

COMBINATORIA 2

Titolo nota

10/09/2010

Permutazioni

σ biettive da un insieme in sé

$$S_n = \left\{ \sigma: \{1, \dots, n\} \rightarrow \{1, \dots, n\} \right\}$$

$$\begin{pmatrix} 1 & 2 & \dots & n \\ \sigma(1) & \sigma(2) & \dots & \sigma(n) \end{pmatrix}$$

σ, τ permutazioni

$$\sigma = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 2 & 1 & 3 \end{pmatrix}$$

$\sigma \circ \tau$ permutazione

$$\tau = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 1 & 3 & 2 \end{pmatrix}$$

$$\sigma \circ \tau \neq \tau \circ \sigma$$

$$\sigma \circ \tau = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 2 & 3 & 1 \end{pmatrix} = (1\ 2\ 3)$$

$$\tau \circ \sigma = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 3 & 1 & 2 \end{pmatrix} = (1\ 3\ 2)$$

Ciclo

$$(a_1\ a_2\ \dots\ a_n)$$

$$a_1 \mapsto a_2 \mapsto a_3 \mapsto \dots \mapsto a_{n-1} \mapsto a_n \mapsto a_1$$

$\exists k$ t.c.

$$1 \quad \sigma(1) \quad \sigma(\sigma(1)) = \sigma^2(1) \quad \dots \quad \sigma^k(1) = 1$$

Sia k il min t.c. $\sigma^k(1)$ c'è già

nella successione

$$\sigma^k(1) = \sigma^h(1) \quad h < k \quad h \neq 0 \rightarrow \sigma^{k-h}(1) = \sigma^{(h-1)}(1)$$

$$(1, \sigma(1), \sigma^2(1), \dots, \sigma^{k-1}(1))$$

Ogni permutazione è prodotto

di cicli disgiunti

Cicli disgiunti commutano

→ scomposizione unica a meno dell'ordine

$$\begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 \\ 2 & 4 & 1 & 3 & 6 & 5 \end{pmatrix} =$$

$$= (1\ 2\ 4\ 3)(5\ 6) = (5\ 6)(1\ 2\ 4\ 3)$$

2-cicli: trasposizioni

$$\text{sgn}(\sigma) = \prod_{1 \leq i < j \leq n} \frac{\sigma(j) - \sigma(i)}{j - i} = \pm 1$$

σ^{-1} è una perm. t.c. $\sigma^{-1} \circ \sigma = \sigma \circ \sigma^{-1} = \text{id}$

$$\text{sgn}(\sigma \circ \tau) = \text{sgn}(\sigma) \text{sgn}(\tau)$$

$$\begin{aligned} \prod_{1 \leq i < j \leq n} \frac{\sigma \circ \tau(j) - \sigma \circ \tau(i)}{j - i} &= \prod_{1 \leq i < j \leq n} \frac{\sigma \circ \tau(j) - \sigma \circ \tau(i)}{\tau(j) - \tau(i)} \cdot \frac{\tau(j) - \tau(i)}{j - i} \\ &= \underbrace{\prod_{1 \leq i < j \leq n} \frac{\sigma \circ \tau(j) - \sigma \circ \tau(i)}{\tau(j) - \tau(i)}}_{\text{sgn}(\sigma)} \cdot \underbrace{\prod_{1 \leq i < j \leq n} \frac{\tau(j) - \tau(i)}{j - i}}_{\text{sgn}(\tau)} \\ &\quad \downarrow \\ &\quad \frac{(\tau(j) < \tau(i))}{\tau(i) - \tau(j)} \end{aligned}$$

$j > i$ $\sigma(j) < \sigma(i)$: inversione

il segno conta la parità del numero di inversioni

$$(a_1 a_2 \dots a_k) = (a_1 a_2)(a_2 a_3) \dots (a_{k-1} a_k)$$

$$(1 \ 2 \ 3) = (1 \ 2)(2 \ 3)$$

$$\begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 2 & 3 & 1 \end{pmatrix}$$

$$(a \ b) = (a \ a+1)(a+1 \ a+2) \dots (b-1 \ b)(b-1 \ b-2) \dots (a+2 \ a+1)(a+1 \ a)$$

$a < b$

Segno $\cdot \prod_{1 \leq i < j \leq n} \frac{\sigma(j) - \sigma(i)}{j - i}$

- parità del numero di inversioni
- parità del numero di trasposizioni per una scomposizione di σ in trasposizioni

1	2	3	4
5	6	7	8
9	10	11	12
13	15	14	

Non si può portare a posto con mosse legali

$n!$ permutazioni in S_n

$$n! - \binom{n}{1}(n-1)! + \binom{n}{2}(n-2)! - \binom{n}{3}(n-3)! + \dots =$$

$$+ \dots + (-1)^n \binom{n}{n} 0! = n! \left(1 - \frac{1}{1!} + \frac{1}{2!} - \frac{1}{3!} + \dots + (-1)^n \frac{1}{n!} \right)$$

$$\binom{n}{k}(n-k)! = \frac{n!}{k! \cancel{(n-k)!}} \quad \text{Senza punti fissi}$$

$id, \sigma, \sigma^2, \dots$ qual'è il min k intero t.c. $\sigma^k = id$?

