

Polinomio cromático

J. A. Rodríguez-Velázquez

URV



Ejercicio

Determina de cuántas formas diferentes se puede colorear K_4 con 4 colores de modo que vértices adyacentes tengan colores diferentes. ¿Y si disponemos de x colores?



Ejercicio

Determina de cuántas formas diferentes se puede colorear K_4 con 4 colores de modo que vértices adyacentes tengan colores diferentes. ¿Y si disponemos de x colores?

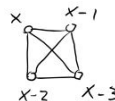


$$4 \text{ colores} \rightarrow 4!$$

$$6 \text{ colores} \rightarrow \binom{6}{4} 4! = P(6,4) = 6 \cdot 5 \cdot 4 \cdot 3$$



$$x \text{ colores} \rightarrow \binom{x}{4} 4! = P(x,4) = x(x-1)(x-2)(x-3)$$



Definición

Dado un grafo G , denotaremos por $P_G(x)$ el número de vértice-coloraciones de G que usan a lo sumo x colores. A $P_G(x)$ se le conoce con el nombre de polinomio cromático de G .



Proposición

Para todo grafo G de orden n se cumple que $P_G(x)$ es un polinomio de grado n .



Proposición

Para todo grafo G de orden n se cumple que $P_G(x)$ es un polinomio de grado n .

Demostración

- Para cualquier coloración de vértices de G con x colores disponibles, las clases de color no vacías constituyen una partición de $V(G)$ donde cada parte es un conjunto independiente.

Proposición

Para todo grafo G de orden n se cumple que $P_G(x)$ es un polinomio de grado n .

Demostración

- Para cualquier coloración de vértices de G con x colores disponibles, las clases de color no vacías constituyen una partición de $V(G)$ donde cada parte es un conjunto independiente.
- Podemos contar las coloraciones para una determinada partición, y luego sumar las coloraciones para todas las particiones.

Proposición

Para todo grafo G de orden n se cumple que $P_G(x)$ es un polinomio de grado n .

Demostración

- Para cualquier coloración de vértices de G con x colores disponibles, las clases de color no vacías constituyen una partición de $V(G)$ donde cada parte es un conjunto independiente.
- Podemos contar las coloraciones para una determinada partición, y luego sumar las coloraciones para todas las particiones.
- Fijemos una partición con p partes (p clases de color), siendo cada una de ellas un conjunto independiente. Asignando un color diferente a cada parte, obtenemos todas las coloraciones que pertenecen a la partición. Podemos elegir el primer color de x formas posibles, el segundo de $x - 1$ formas, etc. Por lo que hay $x(x - 1) \cdots (x - p + 1)$ coloraciones, lo que obviamente es un polinomio.

Proposición

Para todo grafo G de orden n se cumple que $P_G(x)$ es un polinomio de grado n .

Demostración

- Para cualquier coloración de vértices de G con x colores disponibles, las clases de color no vacías constituyen una partición de $V(G)$ donde cada parte es un conjunto independiente.
- Podemos contar las coloraciones para una determinada partición, y luego sumar las coloraciones para todas las particiones.
- Fijemos una partición con p partes (p clases de color), siendo cada una de ellas un conjunto independiente. Asignando un color diferente a cada parte, obtenemos todas las coloraciones que pertenecen a la partición. Podemos elegir el primer color de x formas posibles, el segundo de $x - 1$ formas, etc. Por lo que hay $x(x - 1) \cdots (x - p + 1)$ coloraciones, lo que obviamente es un polinomio.
- Por último, no hay ninguna partición con más de n partes y hay una única partición con exactamente n partes. Para esta partición, el número de coloraciones es un polinomio de grado n , mientras que para todas las demás particiones el polinomio tiene un grado inferior a n . La suma de este tipo de polinomios es uno de grado n .

Observación

Para todo grafo G se cumple que $\chi(G) = \min\{x \in \mathbb{N} : P_G(x) \neq 0\}$.



Ejercicio

Determina el polinomio cromático de K_n .



