

# WC 2013 - COMBINATORIA

Titolo nota

31/01/2013

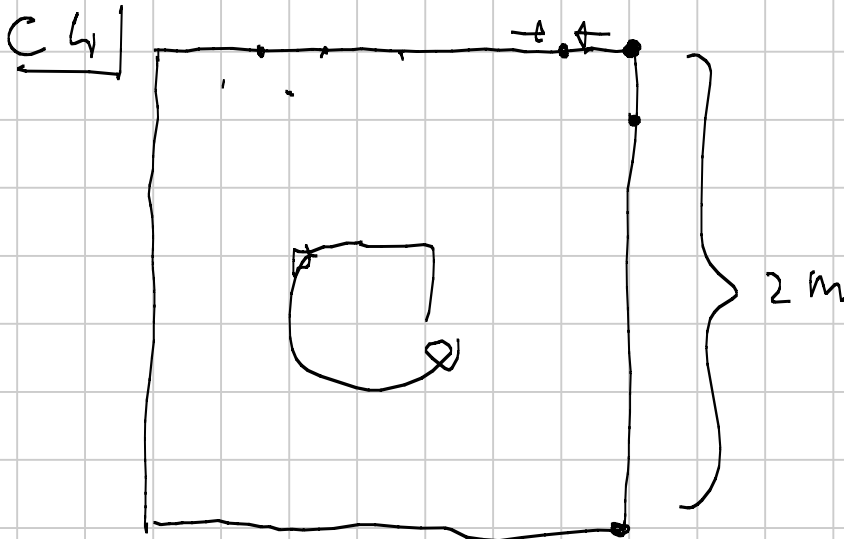
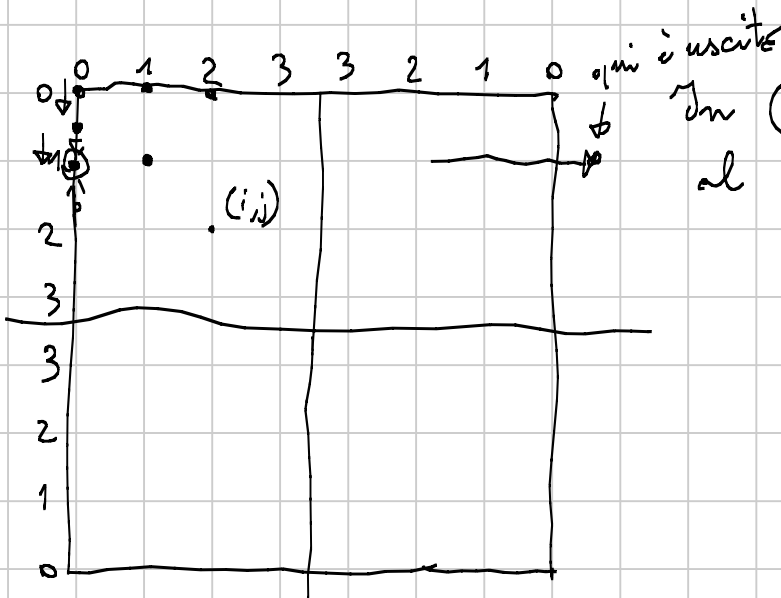
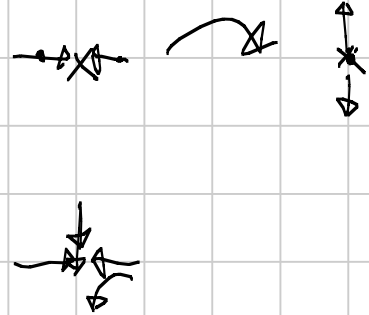


Tavola 2m x 2m



In  $(1,0)$  ci si può scattare solo al tempo 1, anche in  $(0,1)$

$\forall (i,j)$  esiste una stima  $T(i,j)$  tale che dopo  $T(i,j)$  secondi non ci sono scattori in  $(i,j)$