$(a_1 \quad a_k)$

$$\sigma(a_1) = a_2 \quad \sigma(a_2) = a_3 \quad \dots$$

$$\sigma(a_i) = a_{i+1} \pmod{k}$$

$$\sigma^2(a_1) = a_3$$

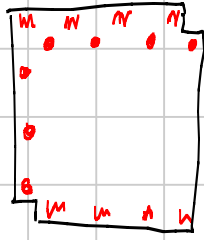
$$\sigma^h(a_i) = a_{i+h} \pmod{k}$$

Un ciclo ha ordine la sua lunghezza k per

$$\text{ord}(\sigma) = \text{lcm}(\text{ordini dei cicli che lo compongono})$$

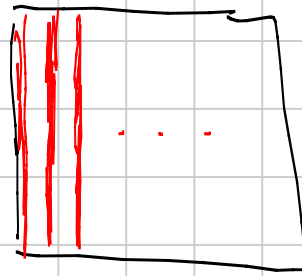
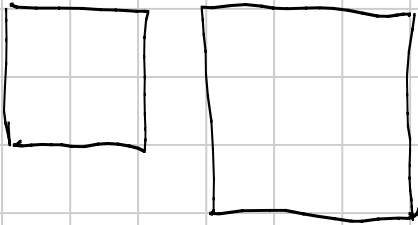
(In)varianti e colorazioni

$2n \times 2n$

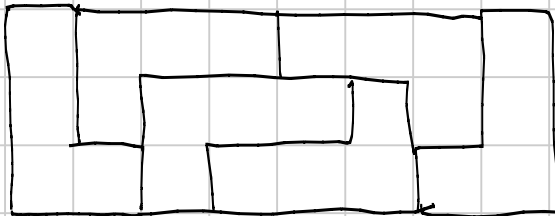
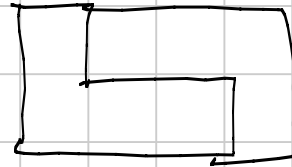
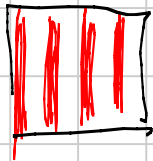


NO

101×101

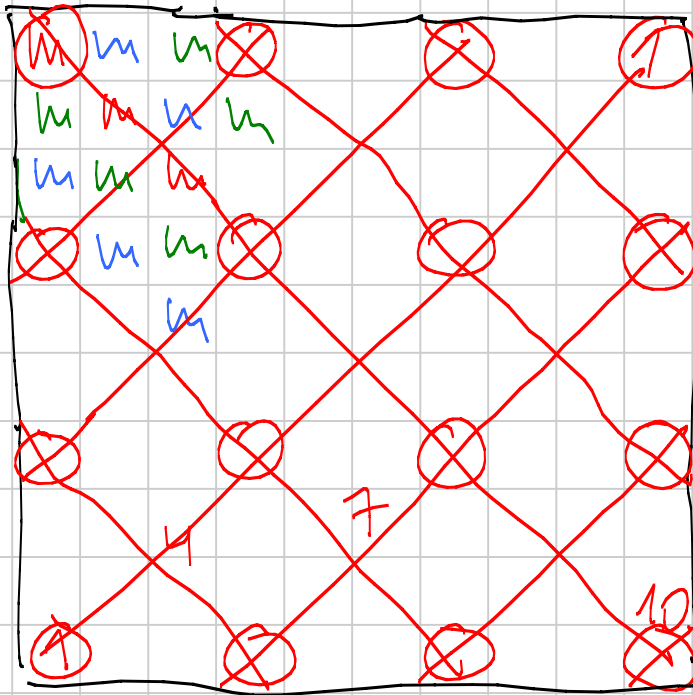


NO



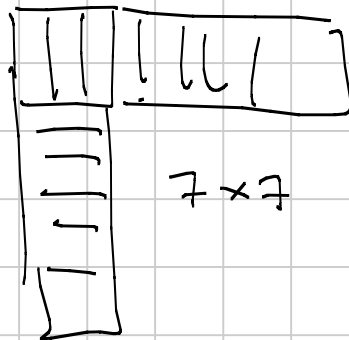
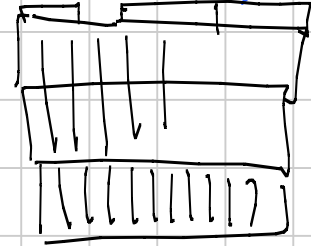
10 x 10