Ejercicio

Determina el polinomio cromático de K_n .

Solución

Para todo grafo completo de orden n se cumple,

$$P_{K_n}(x) = x(x-1)(x-2) \cdots (x-n+1).$$



Ejercicio

Determina el polinomio cromático de todo árbol de orden n .



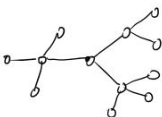
Ejercicio

Determina el polinomio cromático de todo árbol de orden n .

Solución

El polinomio cromático de todo árbol T de orden n es

$$P_T(x) = x(x-1)^{n-1}.$$

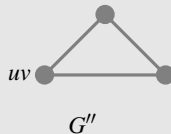
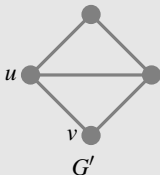
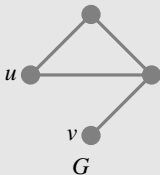
$T =$  $\rightarrow P_T(x) = x(x-1)^{11}$ $n=12$



Notación

Sea $G \not\cong K_n$. Sean u y v dos vértices no adyacentes de G . Sea G' el grafo obtenido añadiendo a G la arista $\{u, v\}$, y sea G'' el grafo simple obtenido identificando los vértices u y v .

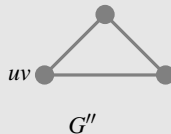
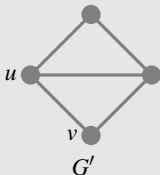
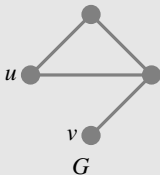
Ejemplo



Notación

Sea $G \not\cong K_n$. Sean u y v dos vértices no adyacentes de G . Sea G' el grafo obtenido añadiendo a G la arista $\{u, v\}$, y sea G'' el grafo simple obtenido identificando los vértices u y v .

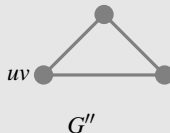
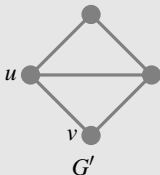
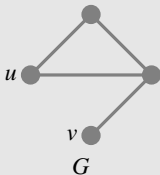
Ejemplo



Notación

Sea $G \not\cong K_n$. Sean u y v dos vértices no adyacentes de G . Sea G' el grafo obtenido añadiendo a G la arista $\{u, v\}$, y sea G'' el grafo simple obtenido identificando los vértices u y v .

Ejemplo

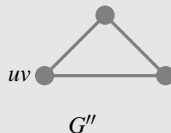
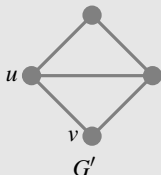
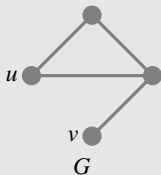


Proposición

Para todo grafo $G \not\cong K_n$ se cumple $P_G(x) = P_{G'}(x) + P_{G''}(x)$.



Ejemplo de aplicación del algoritmo



En este caso tenemos $P_G(x) = P_{G'}(x) + P_{G''}(x)$, además, $P_{G'}(x) = P_{K_4}(x) + P_{K_3}(x)$. Por lo tanto,

$$\begin{aligned} P_G(x) &= P_{G'}(x) + P_{G''}(x) \\ &= (P_{K_4}(x) + P_{K_3}(x)) + P_{K_3}(x) \\ &= x(x-1)(x-2)(x-3) + 2x(x-1)(x-2) \\ &= x(x-1)^2(x-2). \end{aligned}$$



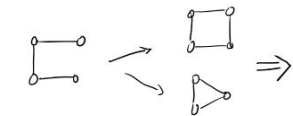
Ejercicio

Determina de cuántas formas diferentes se puede colorear los vértices del ciclo C_4 , con 5 colores como máximo, de modo que vértices adyacentes tengan colores diferentes.



