	3	∞	∞	∞
3	∞	1	3	∞	4	∞	∞
4	∞	∞	∞	4	∞	5	∞
5	∞	∞	∞	∞	5	∞	6
6	∞	∞	∞	∞	∞	6	∞

Grafo NO dirigido (GN)

1 2 3 4

2

2

Algoritmo de Dijkstra (camino mínimo)

Algunos problemas planteados

Camino mínimo
Algoritmo de
Dijkstra

Colorear grafo
(optimización
de recursos)

ARCM
Algoritmo de Prim

ARCM
Algoritmo de
Kruskal

Esquema
Voraz

1. Dijkstra

1

2

3

4

3

3

Algoritmo de Dijkstra (camino mínimo)

Algunos problemas planteados

Camino mínimo
Algoritmo de
Dijkstra

Colorear grafo
(optimización
de recursos)

ARCM
Algoritmo de Prim

ARCM
Algoritmo de
Kruskal

Esquema
Voraz

1. Dijkstra

1

2

3

4

4

4

Algoritmo de Dijkstra (camino mínimo)

Enunciado

- Dijkstra:** *Buscar los caminos mínimos entre un vértice **origen** y el resto de vértices del grafo (costes positivos)*

CM_Dijkstra(0, ...)

Algoritmo voraz $\Theta(N^2)$

El enfoque voraz planteado por Dijkstra se basa en que la selección local del vértice *No Visitado* cuyo coste (calculado hasta el momento) sea menor nos llevará a encontrar la solución global de caminos mínimos desde origen hasta el resto de vértices

1. Dijkstra

1

2

3

4

5

5

Algoritmo de Dijkstra (camino mínimo)

Enunciado

- Costes negativos? No funciona**

CM_Dijkstra(0, ...)

Al seleccionar siempre el nodo con menor distancia (de los No Visitados) pueden quedar excluidos de la búsqueda nodos que en próximas iteraciones bajarían el costo general del camino al pasar por una arista negativa (*para los vértices visitados el algoritmo no considera rutas alternativas posteriores*)

1. Dijkstra

1

2

3

4

6

6

3

Algoritmo de Dijkstra (camino mínimo)

Implementación

```

void Dijkstra(int origen, int[][] grafo, double[] menorCoste,
              int[] verticeMasCercano){

    boolean[] visitados = new boolean[grafo.length];
    ...
}

```

	0	1	2	3	4
0	∞	1	∞	∞	∞
1	1	∞	1	7	∞
2	∞	1	∞	2	∞
3	∞	7	2	∞	5
4	∞	∞	∞	5	∞

verticeMasCercano

	0	1	...	N-1

Vértice visitado más cercano a N-1
(vértice previo a N-1 en el camino encontrado de origen a N-1)

menorCoste

	0	1	...	N-1

Coste del menor camino calculado desde origen a N-1
(pasando sólo por vértices ya visitados)

visitados

	0	1	...	N-1

true si ya se ha obtenido un camino mínimo de origen a N-1
(el vértice ya ha sido seleccionado en alguna iteración del algoritmo voraz)

1. Dijkstra

1

2

3

4

7

7

Algoritmo de Dijkstra (camino mínimo)

Implementación

inicializarDijkstra(0, ...)

```

private static final int SIN_PREVIO = -1;
private static final int SIN_ARISTA = Integer.MAX.VALUE;

void inicializarDijkstra(int origen, int[][] grafo, double[] menorCoste,
                        boolean[] visitados, int[] verticeMasCercano){
    for (int i=0; i<grafo.length; i++){
        visitados[i]= false;
        menorCoste[i]= grafo[origen][i];
        if (grafo[origen][i]!= SIN_ARISTA)
            verticeMasCercano[i] = origen;
        else
            verticeMasCercano[i] = SIN_PREVIO;
    }
    visitados[origen] = true;
}

