

Lemma (Motemuro) Sia  $w = s_1 \dots s_n = s'_1 \dots s'_k$  decomposizione ridotta di  $w \in W$ . Allora si può passare da una all'altra mossa solo le relazioni di Deccie

$$W = \langle s \in S \mid s^2 = 1, \quad s s' \dots = s' s \dots \quad (m(s, s') \text{ lettere}) \rangle$$

↑ relazioni di Deccie

$$G_W = \langle g_s \in S \mid g_s g_{s'} \dots = g_{s'} g_s \dots \quad (m(s, s') \text{ lettere}) \rangle$$

$$G_W^+ = \langle \dots \dots \dots \rangle$$

come monoidale

da per inclusione in  $K$ . Poiché  $l(s_1 \dots s_n s'_k) = n-1 \Rightarrow$  per la condizione di scambio  $\exists i \leq k$  t.c.  $s_1 \dots s_n s'_k = s_1 \dots s'_i \dots s_n \Rightarrow$

$$s_1 \dots s_n s'_k = s_{i+1} \dots s_n \Rightarrow s_1 \dots s_n = s_{i+1} \dots s_n s'_k \quad (\text{ridotta})$$

Se  $i > 1$ , allora per inclusione posso passare da  $s_1 \dots s_n$  a  $s_{i+1} \dots s_n s'_k$  con relaz. di Deccie e poi da  $s_1 \dots s_{i-1} s_{i+1} \dots s_n (s'_k)$  a  $s_1 \dots s'_{i-1} (s'_k)$  con relaz. di Deccie.

Altrimenti, se  $i = 1$ :  $s_1 \dots s_n = s_2 \dots s_n s'_k$ .

Ripetiamo questo tutto moltiplicando per  $s_n$ : o uno le condiz. di scambio con  $i > 1$ , e quindi per indut. conclude, oppure  $i = 1$ , cioè:

$$w = s_2 \dots s_n s'_k s_n$$

Andando avanti così, o si conclude per inclusione, oppure

$$w = \dots s'_n s_n s'_n s_n \quad (n \text{ lettere})$$

Moltiplicando per  $s'_n$   $l(w s'_n) = n-1 \Rightarrow (\dots s'_n s_n s'_n s_n) s'_n = \dots s'_n s_n s_n$

$$\Rightarrow w = \dots s'_n s_n s'_n s_n = \dots s_n s'_n s_n s'_n$$

↑ è relaz. di Deccie

(ridotta di lunghezza  $m(s, s')$ )

Per costruire, per passare da  $s_1 \dots s_n$  a  $(\dots s_n s'_k s_k)$  con rel. di equival. e da  $s'_1 \dots s'_n$  a  $(\dots s'_k s_n s'_k)$  con rel. di equival.

$\sigma: W \rightarrow G_W^+ : w = s_1 \dots s_n \mapsto g_{s_1} \dots g_{s_n}$   
 ha senso per il lemma. (non è suriettivo)

è sur. di  $G_W \xrightarrow{\pi} W$  e di  $G_W^+ \xrightarrow{\pi} W$   
 $g_s \mapsto s$

$W$  finito  $\exists!$  elem. di lunghezza minima  $s \in W$ .  $s$  è diviso da tutti i  $w \in W$ .

$$\Delta = \sigma(s) \in G_W^+$$

Teorema  $(W, S)$  finito, allora  $(G_W^+, \Delta)$  è un monoidale di Garside, e  $G_W$  è un gruppo di Garside. Anche:  $S$  è un set di generatori  $g_s$ .