Ejercicio

Determina de cuántas formas diferentes se puede colorear los vértices del ciclo C_4 , con 5 colores como máximo, de modo que vértices adyacentes tengan colores diferentes.



$$P_{C_4}(5) = 5 \cdot 4 \cdot (25 - 15 + 3)$$
$$= 260$$

$$P_{P_4}(x) = P_{C_4}(x) + P_{P_3}(x)$$
$$P_{C_4}(x) = P_{P_4}(x) - P_{P_3}(x) = x(x-1)^3 - x(x-1)(x-2)$$
$$= x(x-1)[(x-1)^2 - (x-2)]$$
$$= \underline{x(x-1)(x^2 - 3x + 3)}$$

Ejercicio

Determina de cuántas formas diferentes se puede colorear los vértices del ciclo C_4 , con 5 colores como máximo, de modo que vértices adyacentes tengan colores diferentes.

Diagram illustrating the decomposition of a cycle C_4 into two paths: a path of length 3 (P_3) and a path of length 2 (P_2).

$$P_{C_4}(5) = 5 \cdot 4 \cdot (25 - 15 + 3)$$
$$= 260$$
$$P_{P_4}(x) = P_{C_4}(x) + P_{P_3}(x)$$
$$P_{C_4}(x) = P_{P_4}(x) - P_{P_3}(x) = x(x-1)^3 - x(x-1)(x-2)$$
$$= x(x-1)[(x-1)^2 - (x-2)]$$
$$= \underline{x(x-1)(x^2 - 3x + 3)}$$

Proposición

El polinomio cromático de todo ciclo de orden n es

$$P_{C_n}(x) = (x-1)^n + (-1)^n(x-1).$$



Ejercicio

Determina de cuántas formas diferentes se puede colorear los vértices del ciclo C_4 , con 5 colores como máximo, de modo que vértices adyacentes tengan colores diferentes.

Diagram illustrating the decomposition of a cycle C_4 into two paths: a path of length 3 (P_3) and a path of length 2 (P_2).

$$P_{C_4}(x) = P_{P_3}(x) + P_{P_2}(x)$$
$$P_{C_4}(x) = P_{C_4}(x) - P_{K_3}(x) = x(x-1)^3 - x(x-1)(x-2)$$
$$= x(x-1)[(x-1)^2 - (x-2)]$$
$$= \underline{x(x-1)(x^2 - 3x + 3)}$$
$$P_{C_4}(5) = 5 \cdot 4 \cdot (25 - 15 + 3)$$
$$= \underline{\underline{260}}$$

Proposición

El polinomio cromático de todo ciclo de orden n es

$$P_{C_n}(x) = (x-1)^n + (-1)^n(x-1).$$

Demostración

Inducción, escribe los detalles.



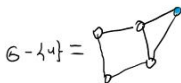
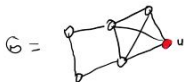
Definición

Definimos la vecindad de un vértice u de un grafo $G = (V, E)$ como $N(u) = \{v \in V : v \sim u\}$. Es decir, el grado de u es $\delta(u) = |N(u)|$.



Definición

Definimos la vecindad de un vértice u de un grafo $G = (V, E)$ como $N(u) = \{v \in V : v \sim u\}$. Es decir, el grado de u es $\delta(u) = |N(u)|$.



$$P_{G-\{u\}}(x) = (x-2) P_G(x)$$

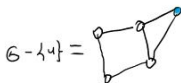
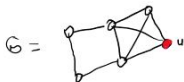
$$P_G(x) = (x-3) P_{G-\{u\}}(x)$$

$$= x(x-1)(x-2)(x-3)(x^2-3x+3)$$



Definición

Definimos la vecindad de un vértice u de un grafo $G = (V, E)$ como $N(u) = \{v \in V : v \sim u\}$. Es decir, el grado de u es $\delta(u) = |N(u)|$.



$$P_{G-\{u\}}(x) = \underline{(x-2)} P_{K_4}(x)$$

$$P_G(x) = \underline{(x-3)} P_{G-\{u\}}(x)$$

$$= x(x-1)(x-2)(x-3)(x^2-3x+3)$$

Proposición

Si el subgrafo inducido por $N(u)$ es completo, entonces el polinomio cromático de G se calcula como

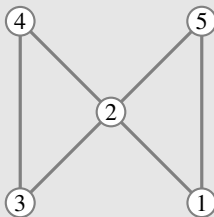
$$P_G(x) = (x - \delta(u)) \cdot P_{G-\{u\}}(x),$$

donde $G - \{u\}$ es el subgrafo de G que se obtiene eliminando el vértice u .



