

Tabla

- Teorema de Hall.
- Problemas de matching perfecto de costo mínimo.

Problema de Asignación

¿Escribas?

J. Márquez

V. Alfessi

Teorema de Hall

De las clases pasadas:

ALGORITMO (KÖNIG 1931)

Entrada: $G = (L \cup R, E)$ bipartito.

$M \leftarrow \emptyset$.

Repetir \hookrightarrow

Construir $D(G, M)$ y árbol BFS desde s .

$Q \leftarrow \{\text{nodos alcanzables desde } s \text{ en } D(G, M)\}$.

si $t \in Q$ entonces

$[M \leftarrow M \Delta P$, con P el camino *Aumentamos M*
 M -aumentante encontrado.

en otro caso

$C = (L \setminus Q) \cup (R \cap Q)$ \leftarrow

devolver (M, C)

fin

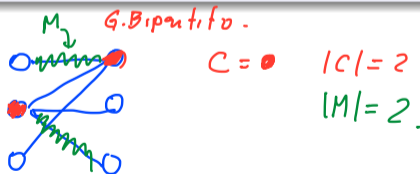
Dualidad débil en grafos generales

$\forall M$ matching, $\forall C$ cubrimiento, $|M| \leq |C|$ ✓

Teorema de König:

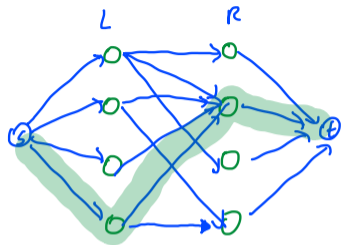
Si $G = (V, E)$ es un grafo bipartito

$$\begin{aligned} \max\{|M| : M \text{ matching}\} &= \\ \min\{|C| : C \text{ cubrimiento}\} & \end{aligned}$$

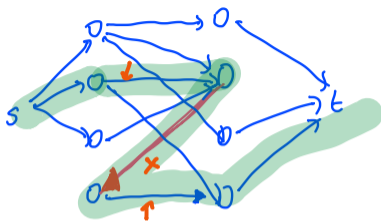


Encuentra M y C óptimos en $O(n(n+m))$

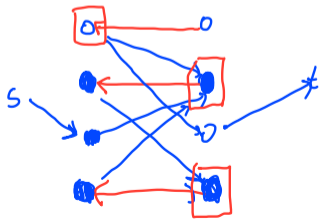
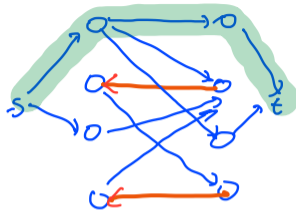
Ejemplo



$G, M = \emptyset, D(G, \emptyset)$



$D(G, M)$



$M.$
 $\square C := (R \cap Q) \cup (L \setminus Q)$

$Q = \emptyset$

$|C| = 3$
 $|M| = 3.$

Consecuencia: Teorema de (l matrimonio de) Hall

Hall (1935)

Sea $G = (L \cup R, E)$ grafo bipartito. Existe un matching que cubre L si y solo si:

$$\forall X \subseteq L, |N(X)| \geq |X| \leftarrow \text{Hall}$$

Demostración: Sea C cubrimiento de tamaño mínimo.

$\Rightarrow \forall X \subseteq L \quad |N(X)| \geq \# \text{vecinos de } X \text{ via matching} = |X|$

$\Leftarrow \begin{matrix} L \cap C \\ L \setminus C \end{matrix} \quad \begin{matrix} R \cap C \\ R \setminus C \end{matrix} \quad C$

$|L| = |L \cap C| + |L \setminus C|$

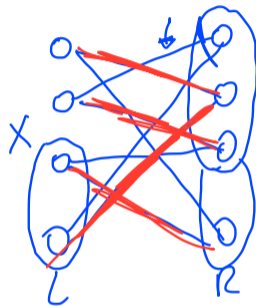
$\stackrel{\text{Hall}}{\leq} |L \cap C| + |N(L \cap C)|$ pero $N(L \setminus C) \subseteq R \setminus C$.

$\leq |L \cap C| + |R \cap C| = |C|$.

König: $\exists \text{ Matching } M \text{ con } |M| \stackrel{=}{\geq} |C| \geq |L| \rightarrow |M| = |L|$

Aplicaciones

Si G es grafo bipartito con aristas y regular (el grado de cada vértice es el mismo) entonces tiene matching perfecto \rightarrow toca a todos los vértices
 $k = \text{grado común}$



$N(X)$ Condición de Hall?