```

	0	1	2	3	4
0	∞	1	∞	∞	∞
1	1	∞	1	7	∞
2	∞	1	∞	2	∞
3	∞	7	2	∞	5
4	∞	∞	∞	5	∞

verticeMasCercano

	0	1	...	4
	-1	0	-1	-1

menorCoste

	0	1	...	4
	∞	1	∞	∞

visitados

	0	1	...	4
	t	f	f	f

origen (vértice 0)

1. Dijkstra

1

2

3

4

8

8

Algoritmo de Dijkstra (camino mínimo)

Implementación

```

int seleccionarVertice(int[][] grafo, double[] menorCoste, boolean[] visitados){

    int vertice=0;
    double menor;
    menor = Integer.MAX_VALUE;
    for (int i=0; i<grafo.length; i++){
        if (!visitados[i] && (menorCoste[i]<menor)){
            menor = menorCoste[i];
            vertice = i;
        }
    }
    return vertice;
}

```

1. Dijkstra

1

2

3

4

9

9

Algoritmo de Dijkstra (camino mínimo)

Implementación

```

void Dijkstra(int origen, int[][] grafo, double[] menorCoste,
int[] verticeMasCercano){

    boolean[] visitados = new boolean[grafo.length];
    int vertice;
    inicializarDijkstra(origen, grafo, menorCoste, visitados, verticeMasCercano);
    for (int i=1; i<grafo.length; i++){
        vertice = seleccionarVertice(grafo, menorCoste, visitados);
        visitados[vertice] = true;
        for (int j=0; j<grafo.length; j++){
            if (!visitados[j])
                if (menorCoste[j] > (menorCoste[vertice] + grafo[vertice][j])){
                    menorCoste[j] = menorCoste[vertice] + grafo[vertice][j];
                    verticeMasCercano[j] = vertice;
                }
        }
    }
}

