

2/3 Frente

Hoja N°

FECHA 05/07/2017

Ariasq Esteban

Final práctica Discreto II

Ej 2 X es la otra de mi DNI: 39024258, luego $X=8$.

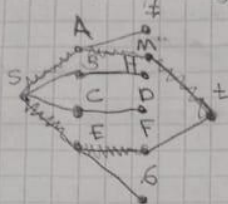
SA 70
SB: 203
SC: 20849
SE: 70
AF: 20820
AM: 7070
BH: 203

CD: 20849
DM: 20840
EF: 707
EG: 20841
Ft: 70
GN: 203
HJ: 203

IF: 203
JK: 203
KL: 203
LI: 203
ME: 70
MP: 208947
NT: 203

PR: 20849
SR: 20849
RU: 20849
UX: 20849
XY: 20849
YZ: 20849
Zt: 20849

uso Dinic y luego Ek.



1er Camino SAMt: 7

2do Camino SEFt: 7

Por ahora flujo es $7+7=14$.

Sigo con Ek

~~S~~ ~~B~~ ~~C~~ ~~H~~ ~~D~~ ~~J~~ ~~M~~ ~~K~~ ~~A~~ ~~I~~ ~~F~~ ~~E~~ ~~G~~ ~~N~~ ~~t~~
S B C H D J M K A I F E G N
20 20 20 20 20 20 20 20 20 20 20 20 20 20

3er Camino: SCDMAFEENt: 7

~~S~~ ~~B~~ ~~C~~ ~~H~~ ~~D~~ ~~J~~ ~~M~~ ~~K~~ ~~A~~ ~~I~~ ~~F~~ ~~E~~ ~~G~~ ~~N~~ ~~t~~
S B C H D J M K P L Q I R U X Y Z
20 20 20 20 20 20 20 20 20 20 20 20 20 20 20 20 20 20

4to Camino: SCDMPQRUXYZt: 1,1.

~~S~~ ~~B~~ ~~C~~ ~~H~~ ~~D~~ ~~J~~ ~~M~~ ~~K~~ ~~A~~ ~~I~~ ~~F~~ ~~E~~ ~~G~~ ~~N~~ ~~t~~
S B C H J K L I A M P Q R U X Y Z
20 20 20 20 20 20 20 20 20 20 20 20 20 20 20 20 20 20

5to Camino: SBHJKLIAMPQRUXYZt: 7

NOTA

1/3 Andrés.

Alicia, Esteban

Final Práctica Discreta II

Veríamos con flujo $7+7+7+1,1+7=29,1$.

Mostramos a f , luego en corte minimal es.
 $S = \{S, B, C, H, D, J, K, L, I, F\}$

$$V(f) = \text{out}(S) = f(SA) + f(SB) + f(SC) + f(SD) \\ = 7 + 7 + 8,1 + 7 \\ = 21 + 8,1 = 29,1.$$

$$\text{Cap}(S) = C(SA) + C(SB) + C(SD) + C(FI) \\ = 7 + 7 + 8,1 + 7 \\ = 21 + 8,1 = 29,1.$$

Luego $V(f) = \text{Cap}(S)$ y f es maximal y S es minimal.

Ej 3: DNI = 38024 368

Luego $X = 39 + 2 + 8 = 49$

Cómo $X = 49$ la matriz es:

	A	X	10	80	90
B	70	X	90	80	
C	10	20	X	10	
D	90	20	50	X	

La matriz es:

	A	19	60	80	90
B	70	19	90	80	
C	10	20	19	90	
D	90	20	50	19	

Ahora debo correr húngaro, primero resto mínimo de cada fila y luego de cada columna.

Obtengo restando filas:

min = 40
min = 49
min = 20
min = 20

	A	89	0	70	80
B	21	0	41	81	
C	70	0	29	70	
D	20	0	30	29	

Coste
por
columnas
y busco
matchings

	A	19	0	41	81
B	1	0	42	2	
C	50	0	41		
D	0	0	10		

No puedo seguir y
 $S = \{A, B\}$ con $|S| = |R(S)|$
 $R(S) = \{2\}$ matching perfecto de OS.

