## Entrega 5 - GRAFOS

## Enzo Giannotta

## 1 de julio de 2023

## **Entrega 6 - Viernes 30/05/2023**

**Ejercicio 0.1.** En clase demostramos que para todo grafo bipartito se tiene  $\chi'(G) = \Delta(G)$ . Sin usar este resultado, demuestre que  $\chi'(G) = k$  para todo grafo bipartito k-regular G.

Solución. Como G es k-regular, tenemos que  $k=\Delta(G)\leqslant \chi'(G)$ . Probemos por inducción en  $k\geqslant 1$ . Si k=1 es trivial.

Sea M un matching perfecto de G, existe por el Teorema  $\ref{eq:constraint}$ . Pintemos todos esas aristas de un color 1. Consideremos ahora G', es un grafo bipartito (k-1)-regular, por hipótesis inductiva G' tiene un (k-1)-arista-coloreo, digamos con colores  $2,\ldots,k$ . Juntando el coloreo de G' con el coloreo de M, obtenemos un k-arista-coloreo ode G.

**Ejercicio 0.2.** Sea G un grafo línea. Encuentre una cota superior para  $\mathrm{ch}(()G)$  en términos de  $\chi(G)$ .

Solución. Sabemos que G=L(H) para un grafo G y que  $\chi(G)=\chi'(H)\geqslant \Delta(H)$ . Notemos que el algorítmo glotón permite probar de manera análoga que el caso del número cromático:

$$\operatorname{ch}(()G) \leq \Delta(G) + 1.$$

Por otro lado,  $\Delta(G) \leq 2\Delta(H) - 2$ . Más aún, el Teorema de Vizing ?? implica que  $\Delta(H) \leq \chi'(H) = \chi(G)$ . Con lo cual, juntando todo:

$$\operatorname{ch}(()G) \leq 2\chi(G) - 1.$$