```

1. Dijkstra

1

2

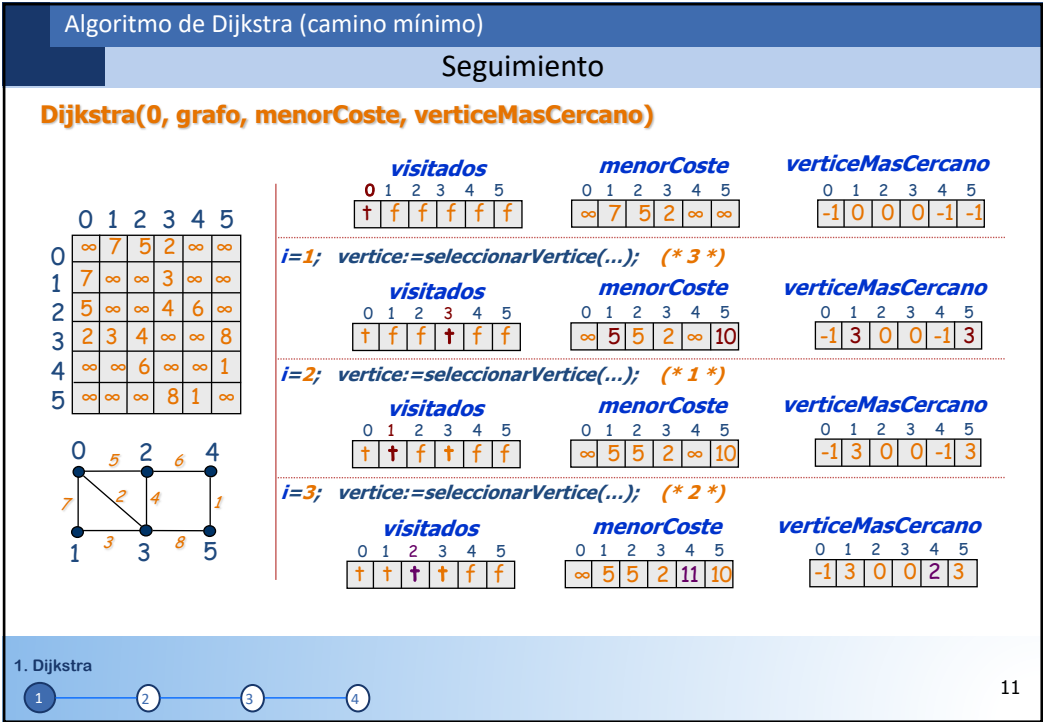
3

4

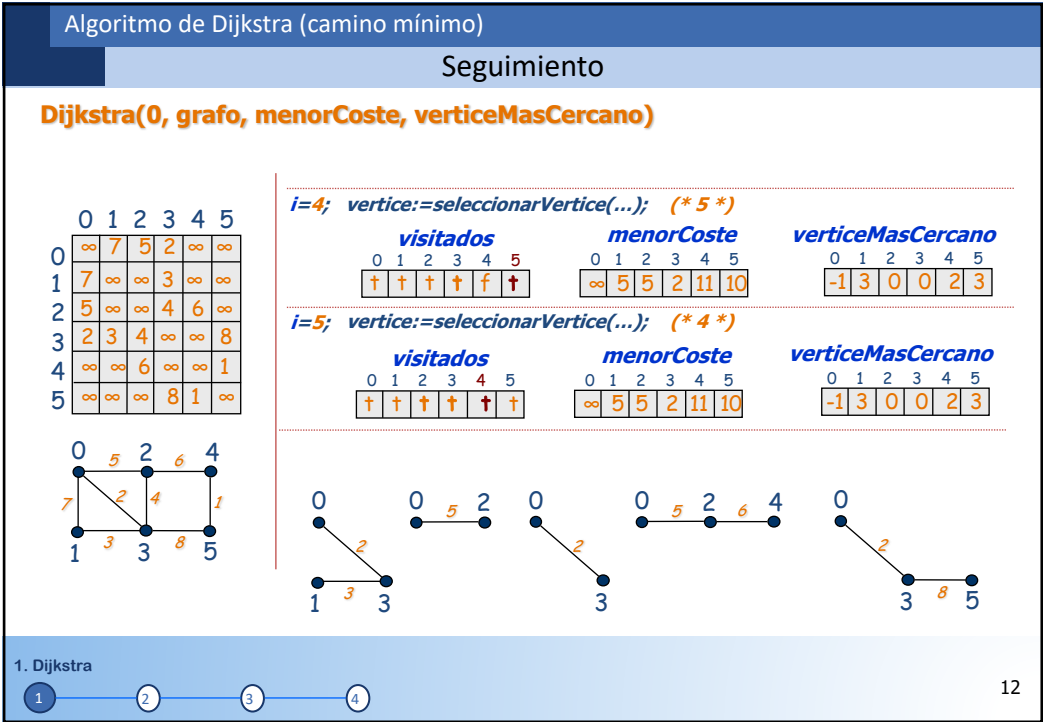
10

Algoritmo voraz $\Theta(N^2)$

10



11



12

Algoritmo de Prim (ARCM) Grafo No dirigido (GN).

Algunos problemas planteados

2. ARCM. Prim

13

13

Algoritmo de Prim (ARCM) Grafo No dirigido (GN).

Conceptos

- Árbol:
 - Un **árbol** es un GN conexo y acíclico (un **grafo acíclico** es aquel que no tiene ciclos)

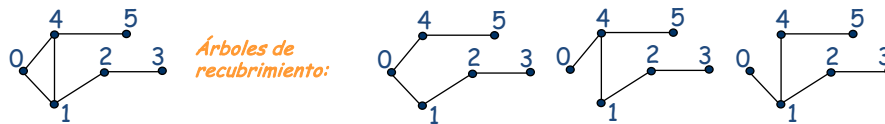
2. ARCM. Prim

14

14

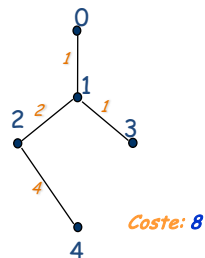
• Árbol de recubrimiento:

- Sea $G = \langle V, A \rangle$ un grafo GN, y sea $G_A = \langle V', A' \rangle$ un árbol. Si $V = V'$ y $A' \subseteq A$ entonces decimos que G_A es un **árbol de recubrimiento** de G (spanning tree).