Lemma.  $(W, S)$  come sopra, allora  $\text{Im}(\sigma): W \rightarrow G_W^+$  è chiuso per divisioni a sinistra e destre in  $G_W^+$ .

dim.  $g \in \text{Im}(\sigma)$ ,  $g = \sigma(\pi(g))$ ,  $z$  è  $f$  un divisore a sinistra di  $g$  in  $G_W^+$ ,  $g = f g'$ . Allora  $\exists f = g_{s_1} \dots g_{s_n}$ ,

$$g' = g_{s'_1} \dots g_{s'_h} \quad , \quad g = g_{s_1} \dots g_{s_n} g_{s'_1} \dots g_{s'_h} \quad \text{Ma:}$$

$$g = g_{s_1} \dots g_{s_n} g_{s'_1} \dots g_{s'_h} \quad \text{dove } s'_1 \dots s'_h \text{ è ridotta. } \quad n+h = t. \quad \text{Anche}$$

$$s_1 \dots s_n s'_1 \dots s'_h \text{ è ridotta} \Rightarrow s_1 \dots s_n \text{ è ridotta, cioè } f \in \text{Im}(\sigma)$$

Lemma  $\forall g \in G_W^+$  sono equivalenti:

i)  $g \in \text{Im}(\sigma)$

ii)  $g \in \text{Div}_s(\Delta)$  (divisore sinistro)

iii)  $g \in \text{Div}_d(\Delta)$  (c. dato)

Assumiamo i)  $g = g_{s_1} \cdots g_{s_n}$   $s_1 \cdots s_n$  ridotte. Ma  
 $s_1 \cdots s_n$  divide  $\delta$  in  $\mathcal{O}_S$ ,  $\delta = s_1 \cdots s_n s'_1 \cdots s'_h$  eyn. ridotte.  
 $\Delta = \sigma(\delta) = g \sigma(s'_1 \cdots s'_h) \Rightarrow$  che  $\delta$  è ii). i)  $\Rightarrow$  iii) analogo.

$\Delta \in \text{Im}(\sigma) \Rightarrow$  ogni divisore di  $\Delta \in \text{Im}(\sigma)$  per il lemma precedente.  $\dashv$

"dim teo".  $\Delta$  è un cl. di Gorenstein di  $G_W^+$ . Infatti, ogni  
generatore  $g_s = \sigma(s) \in \text{Im}(\sigma)$ , quindi  $g_s$  divide  $\Delta$  e quindi  
 $\text{Div}_s(\Delta)$  genera  $G_W^+$ . Le chiese per  $\text{Div}_d(\Delta)$ . Per il lemma  $|\text{Nons}(\Delta)| =$   
 $= \text{Div}_d(\Delta)$ .  $\text{Div}(\Delta) \xrightarrow{\sim} W$  bigenera, cioè  $\text{Div}(\Delta)$  è unto.

Più complicato:  $G_W^+$  è cancellativo (e anche caduto) e ha un caso  
e gcd,  $G_W^+ \hookrightarrow G_W$  è suriettivo.

Teorema  $Y_W$  è un  $K(\pi, 1)$ . [Deligne, Inv. Math '72]

(si dimostra che  $Q$  conv. in  $\mathbb{R}^n$  che è simpliciale, cioè ogni  
camera è un cono simpliciale [con generato da un base di  $\mathbb{R}^n$ ], allora  
il complesso di  $Q_G$  è un  $K(\pi, 1)$ )

Lemma.  $K$  un CW-complesso,  $\pi_1(K, *) = G$ . Allora il riv. universale  $\tilde{K}$   
di  $K$  è un CW-complesso; se  $K = \bigcup_{j \in S_K} e_j^k$ ,  $\tilde{K} = \bigcup_{\substack{j \in S_K \\ d \in G}} \tilde{e}_{j,d}^k$   
se  $p: \tilde{K} \rightarrow K$  preserva  $p(\tilde{e}_{j,d}^k) = e_j^k$ .

