

§ Redes planas

Det. Una gráfica dirigida plana G es una gráfica dirigida en un disco (considerado mod. homeotópico). G puede tener lazos y aristas múltiples.

Supongamos que G tiene n vértices frontera en la frontera del disco, que llamaremos $b_1 \dots b_n$ (en el sentido del reloj). Los demás vértices son vértices internos. Supongamos que cada vértice frontera o es fuente o es pozo. También si b_i es un vértice aislado se le asigna la etiqueta fuente o pozo.
↳ no es adyacente a ninguna arista.

Una red plana $N = (G, x)$ es una gráfica dirigida plana juntada con pesos reales positivos $x_e > 0$ para cada arista $e \in G$. Dicho modo el conjunto de fuentes de N :

$$I = \{ i \in [n] : b_i \text{ es fuente} \}$$

y el conjunto de pozos $\bar{I} := [n] \setminus I$.

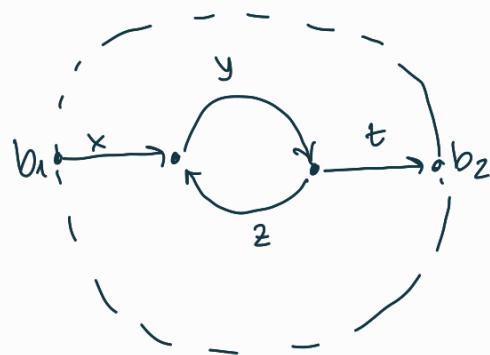
Si N es acíclica (no tiene ningún camino dirigido cerrado) entonces asociamos para $i \in I, j \in \bar{I}$ la medida de la frontera

$$M_{ij} := \sum_{\substack{p: b_i \rightarrow b_j \\ \text{caminos dirigidos} \\ \text{en } G \text{ de } b_i \text{ a } b_j}} \prod_{e \in p} x_e.$$

aristas en el camino

Comentario: Si la gráfica no es acíclica se puede ajustar la definición independiendo al número de vueltas que cuenta con signos el número de vueltas de 360° que forma el camino. La medida de la frontera formal independe el coef. $(-1)^{\text{vueltas}(P)}$ y se puede mostrar que resulta ser una expresión racional libre de subtracciones en los x_e también en este caso (ver. p. 11,12 de auxiv: 0609764 Postnikov)

Ejemplo:



$$M_{12}^{\text{formal}} = xyt - xyzyt + xyzyzt - \dots = \frac{xyt}{(1+yz)}$$

Si evaluamos $x=y=z=t=1$, obtenemos $M_{12}^{\text{formal}} = \frac{1}{1+1} = \frac{1}{2}$.

El problema de la frontera inverso:

¿Qué información de una red plana se puede recuperar desde una colección de medidas de frontera M_{ij} ?

¿Cómo se puede recuperar tal información?

Describir todas las colecciones posibles de medidas de frontera y todas las transformaciones de redes que las preservan.

Transformaciones de gauge:

Para cada vértice interno $v \in G$ escogemos un $t_v > 0$ en $\mathbb{R}_{>0}$.
para vértices frontera b_i declaramos $t_{b_i} = 1$.

Sea N' la red obtenida de $N = (G, (x_e)_{e \in G})$ con
la misma gráfica G , pero pesos

$$x'_e := x_e t_u t_v^{-1} \quad \text{donde } e = u \rightarrow v \text{ en } G.$$

Lema: Las medidas de frontera de N' coinciden con las medidas de frontera de N .

Prueba: Sea $P: b_i \rightarrow b_j$ un camino en G . Entonces su peso asociado en N es $\prod_{e \in P} x_e = \prod_{e=0}^s x_{e_e}$

$$b_i \xrightarrow{e_0} v_1 \xrightarrow{e_1} v_2 \xrightarrow{e_2} \dots \xrightarrow{e_s} v_j \xrightarrow{e_{s+1}} b_j$$

en N' el camino tiene peso

$$\prod_{e=0}^s x_{e_e} t_{v_e} t_{v_{e+1}}^{-1}$$

$$\text{con } t_0 = t_{b_i} = 1 \text{ y } t_{s+1} = t_{b_j} = 1$$

$$\prod_{l=0}^k x_{e_l t_l t_{l+1}} = x_{e_0 t_0 t_1} x_{e_1 t_1 t_2} x_{e_2} \dots x_{e_k} = \prod_{l=0}^k x_{e_l}$$

Más adelante veremos transformaciones locales que temporalmente afectan a las medidas de frontera.