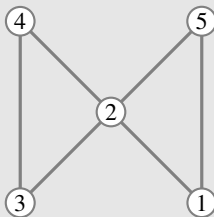
Ejercicio

Calcula el polinomio cromático del grafo G de la figura.



Ejercicio

Calcula el polinomio cromático del grafo G de la figura.



Solución

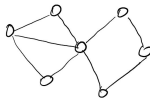
Partimos del grafo completo de vértices $\{1,2,5\}$, cuyo polinomio cromático ya conocemos: $P_{K_3}(x) = x(x-1)(x-2)$, luego consideramos el grafo G_1 que se obtiene al agregar el vértice 3. En este caso

$$P_{G_1}(x) = P_{K_3}(x)(x-1) = x(x-1)^2(x-2).$$

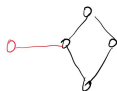
Y el grafo G se obtiene agregando el vértice 4: $P_G(x) = P_{G_1}(x)(x-2)$.

Ejercicio

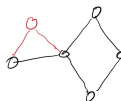
Calcula el polinomio cromático del siguiente grafo.



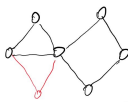
Solución



$$\rightarrow (x-1) p_{C_4}(x)$$



$$\rightarrow (x-2)(x-1) p_{C_4}(x)$$



$$\rightarrow (x-2)^2 (x-1) p_{C_4}(x)$$

$$p_6(x) = x(x-1)^2(x-2)^2(x^2-3x+3)$$




Ejercicio

Determina el polinomio cromático de un grafo $G = K_2 + C_4$.



Ejercicio


Determina el polinomio cromático de un grafo $G = K_2 + C_4$.

$$G = K_2 + C_4 =$$

$$\rightarrow x(x-1) P_{C_4}(x-2), \quad P_{C_4}(x) = x(x-1)(x^2-3x+3)$$
$$P_G(x) = x(x-1) \underbrace{((x-2)(x-3)(x^2-3(x-2)+3))}_{P_{C_4}(x-2)} = x(x-1) \underbrace{((x-2)(x-3)(x^2-7x+13))}_{P_{C_4}(x-2)}$$



Ejercicio

Determina el polinomio cromático de un grafo $G = K_2 + C_4$.

$G = K_2 + C_4 =$  $\rightarrow x(x-1) P_{C_4}(x-2)$, $P_{C_4}(x) = x(x-1)(x^2-3x+3)$

$P_G(x) = x(x-1) \underbrace{((x-2)(x-3)(x^2-3(x-2)+3))}_{P_{C_4}(x-2)} = x(x-1) \underbrace{((x-2)(x-3)(x^2-7x+13))}_{P_{C_4}(x)}$

Proposición

Para todo entero positivo r y todo grafo G ,

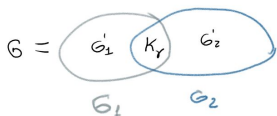
$$P_{K_r+G}(x) = P_{K_r}(x) P_G(x-r).$$



Teorema

Sea $G = (V, E)$ un grafo y sean r un entero positivo. Si existen dos subgrafos de G , $G_1 = (V_1, E_1)$ y $G_2 = (V_2, E_2)$, tales que $\langle V_1 \cap V_2 \rangle \cong K_r$ y ninguna arista de G conecta $V_1 - (V_1 \cap V_2)$ con $V_2 - (V_1 \cap V_2)$, entonces

