



# COLOREO DE GRAFOS

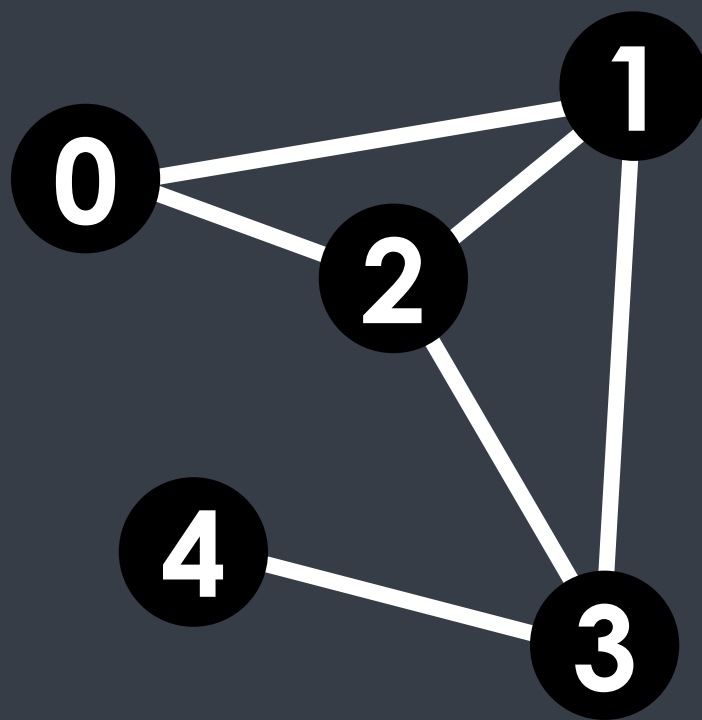
LARREATEGUI CASTRO, ANGEL VIDAL

# • ALGORITMO GREEDY PARA LA COLORACIÓN DE GRAFOS

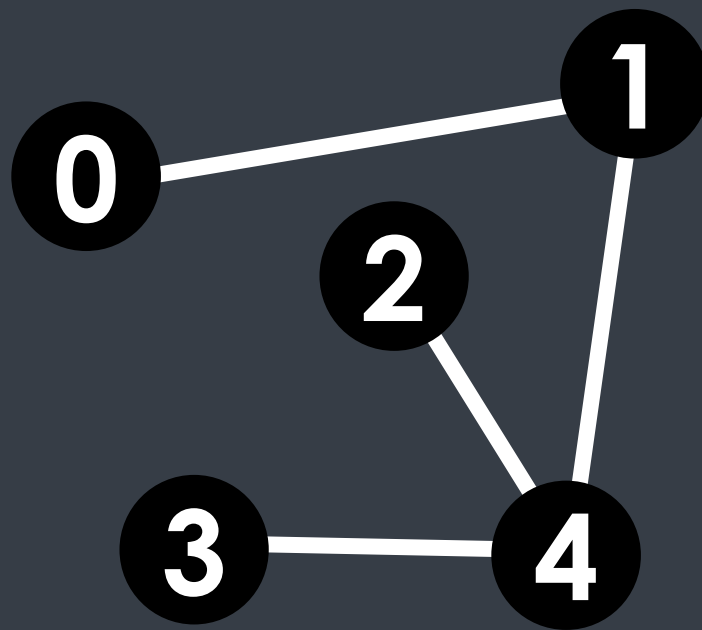
- NO EXISTE UN ALGORITMO EFICIENTE PARA PODER COLOREAR UN GRAFO CON UN NÚMERO MÍNIMO DE COLORES YA QUE EL PROBLEMA ES UN PROBLEMA **NP-COMPLETO** CONOCIDO.
- EXISTEN ALGORITMOS APROXIMADOS PARA PODER RESOLVER ESTE PROBLEMA.
- EL ALGORITMO GREEDY DE COLORACIÓN PARA ASIGNAR COLORES NO GARANTIZA USAR LA MÍNIMA CANTIDAD DE COLORES PERO SI GARANTIZA USAR UN NÚMERO MÁXIMO DE COLORES.
- ESTE ALGORITMO JAMÁS USA MÁS DE “ $D+1$ ” COLORES EN DONDE “ $D$ ” ES EL GRADO MÁXIMO DE UN VÉRTICE EN EL GRAFO A COLOREAR.