Possibles colecciones de medidas de frontera:

Definición: Sea Netun el conjunto de redes planas con k fuentes en la frontera y $n-k$ pozos. Definimos la aplicación de medidas de frontera

Med: $\text{Netun} \rightarrow \text{Grun}$

Dado una red $N \in \text{Netun}$ con conjunto de fuentes I y medidas de frontera M_{ij} , el punto asociado $\text{Med}(N) \in \text{Grun}$ se determina por sus coordenadas de Blieckes $\{\Delta_{ij}\}$ con la condición $\Delta_I \neq 0$ y

$$M_{ij} = \frac{\Delta_{I \setminus i j \cup i j}}{\Delta_I} \quad \forall i \in I, j \in \bar{I}$$

Más explícitamente, el punto $\text{Med}(N)$ es representado por su matriz de medida de frontera $A(N) = (a_{ij}) \in \text{Mat}_{kn}(\mathbb{R})$, que se define de la siguiente manera: Sea $I = i_1 < \dots < i_k$

(1) La submatriz $A(N)_I$ es $\mathbb{1}_k$

(2) Las demás entradas de $A(N)$ son

$$a_{rj} = (-1)^s M_{irrj} \quad (r \in [k], j \in \bar{I})$$

donde $s = \max \{ | \{l : i_r < i_l < j\} |, | \{l : j < i_l < i_r\} | \}$

Lema: $\Delta_{I \setminus i j \cup i j} (A(N)) = M_{ij} \quad \forall i \in I, j \in \bar{I}$

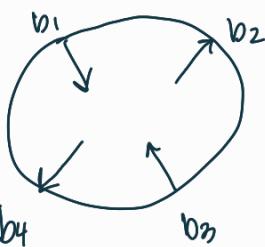
Prueba:

$$A(N) = \begin{bmatrix} a_{11} & \cdots & \overset{i_r}{1} & \cdots & a_{1n} \\ \vdots & \ddots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & \cdots & 0 & 1 & a_{nn} \end{bmatrix}$$

$$\begin{aligned} \Delta_{I \setminus i j \cup i j} (A(N)) &= \det \left[e_1 \cdots \overset{a_{ij}}{1} \cdots e_n \right] (-1)^s \\ &\quad \underset{\text{posición de } i_r}{\underbrace{a_{rj}}} \\ &= (-1)^s a_{rj} = (-1)^{2s} M_{ij} \quad \checkmark \end{aligned}$$

Ejercicio: Sea

$$N =$$



$$A(N) = \begin{pmatrix} 1 & M_{12} & 0 & -M_{14} \\ 0 & M_{32} & 1 & M_{34} \end{pmatrix}$$

Nuestro objetivo es mostrar el siguiente resultado

Teorema (Postnikov) 4.8

La imagen de la aplicación de medida de frontera es la Grassmanniana totalmente no negativa:

$$\text{Med}(\text{Netun}) = \text{Gr}_{\text{un}}^{\text{tun}}$$

Recuerda las células de matroides S_u de Grun. Definimos

$$S_u^{\text{tun}} := S_u \cap \text{Gr}_{\text{un}}^{\text{tun}}$$

Los matroides con $S_u^{\text{tun}} \neq \emptyset$ se llaman **positroides**.

Definición: Una parametrización racional libre de subrestricciones de una célula $S_u^{\text{tun}} \subset \text{Gr}_{\text{un}}^{\text{tun}}$ es un isomorfismo $f: \mathbb{R}_{>0}^d \rightarrow S_u^{\text{tun}}$

i.g.

(1) Para $I, J \in \mathcal{U}$ el cociente $\frac{\Delta_J}{\Delta_I}$ de coordenadas de Plücker de un punto $f(x_1, \dots, x_d) \in S_u^{\text{tun}}$ se puede escribir como una expresión racional libre de subrestricciones en las coordenadas x_i de $\mathbb{R}_{>0}^d$.

(2) Para la aplicación inversa $f^{-1}: S_u^{\text{tun}} \rightarrow \mathbb{R}_{>0}^d$ las x_i se pueden escribir como expresiones racionales libres de subrestricciones en las coordenadas de Plücker $\{\Delta_J\}$.

calienta $A(N)$ y las expresiones de M_{ij} en los menores max. de $A(N)$.

