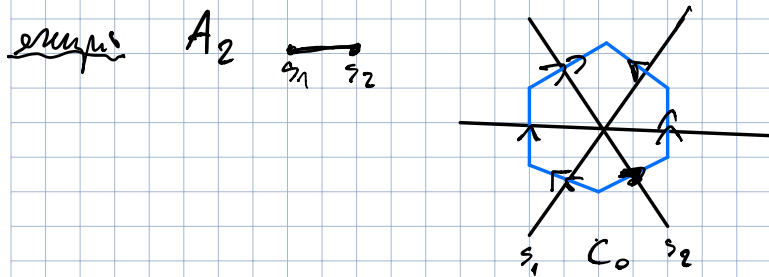


$\tilde{Y}_W = M(Q)$ con ordine di W su \mathbb{C}^n $w(x+iy) = wx+iy$
 è libera su \tilde{Y}_W . $\tilde{Y}_W/W = Y_W$.

Teorema. Y_W è naturalmente equivalente al complesso X_W :
 si prende il $\mathbb{C}W$ -complesso $Q = \bigcup e(\delta C_T)$ e si identificano le
 celle $e(\delta C_T), e(\delta' C_{T'}) \Leftrightarrow T = T'$ (con tutte le altre cellette)
 usando l'isomorfismo $\delta' \delta^{-1}: e(\delta C_T) \rightarrow e(\delta' C_{T'})$



$$X \subset \tilde{Y}_W^2 \quad X = \bigcup_{C \triangleleft F} e(C \triangleleft F)$$

Ogni cella $C = w C_0$, $w \in W$ unico, $F = \delta \cdot C_T$, $\delta \in W^T$
 $C \triangleleft F \Leftrightarrow w = \delta \delta'$, $\delta' \in W_T$. Possiamo identificare le celle
 $e(C \triangleleft F)$ con $e(w, T)$: infatti w e T determinano $\delta \in W^T$
 $w = \delta \delta'$ $W = W^T W_T$.

X invariante per l'azione di W su \tilde{Y}_W^2 : scegliamo C_T e
 poi li tralasciamo nelle varie faccette.

$\tilde{w} \in W$ manda la cella $e(C \triangleleft F) \rightarrow e(\tilde{w} C \triangleleft \tilde{w} F)$
 $(e(w, T) \rightarrow e(w \tilde{w}, T))$.

Osservazione L'autoazione che manda $\tilde{Y}_W \xrightarrow{\phi} \tilde{Y}_W$, $\phi_0 = id$,

$\phi_1(\mathbb{P}^1) = X$, è W -equivariante: se $z \equiv z'$ in W

$\Rightarrow \phi_C(z) \equiv \phi_C(z')$ (dove ϕ_C è costruita esplicitamente).

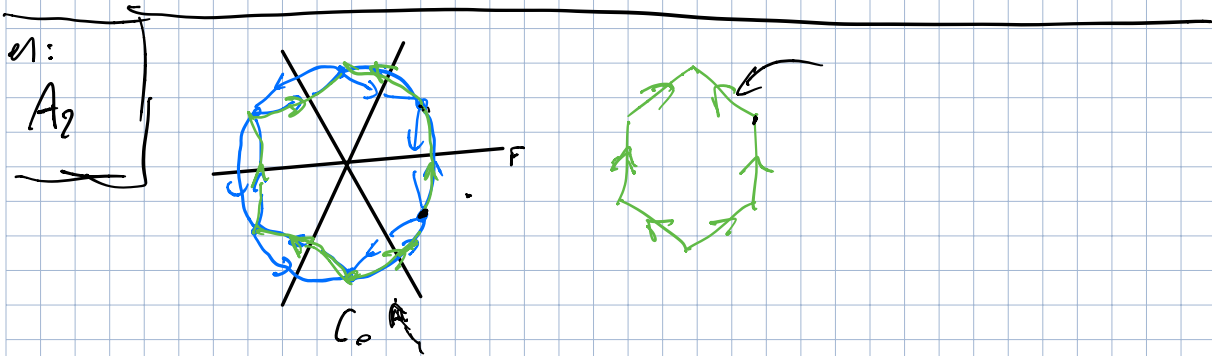
segue che $Y_W = Y_W/W \cong X/W$

Come sopra, $e(W, T)$, $e(W', T)$ si identificano, in particolare si identificano alle celle del tipo $e(1, T)$ (duali di $(C_0 \times C_T)$).

Consideriamo

$$\psi_C(Q) = \bigcup_{F \in S} e(C_0, F \times F) = \bigcup_{\substack{TCS \\ \sigma \in W^T}} e(\sigma, T)$$

($\sigma=1$)



$\mu_Q(\psi_C Q) = Q$. ψ_C è un morfismo ho Q e $\psi_C Q \subset X$.

Chiamato $\psi_C Q$ costruiamo dunque un'alle \forall orbita.