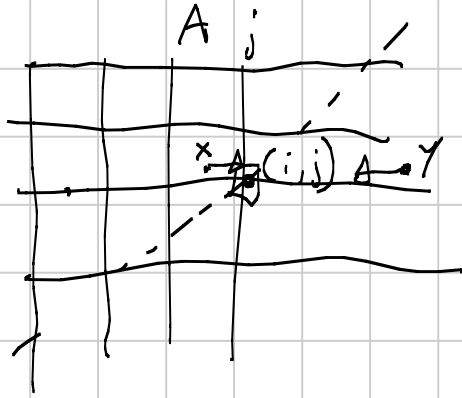
$$T(i,j) = 2i + 2j - 1$$

INDUZIONE SU  $i+j \geq 1$

PASSO BASE  $i+j=1$  GIÀ VISTO

PASSO INDUTTIVO  $(i,j)$

Al tempo  $t$  c'è uno scattore frontale in  $(i,j)$



C'è un automa  $x$  che viene dalla regione  $A$ .  
 WLOG lo scontro è in orizzontale

• Se  $x$  fa il primo scontro proprio in  $(i, j)$ , allora  $x$  ha camminato solo sulla retta di ordinata  $i$  e ha percorso al più una distanza  $2j-1$

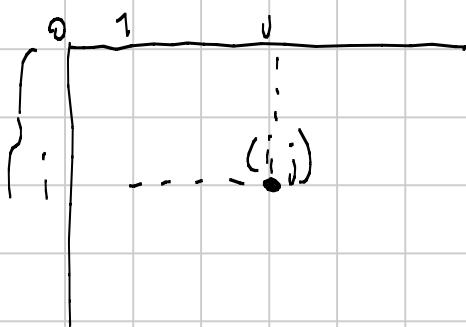
• Supponiamo che  $x$  abbia fatto l'ultimo scontro prima di quello in  $(i, j)$  in  $(i, j-k)$

Allora tra i due scontri passa un tempo  $2k$ , e il primo arriva al più dopo un tempo  $T(i, j-k) = 2i + 2(j-k) - 1$

$\Rightarrow$  Anche lo scontro in  $(i, j)$  avviene al più al tempo  $2k + 2i + 2(j-k) - 1 = 2i + 2j - 1$ .

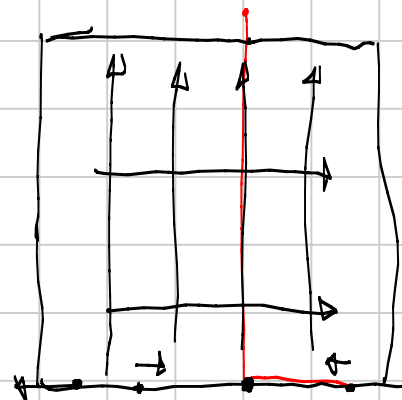
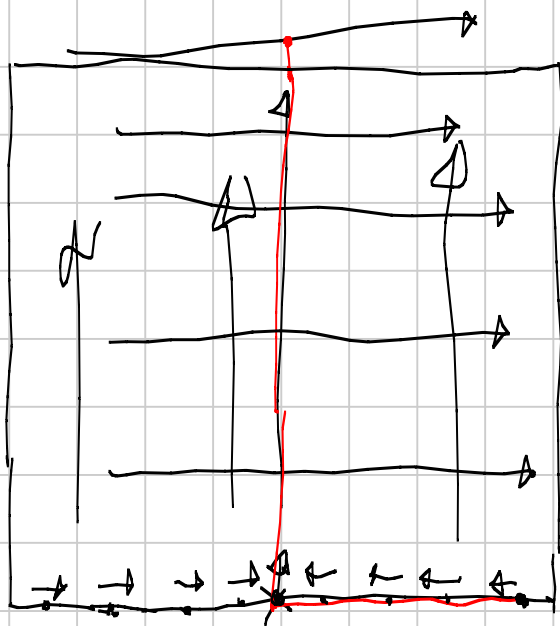
Prendiamo un automa  $x$ .

