

③ $\chi(G) = 2 \Leftrightarrow G$ no tiene ciclos de largo impar.

Directo: $\chi(G) = 2 \Rightarrow G$ no tiene ciclos de largo impar.

Supongamos que G es un grafo que se colorea con 2 colores. Vamos a probar que no pueden haber ciclos de largo impar.



Largo: 0 1 2 3 4

Como los colores van alternando, los caminos de largo impar empiezan y terminan en colores distintos. \Rightarrow Ningún camino de largo impar puede ser un ciclo (tendría que empezar en el mismo vértice).

Recíproco: G no tiene ciclos de
largo impar $\Rightarrow \chi(G) = 2$

(Se asume que G tiene al menos una arista. Si no $\chi(G) = 1$)

Voy a suponer que G es conexo. Después vemos cómo hacemos si no lo es.

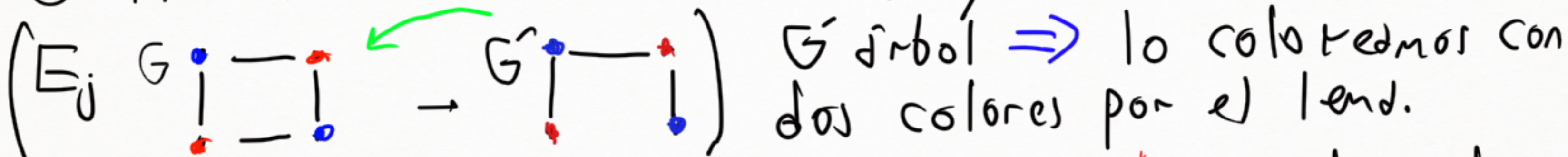
Voy a usar el siguiente resultado (que se deduce del Ej 8 (d))

Lemma: Los árboles tienen número cromático 2.

Cualquier árbol se puede colorear con 2 colores.

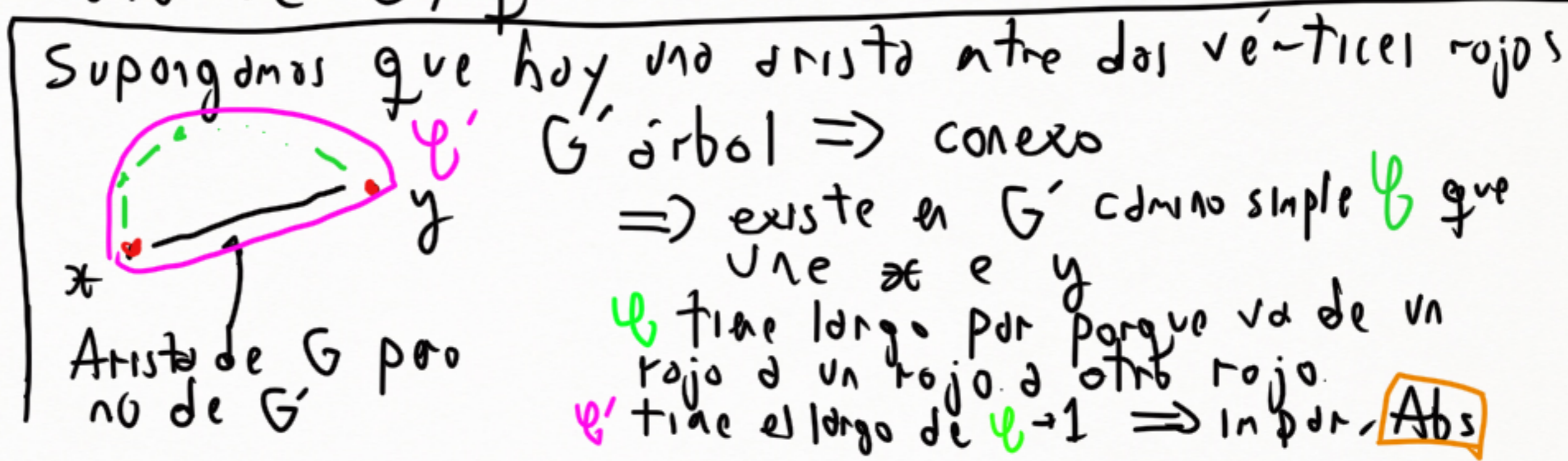
G conexo sin ciclos de largo impar.

