

## CC3101 - Matemáticas Discretas para la Computación

Profesor: Pablo Barceló

Auxiliar: Christian von Borries



## Auxiliar N°6

13 de Mayo de 2014

## Resumen y Terminología

- Un **grafo** es un par  $(V, E)$  donde  $V$  es un conjunto finito (llamados los vértices) y  $E \subseteq V \times V$  (llamados arcos).
- Un **loop** es un arco que va de un vértice a sí mismo, o sea es un arco  $(v, v)$ .
- Un grafo sin loops en el que para cada par  $(u, v) \in V \times V$ ,  $(u, v) \in E \implies (v, u) \in E$  se denomina un grafo **simple**. En general, siempre cuando hablamos de grafos, estamos hablando de grafos simples, a menos que se especifique lo contrario o sea obvio del contexto.
- Los nodos  $u$  y  $v$  son adyacentes o vecinos si  $(u, v) \in E$ .
- Para un nodo  $v$ ,  $\deg(v)$  es la cantidad de vecinos de  $v$ , llamado el **grado** de  $v$ .
- **Teorema de los saludos**:  $\sum_{v \in V} \deg(v) = 2|E|$ .
- Un grafo  $(V, E)$  se dice bipartito si se puede particionar  $V$  en conjuntos  $L$  y  $R$  tal que cada arco en  $E$  conecta nodos de  $L$  y  $R$ .
- Un **subgrafo** de un grafo  $G$  es un grafo  $G' = (V', E')$  con  $V' \subseteq V$  y  $E' \subseteq E$ .
- Un camino es una secuencia de arcos  $e_1, \dots, e_k$  tal que existen nodos  $v_1, \dots, v_{k+1}$  tal que  $e_1 = (v_1, v_2)$ ,  $e_2 = (v_2, v_3)$ ,  $\dots$ ,  $e_k = (v_k, v_{k+1})$ . Decimos que el camino es **simple** si no se repiten arcos y es un circuito si  $v = u$ .
- Un grafo  $G$  se dice **conexo** si para cada par de vértices existe un camino que los conecta.

**P1)** Demuestre que en un grafo simple siempre existen al menos dos nodos con el mismo grado.

**P2)** a) En un salón se encuentran 15 mujeres y una cantidad desconocida de hombres. Cada hombre saluda a exactamente 6 mujeres y cada mujer saluda a exactamente 8 hombres. ¿Cuántos hombres hay en el salón?

b) Un grafo se dice  $k$ -regular si para cada vértice  $v$  se tiene que  $\deg(v) = k$ . Sea  $G = (L, R, E)$  grafo bipartito  $k$ -regular, demuestre que  $|L| = |R|$ .

**P3)** Sea  $G = (V, E)$  grafo simple. Definimos  $\delta(G) = \min_{v \in V} \deg(v)$ , el grado mínimo en  $G$ . Muestre que todo grafo  $G$  contiene un camino de largo  $\delta(G)$  que pasa solo por nodos distintos.

**P4)** Sea  $G = (V, E)$  grafo. Demuestre que  $G$  es conexo o su complemento  $\bar{G}$  es conexo. (Recuerdo:  $\bar{G} = (V, \bar{E})$ .)

**P5)** Muestre que si  $G = (V, E)$  es 2-regular (o sea todo vértice tiene grado 2), entonces cada componente conexa del grafo es un ciclo.

**P6)** a) Sea  $G = (L, R, E)$  un grafo bipartito y sea  $P$  un camino en  $G$  que pasa solo por nodos distintos. Si  $|P|$  es el largo de  $P$ , muestre que  $|P| \leq 2 \min\{|L|, |R|\}$ . ¿Es ajustada esta cota?

b) Suponga que tenemos un tablero de ajedrez (de  $8 \times 8$ ). Su amigo lo desafía al siguiente juego: Le da dos reyes, uno blanco y uno negro, que tiene que colocar en posiciones distintas del tablero. Un turno consiste en elegir uno de los reyes y moverlo hacia arriba, abajo, derecha o izquierda. No pueden quedar ambos reyes en la misma posición. Una *configuración* es un par ordenado  $((i_1, i_2), (i_3, i_4))$  tal que el rey blanco está en  $(i_1, i_2)$  y el rey negro en  $(i_3, i_4)$ . Usted gana si pasa por todas las configuraciones exactamente una vez. ¿Puede ganar este juego?