

Combinatoria WC 2018

Titolo nota

26/01/2018

C4) $k \leq n$ \bar{X} è l'insieme dei k elementi minori di X

F di sott. di $\{1, \dots, n\}$

$S \in F$ $|S| = k$

$S_1, S_2 \in F$ $\overline{S_1 \cup S_2} = S_1$ o $\overline{S_1 \cup S_2} = S_2$

$n = 7$ $k = 4$

	4	2	3	4	5	6	7
S_1	•		•	•	•		
S_2			•	•		•	•

OSS i massimi sono tutti distinti

dim S_A, S_B $\max S_A = \max S_B = j$

$|S_A \cup S_B| \geq k+1$

$j = \max \{S_A \cup S_B\} \notin \overline{S_A \cup S_B}$

$S_A \neq \overline{S_A \cup S_B}$

$S_B \neq \overline{S_A \cup S_B}$

i massimi appartengono a $\{k, \dots, n\}$

Sopponiamo $|F| > n - k + 1$

ma allora due insiemi avrebbero lo stesso
massimo

$$\Rightarrow |F| \leq n - k + 1$$

$$\{1, \dots, k\}$$

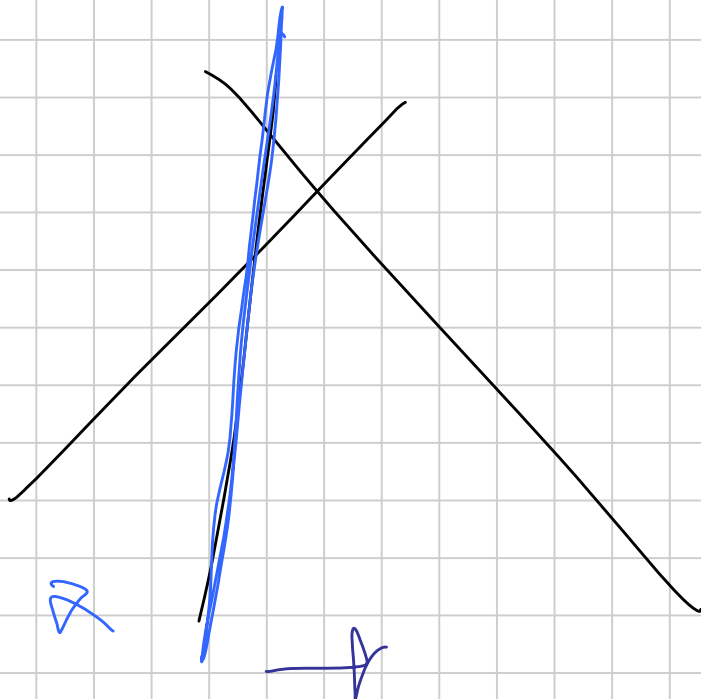
$$\{2, \dots, k+1\}$$

⋮

$$\{n-k+1, \dots, n\}$$

Esempio di F con $n - k + 1$ elementi

C5



Osservazione chiave: linearità

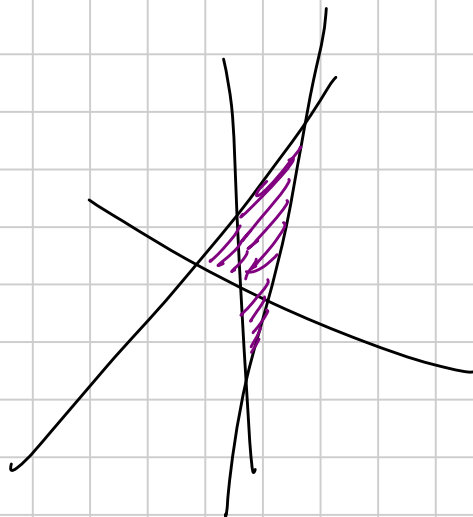
se, fissate le rette, ho 2 conf. funzionanti
 \Rightarrow la somma (regione per regione) è funzionante

Def: una conf. è "bilanciata" se soddisfa la tesi
a meno del > 0 (con numeri razionali)

Conseguenza 1: basta risolvere il problema per numeri
razionali

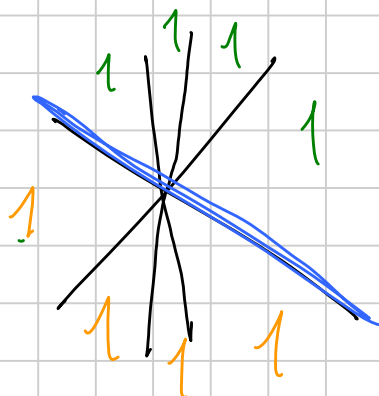
Conseguenza 2: posso cercare di risolvere il problema
un po' di regioni alla volta.

