

## Dualità per matroidi grafici

Ric che sono equivalenti, per un grafo  $G$ :

- (i)  $X$  è un circuito di  $\Pi^*(G)$ ,
- (ii)  $X$  è un cocircuito di  $\Pi(G)$ ;
- (iii)  $X$  è un taglio minimale (o un bond) di  $G$ .

$\Rightarrow \Pi^*(G) = (\Pi(G))^*$  è la matroide t.c.

- $E(\Pi^*(G)) = E(G)$

- $\mathcal{C}(\Pi^*(G)) = \mathcal{C}^*(\Pi(G)) = \{ \text{tagli minimali di } G \}$ .

Q. Quand'è che la matroide duale di  $\Pi(G)$ ,  
 $(\Pi(G))^* = \Pi^*(G)$  è grafica?

Teorema. Se  $G$  è planare,  $\Pi^*(G) \cong \Pi(G^*)$  è grafica.

dim Sia  $G$  un grafo planare e  $G^*$  il suo duale.  
(geometrico)

Allora  $M(G^*)$  è una matrice t.c.

$$\Pi(G^*) = (E(G^*), \mathcal{B}(G^*)) \quad \text{con}$$

- $E(G^*) \leftrightarrow E(G)$

- $\mathcal{L}(\Pi(G^*)) = \left\{ \begin{array}{l} \text{sovrinsiemi di lati di } G^* \text{ che non contengono} \\ \text{cicli} \end{array} \right\}$



- $\mathcal{L}(\Pi^*(G)) = \left\{ \begin{array}{l} \text{sovrinsiemi di lati di } G \text{ che non} \\ \text{contengono tagli} \end{array} \right\}$

||  
 $\mathcal{L}(\Pi(G)^*)$

Prop. Né  $\Pi^*(K_5)$  né  $\Pi^*(K_{3,3})$  sono grafiche.

dim. Mostriamo per assurdo che  $\Pi := \Pi^*(K_5)$  non è grafica.

Supp. che  $\Pi \cong \Pi(G)$ , dove  $G$  è un grafo connesso.

Siccome  $K_5$  ha 10 lati e rango 4,  $\Pi = (\Pi(K_5))^*$  è t.c.

$$\bullet |E(\Pi)| = 10$$

$$\bullet R(\Pi) = 6$$

Quindi, se  $\Pi(G) \cong \Pi$ ,  $G$  deve avere 7 vertici e 10 lati. Quindi il grado medio di un vertice

$$\text{di } G \text{ è } \frac{2 \times 10}{7} = \frac{20}{7} < 3$$

$$\Rightarrow \exists v \in V(G) \text{ con } d(v) \leq 2.$$

Quindi  $(\Pi(G))^* = \Pi^* = \Pi(K_5)$  deve avere  
cicli di cardinalità 1 o 2

$\Rightarrow K_5$  ha un ciclo di lunghezza 1 o 2  $\square$ .

$\rightarrow K_{3,3}$  esercizio.



Ricordiamo che: dati due grafi  $G$  e  $G'$ ,  $G$  è un duale  
algebrico o astratto di  $G'$  se esiste una funzione

$$\psi: E(G) \rightarrow E(G')$$

che manda cicli di  $G$  in tagli di  $G'$ .

Oss  $G$  è duale astratto di  $G'$  se

$$\Pi(G) \cong \Pi^*(G').$$

(5.22) Teorema Sia  $G$  un grafo. Allora sono equivalenti:

- i)  $G$  è planare;
- ii)  $\Pi^*(G)$  è grafico;
- iii)  $G$  ammette un duale astratto (o duale algebrico).

dim

i)  $\Rightarrow$  ii) ok

ii)  $\Rightarrow$  iii) Supp. che  $\Pi^*(G) \cong \Pi(G')$ , per un grafo  $G'$ .

$\Rightarrow \Pi(G) \cong \Pi^*(G')$

$\uparrow$   
dualità

$\Rightarrow G'$  è un duale astratto di  $G$ .

iii)  $\Rightarrow$  i) Si usano il Lemma seguente e il T. di Kuratowski:  
 $G$  è planare ma non ammette alcun sottografo omomorfo a  $K_{3,3}$  o  $K_5$ .  
(suddivisione di)

Lemma : i) Se  $G_2$  è un sottografo di  $G_1$  e  $G_1$  ha un duale astratto, anche  $G_2$  ha un duale astratto.

ii) Se  $G_1$  ha un astratto duale  $G_1'$  e  $G_1$  è una suddivisione di  $G_2$ , anche  $G_2$  ha un duale astratto.

dim i) Supp. che  $G_2 = G_1 \setminus e$ ,  $e \in E(G_1)$ .