- Se non si scontra mai, impiega al più  $2m$  per uscire
- Se  $x$  si scontra qualche volta, sia  $(i, j)$  la posizione dell'ultimo scontro. Allora per uscire l'automata impiega al più  $T(i, j) + 2m - 2 \min\{i, j\} + 1 =$



$$= 2 \max\{i, j\} + 2m \leq \left\lceil 2 \left\lfloor \frac{m}{2} \right\rfloor \right\rceil + 2m$$

$$\begin{matrix} \frac{m-1}{2} & \frac{m-1}{2} \\ \vdots & \vdots \\ \frac{m}{2} & \frac{m}{2} \end{matrix}$$

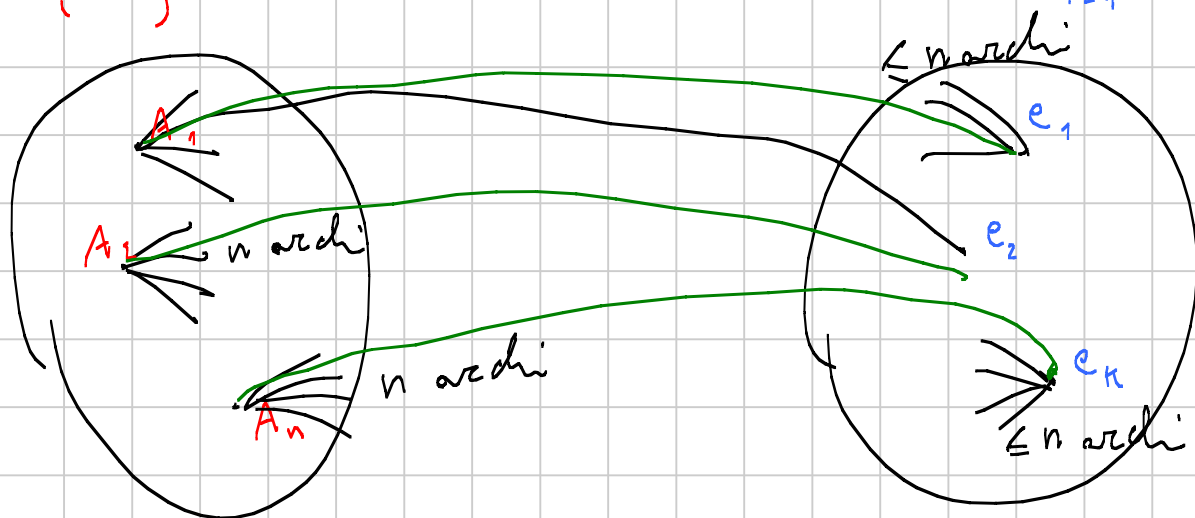


C5 | Teorema di König. Se  $(A, B; E)$  è bipartito

allora per colorare gli archi in modo che archi incidenti abbiano colori diversi servono almeno  $\Delta$  colori, ove  $\Delta$  è il massimo grado di un vertice