Oss 2:



////// limitate

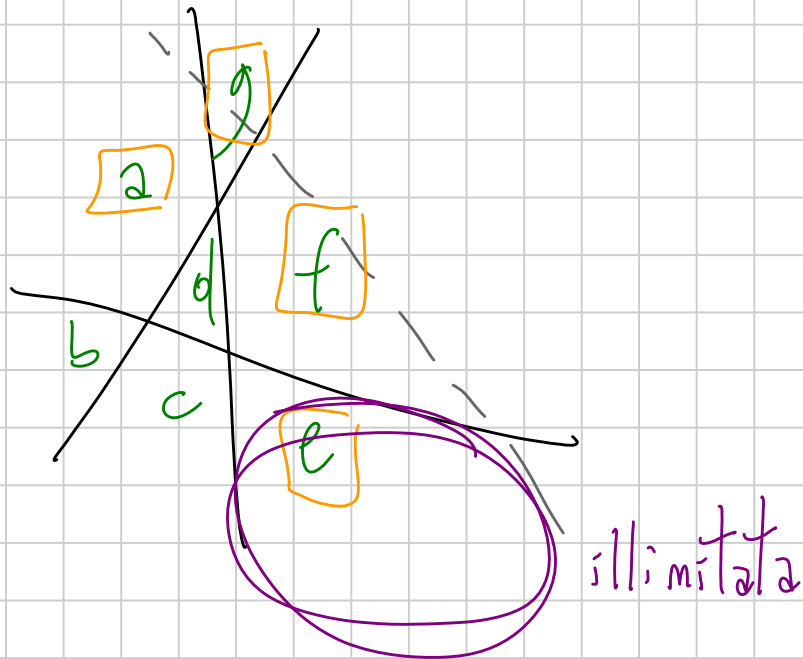
sulle illimitate
metti tutti 1



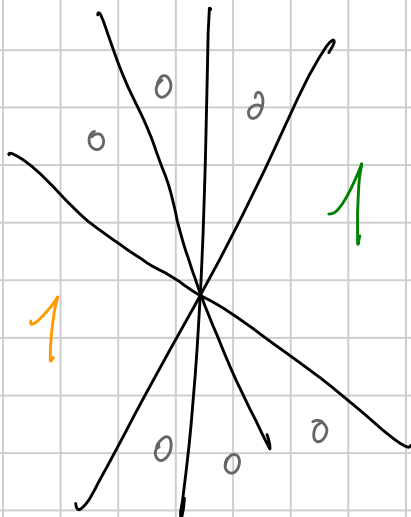
(qui uso che le rette
non sono parallele)

Per concludere

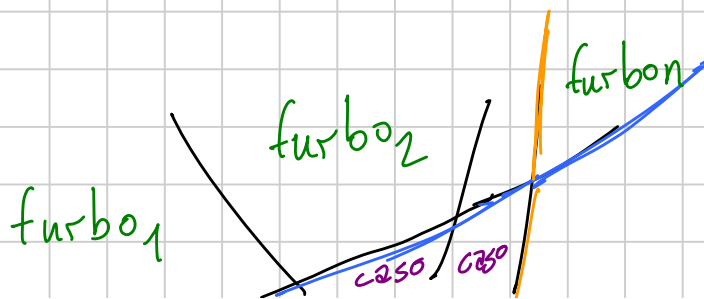
Poss: 1 Inoluzione (sul numero di rette)