• Coste del árbol:

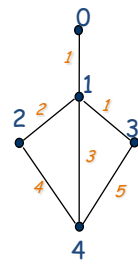
- Sea $G = \langle V, A, f \rangle$ un árbol valorado. Denominamos **coste del árbol** a la suma de los costes de todas sus aristas o arcos:



$$\sum_{a \in A} f(a)$$

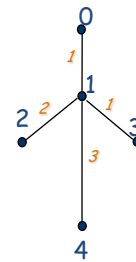
• Propiedad MST (Minimum-cost Spanning Tree):

- Sea $G = \langle V, A, f \rangle$ un GN conexo valorado y sea U un subconjunto estricto de V ($U \subset V$, $U \neq V$). Si $a = (u, v) \in A$ es una arista tal que $u \in U$ y $v \in V - U$ y además no existe ninguna otra arista con un extremo en U y otro fuera de U (en $V - U$) cuyo coste sea menor que el de la arista a , entonces existe algún ARCM que contiene a la arista a .

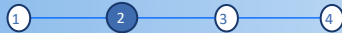


$V = \{0, 1, 2, 3, 4\}$
 $U = \{0, 1, 2, 3\}$
 $V - U = \{4\}$
 $a = (1, 4)$

Coste: 7
 ARCM



2. ARCM. Prim



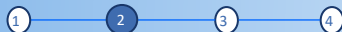
19

19

• ARCM (GN conexos valorados). algoritmo de Prim :

- Esquema de búsqueda de vértices no visitados. En cada iteración del algoritmo voraz se selecciona uno de los vértices todavía no visitados.
- Selección de siguiente vértice a visitar basado en la propiedad MST (Minimum-cost Spanning Tree).
- De entre los vértices candidatos (los no visitados, adyacentes a alguno de los visitados) se selecciona el vértice cuya distancia o coste a cualquiera de los vértices ya visitados sea la menor.

2. ARCM. Prim



20

20

Algoritmo de Prim (ARCM) Grafo No dirigido (GN).
Implementación

Primer vértice visitado: 0

```

void inicializar(int[][] grafo, int[] menorCoste,
                int[] verticeMasCercano, boolean[] visitados){

    visitados[0] = true;

    for (int i=1; i<numVertices; i++){
        menorCoste[i] = grafo[0][i];
        verticeMasCercano[i] = 0;
        visitados[i] = false;
    }
}

```

	0	1	2	3	4
0	∞	1	∞	∞	∞
1	1	∞	2	1	3
2	∞	2	∞	∞	4
3	∞	1	∞	∞	5
4	∞	3	4	5	∞

	0	1	...	4
visitados	f	f	f	f

	0	1	...	4
verticeMasCercano	?	0	0	0

	0	1	...	4
menorCoste	?	1	∞	∞

2. ARCM. Prim

23

23

Algoritmo de Prim (ARCM) Grafo No dirigido (GN).
Implementación

```

int seleccionarVertice(int[] menorCoste, boolean[] visitados){

    int vertice = 0;
    double minimo = Integer.MAX_VALUE;
    for (int i=1; i<menorCoste.length; i++)
        if (!visitados[i] && menorCoste[i]<minimo) {
            minimo = menorCoste[i];
            vertice = i;
        }
    return vertice;
}

```

$\Theta(N)$

2. ARCM. Prim

24

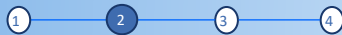
24

```
void actualizarEstructuras(int[][] grafo, int vertice, int[] menorCoste,
    int[] verticeMasCercano, boolean[] visitados){

    visitados[vertice]=true;
    for (int i=1; i<grafo.length; i++){
        if ( (!visitados[i]) && (grafo[vertice][i] < menorCoste[i]) ){
            verticeMasCercano[i] = vertice;
            menorCoste[i] = grafo[vertice][i];
        }
    }
}
```