Sea $X \subseteq L$

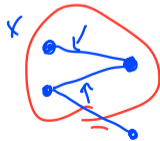
$$k|X| = |\delta(X)| = |E(X:N(X))| \leq |\delta(N(X))| = k|N(X)|$$

$$\therefore |X| \leq |N(X)|$$

$\Rightarrow \exists$ matching M que cubre todo L . $(\Rightarrow |M| = |L| = |R|)$
 T. Hall.

$$k|L| = |E| = k|R| \Rightarrow |L| = |R|$$

luego M es perfecto.



Aplicaciones

Una matriz de permutación es una matriz en $\{0, 1\}^{n \times n}$ con exactamente un uno por fila y un uno por columna.

Sea A una matriz de $n \times n$ no negativa, tal que cada fila y cada columna suma $\lambda > 0$. Sea $\mu = \min_{ij: A_{ij} > 0} A_{ij}$. Entonces existe P matriz de permutación tal que $A \geq P\mu$

$n=2$

$$P = \begin{bmatrix} 0 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \end{bmatrix}$$

matriz de permutación

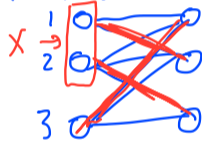
\Leftrightarrow Matching perfecto

$$A = \begin{bmatrix} 5 & 5 & 0 \\ 3 & 2 & 5 \\ 2 & 3 & 5 \end{bmatrix}$$

Row sums: 10, 10, 10
Column sums: 10, 10, 10

$$2P = \begin{bmatrix} & 2 & \\ & & 2 \\ 2 & & \end{bmatrix}$$

Hall: filas columnas



$G: ij \in E \Leftrightarrow A_{ij} \geq \mu$
($A_{ij} \neq 0$)

Sea $X \subseteq \text{filas}$.

$$\lambda \cdot |X| = \sum_{i \in X, j \text{ columna}} a_{ij} = \sum_{\substack{ij \in E(G) \\ i \in X}}$$

$$\leq \sum_{\substack{ij \in E(G) \\ j \in N(X)}} a_{ij} = \lambda |N(X)| \rightarrow |X| \leq |N(X)|$$

$\lambda > 0$

T. Hall $\Rightarrow \exists$ M. perfecto

Aplicaciones

Una matriz doblemente estocástica es una matriz en $\mathbb{R}_+^{n \times n}$ cuyas filas y columnas suman 1.

Teorema de Birkhoff Von-Neumann

Toda matriz doblemente estocástica es combinación convexa de matrices de permutación.

$$M_0 = \begin{bmatrix} 0.5 & 0.9 & 0 \\ 0.2 & 0.3 & 0.5 \\ 0.3 & 0.2 & 0.5 \end{bmatrix}$$

→ 1
→ 1
→ 1

↓ ↓ ↓
1 1 1

$$M_0 = \begin{bmatrix} 1 & & \\ & 1 & \\ & & 1 \end{bmatrix} \cdot 0.3 + \begin{bmatrix} 0.5 & 0.2 & 0 \\ 0.2 & 0.3 & 0.2 \\ 0 & 0.2 & 0.5 \end{bmatrix}$$

$$M_0 = P_1 \cdot M_0 + M_1$$

$$\text{sumas } 1 = P_1 \cdot M_0 + \hat{M}_1 = P_1 M_0 + P_2 M_2 + \hat{M}_2 = \dots$$

M_0 mínimo
no neg.
de M^0

suma 0.7

↑
mínimo
valor
no neg.
de las
celas de $M_0|_{P_1}$

↑ \hat{M}_1 tiene 1,
cero más.

$$(1-\mu_1) \quad (1-\mu_1-\mu_2)=\mu_3$$

$$= \sum_{k=1}^K P_i M_i$$

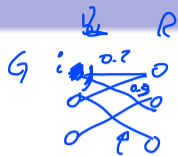
con $K \leq n^2$

los μ_i suman 1

$$\mu_i \geq 0, \quad \sum_{i=1}^K \mu_i = 1$$

Interpretación poliedral

El polítopo de matching perfecto fraccional de $G = (L \cup R, E)$ es



$$x_e \geq 0 \quad \forall e \in E$$

$$i \left[\begin{array}{c} j \\ x_{ij} \end{array} \right]$$

$$P = \{x \in \mathbb{R}^E : \sum_{j: ij \in E} x_{ij} = 1 \quad (\forall i \in L) \\ \sum_{i: ij \in E} x_{ij} = 1 \quad (\forall j \in R) \\ x \geq 0\} \subseteq \mathbb{R}^E$$

Si $x \in P$
y además $x \in \{0, 1\}^E$
 $\Rightarrow x$ sería una
indicatriz de
un matching perfecto

T. Birkhoff-Von Neumann \Rightarrow ~~una~~ $P = \text{conv}(\{x^M : M \text{ matching perfecto}\})$