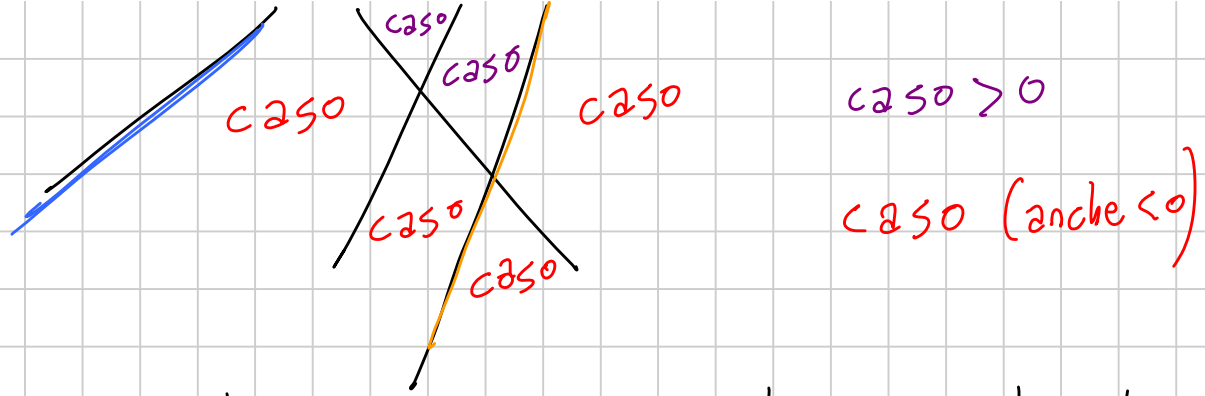


spartisco tutte le altre a caso, ma > 0
per l'ultima ho un solo modo



Poss 2:





Step 1: costruisco una bilanciata in questo modo
sulle limitate metto > 0 a caso

$$\bullet \bullet \left\{ \begin{array}{l} f_1 + \dots + f_n = \text{fissato} \quad (\text{imponendo la azz.}) \\ f_1 + \dots + f_{n-1} - f_n = \text{fissato} \quad (\text{imponendo le aranc.}) \\ f_1 + \dots + f_{n-2} - f_{n-1} - f_n = \dots \end{array} \right.$$

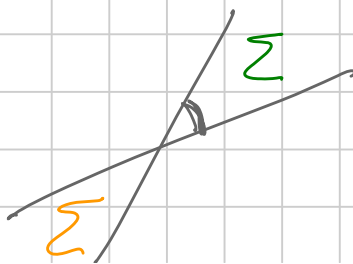
$$\bullet \left\{ \begin{array}{l} f_1 - f_2 - \dots - f_n = \dots \end{array} \right.$$

$$\rightarrow 2f_1 = \text{fissato}$$

$$\rightarrow 2f_1 + 2f_2 = \text{fissato}$$

Step 2: aggiungo un multiplo abbastanza grande della conf. con 0 dentro e 1 fuori

Oss: al posto del sistema ho condizioni più semplici:



consecutive in
senso orario

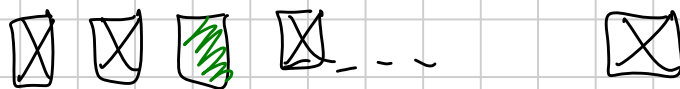
allora $\Sigma = \Sigma$
 ↑
 è obbligato

quindi ho un'unica scelta per f_i

C6 lo spettatore sceglie



l'assistente



il mago esclama:

↑ è arancione!

Domanda: quante carte servono al min?

Step 1: stimare le configurazioni:

$$2017^n = \# \text{config. dello spett.} = \# \text{config. risolvibili} = \sum_{\substack{\text{conf.} \\ \text{viste dal} \\ \text{mago}}} \# \text{cont. di partenza t.c. l'ass. può lasciare e il mago può indovinare}$$

$2017 \cdot n$ ← 2017^{n-2}

$$n \geq 2017$$

Step 2

Troviamo un esempio:

il mago indica sempre l'ultima carta

$$\text{se } n = 2018$$

l'assistente ha 2017 possibili carte da lasciare scoperte che sono tante quanti i colori dell'ultima.

$$n \leq 2018$$

Step 3: Se fosse $n = 2017$, allora \otimes è =

\Rightarrow il mago vede tutte le (pos., colore)

