Profesor:Pablo Barceló

Auxiliares: Gonzalo Ríos, Juan Reutter

Fecha: 02 de Abril

# Auxiliar 9: Tópicos Avanzados de Grafos, Árboles.

### 1. Materia

1. Sea G un grafo. Un circuito euleriano de G es un circuito simple que pasa por todos los arcos de G. Si un grafo G tiene un circuito euleriano, decimos que G es euleriano.

Teorema: Sea G un multigrafo conexo. G es euleriano si y solo si todos los vértices de G tienen grado par.

- 2. Sea G un grafo. Un camino euleriano de G es un camino simple que pasa por todos los arcos de G. Teorema: Sea G un multigrafo conexo. G tiene un camino euleriano pero no un circuito euleriano si y solo si exactamente dos vértices de G tienen grado impar.
- 3. Sea G un grafo. Un *circuito hamiltoniano* de G es un circuito simple que pasa por todos los nodos de G exactamente una vez. Si un grafo G tiene un circuito hamiltoniano, decimos que G es hamiltoniano.
- 4. Sea G un grafo. Un camino hamiltoniano de G es un camino simple que pasa por todos los nodos de G exactamente una vez.

## 2. Ejercicios

- 1. Sea G un grafo simple y euleriano. Demuestre o refute:
  - a) Si G tiene una cantidad par de vértices, entonces tiene una cantidad par de aristas.
  - b) Si G es bipartito, entonces tiene una cantidad par de aristas
  - c) Sea v un vértice de G. Entonces, G-v (el grafo que resulta al remover v y todas sus aristas incidentes) es conexo.
  - d) Sea v un vértice de G. Entonces, G v (el grafo que resulta al remover v y todas sus aristas incidentes) no es euleriano.
  - e) Sean e y f dos aristas distintas de G que comparten un vértice en común, entonces G tiene un ciclo Euleriano en que e y f aparecen como aristas consecutivas.
  - f)  $\bar{G}$  también es euleriano.
- 2. Encuentre grafos simples G tales que:
  - a) G es Euleriano pero G no es Hamiltoniano
  - b)  $G_1$  no es Euleriano pero si Hamiltoniano
  - c) G es Euleriano y Hamiltoniano

- 3. Supongamos que se tiene un tablero de ajedrez de  $n \times n$  ¿Existe algún valor de n para el cuál el caballo pueda moverse desde un casillero, hacer todas las movidas que son posibles para él en el tablero una vez cada una y volver al casillero inicial?
- 4. Supongamos que se tiene un tablero de ajedrez de  $n \times n$  ¿Existe algún valor de n para el cuál el caballo pueda moverse desde un casillero y pasar por todos los otros casilleros exactamente una vez?
- 5. Un hipercubo n-dimensional, que llamaremos  $H_n$ , es un grafo simple en el que sus vértices han sido numerados en binario desde el 0 al 2n 1, o sea cada vértice tiene un nombre compuesto por n bits. Una arista conecta a un par de vértices del hipercubo si estos difieren exactamente en un bit. Muestre que todo hipercubo siempre tiene un camino hamiltoniano.

### 3. Más materia

- 1. Un árbol es un grafo simple y conexo que no tiene circuitos simples.
- 2. Un bosque es un grafo simple sin circuitos simples.
- 3. Sea G un grafo simple con n vértices. Los siguientes son equivalentes:
  - G es conexo y no tiene circuitos simples (G es un árbol).
  - Si G es conexo y tiene n-1 aristas.
  - lacksquare Para todo vértice u, v de G, existe un único camino simple de u a v.

## 4. Más Ejercicios

- 1. a) ¿Cuál es la diferencia entre un bosque y un árbol? Concluya que un bosque se puede ver como un conjunto de árboles.
  - b) Si F es un bosque con n vértices y está compuesto por m árboles independientes ¿Cuántas aristas en total tiene F?
  - c) ¿Cuál es el mínimo número de aristas que puede tener un bosque de n vértices?
  - d) ¿Cuál es el máximo número de aristas que puede tener un bosque de n vértices?
- 2. Demuestre que si G es un árbol, cada vértice de G que no es hoja es un vértice de corte.
- 3. Demuestre que si G es un grafo siple con n vértices, n-1 aristas y no tiene ciclos, entonces es un árbol.
- 4. Sea T un árbol y v una hoja de T, entonces el grafo T-v es también un árbol.
- 5. Sea T un árbol. ¿Pueden todos los vértices de T tener grado mayor o igual a 2?
- 6. Sea T un árbol con al menos 3 vértices, y sean u y v dos vértices no vecinos en T . Demuestre que el grafo T + uv, o sea el grafo resultante de agregar una nueva arista e = uv a T , no es un árbol.