$\Theta(N)$

2. ARCM. Prim



25

25

```
ArrayList<Arista> Prim(int[][] grafo){
    int[] menorCoste = new int[grafo.length];
    int[] verticeMasCercano = new int[grafo.length];
    boolean[] visitados = new boolean[grafo.length];

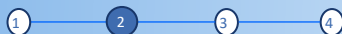
    int vertice;
    ArrayList<Arista> arcm = new ArrayList<Arista>();

    inicializar(grafo, menorCoste, verticeMasCercano, visitados);
    for (int v=1; v<grafo.length; v++){
        vertice = seleccionarVertice(menorCoste, visitados);
        arcm.add(new Arista(verticeMasCercano[vertice], vertice, menorCoste[vertice]));
        actualizarEstructuras(grafo, vertice, menorCoste, verticeMasCercano, visitados);
    }
    return arcm;
}
```

Algoritmo voraz

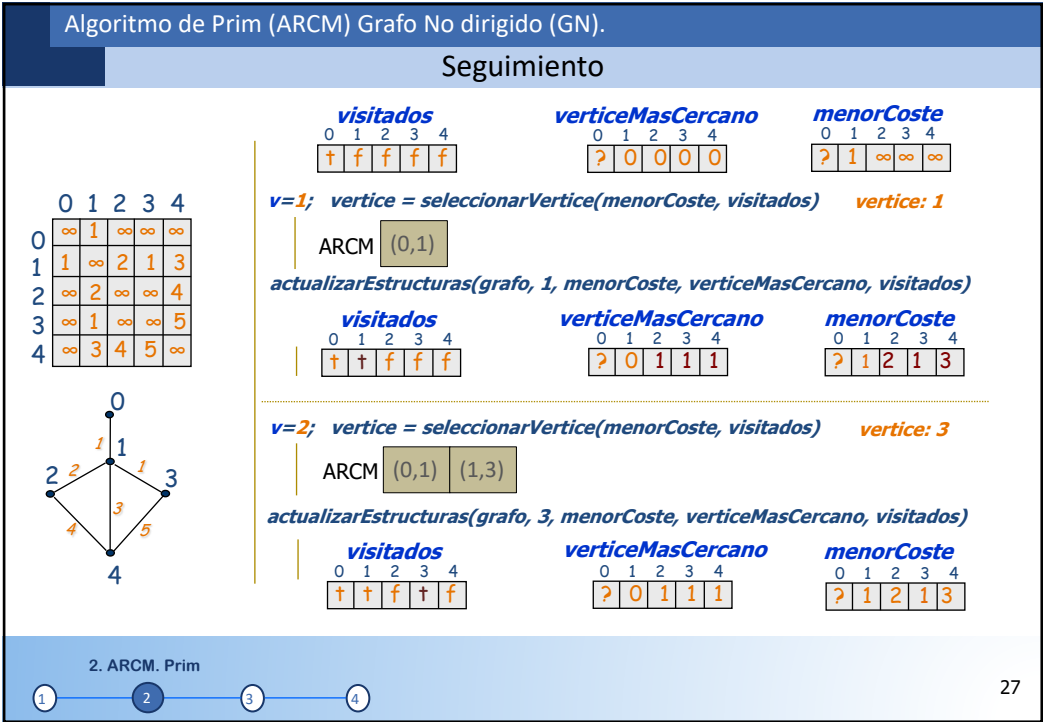
$\Theta(N^2)$

2. ARCM. Prim

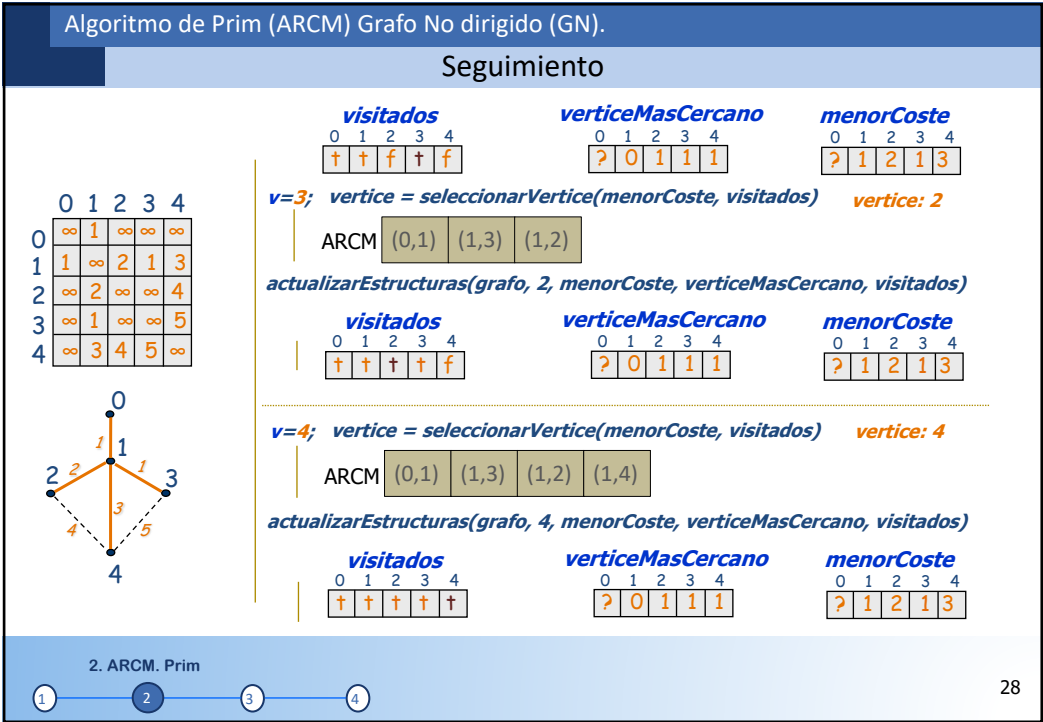


26

26



27



28

Algoritmo de Kruskal (ARCM) Grafo No dirigido (GN).

Algunos problemas planteados

3. ARCM. Kruskal

1 2 3 4

29

29

Algoritmo de Kruskal (ARCM) Grafo No dirigido (GN).