G conexo \Rightarrow Existe G' subárbol recubridor de G ,
 G' tiene todos los vértices de G y saca aristas para ser árbol.



Quiero usar la coloración de G' para G . ¿Qué podría salir mal?
= Que haya una arista de G , que no esté en G' entre dos vértices de igual color.

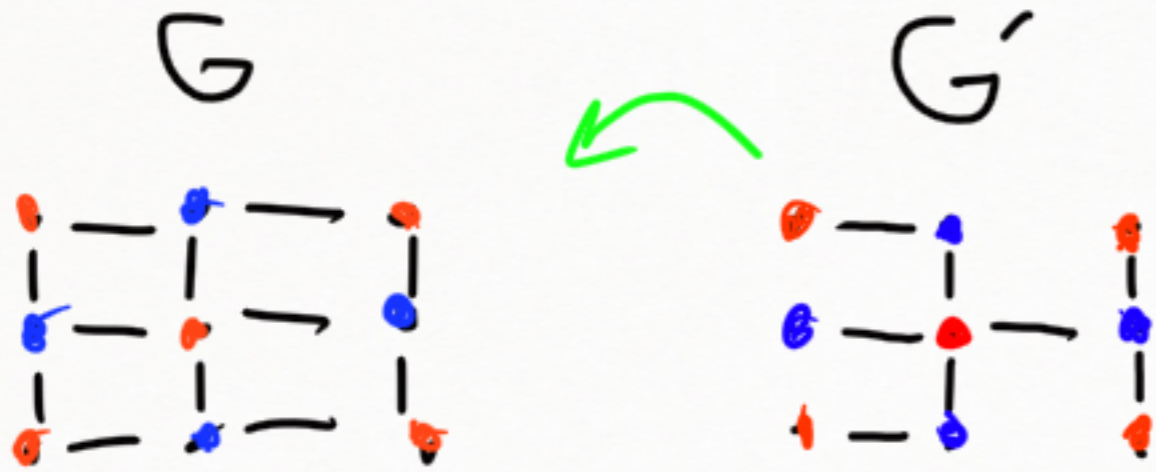
Vamos a ver que no puede pasar



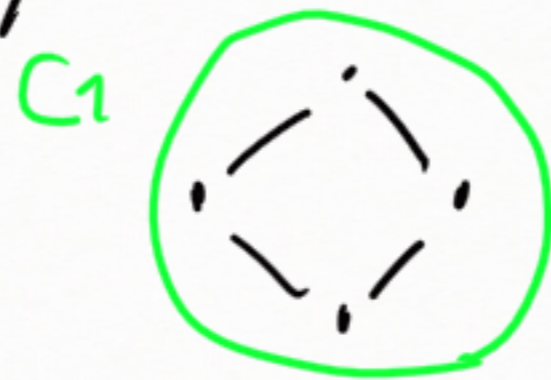
Supusimos que hay una arista entre dos vértices del mismo color y llegamos a una contradicción \Rightarrow No hay aristas entre vértices de igual color

\Rightarrow Logramos colorear G con 2 colores $\Rightarrow \chi(G) = 2$

Asumimos que con 1 color no se puede.



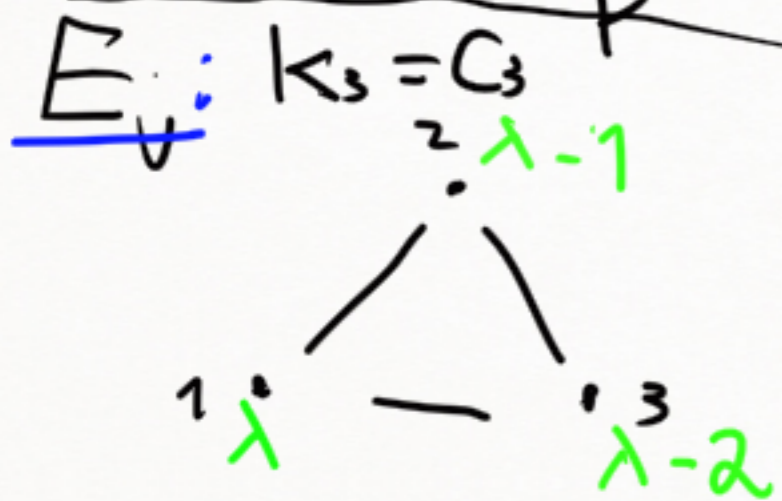
¿Qué hacemos si G no es conexo?
Hacemos lo mismo en cada componente conexa y con eso coloreamos el grafo.