Busco ahora el mínimo de $S \times R(S)$ y éste es: 1 Resto a S y sumo a $R(S)$

El matching hasta ahora es A2, C3, D4

Ahora Resto 1 a S y sumo 1 a $R(S)$. Como el algoritmo de 192 a ver y hacer un nuevo.

Cambio matriz min $S \times R(S) = 1$. Resto a S, sumo a $R(S)$ y obtengo:

	A	18	0	40	80
B	0	0	41	1	
C	50	1	40		
D	0	1	1		

si veo los vértices, El matching es: A2, B1, C3, D4 y su suma es: $10 + 70 + 99 + 19 = 198$.

Tenía:

A	1	0	4	5	2
B	0	0	1	1	5
C	5	1	0	1	1
D	0	1	1	0	1
	8	8			
	15				

2/3 frenes
Busca min en $S \times T$
es 3. Restas
y 13.

	1	2	3	4	
A	1	0	0	1	2
B	0	0	1	0	5
C	5	1	0	1	1
D	0	1	1	0	1
	8	8	8		
	15				

Hoy: /
Ahora busca
min $S \times T$ $8 \times 15 = 120$
es 4. Resta a 15, sum 120

Obtenemos:

A	1	2	3	4	
B	0	0	1	0	5
C	5	1	0	1	1
D	0	1	1	0	1
	8	8	8		
	15				

Luces de matching sigue siendo

A2, B4, C3, D4

La suma es: $40 + 70 + 99 + 99 = 308$

Nota: El matching lo encontré antes, y pude seguir la conveniencia de hacer. En las columnas de T a derecha, y de arriba hacia abajo. Pero no llegue a nada y tuve que hacer uso de greedy para obtener el matching.

Ej 4: $H = \begin{bmatrix} I_5 & A_{5 \times 9} \\ 0 & I_9 \end{bmatrix}$

	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14
1	1	0	0	0	0	1	1	1	1	0	0	1	0	1
2	0	1	0	0	0	1	1	1	0	0	1	1	0	0
3	0	0	1	0	0	0	1	1	1	1	1	1	1	0
4	0	0	0	1	0	0	1	1	0	0	0	0	1	1
5	0	0	0	0	1	1	1	0	0	1	1	1	0	1

DNI 390219288

$a=1$ si las cifras de las unidades es impar
 $a=0$ si las cifras " " " " " por

Por lo que $a=0$ pues 8 es par
 $b=1$ pues 5 es impar
 $c=0$ pues 2 es par

dos palabras no nulas que estén en C . Parteo si $H = [I_5, A_{5 \times 9}]$, la G asociada es

$G = \begin{bmatrix} A_{13 \times 5}^t & I_5 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 0 & 0 & 1 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 1 & 1 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 1 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}$

69×14

$V \in C$ si $V = u \cdot G$. Tomo cualquiera u_1 y $u_2 \in \{0,1\}^{13}$

$v_1 = e_1 \cdot G = 11001100000000 \in C$
 $v_2 = e_2 \cdot G = 11010010000000$

Donde e_i es i -ésimo vector
con un 1 en la posición i y
todas 0 en las demás.
Con $e_i \in \{0,1\}^{13}$

Airasco, Esteban

2/3 Ator's.
Final práctica Discreta II

FECHA 05/07/2021

b) Como G tiene 9 filas, el código tiene $2^9 = 512$ palabras.
 $k = \dim C = 9$ Pues G tiene 9 filas que son LI. Y la dimensión es la cant. de elementos LI de una base, que usando \mathbb{F}_2 , nos aseguramos que las filas son LI. Otra forma es ver que $\dim(Nu(H)) = \# \text{columnas} - \# \text{filas} = 17 - 8 = 9$.
 Y como hemos visto, definamos $Nu(H) = C$ luego $\dim(Nu(H)) = \dim(C) = 9$.

c) Calculamos $\delta(C)$.

No está presente la columna nula en H por lo que $\delta(C) \geq 2$, por teorema. pues si estuviese, sería un cjo de una columna LD. Y como:

$$\delta(C) = \min \{j : \exists \text{ cjo de } j \text{ columnas LD}\}.$$

Dado que $\delta(C) = 1$. Luego $\delta(C) \geq 2$.

No tiene columnas repetidas, luego $\delta(C) \geq 3$. Pues.