Implementación

```

int[][] Kruskal(int[][] grafo){
    int numAristasARCM;
    Arista arista;
    int[][] gcopia = copia(grafo); // copia del grafo original
    int[][] arcm = new int[grafo.length][grafo.length]; //arcm sin aristas
    for (int i=0; i<arcm.length; i++)
        for (int j=0; j<arcm.length; j++)
            arcm[i][j]=SIN_ARISTA;
    numAristasARCM = 0;
    do{
        // selecciona la arista de menor peso y la elimina de gcopia
        arista = seleccionarYEliminarAristaMenor(gcopia);
        if (!existeCamino(arcm, arista.getOrigen(), arista.getDestino())){
            arcm[arista.getOrigen()][arista.getDestino()]=arista.getCoste();
            arcm[arista.getDestino()][arista.getOrigen()]=arista.getCoste();
            numAristasARCM++;
        }
    } while (numAristasARCM < grafo.length-1);
    return arcm;
}

```

Algoritmo voraz **peor caso $\Theta(N^3)$**
caso medio $\Theta(N^2)$

3. ARCM. Kruskal

1 2 3 4

30

30

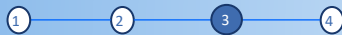
Algoritmo de Kruskal (ARCM) Grafo No dirigido (GN).