Polinomio Cromático

Si disponemos de λ colores distintos ¿de cuántas formas podemos colorear el grafo?

Para cualquier grafo, la respuesta es un polinomio en λ . $\chi_G(\lambda)$ o $\chi(G, \lambda)$



Tenemos λ colores distintos.
¿de cuántas formas se lo puede colorear.

v_1 : λ colores disponibles

v_2 : no puede ser el color de $v_1 \Rightarrow \lambda-1$

v_3 : no puede ser el de v_1 , ni el de v_2 $\Rightarrow \lambda-2$

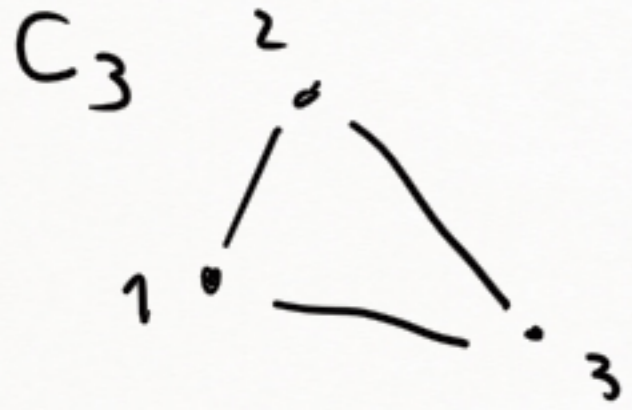
Regla:
Prod: Se puede colorear
de $\lambda(\lambda-1)(\lambda-2) = \chi_G(\lambda)$
Formas \neq

$\chi_G(5)$: cantidad de formas de colorearlo
con 5 colores
 $\chi_5(5) = 5 \times 4 \times 3 = 60$

$\chi(G)$: El mínimo $\lambda > 0$ tq G se puede colorear con λ colores

$\chi(G)$: El mínimo $\lambda > 0$ tq $\uparrow_G(\lambda) > 0$

$$\chi(G) = \min \{ \lambda \in \mathbb{N} \lambda > 0 / \uparrow_G(\lambda) > 0 \}$$



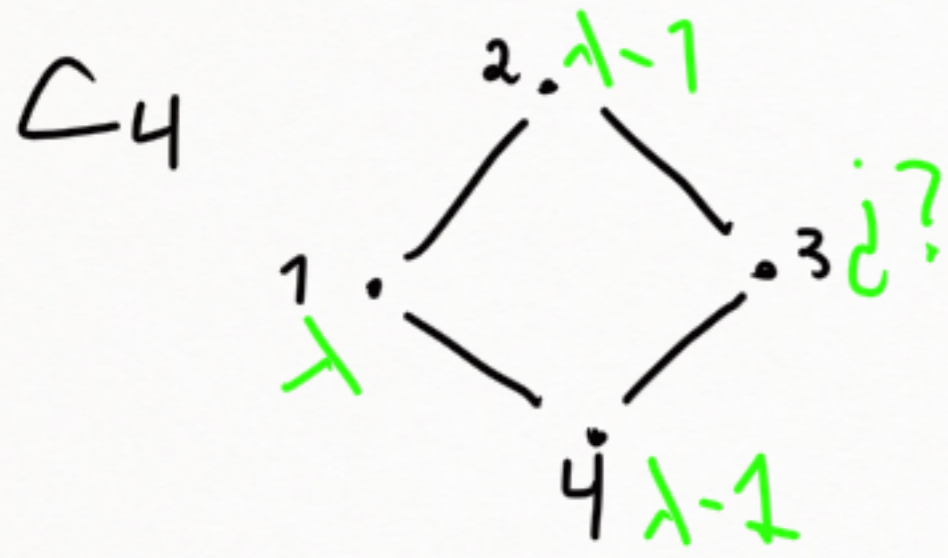
$$\uparrow_G(\lambda) = \lambda(\lambda-1)(\lambda-2)$$