Sia  $G_1'$  duale astratto di  $G_1$  e  $e'$  il lato di  $G_1'$

corrispondente a  $e$ . Allora  $G_1' / e'$  è un duale

astratto di  $G_1 \setminus e \stackrel{=}{=} G_2$  perché i cicli di  $G_1$  che non

contengono  $e$  corrispondono ai tagli di  $G_1'$  che

non contengono  $e'$ .

ii) esercizio (Oxley, 5.2.4).

dim di (ii)  $\Rightarrow$  i) nel teorema, i.e.,  
suff. per assurdo che  $G$  è non planare e che ammette  
un duale astratto.

Ha se  $G$  è non planare, per il T. Kuratowski,  $G$  ha  
un sottografo  $G_1$  ottenuto suddividendo  $K_{3,3}$  o  $K_5$ .

Ha allora per il Lemma(i) anche  $G_1$  ha un duale  
astratto per (ii) anche  $K_{3,3}$  o  $K_5$  ha un duale astratto.

Ha allora  $\Pi(K_{3,3})$  o  $\Pi(K_5)$  è cognafico,

e quindi  $\Pi^*(K_{3,3})$  o  $\Pi^*(K_5)$  è grafico.  $\square$ .

~> Il duale di una matroide rappresentabile su un campo  $F$  (non regolare) è rappresentabile su  $F$  (non regolare).

(vedere Oxley 2.2)

Idea: Se  $\mathcal{P} = \mathcal{P}[A]$ , rango  $r$  e  $A \in \mathbb{P}_{m \times n}(F)$

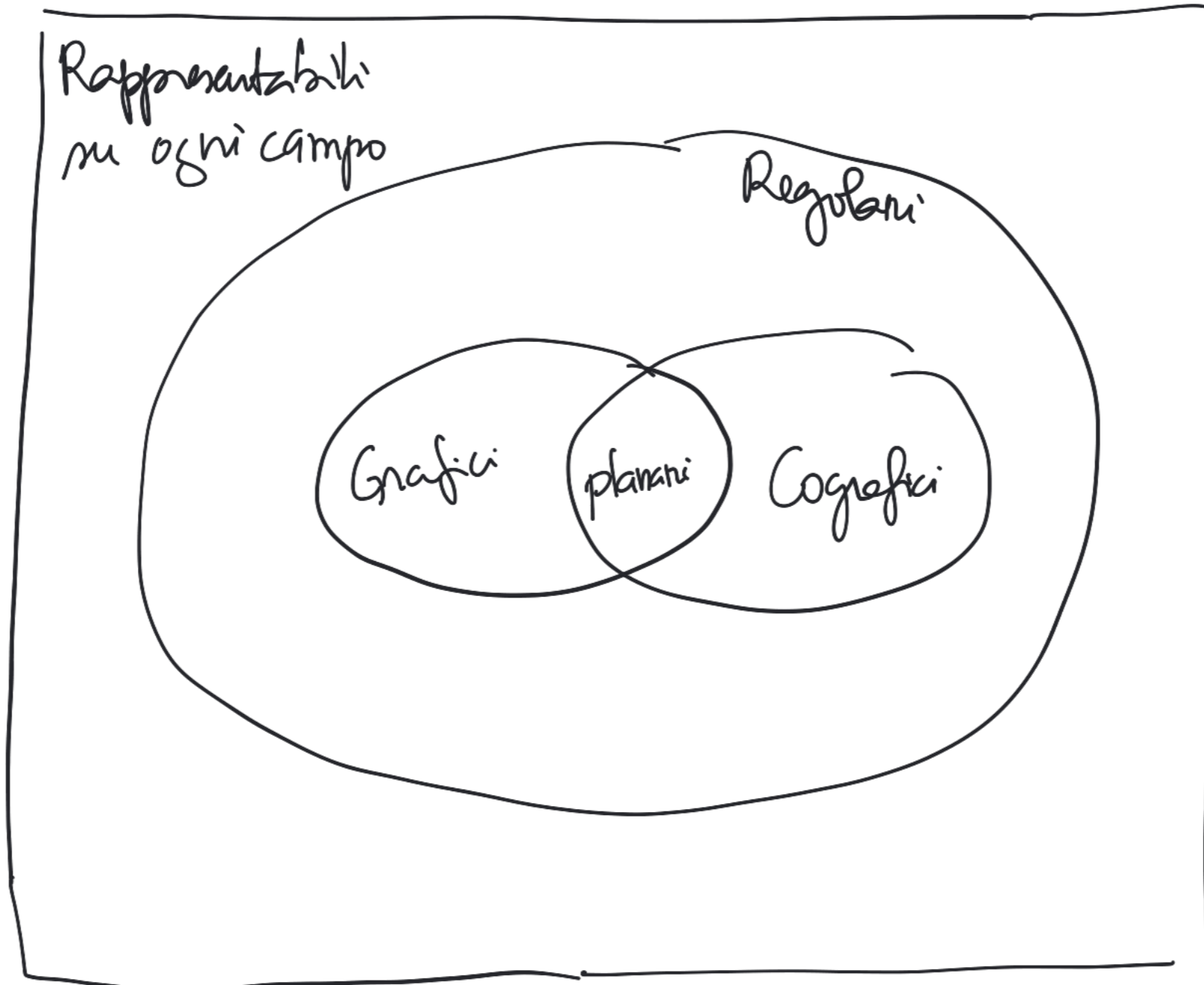
Allora  $\mathcal{P} \cong \mathcal{P}[\mathbb{I}_r | D]$ , dove  $D \in \mathbb{P}_{r \times (n-r)}(F)$

e  $\mathcal{P}^* \cong \mathcal{P}[-D^T | \mathbb{I}_{n-r}]$ .

