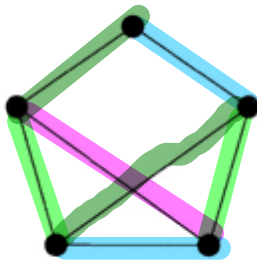
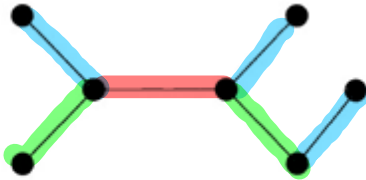


**Exercício 1** Encontre o número cromático por arestas em cada grafo a seguir.

(a)



(b)



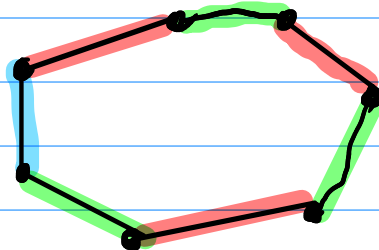
a)  $\chi'(G) = 4$

b)  $\chi'(G) = 3$

**Exercício 2** Compare os limites inferiores e superiores para o número cromático por arestas dado pelo teorema de Vizing com o valor correto para os grafos abaixo.

- (i) O grafo ciclo  $C_7$
- (ii) O grafo completo  $K_8$
- (iii) O grafo completo bipartido  $K_{4,6}$

(i)



$$\Delta(C_7) = 2 \quad 2 \leq \chi'(G) \leq 3$$

$$\chi'(G) = 3.$$

(ii) Pelo teorema:  $\chi'(K_n) = \begin{cases} \Delta(K_n) + 1, & n \text{ ímpar} \\ \Delta(K_n), & n \text{ par.} \end{cases}$

Logo,  $\chi'(K_8) = \Delta(K_8) = 7.$

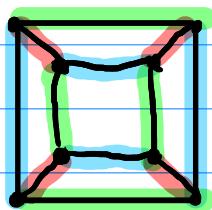
Pelo teorema de Vizing  $7 \leq \chi'(G) \leq 8$ .

(iii) Pelo teorema: se  $G$  é bipartido,  
 $\chi'(G) = \Delta(G)$ . Logo,  $\chi'(K_{4,6}) = 6$ .

Pelo teorema de Vizing:  
 $6 \leq \chi'(K_{4,6}) \leq 7$ .

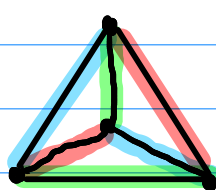
**Definição.** Os grafos Platônicos são os grafos formados pelos vértices e arestas dos cinco sólidos regulares (Platônicos): o tetraedro, o octaedro, o cubo, o icosaedro e o dodecaedro.

**Exercício 3** Qual é o número cromático por arestas de cada um dos grafos Platônicos?



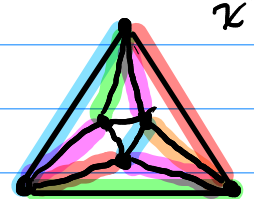
$$\chi' = 3$$

Cubo



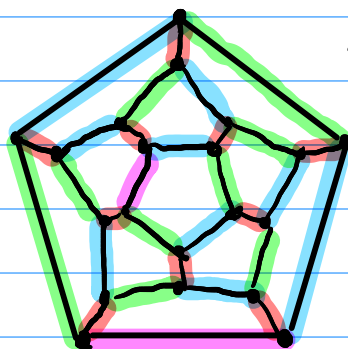
$$\chi' = 3$$

Tetraedro



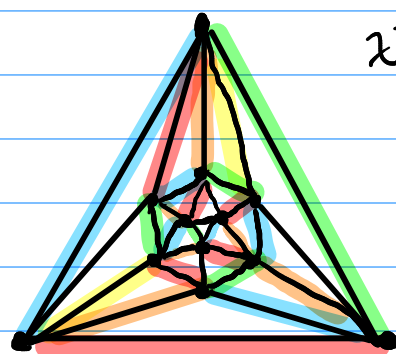
$$\chi' = 5$$

Octaedro



$$\chi' = 4$$

Dodecaedro



$$\chi' = 6$$

Icosaedro

Exercício 4 Prove que  $\chi'(K_{r,s}) = \max(r, s)$ , exibindo uma coloração explícita para as arestas de  $K_{r,s}$ .

Teorema: Se  $G$  é bipartido, então  $\chi'(G) = \Delta(G)$   
Como  $K_{r,s}$  é bipartido completo, então,  
 $\Delta(K_{r,s}) = \max(r, s) = \chi'(G)$ .

Uma coloração explícita seria: suponha, sem perda de generalidade, que  $r \geq s$ :

Cada um dos  $s$  vértices, de grau  $s = r$ , seria suas arestas incidentes de  $r$  cores distintas. Além disso, "pintando" cada vértice  $r$  de uma cor, não teríamos perigo de repetir já que teríamos  $r$  seqüências de  $s$   $r$  cores.

Definição. Um grafo  $G$  é dito *regular* quando todos os vértices nele tem o mesmo grau.

Exercício 5 Seja  $G$  um grafo simples com um número ímpar de vértices. Prove que se  $G$  é regular de grau  $\Delta$ , então  $\chi'(G) = \Delta + 1$ .

Suponha por absurdo que  $\chi'(G) = \Delta$ . Se  $G$  é  $\Delta$ -regular e tem um número ímpar de vértices, então  $\Delta$  é par, já que  $\Delta \cdot n = 2e$ .

