

# Sobre el número de cruce de $C_m \square C_n$

Carolina Medina Graciano  
UASLP

4 de marzo de 2013

XXVIII Coloquio Victor Newmann de Teoría de las Gráficas,  
Combinatoria y sus Aplicaciones  
Morelia, Michoacán

## El producto cartesiano $C_n \square C_m$

El *número de cruce*  $cr(G)$  de una gráfica  $G$  es el mínimo número de intersecciones entre parejas de aristas en un dibujo de  $G$  en el plano.

La gráfica  $C_m \square C_n$  es el *producto cartesiano* de un  $m$ -ciclo (ciclo rojo) con un  $n$ -ciclo (ciclo azul).

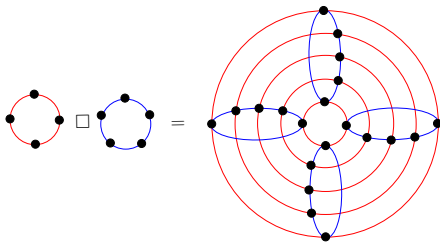


Figura: Un dibujo de la gráfica  $C_4 \square C_5$ .

## La conjetura

En [1] (1973) Harary y Kainen demuestran que existen gráficas encajables en el toro con número de cruce arbitrariamente grande.

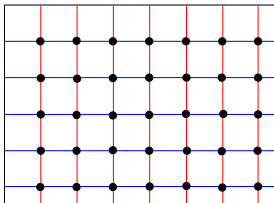


Figura: Dibujo de un encaje de  $C_5 \square C_7$  en el toro  $\mathbb{T}^2$ .

En este mismo artículo además se conjetura que  $\text{cr}(C_n \square C_m) \stackrel{?}{=} n(m-2)$  para  $n \geq m \geq 3$ .

## El dibujo de la conjetura

Para cualquier par de enteros positivos  $m, n$  existe un dibujo  $D$  de  $C_m \square C_n$  con exactamente  $n(m - 2)$  cruces que satisface

- ningún par de  $m(n)$ -ciclos tienen un cruce entre ellos;
- todo  $n$ -ciclo tiene exactamente un cruce con  $(m - 2)$   $m$ -ciclos y
- existen dos  $m$ -ciclos tales que ninguna de sus aristas tiene cruces.

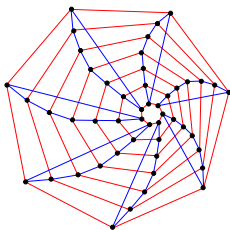


Figura: Dibujo *rectilíneo*  $D$  de  $C_7 \square C_7$  con 35 cruces.

Se ha demostrado

- de forma separada que  $\text{cr}(C_n \square C_m) = n(m - 2)$  cuando  $m = 3, 4, 5, 6, 7$  [2], [3],[4],[5],[6] y
- $\text{cr}(C_n \square C_m) = n(m - 2)$  cuando  $n \geq m(m + 1)$ ,  $m \geq 3$ , [7].

En particular la conjetura queda abierta para la gráfica  $C_8 \square C_8$ .

Nuestro objetivo es mejorar el resultado principal en [8]

## Teorema

*Para todo  $\epsilon > 0$  existe un entero  $M_\epsilon$ , con la siguiente propiedad. En todo dibujo de  $C_m \square C_n$ , con  $n \geq m \geq M_\epsilon$ , existe*

- 1 un  $m$ -ciclo con al menos  $(0,8 - \epsilon)m$  cruces, o*
- 2 un  $n$ -ciclo con al menos  $(0,8 - \epsilon)n$  cruces.*

Del cual se deduce la mejor cota inferior general para  $cr(C_m \square C_n)$  y que esta dada por

$$cr(C_m \square C_n) \geq (0,8 - \epsilon)mn \quad \text{para } n \geq m \geq 3.$$

En un dibujo  $D$  de  $C_m \square C_n$ , una *rd-colección*  $\mathcal{C}$  es un conjunto de ciclos rojos tal que para cualquier par  $C_j, C_i \in \mathcal{C}$  con  $i \neq j$ ,  $C_i \cap C_j = \emptyset$ .