$$A = \{A_i\}$$

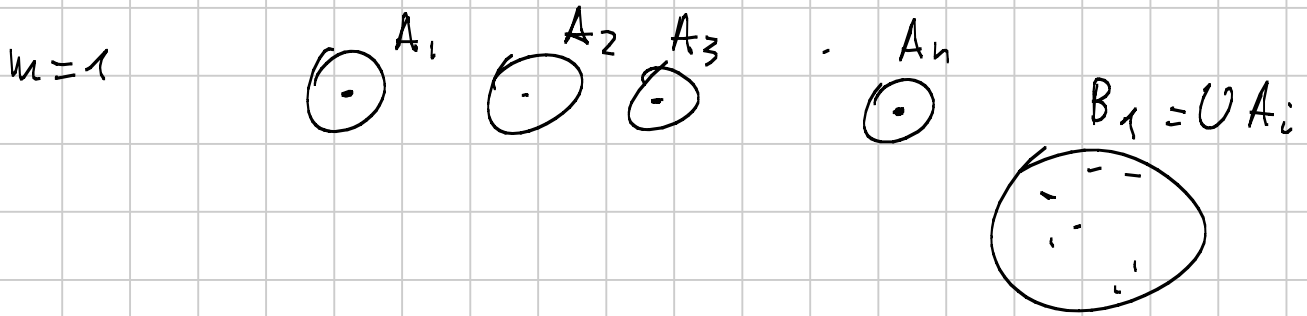
$$C = \bigcup_{i=1}^n A_i$$



$\Delta = n$  bastano  $n$  colori che chiamo  $B_j$

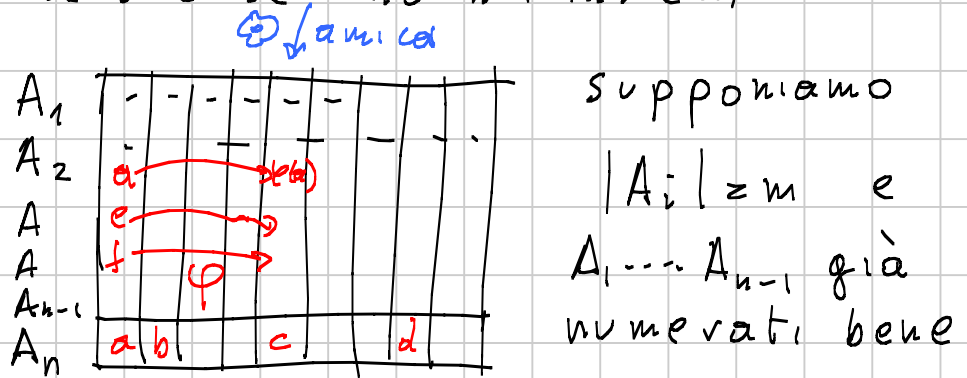
$i = 1 \dots n$   
 $|A_i| = m$  anche  $\neq n$ , ma nessun  $e_i$  appartiene  
 a più di  $m$  insiemi

Fissato  $n$ , faccio induzione su  $m$ .



Induzione estesa  $n-1 \rightarrow n$

Ip. So rinumerare se ho  $n-1$  insiemi,



Aggiungo  $A_n$  a caso; se sono numerati bene, ok,

Se no, chiamo **cattive** le colonne con ripetizioni

Considero una tabella con il minimo numero di  
 colonne cattive: WLOG la 1<sup>a</sup> è cattiva.  $C_1$

"a" non appartiene a più di  $m$  insiemi

$\Rightarrow$  c'è una colonna amica senza "a",  $\textcircled{?}$

$\textcircled{?}$  è buona? Se è cattiva, ha  $2$  "c" ma non la  
 "a". Scambio c e a in  $A_n$ ,  $\textcircled{?}$  diventa buona

$\Rightarrow$  ho una col. cattiva in meno, ass.

⊙ è buona.