Logo, cada vértice tem um número par de vértices vizinhos, com  $\Delta \leq n-1$  ( $n$  é o número de vértices) e  $e \leq \frac{(n-1) \cdot n}{2}$

- 1) No caso máximo ( $K_n$ ):  $\chi'(K_n) = n = \Delta + 1$ , que já quebra a hipótese de  $\chi'(G) = \Delta$ .
- 2) Nos outros casos ( $e < (n-1)n/2$ ), colorimos as

$\Delta$  arestas incidentes a qualquer vértice com  $\Delta$  cores distintas (não cobrimos as outras ainda).

Como o grafo é simples, ao pintar as arestas do segundo vértice, ainda poderemos pintar com as  $\Delta$  cores. Seguindo assim, poderemos chegar até o último vértice pintando as arestas com as  $\Delta$  cores.

Agora, vamos analisar as arestas do último vértice. Como o grafo é simples, sempre sobrará pelo menos uma aresta que não pode ser colorida com as  $\Delta$  cores, já que todas as outras são incidentes nesse vértice. Logo,  $\chi(G) = \Delta + 1$ .

**Exercício 6** Escolha 16 quadrados em um tabuleiro de xadrez  $8 \times 8$  de forma que cada linha e cada coluna do tabuleiro contenha exatamente 2 dos quadrados escolhidos. Mostre que é possível posicionar 8 peões brancos e 8 peões pretos nos 16 quadrados escolhidos de maneira que cada linha e cada coluna contenha exatamente 1 peão branco e 1 peão preto.

Podemos montar um modelo com grafos. Os vértices são os 16 peões e dois vértices estão ligados se eles estão na mesma linha ou na mesma coluna.

Portanto, de enunciado, tal grafo é 2-regular. Logo, podemos reordenar os vértices e formar um grafo ciclo com 16 vértices ( $C_{16}$ ).

Nossa missão é verificar se  $\chi'(C_{16}) = 2$  e  $\chi(C_{16}) = 2$ , pois, então, a coloração estaria completa.

Podemos fazer isso na mão e verificar que é verdade!

**Definição.** Um grafo  $G$  é dito um grafo de *Classe 1* se  $\chi'(G) = \Delta(G)$ . Caso contrário, isto é, se  $\chi'(G) = \Delta(G) + 1$ , é dito um grafo de *Classe 2*.

**Exercício 7** Mostre que toda árvore é um grafo de *Classe 1*.

Teorema: Se  $G$  é bipartido, então  $\chi'(G) = \Delta(G)$

Teorema:  $G$  é bipartido se, e só se,  $\chi(G) = 2$

Proposição: Toda árvore é bipartida.

Uma árvore é um grafo simples, conexo, acíclico e que possui apenas um caminho entre cada par de vértices. Dada uma raiz  $v$ , podemos dividir as árvores em níveis ("distância do vértice do nível à raiz").

Sejam  $c_1, c_2$  cores. Basta colorir cada nível com uma das cores de forma alternada: a raiz tem cor  $c_1$ , o nível 1 tem cor  $c_2$  e assim por diante. Isso ocorre pois as árvores são acíclicas e há apenas um caminho entre cada par de vértices.

Logo, exceto pela árvore trivial, toda árvore possui uma 2-coloração.

A árvore trivial é 1-cromática, já que não tem arestas e um vértice. Contudo, a árvore trivial também é bipartida ( $V_1 = \text{único vértice}, V_2 = \emptyset$ )

Logo, toda árvore é bipartida.

Caso 1) Árvore trivial:  $\chi'(T) = 0 = \Delta(T)$  (1 vértice e 0 arestas). Classe 1.

Caso 2) Árvore não-trivial:  $\chi(T) = 2 \Leftrightarrow T$  é bipartida  $\Rightarrow \chi'(T) = \Delta(T)$ . Classe 1.

Proposição: Todo ciclo é 2-regular.

Opção 1: indução, homeomorfismo e isomorfismo

Opção 2: cada vértice do ciclo deve ter uma aresta de entrada e outra, distinta, de saída, uma vez que não podemos repetir arestas no ciclo.

Pensando no ciclo como um grafo à parte, temos que todo vértice tem grau 2, logo, tal grafo é 2-regular.

Proposição: Seja  $G$  grafo simples,  $\Delta$ -regular e com um número ímpar de vértices. Então,  $\chi'(G) = \Delta + 1$ .

Provando no exercício 5

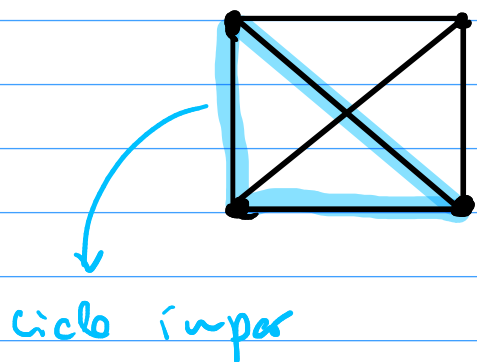
Como o ciclo é  $\Delta = 2$ -regular e possui número de arestas ímpar, então o número de vértices também é ímpar:

$$\sum_{v \in V} \deg(v) = 2e \quad \Rightarrow \quad 2 \cdot n = 2(2k+1) \quad \Rightarrow \quad n = 2k+1$$

Logo,  $\chi'$  do ciclo é  $\Delta + 1$ . Portanto, todo ciclo ímpar é de classe 2.

**Exercício 9** Encontre um grafo que contenha um ciclo de tamanho ímpar, mas que seja de *Classe 1*.

Teorema:  $\chi'(K_n) = \begin{cases} n = \Delta(K_n) + 1, & n \text{ ímpar} \\ n - 1 = \Delta(K_n), & n \text{ par.} \end{cases}$



$\rightarrow \chi'(K_4) = \Delta(K_4) = 3$ .  
classe 1