 x 33

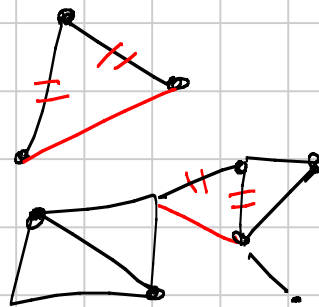
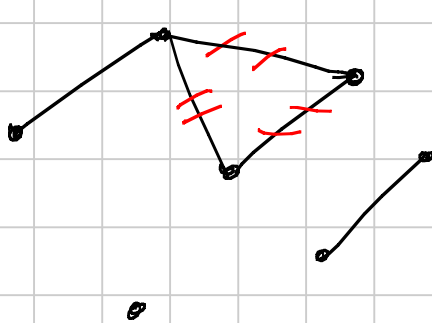
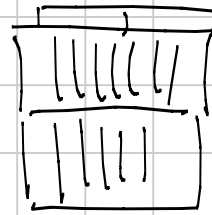


34 Rossi:

33 33



7 x 7



INVARIANTI: PARITÀ ARCHI DA UN VERTICE

"VARIANTE": PARITÀ ARCHI TOTALI

Vi È UN NUMERO PARI DI

VERTICI "DISPARI"

Ne coppie di vertici dispari = archi
Finali

12 gnomi, alcuni amici
amicizia simmetrica

Casa ROSA o AZZURRE

Si ridipinge se la maggioranza stretta
degli amici di uno gnomo ha casa
di colore diverso

Felicità (gnomo) := No amici con casa dello
stesso colore del proprio

—
No amici con casa di
colore diverso

$$F_{tot} = \sum_{\text{gnomi}} \text{Felicità (gnomo)}$$

+ gnomo cambia di segno la propria
+ m amici con stesso colore
n amici con colore diverso
 $n > m$
 $2(m - n)$

Ogni volta che si ridipinge F_{tot}
cresce strettamente

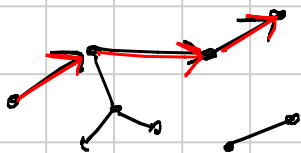
$F_{tot} \leq \sum_{\text{gnomi}} \text{No amici (gnomo)} \Rightarrow$ NON
SI RIDIPINGE
ALL'INFINITO

Basi per affrontare giochi:

Cercare invarianti e partire dalla fine

Grafi

Cammino



Grafo connesso

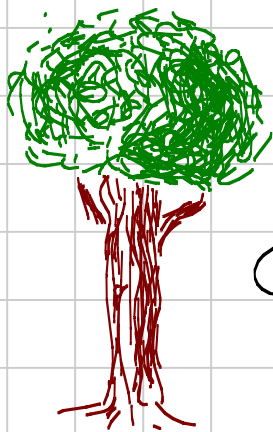
\forall coppia di vertici \exists cammino che li unisce

Ciclo: cammino con inizio = fine

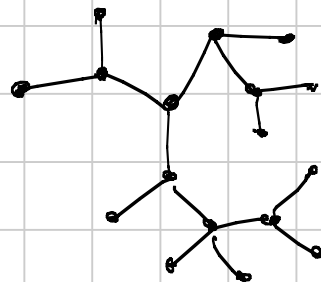
Albero : connesso senza cicli

+ arco : acquista un ciclo

- arco : non connesso

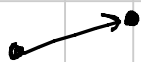


Grafo ad albero



$$v = e + 1$$

v edges



- ci sono foglie : se no un ciclo

Tolgo una foglia e ipotesi induttiva

Base : •

Castello 2010×2010 , porte tra quadratini adiacenti

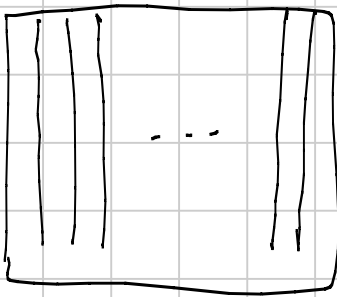
Max porte chiuse in modo che si possa arrivare da una stanza all'altra?