Implementación

```
int[][] copia(int[][] grafo){
    int[][] gcopia = new int[grafo.length][grafo.length];
    for (int i=0; i<grafo.length; i++)
        for (int j=i; j<grafo.length; j++)    gcopia[i][j]=grafo[i][j];
    return gcopia;
}

Arista seleccionarYEliminarAristaMenor(int[][] grafo){
    int menorPeso = Integer.MAX_VALUE;
    int o=0,d=0;
    // como es un GN basta con recorrer la diagonal superior
    for (int i=0; i<grafo.length; i++)
        for (int j=i; j<grafo.length; j++)
            if ((grafo[i][j]!=SIN_ARISTA)&&(grafo[i][j] < menorPeso)){
                menorPeso = grafo[i][j];    o = i;    d = j; // selecciona la menor
            }
    int peso = grafo[o][d];
    grafo[o][d] = SIN_ARISTA; // elimina arista de origen a destino
    grafo[d][o] = SIN_ARISTA; // elimina arista de destino a origen
    return new Arista(o,d,peso);
}
```

3. ARCM. Kruskal



31

31

Algoritmo de Kruskal (ARCM) Grafo No dirigido (GN).

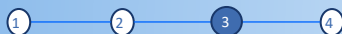
Implementación

```
boolean existeCamino(int[][] grafo, int origen, int destino){
    boolean[] visitados = new boolean[grafo.length];
    for (int v=0; v<grafo.length; v++) visitados[v] = false;

    return existeCamino(grafo, origen, destino, visitados);
}

boolean existeCamino(int[][] grafo, int origen, int destino, boolean[] visitados){
    boolean existe = false;
    visitados[origen] = true;
    int ady = 0;
    while ((ady<grafo.length) && !existe){
        if (grafo[origen][ady] != SIN_ARISTA)
            if (ady != destino){
                if (!visitados[ady]) existe=existeCamino(grafo, ady, destino, visitados);
            }
            else existe = true;
        ady++;
    }
    return existe;
}
```

3. ARCM. Kruskal



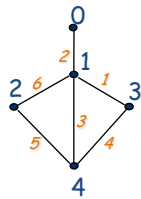
32

32

Algoritmo de Kruskal (ARCM) Grafo No dirigido (GN).

Seguimiento

	0	1	2	3	4
0	∞	2	∞	∞	∞
1	2	∞	6	1	3
2	∞	6	∞	∞	5
3	∞	1	∞	∞	4
4	∞	3	5	4	∞



NumAristasARCM = 0 **ARCM**

--	--	--	--

EscogerMenorArista($G, Arista$) \rightarrow **Arco:** $\langle 1,3 \rangle$

NOT ExisteCamino(1,3) en ARCM

NumAristasARCM = 1 **ARCM**

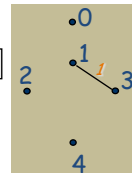
<1,3>			
-------	--	--	--

EscogerMenorArista($G, Arista$) \rightarrow **Arco:** $\langle 0,1 \rangle$

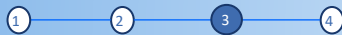
NOT ExisteCamino(0,1) en ARCM

NumAristasARCM = 2 **ARCM**

<1,3>	<0,1>		
-------	-------	--	--



3. ARCM. Kruskal



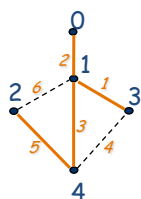
33

33

Algoritmo de Kruskal (ARCM) Grafo No dirigido (GN).

Seguimiento

	0	1	2	3	4
0	∞	2	∞	∞	∞
1	2	∞	6	1	3
2	∞	6	∞	∞	5
3	∞	1	∞	∞	4
4	∞	3	5	4	∞



EscogerMenorArista($G, Arista$) \rightarrow **Arco:** $\langle 1,4 \rangle$

NOT ExisteCamino(1,4) en ARCM

NumAristasARCM = 3 **ARCM**

<1,3>	<0,1>	<1,4>	
-------	-------	-------	--

EscogerMenorArista($G, Arista$) \rightarrow **Arco:** $\langle 3,4 \rangle$

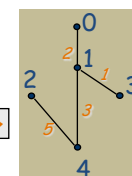
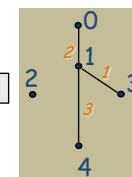
ExisteCamino(3,4) en ARCM