$$\uparrow_G(1) = 0 \quad \uparrow_G(2) = 0$$

$$\uparrow_G(3) = 6 > 0$$

3 es el mínimo tq $\uparrow_G > 0 \Rightarrow$

$$\chi(G) = 3$$



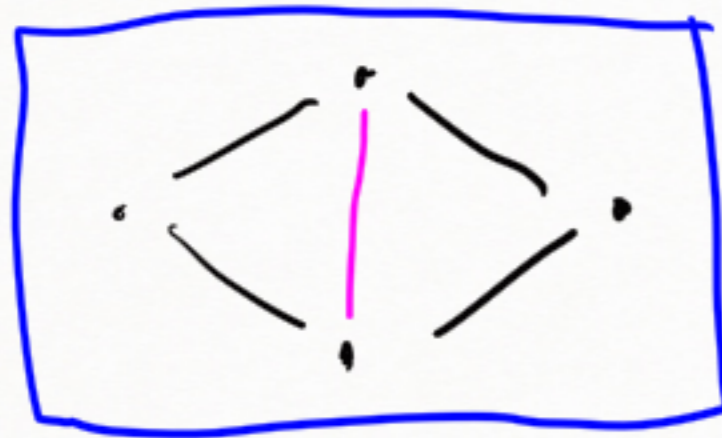
v_3 : no puede tener el color del 2 ni el del 4.
 si color del 2 = color del 4 \Rightarrow $\lambda - 1$ posibilidades
 si color del 2 \neq color del 4 \Rightarrow $\lambda - 2$ posibilidades.

Para este grafo el método anterior no funciona
 y hay que hacer otra cosa.

Agregado de arista y construcción de vértice

Para C_4 separamos en 2 casos

Caso 1: El 2 y el 4
 tienen colores distintos



Podemos agregar
 esa arista y
 no afecta los
 coloraciones

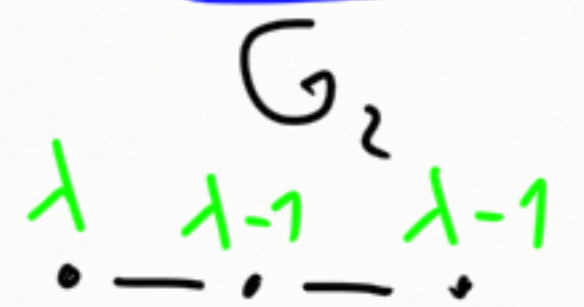
Caso 2: El 2 y el 4 tienen igual color
 sacamos aristas dobles



se fusionan los vértices y eso no afecta
 las coloraciones

Summa der beiden

$$\chi_{G_4}(\lambda) = \chi_{G_1}(\lambda) + \chi_{G_2}(\lambda)$$

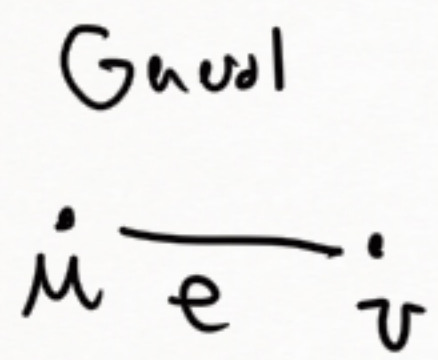


$$\chi_{G_2}(\lambda) = \lambda(\lambda-1)^2$$

$$\chi_{G_1}(\lambda) = \lambda(\lambda-1)(\lambda-2)^2$$

$$\begin{aligned} \Rightarrow \chi_{G_4}(\lambda) &= \lambda(\lambda-1)(\lambda-2)^2 + \lambda(\lambda-1)^2 \\ &= \lambda(\lambda-1)((\lambda-2)^2 + \lambda - 1) \end{aligned}$$

$$\chi_{G_4}(\lambda) = \lambda(\lambda-1)(\lambda^2 - 3\lambda + 3)$$



$$\chi_G(\lambda) = \chi_{G+e}(\lambda) + \chi_{G+mv} \Rightarrow \chi_{G+e}(\lambda) = \chi_G(\lambda) - \chi_{G+mv}(\lambda)$$