**GRAFO 1**



**GRAFO 2**



**DESCRIPCIÓN  
DEL  
PROBLEMA**

# • ALGORITMO GREEDY PARA LA COLORACIÓN DE GRAFOS

- COLOREA EL PRIMER VÉRTICE CON EL PRIMER COLOR.
- SE REPITE LO MISMO PARA LOS SIGUIENTES “ $V-1$ ” VÉRTICES.
- CONSIDEREMOS UN VÉRTICE SELECCIONADO Y LO COLOREAMOS CON EL COLOR CUYO NÚMERO ES EL MÁS BAJO Y QUE NO SE HA USADO PARA COLOREAR ALGÚN VÉRTICE ADYACENTE A ESTE. SI TODOS LOS COLORES USADOS APARECEN EN LOS VÉRTICES ADYACENTES A “ $V$ ” ENTONCES SE LE ASIGNARÁ UN NUEVO COLOR



```
1  // Programa en C++ que implementa el Algoritmo Greedy en la Coloracion de Grafos
2  #include <iostream>
3  #include <list>
4  using namespace std;
5
6  // Clase que representa a un grafo no dirigido
7  class Grafo
8  {
9      int V;    // Numero de vertices
10     list<int> *adj;    // Un array dinamico de listas de adyacencia
11 public:
12     // Constructor y destructor
13     Grafo(int V)    { this->V = V; adj = new list<int>[V]; }
14     ~Grafo()        { delete [] adj; }
15
16     // Funcion que agrega una arista al grafo
17     void agregarArista(int v, int w);
18
19     // Imprime colores Greedy de los vertices
20     void greedyColoracion();
21 };
22
23 void Grafo::agregarArista(int v, int w)
24 {
25     adj[v].push_back(w);
26     adj[w].push_back(v);    // Nota: El grafo no está dirigido
27 }
```

```

29 // Asigna colores (comenzando desde 0) a todos los vertices e imprime la asignacion de colores
30 void Grafo::greedyColoracion()
31 {
32     int resultado[V];
33
34     // Asigna el primer color al primer vertice
35     resultado[0] = 0;
36
37     // Inicializar los V-1 vertices restantes como no asignados
38     for (int u = 1; u < V; u++)
39         resultado[u] = -1; // Ningun color esta asignado a V
40
41     // Un arreglo temporal para almacenar los colores disponibles. El verdadero valor
42     // de available[cr] significaria que el color "cr" se asigna a uno de sus vertices adyacentes
43     bool disponible[V];
44     for (int cr = 0; cr < V; cr++)
45         disponible[cr] = false;
46
47     // Asignar colores a los V-1 vertices restantes
48     for (int u = 1; u < V; u++)
49     {
50         // Procesa todos los vertices adyacentes y marca sus colores como no disponibles
51         list<int>::iterator i;
52         for (i = adj[u].begin(); i != adj[u].end(); ++i)
53             if (resultado[*i] != -1)
54                 disponible[resultado[*i]] = true;

```

```
55
56     // Encuentra el primer color disponible
57     int cr;
58     for (cr = 0; cr < V; cr++)
59         if (disponible[cr] == false)
60             break;
61
62     resultado[u] = cr; // Asigna el color encontrado
63
64     // Resetea los valores a Falso para la siguiente iteracion
65     for (i = adj[u].begin(); i != adj[u].end(); ++i)
66         if (resultado[*i] != -1)
67             disponible[resultado[*i]] = false;
68 }
69
70 // Imprime el resultado
71 for (int u = 0; u < V; u++)
72     cout << "Vertice " << u << " ---> Color "
73     << resultado[u] << endl;
74 }
```

```
76 int main()
77 {
78     Grafo g1(5);
79     g1.agregarArista(0, 1);
80     g1.agregarArista(0, 2);
81     g1.agregarArista(1, 2);
82     g1.agregarArista(1, 3);
83     g1.agregarArista(2, 3);
84     g1.agregarArista(3, 4);
85     cout << "Coloracion del grafo 1 \n----- \n";
86     g1.greedyColoracion();
87
88     Grafo g2(5);
89     g2.agregarArista(0, 1);
90     g2.agregarArista(1, 4);
91     g2.agregarArista(2, 4);
92     g2.agregarArista(4, 3);
93     cout << "\nColoracion del grafo 2 \n----- \n";
94     g2.greedyColoracion();
95
96     return 0;
97 }
```