~> Una matroide grafica è rappresentabile su ogni campo  $F$  regolare (Alessandro Santoni)



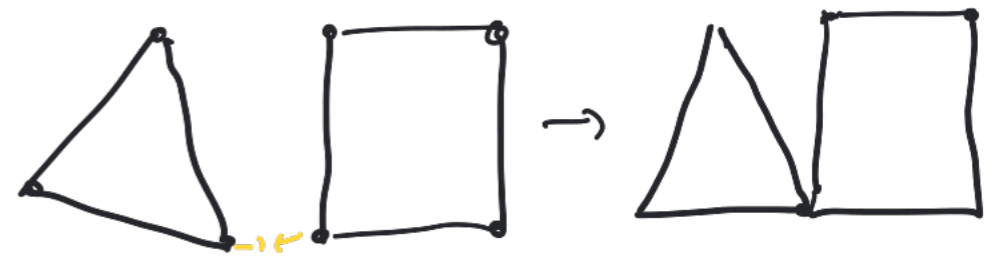
# Matroidi



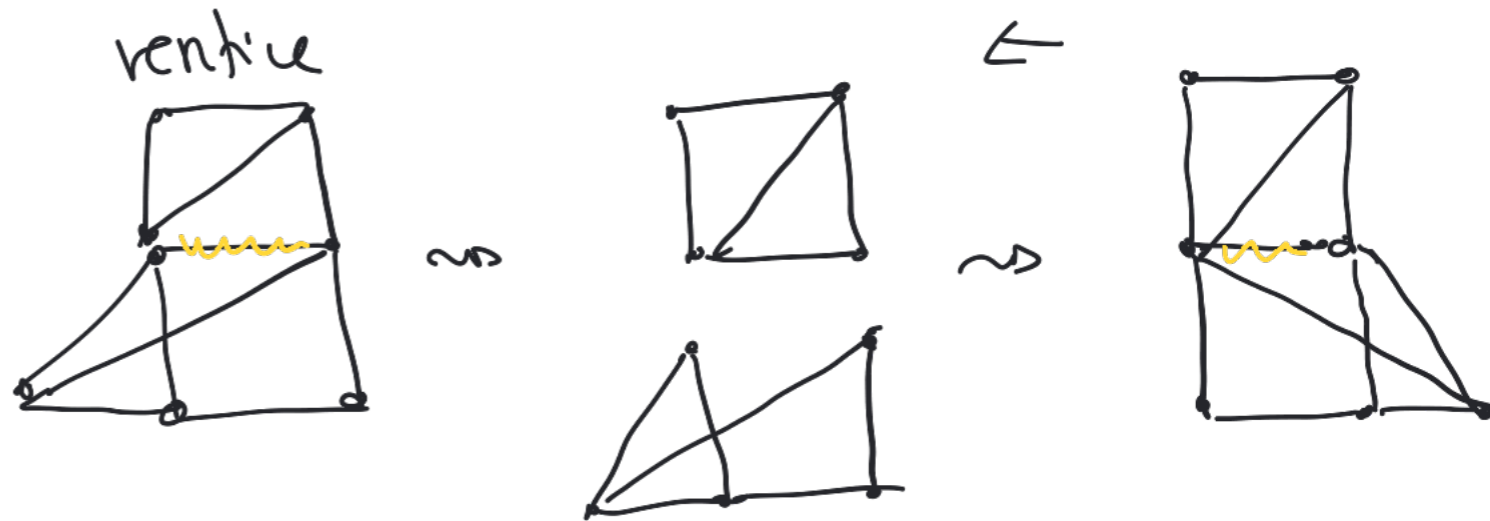
Q. Fino a che punto conoscere  $\mathcal{H}(G)$   
 ci permette di conoscere  $G$ ?

Def Due grafi  $G$  e  $H$  si dicono 2-isomorfi se uno  
 si può ottenere dall'altro applicando una sequenza  
 delle seguenti operazioni:

1) Identificazione di un vertice:



2) Separazione di un vertice



3) Twist di un lato:

Teorema di Whitney (1933)

$$\pi(G) \cong \pi(G') \iff G \cong_2 G'$$

$\leadsto$  Oxy 5.3.1

(0 0 0)

——||——