\forall conf. scelta dallo spettatore

l'assist. deve avere una sola scelta

(altrimenti si sovrappongono)

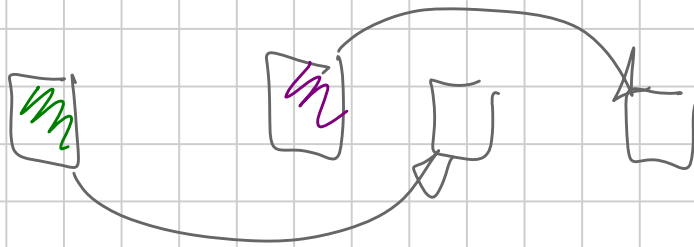
Quindi $\exists f: \text{Posizioni} \times \text{Colori} \rightarrow \text{Posizioni} \times \text{Colori}$

t.c. (la posizione di $f(i, c)$) $\neq i$

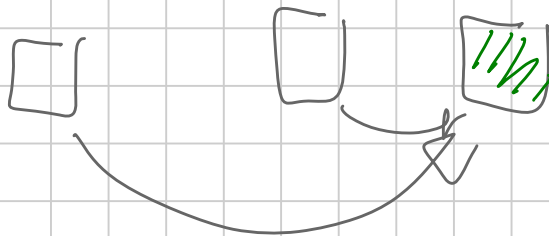
e t.c. $\forall i \neq j, \forall c_i, c_j$

allora le informazioni $f(i, c_i)$
 $f(j, c_j)$

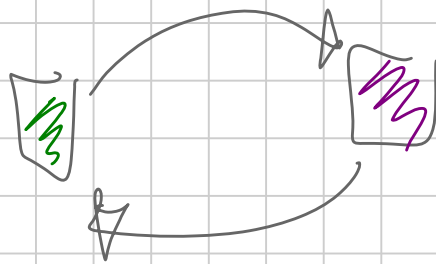
devono essere incompatibili;



non può succedere



non entrambe



non succede



„

Step 4: fissati i colori di tutte le carte

l'insieme delle carte indicate dalle \rightarrow


è grande al più 2

(diverse dalla 1)

Step 4 $\frac{1}{2}$: tutte le carte indicano la 1



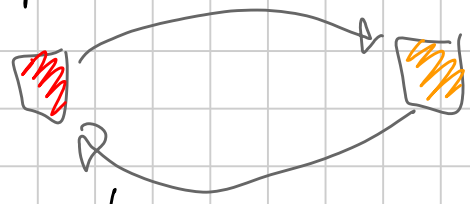
Step 5 : se cambio il colore di una carta allora tutte indicano ancora la 1

Step 6 : per ogni carta diversa dalla 1, considero l'insieme di colori indicati sulla 1 allora questi insiemi sono 2016 sottoinsiemi non vuoti e disgiunti dell'insieme dei colori
 $\Rightarrow \exists$ una posizione che indica 1,  indipendentemente dal colore sopra di lei