### Proposición

*Sea  $D$  un dibujo de  $C_m \square C_n$  tal que ningún ciclo rojo tiene  $\alpha(m-2)$  cruces o más,  $\alpha \leq 1$ . Entonces existe una *rd-colección* maximal  $\mathcal{R}$  en  $D$  con*

$$|\mathcal{R}| \geq 2n / (2 + \alpha(m-2) - \overline{bc}(\mathcal{R}, D)),$$

*donde  $\overline{bc}(\mathcal{R}, D)$  es el promedio de cruces bicromáticos de un ciclo rojo en  $\mathcal{R}$ .*

## $(3, m)$ -configuraciones

Una  $(3, m)$ -*configuración* es una pareja  $\{\mathcal{C}, \mathcal{P}\}$  tal que

- $\mathcal{C} = \{C_0, C_1, C_2\}$  es una *rd*-colección ordenada de  $m$ -ciclos y
- $\mathcal{P}$  es una colección de 2-caminos que comienzan en  $C_0$  y terminan en  $C_2$  con vértice medio en  $C_1$ .

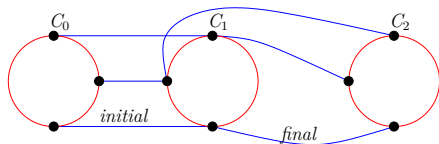


Figura: Dibujo de una  $(3,3)$ -configuración.



## Proposición

Todo dibujo limpio de una  $(3, s)$ -configuración tiene al menos  $s(s-2)/4$  buenos cruces.

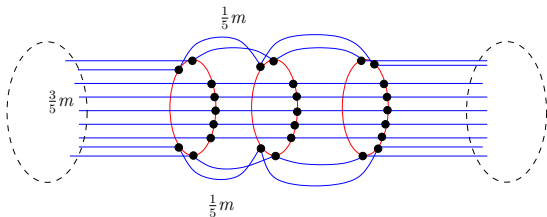


Figura:  $(3, (2/5)m)$ -configuración inducida por un dibujo  $D$  de  $C_m \square C_n$ .

La  $(3, (2/5)m)$ -configuración (arriba) es responsable de al menos  $\binom{\frac{1}{5}m}{2} + \binom{\frac{1}{5}m}{2} = \frac{(\frac{1}{5}m-1)(\frac{1}{5}m)}{2} = \frac{(\frac{2}{5}m-2)(\frac{2}{5}m)}{4}$  cruces azules.

### Proposición

Para un dibujo  $D$  de  $C_m \square C_n$  tal que ningún ciclo rojo tiene  $\alpha(m-2)$  cruces o más, el número total de cruces azules  $blu(D)$ , satisface

$$blu(D) \geq \frac{|\mathcal{R}|}{4} (m - \overline{bc}(\mathcal{R}, D))(m - \overline{bc}(\mathcal{R}, D) - 2)$$

donde  $|\mathcal{R}|$  es el número de elementos en una rd-colección maximal  $\mathcal{R}$  en el dibujo  $D$ .

En [8] se presenta el caso  $\alpha = 4/5$  y se prueba que para cualquier  $\overline{bc}(\mathcal{R}, D) < (4/5)m$ , el número de cruces azules satisface  $blu(D) \geq (2/5)mn$  y por lo tanto existe un ciclo azul con  $(4/5)n$  cruces ( $n, m$  suficientemente grandes).

- Análisis de una “casi” *rd-colección* maximal  $\mathcal{A}$  en un dibujo  $D$  de  $C_m \square C_n$  que es, un conjunto de ciclos rojos tales que todo elemento  $C_i \in \mathcal{A}$  intersecta a lo más un  $C_{j \neq i} \in \mathcal{A}$ .