$$\varphi : a_{i,1} \mapsto a_{i,\odot}$$

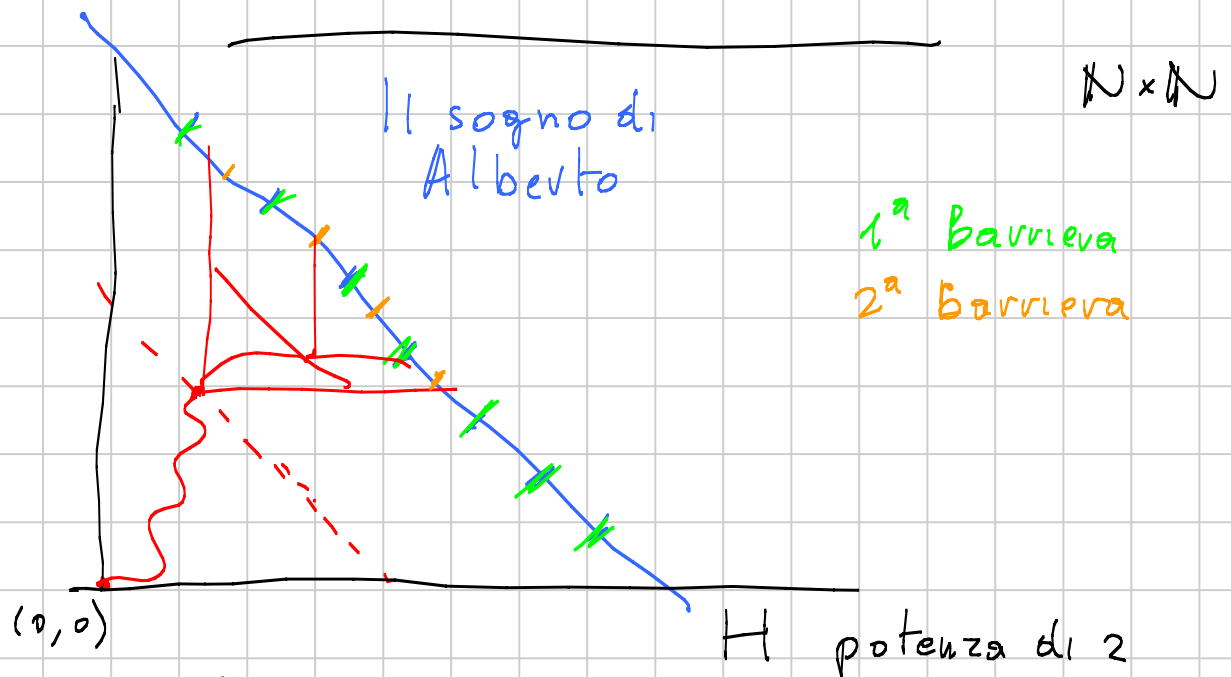
Vorrei scambiare  $a$  e  $\varphi(a) \neq a$

Facendolo, ⊙ rimane buona  $\Rightarrow \varphi(a)$  esisteva  
in  $C_1$

$\varphi(a) \mapsto \varphi(\varphi(a))$  Se il scambio, ⊙ è  
sempre buona

$\Rightarrow \varphi(\varphi(a)) \in C_1$  e così via.

Ma ⊙ è buona, i suoi primi  $n-1$  elementi  
sono diversi  $\Rightarrow$  mi devo fermare, Scambiamo,  
⊙ e  $C_1$  sono ora amiche buone, oss



Alberto vince per ogni  $k$ .

OSS,  $\text{WLOG}$   $k$  è potenza di 2

$\frac{H}{k}$  mosse prima che Barbara arrivi

Uso  $\frac{H}{2k}$  mosse per la prima barriera

$$l = \frac{d_{\text{dopo}} \cdot k}{H} \cdot 4$$

$$l \quad 2k$$

$$k \quad - \quad -$$

$$l = \frac{2k \cdot k \cdot 4}{H}$$

$$H > 8k^2$$

$$d \quad H$$

$$\frac{H}{2}$$

#

$$\frac{H}{2k}$$

$$\frac{H}{4k}$$

$d_{\text{dopo}}$

$$\frac{H}{2}$$

$$\frac{H}{4}$$

- - -

$$2k = \frac{H}{\left(\frac{H}{2k}\right)}$$

$L_{\text{dopo}}$

$$\frac{H}{2} = d_{\text{dopo}}$$

$$\frac{H}{4}$$

$$2k$$

$$\frac{\frac{H}{2}}{k} = \frac{H}{2k} = \frac{H}{4k} + \frac{H}{4k}$$



Alberto vince!