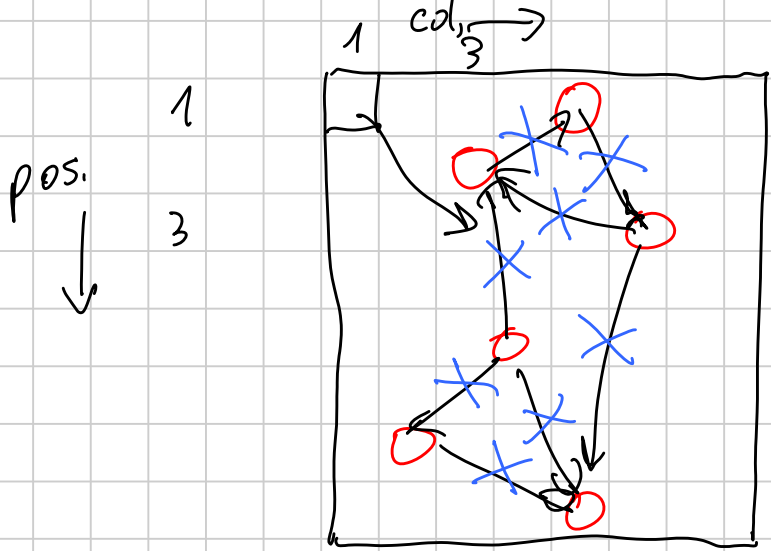
Step 7



allora, prendo

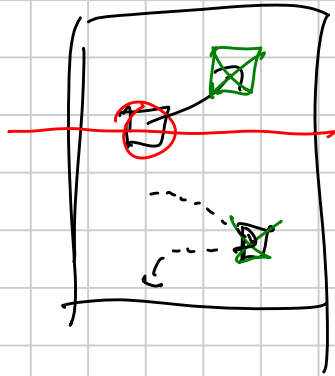


□



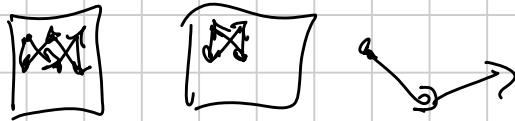
2017² frecce uscenti, entranti
 \downarrow
 1 x cas.

1) \exists casella in cui non arriva niente,

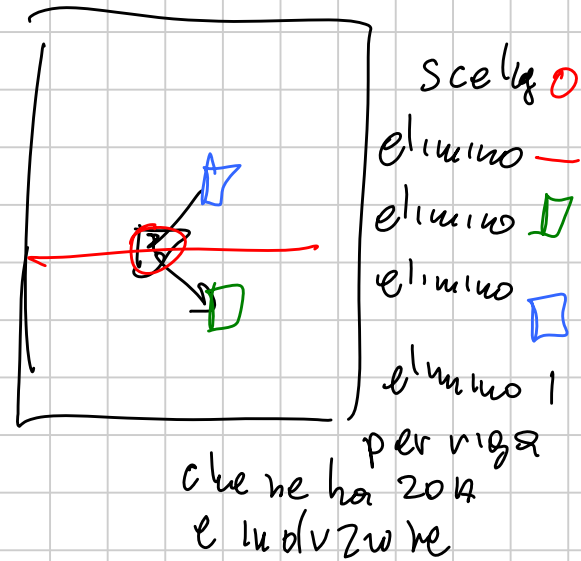
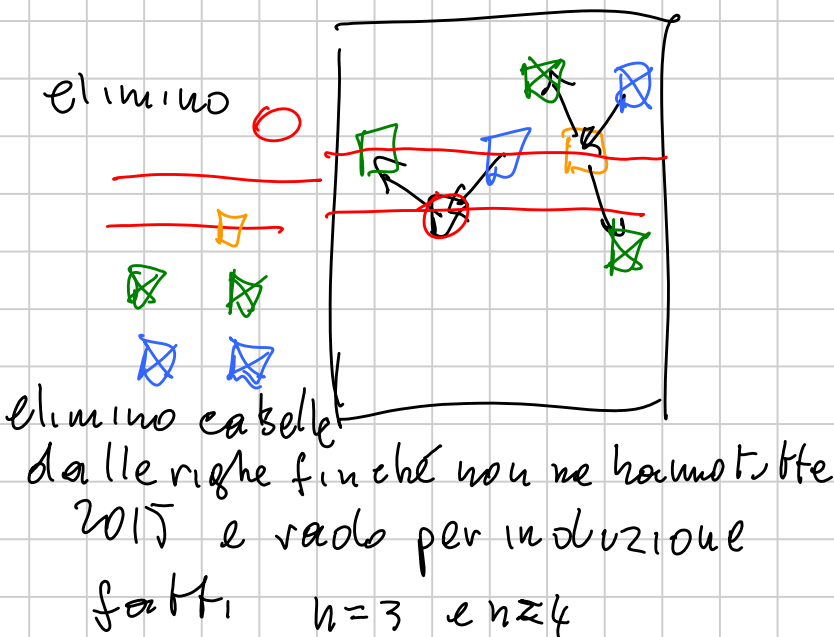


scelgo e
elimino \circ
elimino ---
elimino \square
elimino casella
dalle righe con
ancora 2017

Ok per induzione fatto $n=3$



2) tutte le caselle hanno almeno 1 \rightarrow entrante
esattamente una!



\square