$$v = 2010 \times 2010$$

$2010 \times 2010 - 1$ porte aperte

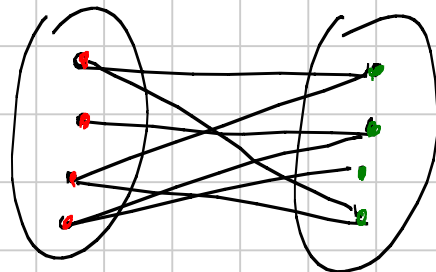
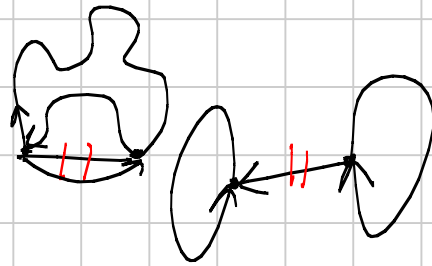
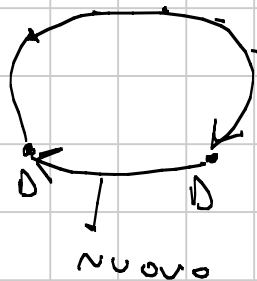
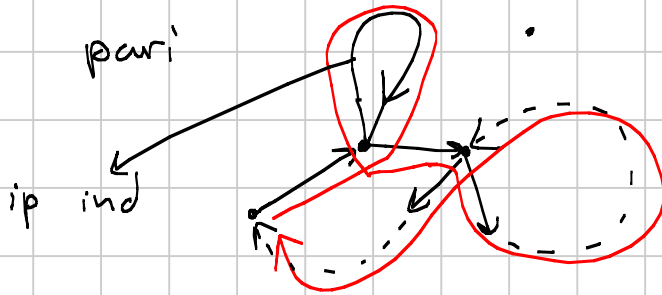


Totale porte $2 \cdot 2009 \cdot 2010$



Circuito euleriano: ciclo che percorre tutti gli archi una e una sola volta

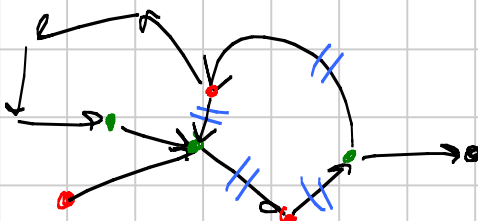
Esiste sse ogni vertice ha ordine pari

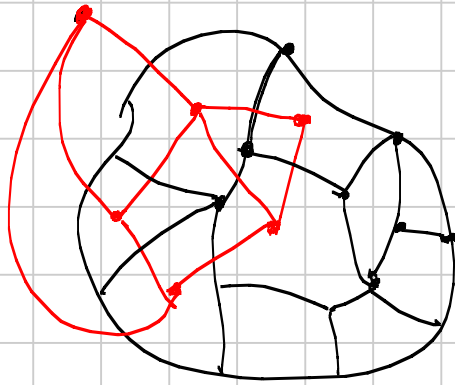


Grafo bipartito

sse

ogni ciclo ha lunghezza pari

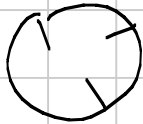


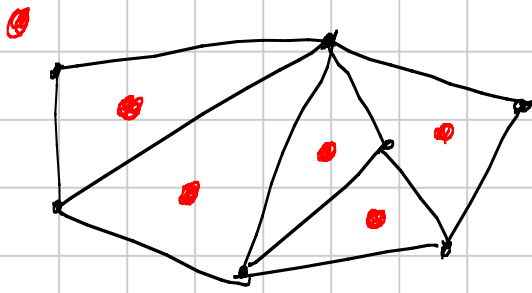


1: ferrovia a ciclo
euleriano
sui confini

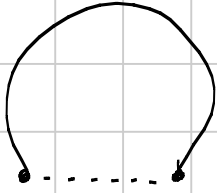
2: Ing e astronauti;
mai due professioni
uguali da
stati confinanti

2 \Rightarrow grafo stati ha
cicli pari \Rightarrow 1



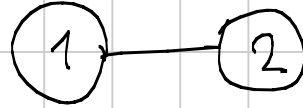


v vertici
 e ardi
 F



$$F + v = e + 2$$

$$\begin{matrix} -1 & -1 \end{matrix}$$



$$F_1 + v_1 = e_1 + 2$$

$$F_2 + v_2 = e_2 + 2$$

$$F_1 + F_2 + v_1 + v_2 = e_1 + e_2 + 2 + 2$$

Grafi orientati



ASSURDO

Cammino Hamiltoniano

Completo: ogni coppia di vertici è connessa

