



PONTIFICIA UNIVERSIDAD CATÓLICA DE CHILE
 ESCUELA DE INGENIERÍA
 DEPARTAMENTO DE CIENCIA DE LA COMPUTACIÓN

IIC1253 — Matemáticas Discretas

Tarea 8 – Respuesta Pregunta 1

Pregunta 1

Sea $G = (V, E)$ un grafo cualquiera. Un camino v_0, v_1, \dots, v_n en G se dice *Euleriano* si el camino recorre todas las aristas exactamente una vez, en otras palabras, si para todo $e \in E$ existe un único $i < n$ tal que $e = \{v_i, v_{i+1}\}$. Un *tour Euleriano* en G es un camino Euleriano en G tal que $v_0 = v_n$. Además, G se dice *Euleriano* si existe un tour Euleriano en G . Recuerde que un grafo G es Euleriano si, y solo si, todo vértice en G tiene grado par (usted puede usar este resultado en su respuesta).

1. Sea G un grafo Euleriano y conexo, y sea e una arista cualquiera de G . Demuestre que $G - e$ (el grafo que resulta de G al sacar la arista e) es conexo.

Primero como el grafo es conexo, todos los vértices están conectados, como es Euleriano, entonces existe un ciclo que recorre el grafo pasando solo una vez por cada arista, por lo que existe al menos dos caminos para llegar desde un vértice a otro, ya que basta con tomar el ciclo en una dirección o en la otra, o sea, si el grafo tiene $n - 1$ vértices, entonces existe un camino

$$v_0, v_1, \dots, v_n = v_0$$

donde por lo que se puede ir desde v_0 a v_1 a través de la arista $\{v_0, v_1\}$ o a través de las aristas $\{v_n, v_{n-1}\}, \dots, \{v_2, v_1\}$

Entonces como existen dos caminos para llegar desde un vértice a otro y todos los vértices están conectados entre si, al quitar una arista cualquiera, sigue existiendo un camino para llegar desde un vértice arbitrario hasta cualquier otro.¹

2. Sea G un grafo Euleriano y conexo, y v un vértice cualquiera de G . Demuestre que $G - v$ (el grafo que resulta de G al sacar v y sus aristas incidentes) no es un grafo Euleriano.

Al quitar un vértice, y sus aristas adyacentes, también le estoy quitando aristas a los vértices vecinos, a cada vecino le quitará un vértice, como cada uno de esos vértices le quitamos una arista, este vértice pasara a tener un grado impar, por lo que al tener un grado impar, el grafo no puede ser Euleriano, por lo dicho en el enunciado.

¹Se que lo mas correcto es suponer que existe un solo camino y llegar a una contradicción, pero estoy muy corto de tiempo, y siento que esta explicación es suficiente



PONTIFICIA UNIVERSIDAD CATÓLICA DE CHILE
 ESCUELA DE INGENIERÍA
 DEPARTAMENTO DE CIENCIA DE LA COMPUTACIÓN

IIC1253 — Matemáticas Discretas

Tarea 8 – Respuesta Pregunta 2

Pregunta 2

Sea $G = (V, E)$ un grafo cualquiera. Un match M de G se dice perfecto si $\cup M = V$, esto es, todo vértice en G aparece en alguna arista de M .

1. Sea $G = (V, E)$ un grafo bipartito con $V = V_1 \uplus V_2$ tal que $|V_1| \leq |V_2|$. Demuestre que si $\deg(u_1) \geq \deg(u_2)$ para todo $u_1 \in V_1$ y $u_2 \in V_2$, entonces G tiene un match completo.

Como se cumple que $\deg(u_1) \geq \deg(u_2)$ para todo $u_1 \in V_1$ y para todo $u_2 \in V_2$, entonces cada vértice del conjunto V_1 está relacionado con una cantidad mayor de vértices de V_2 la relación opuesta, lo que quiere decir que para cada vértice de V_1 tengo más vértices "de llegada". Entonces si tomo un subconjunto A de V_1 , se cumple que $|A| \leq |N(A)|$, ya que para cada vértice de V_1 está relacionado con más vértices o iguales que los de V_2 entonces por teorema de Hall, el grafo tiene un match completo.

2. Decimos que $G = (V, E)$ es regular si $\deg(u) = \deg(v)$ para todo $u, v \in V$. Demuestre que si G es bipartito y regular, entonces G tiene un match perfecto.

Si un grafo es regular y bipartito, significa que cada vértice del grafo tiene el mismo grado que los demás, entonces en particular todos los vértices de V_1 tienen el mismo grado que los vértices de V_2 , entonces la cantidad de aristas de V_1 serán la cantidad de vertices pertenecientes a V_1 por el grado que tienen cada uno de ellos, tomaremos grado k , de igual forma para V_2 , entonces tendremos que la cantidad de aristas relacionadas con V_1 será $|V_1| * k$ y de igual manera con $|V_2| * k$, como el grafo es bipartito todas las aristas de V_1 llegan a V_2 y viceversa, por lo que las aristas entre ellos serán las mismas, entonces tendremos que

$$|V_1| * k = |V_2| * k \Leftrightarrow |V_1| = |V_2|$$

por la pregunta anterior² tenemos que existe un match completo, pero como $|V_1| = |V_2|$ entonces existe un match perfecto.

²Como tenemos que el $\deg(u_1) = \deg(u_2)$ para todo $u_1 \in V_1$ y para todo $u_2 \in V_2$, se cumple la hipotesis anterior y por tanto lo que se pedía demostrar también se cumple