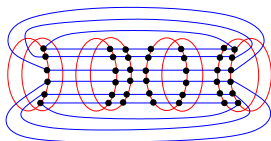
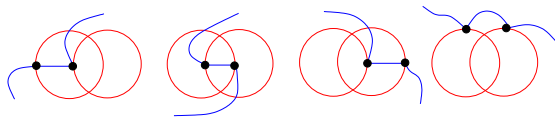


Figura: Aquí  $|\mathcal{A}| = 2|\mathcal{R}|$

- El estudio de dibujos donde existen ciclos rojos con más de  $(4/5)m$  cruces, en este caso es necesario analizar también
  - 1 otros conjuntos maximales  $\mathcal{R}_i$  (si es que existen) y
  - 2 el número de cruces bicromáticos.

## “Casi” $rd$ -colecciones

Dada un dibujo  $D$  de  $C_m \square C_n$  y una subgráfica  $H$  de  $C_m \square C_n$ , la responsabilidad  $resp_D(H)$  de  $H$  en  $D$  es el número de veces que las aristas de  $H$  son cruzadas en  $D$ .



**Figura:** Configuraciones posibles para una pareja de ciclos rojos  $R_i, R_j$  con  $R_i \cap R_j \neq \emptyset$  y los caminos que los conectan.









Buscamos que en un dibujo  $\mathcal{E}$  de  $C_q \square C_m$  inducido por una “casi”  $rd$ -colección la responsabilidad  $resp_{\mathcal{E}}(R_i \cup R_j) \geq 2m$  donde  $R_i \cap R_j \neq \emptyset$ .

Sea  $D$  un dibujo de  $C_m \square C_n$  con  $m, n$  suficientemente grandes y tal que ningún ciclo rojo tiene  $\frac{17}{20}(m-2)$  cruces o más, si suponemos que para algún conjunto máximo  $\mathcal{R}$  en  $D$  el promedio de cruces bicromático es  $\overline{bc}(\mathcal{R}, D) = \frac{4}{5}$  entonces

- 1)  $|\mathcal{R}| \geq 40 \frac{n}{m}$  y
- 2)  $blu(D) \geq \frac{2}{5}mn$ .

Éste es un ejemplo extremal, si  $\overline{bc}(\mathcal{R}, D) < \frac{4}{5}$  entonces la cota dada en 2) es insuficiente.

## References

-  [1] F. Harary, P. C. Kainen, and A. J. Schwenk, Toroidal graphs with arbitrarily high crossing numbers, *Nanta Math.* **6** (1973), 58-57.
-  [2] R.D. Ringeisen and L.W. Beineke, *The crossing number of  $C_3 \square C_n$* , J. Combinat. Theory **24** (1978), 134–136.
-  [3] A. M. Dean, R. B. Richter, *The crossing number of  $C_4 \square C_4$* , J. of Graph Theory **19** (1995), 125-129.
-  [4] M. Klešč, R. B. Richter, and I. Stobert *The crossing number of  $C_5 \square C_n$* , J. of Graph Theory **22** (1996), 239-246.
-  [5] R. B. Richter, G. Salazar, *The crossing numbe of  $C_6 \times C_n$* , Australas. J. Combin. **23** (2001), 135-14.
-  [6] J. Adamson, R. B. Richter, *Arrangements, circular arrangements and the crossing number of  $C_7 \times C_n$* , J. Combinatorial Theory-B **90** (2004), 21-39.
-  [7] L.Y. Glebsky, G. Salazar, *The crossing number of  $C_m \times C_n$  is as conjectured for  $n \geq m(m + 1)$* , J. Graph Theory **47** (2004) 53–72.
-  [8] G. Salazar, E. Ugalde, *An improved bound for the crossing number of  $C_m \square C_n$  a self-contained proof using mostly combinatorial arguments*, Graphs and Combinatorics **20** (2004) 247–253.