$p: \tilde{U} \rightarrow Y_W$  riv. universale.  $G_W = \pi_1(Y_W)$  è di Gorenstein

$$g \in G_W \quad , \quad (g = \Delta^{-n} g' \quad , \quad n \geq 0, \quad g' \in G_W^+)$$

$$Y_W \cong X_W \quad \text{con celle} \quad e(T) \quad , \quad T \subset S \quad \dim e(T) = |T|$$

$$\bigcup_{T \subset S} e(T)$$

$$p: U \rightarrow X_W$$

$$U = \bigcup_{g \in G_W} e(T)_g = \bigcup_{\substack{n \geq 0 \\ g = \Delta^{-n} g' \\ g' \in G_W^+}} e(T)_g$$

$$\text{Sia } U^+ = \bigcup_{g' \in G_W^+} e(T)_{g'}$$

per un fissato:

$$\bigcup_{g' \in G_W^+} e(T)_{\Delta^{-n} g'} = (U^+)_{(\Delta^{-n})}$$

per inclusion in  $U$  ha  $\Delta^{-n}$

$$\cong U^+$$

$$(U^+)_{(\Delta^{-n})} \supset (U^+)_{\Delta^{-(n-1)}}$$

$$\Delta^{-n} g' = \Delta^{-(n-1)} \Delta^{-1} g'$$

$$g' = \Delta g''$$

$$= \Delta^{-(n-1)} g''$$

$$g'' \in G_W^+$$

$$e \quad U = \bigcup_n (U^+)_{(\Delta^{-n})}$$

Quindi "basta" mostrare che  $U^+$  è contrattile.

$$\text{nota: } U^+ \rightarrow \tilde{Y}_W \xrightarrow{|\cdot|^{-1}} Y_W = \tilde{Y}_W / W$$

$$1 \rightarrow \pi_1(\tilde{Y}_W) = \tilde{G}_W \rightarrow G_W \xrightarrow{\pi} W \rightarrow 1$$

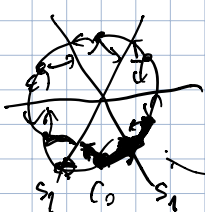
$$\sigma$$

$$g \in G_W: \pi(\sigma \pi(g) g^{-1}) = 1 \Rightarrow \sigma(\pi(g)) g^{-1} = \tilde{g} \in \tilde{G}_W$$

$\forall g \in G_w \quad g = \sigma(w) \cdot \tilde{g} \quad \mu \text{ quale } w \in W, \tilde{g} \in \tilde{G}_w.$

$$\tilde{X}_w \cong \bigcup_{\substack{v \in W \\ T \in \mathcal{S}}} e(v, T) \xrightarrow{\cong} \bigcup e(T) = X_w$$

NOTA:  $e(w, T) = e(T)_{\sigma(w)}$  (si può vedere)



$$W = \langle s_1, s_2 \mid s_1 s_2 s_1 = s_2 s_1 s_2 \rangle$$

$$\sigma(s_1) = s_{s_1}$$



$$U^+ = \bigcup_{g \in G_w^+} e(T)_g = \bigcup_{g \in \tilde{G}_w(1, W)} e(v, T)_g$$

si chiama  $\sigma(w)$  e  $X_w$  mi viene in mente che copre il lato  
base con il lato  $w$  (vertice di  $X_w$ )

chiamo  $g \in G_w^+$  lato dei cammini (quanti) di  $X_w$  da percorrere  
i lati in senso positivo (1-scheletro è orientato)

Idea  $U^+ = \bigcup_n U_n^+$  dove

$$U_n^+ = \bigcup_{\substack{g \in G_w^+ \\ \ell(g) \leq n}} e(T)_g \quad \text{dovuta da } U_n^+ \text{ si vede su } U_{n-1}^+$$



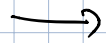
una rete che le celle proibite de  
elementi di lunghezza  $= n$  almeno di  $U^+$   
nelle forme in cui però contiene  
una "focce libere" di queste celle



focce libere  
non residenti al lato della cella  
nessa "cella libera"



non appaiono ed altre cose



effonduto la cella lungo le fosse libere.