Sup $\delta(C) = 2$. Esto dice que dos columnas $H^{(1)}$ y $H^{(2)}$ son tal que:

$H^{(1)} + H^{(2)} = 0$ luego $H^{(1)} = -H^{(2)}$ pero como $\{0, 1\}$ el alfabeto, los dos que son iguales.

pero no hay dos columnas iguales en H , luego $\delta(C) \geq 3$.

La columna $H^{(3)} = \begin{bmatrix} 0 \\ 0 \\ 1 \\ 1 \\ 1 \\ 0 \end{bmatrix}$ es la suma de las columnas $H^{(3)}$ y $H^{(4)}$.

$$\text{Esto es } H^{(3)} + H^{(4)} = \begin{bmatrix} 0 \\ 0 \\ 1 \\ 1 \\ 1 \\ 0 \end{bmatrix} + \begin{bmatrix} 0 \\ 0 \\ 0 \\ 1 \\ 1 \\ 0 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 0 \\ 0 \\ 1 \\ 1 \\ 1 \\ 0 \end{bmatrix} = H^{(3)}$$

Luego \exists cjo LD de 3 columnas por lo que $\delta(C) \leq 3$ y como dijimos $\delta(C) \geq 3$. Luego $\delta(C) = 3$.

d) Recibimos: $\begin{matrix} (1) & (2) & (3) & (4) & (5) & (6) & (7) & (8) & (9) & (10) & (11) & (12) & (13) & (14) \\ 1 & 0 & 1 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 1 \end{matrix} = w$

Debemos hacer $H \cdot w^t$ esto nos da la suma de las columnas 1, 3, 5, 7, 9, 11, 13.
 de H . Esto es:
 (sigue atrás).

Tenemos que sumar 1, 3, 5, 12, 13, 14. de H. Esto es:

$$\begin{bmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \end{bmatrix} + \begin{bmatrix} 0 \\ 1 \\ 0 \\ 0 \end{bmatrix} + \begin{bmatrix} 0 \\ 0 \\ 0 \\ 1 \end{bmatrix} + \begin{bmatrix} 1 \\ 1 \\ 0 \\ 1 \end{bmatrix} + \begin{bmatrix} 0 \\ 0 \\ 1 \\ 0 \end{bmatrix} + \begin{bmatrix} 1 \\ 0 \\ 1 \\ 1 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 \\ 1 \\ 1 \\ 1 \end{bmatrix} \quad \text{que es la columna } H^{(2)}$$

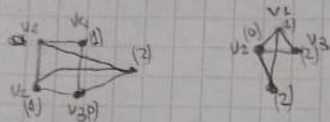
(4) (3) (5) (12) (13) (14)

¿Qué dice esto? Como $d(c) = 3$, ha tres columnas repetidas en la suma, y una columna es suma de otras dos. Entonces corriges exactamente un error.

Como obtenemos la columna $H^{(2)}$ de H, esto dice que hubo un error en el bit 12.

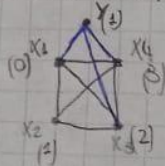
Luego la palabra recibida era $w = 1010100000001$, Corregimos el bit 12 y nos da $v \in C$ con $v = 1010100000000$.

Ejercicio 1: \tilde{G} se obtiene de G más un vértice x , que se ve a todos menos a 1 vértice de G .



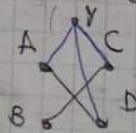
B) $\chi(\tilde{G}) = \chi(G) + 1$ A) $\chi(\tilde{G}) = \chi(G)$.

B) Falso pues si tenemos un K_4 (coloreado con 4 colores) y agregamos y .



Al $G = K_4$ le agregamos y con aristas a: yx_1, yx_2, yx_3, yx_4 . Como $c(x_1) = 0, c(x_2) = 2$ y $c(x_3) = 3$ queda un color libre (el 1) para colorear a y .
Luego $\chi(G) = \chi(\tilde{G})$

A) Falso. P.ej sea el sig. grafo bipartito formado por $\{A, B, C, D\}$ vértices.



Si agregamos y con los yc, ya, yd se forma un K_3 y por lo tanto $\chi(\tilde{G}) \geq 3 > 2 = \chi(G)$.