EscogerMenorArista($G, Arista$) \rightarrow **Arco:** $\langle 2,4 \rangle$

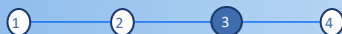
NOT ExisteCamino(2,4) en ARCM

NumAristasARCM = 4 **ARCM**

<1,3>	<0,1>	<1,4>	<2,4>
-------	-------	-------	-------



3. ARCM. Kruskal



34

34

Colorear un grafo (GN)

Algunos problemas planteados

4. Colorear grafo

1

2

3

4

35

35

Colorear un grafo (GN)

Enunciado

- Coloración de los vértices de un grafo:**
 - Ejemplos:**
 - Optimización de recursos: queremos trasladar a los animales del zoo de Central Park al mundo salvaje. Para su traslado necesitamos utilizar jaulas (el menor número posible, porque cada jaula es muy cara y estamos en crisis). El problema reside en que no podemos transportar en la misma jaula a animales incompatibles (depredador y víctima).

Cada animal se modela como un vértice del grafo y cada pareja de animales incompatibles como una arista entre los vértices que los representan (*fuentes: Naukas.com; Clara Grima*).

ALEX	MARTY	MELMAN	GLORIA	FOSAS	MONOS	PINGÜINOS	JULIEN
MARTY	ALEX	ALEX	MARTY	FOSAS	MELMAN	GLORIA	FOSAS
MELMAN	GLORIA	FOSAS	FOSAS	GLORIA	JULIEN	FOSAS	MONOS
	FOSAS	MONOS	PINGÜINOS	MELMAN	JULIEN	JULIEN	PINGÜINOS
				JULIEN			
				PINGÜINOS			

4. Colorear grafo

1

2

3

4

36

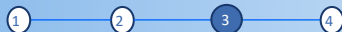
36

Colorear un grafo (GN)

Implementación

```
int[] numeroCromaticoVoraz(int[][] grafo){
    int[] colores = new int[grafo.length];
    for (int i=0; i<grafo.length; i++) colores[i] = -1; // SIN_COLOR
    int maxColor=0, c, vVecino;
    boolean incompatible, encontrado;
    for (int v=0; v<grafo.length; v++){ // selecciona vertice v
        c=0; encontrado = false;
        while(c<=maxColor && !encontrado){
            vVecino=0; incompatible = false;
            while ((vVecino<grafo.length) && (!incompatible)) {
                if (grafo[v][vVecino] != SIN_ARISTA) && colores[vVecino] == c)
                    incompatible = true;
                vVecino++;
            }
            if (incompatible) c++;
            else { colores[v]=c; encontrado=true; }
        }
        if (!encontrado){ maxColor++; colores[v] = maxColor; }
    }
    return colores;
}
```

4. Colorear grafo

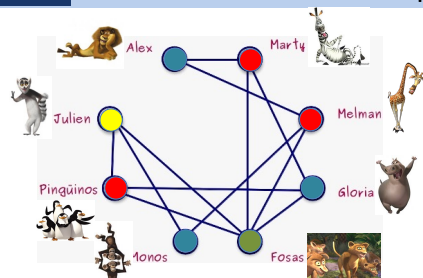


37

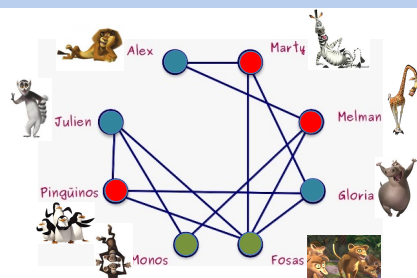
37

Colorear un grafo (GN)

Implementación



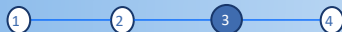
Número cromático (voraces): 4 jaulas



Número cromático (selección óptima): 3 jaulas



4. Colorear grafo



38

38