$$P_G(x) = \frac{P_{G_1}(x)P_{G_2}(x)}{P_{K_r}(x)}.$$



$$\chi(G) \geq r, \quad \exists P_1^*, P', P'' : P_G(x) = P^*(x) P_{K_r}(x)$$

$$P_{G_1}(x) = P'(x) P_{K_r}(x)$$

$$P_{G_2}(x) = P''(x) P_{K_r}(x)$$

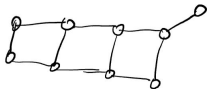
No hay aristas de $G_1' \sim G_2' \rightarrow P^*(x) = P'(x) \cdot P''(x)$

$$\frac{P_G(x)}{P_{K_r}(x)} = \frac{P_{G_1}(x)}{P_{K_r}(x)} \cdot \frac{P_{G_2}(x)}{P_{K_r}(x)} \rightarrow P_G(x) = \frac{P_{G_1}(x) \cdot P_{G_2}(x)}{P_{K_r}(x)} \quad \checkmark$$

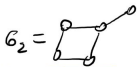
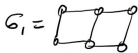
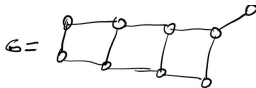


Ejercicio

Determina el polinomio cromático del siguiente grafo.



Solución



$$P_G(x) = \frac{P_{G_1}(x) \cdot P_{G_2}(x)}{P_{K_2}(x)}$$
$$= x(x-1)^2(x^2-3x+3)^3$$

$$P_{G_1}(x) = \frac{P_{C_4}(x) \cdot P_{C_4}(x)}{P_{K_2}(x)} = \frac{x^2(x-1)^2(x^2-3x+3)^2}{x(x-1)}$$
$$= x(x-1)(x^2-3x+3)^2$$

$$P_{G_2}(x) = P_{C_4}(x) \cdot (x-1)$$
$$= x(x-1)^2(x^2-3x+3)$$

Ejercicio

Determina (por 3 vías diferentes) el polinomio cromático de los siguientes grafos.

(a) $G = K_1 + P_3$.

(b) $G = K_1 + (K_2 \cup K_2)$.

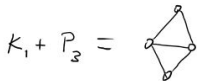


Ejercicio

Determina (por 3 vías diferentes) el polinomio cromático de los siguientes grafos.

(a) $G = K_1 + P_3$.

(b) $G = K_1 + (K_2 \cup K_2)$.



$$P_{K_1+P_3}(x) = x \cdot P_{P_3}(x-1) = x(x-1)(x-2)^2$$

$$P_{K_1+P_3}(x) = (x-2)P_{K_3}(x) = x(x-1)(x-2)^2$$

$$P_{K_1+P_3}(x) = \frac{P_{K_2}(x) \cdot P_{K_2}(x)}{P_{K_2}(x)} = x(x-1)(x-2)^2$$



$$P_G = x \cdot P_{K_2 \cup K_2}(x-1) = x(x-1)^2(x-2)^2$$

$$P_G = (x-1)(x-2)P_{K_3}(x) = x(x-1)^2(x-2)^2$$

$$P_G(x) = \frac{P_{K_3}(x) \cdot P_{K_3}(x)}{P_{K_2}(x)} = x(x-1)^2(x-2)^2$$

Ejercicio

Determina una fórmula para $P_{G \odot H}(x)$.



Ejercicio

Determina una fórmula para $P_{G \odot H}(x)$.

Solución

Para cada vértice $v \in V(G)$, sea H_v la copia de H asociada a v en $G \odot H$. Sea x el número de colores. Para cada coloración de los vértices del subgrafo G de $G \odot H$, hay $x - 1$ colores disponibles para ser usados en el subgrafo H_v , y así hay $P_{H_v}(x - 1) = P_H(x - 1)$ coloraciones de H_v con $x - 1$ colores. Por lo tanto, si G tiene orden n ,

$$P_{G \odot H}(x) = P_G(x) \prod_{v \in V(G)} P_{H_v}(x - 1) = P_G(x) (P_H(x - 1))^n.$$