**GRAFO 1**

**GRAFO 2**



C:\Users\MrAng\Documents\Coloreo.exe

Coloracion del grafo 1

-----

Vertice 0 ---> Color 0

Vertice 1 ---> Color 1

Vertice 2 ---> Color 2

Vertice 3 ---> Color 0

Vertice 4 ---> Color 1

Coloracion del grafo 2

-----

Vertice 0 ---> Color 0

Vertice 1 ---> Color 1

Vertice 2 ---> Color 0

Vertice 3 ---> Color 0

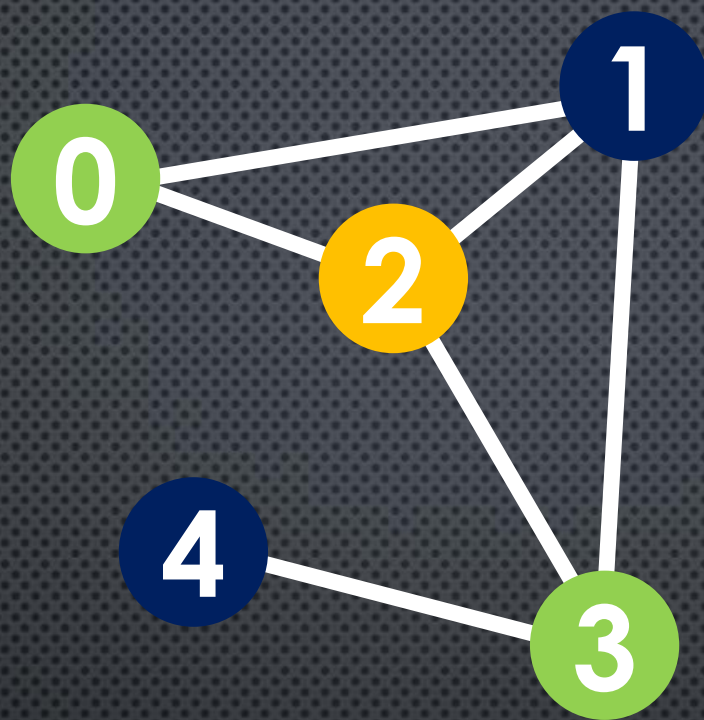
Vertice 4 ---> Color 2

-----

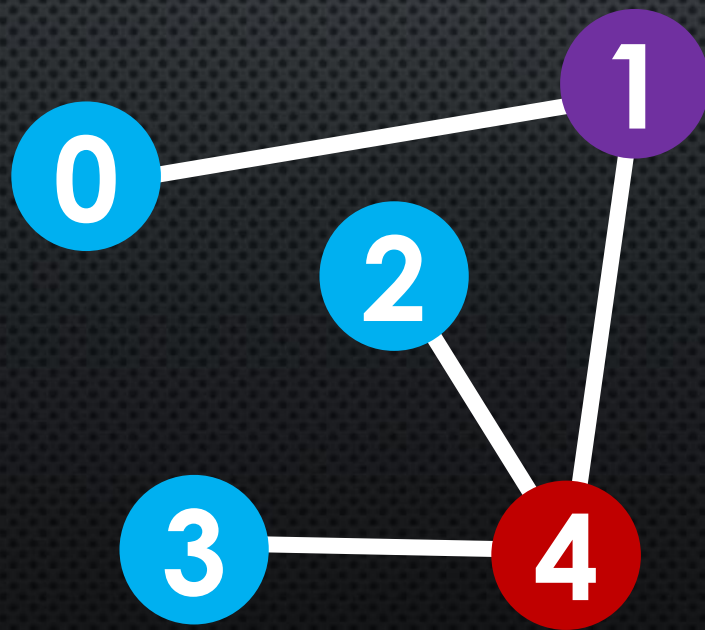
Process exited after 0.03237 seconds with return value 0

Presione una tecla para continuar . . .

**GRAFO 1**



**GRAFO 2**



COLOREO  
DE LOS  
GRAFOS 1  
Y 2



# • ALGORITMO GREEDY PARA LA COLORACIÓN DE GRAFOS

- LA COMPLEJIDAD DEL ALGORITMO ES  $O(V^2 + E)$  EN EL PEOR CASO.
- COMO YA LO HABÍAMOS MENCIONADO, ESTE ALGORITMO NO SIEMPRE USA UN NÚMERO MÍNIMO DE COLORES.
- LA CANTIDAD DE COLORES USADOS A VECES DEPENDE DEL ORDEN EN EL QUE LOS VÉRTICES SON PROCESADOS.
- HAY DIFERENTES FORMAS DE ENCONTRAR UN ALGORITMO PARA ESTE PROBLEMA, UNO DE ELLOS ES EL ALGORITMO DE WELSH-POWELL, EL CUAL CONSIDERA LOS VÉRTICES EN ORDEN DESCENDENTE DE GRADOS.



The background is a blurred photograph of a cityscape, likely Mexico City, featuring a large, ornate building with a central tower and a large, circular gold coin overlay on the right side. The coin has a profile of a person and some text. The text "MUCHAS GRACIAS" is centered in a bold, cyan font with a white outline.

**MUCHAS  
GRACIAS**