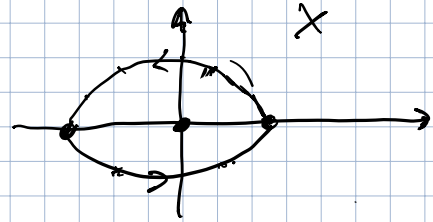
$e(\sigma, T) \equiv \psi_C(e(\sigma C_T))$ si identifica a $e(1, T) \equiv \psi_C(e(C_T))$
 usando σ (che dà un morfismo sulle parti reali)

$$\begin{array}{ccc} e(1, T) & \xrightarrow{\sigma} & e(\sigma, T) \\ \downarrow \mu_Q & & \downarrow \mu_Q \\ \dots & & \dots \end{array}$$

[S. Nothardt. Res. Letters, '84]

Condizione. X_W è un CW-complexo che ha $\binom{n}{k}$ k -celle
 $n=0, \dots, n, \quad n \in \#S$.

es. A_3



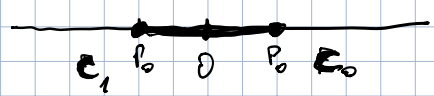
$\{0\} \subset \mathbb{R}$

$W = \mathbb{Z}_2$

$x \mapsto -x$
in \mathbb{R}

$z \mapsto -z$
in \mathbb{C}

$Y_W = \mathbb{C}^* / \mathbb{Z}_2$



X_W

$\longleftarrow / p_0 \sim p_1 \cong S^1$

$Q = [p_0 p_1]$
 0-celle $\{p_0, p_1\}$
 1-celle $[p_0 p_1]$

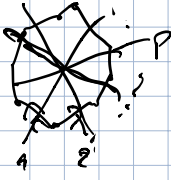
Proposizione $\pi_1(Y_W) = \langle g_s, s \in S \mid g_s g_{s'} g_s g_{s'} \dots = g_{s'} g_s g_{s'} g_s \dots \rangle$
 $w(s, s')$ lettere

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

esempio $A_n \quad G_W = \pi_1(Y_W) = \text{gruppo delle permutazioni}$

dim: si guardi $(X_W)_2$ il 2-scheletro di X_W , considerando

da un caso $I_2(P)$
2p-gono (regolare)



X_{2p} si ottiene da un
idolo, e sono le 1-celle

che nel caso A_2 si
vedono una subarea del hip cerchio
nel cerchio.

vedono una subarea del hip cerchio

In X_n : ha 1 sola 0-cella

ha n 1-celle $\text{mult } S$ - corispondono
ai sottospazi con elemento in S ,
cioè corrispondono agli $s \in S$

ha $\binom{n}{2}$ 2-celle: $\forall T = \{s_i, s_j\} \subset S$

il cui bordo è esattamente il caso $I_2(P)$ con
 $p = u(s_i, s_j)$.

Def. Gruppo di Artin (di tipo W).

$$G_W = \langle s_s \in S \mid s_s s_{s'} \dots = s_{s'} s_s \dots \quad (u(s, s') \text{ lettere}) \rangle$$

Può essere definito $\forall (W, S)$ (non necessariamente finito).

Per A_n si è visto γ_n è un $K(\pi, 1)$. La dimostrazione
vista ($\tilde{\gamma}_n$ è un fibrato, ecc..) non funziona in generale.

1) proprietà: M, \cdot un'operazione associativa, con $1 \in M$.

2) un elemento $a \in M$ si dice divisore-sinistra (divisore-destra)
di $b \in M$ se $\exists b' \in M$ t.c. $b = ab'$ ($b = b'a$).

Quando esiste, si definisce $\text{mcan}(\text{destra})$ -di cost. λ come un multiplo comune (per la divisibilità a sinistra) di alcuni qualche multiplo. [lo stesso pu. mcan (a sinistra)].

Si definisce $\text{gcd}(\text{a sinistra})$ $\text{divisore comune che } \bar{e}$ $\text{divisore di ogni divisore comune. [a destra].}$

3) Una funzione peso su M è $\lambda: M \rightarrow \mathbb{N}$ che soddisfa $\lambda(ab) \geq \lambda(a) + \lambda(b)$ e $a \neq 1 \Rightarrow \lambda(a) > 0$.

Lemma. Se M è un monoidale con una funzione peso allora le relazioni $a \leq b \Leftrightarrow \exists b': ab' = b$ è relazione d'ordine parziale.

dim $a \leq b, b \leq a \Rightarrow a = b$

$ab' = b, be' = a \Rightarrow ab'a' = a$ quindi

$\lambda(a) = \lambda(ab'a') \geq \lambda(a) + \lambda(b'a')$

$\lambda(b'a') = 0 \Rightarrow b'a' = 1$ ma $\lambda(b'a') \geq \lambda(b') + \lambda(a')$
 > 0 se almeno $b', a' \neq 1$.

4) Un monoidale M si dice cancellativo a sinistra (a destra) se $ab = ac \Rightarrow b = c$ ($ba = ca \Rightarrow b = c$)

5) Un monoidale QUASI-GARSIDE è una coppia (M, Δ) , con M monoidale f. c.

(i) M è cancellativo a sinistra e a destra.

(ii) \exists funzione peso $\lambda: M \rightarrow \mathbb{N}$

iii) due elem. qualunque hanno un com e gcd destro e sinistro.

iv) Δ è un elemento di Gornale di M , cioè l'insieme $\text{Div}_S(\Delta)$ dei divisori sinistri di Δ coincide con $\text{Div}_D(\Delta)$ l'insieme dei divisori destri di Δ e tale insieme $\text{Div}(\Delta)$ genera M .

v) se l'insieme $\text{Div}(\Delta)$ è finito $\Rightarrow (M, \Delta)$ monote di Gornale

6) Un gruppo G si dice gruppo delle frazioni ristrette di un monote M se $M \subset G$ (inclusa) e ogni $g \in G$ si scrive come $g = f_1^{-1} f_2$, $f_1, f_2 \in M$. (lo stesso è detto).

7) Un gruppo G si dice gruppo di Gornale (quasi-Gornale) se \exists monote di Gornale (q.G.) (M, Δ) s.c. G è il gruppo di frazioni ristrette di M .

Proposizione (forma normale). Sia G gruppo di Gornale per un certo monote (M, Δ) . Allora ogni $g \in G$ si esprime unicamente come

$$g = \Delta^u s_1 \cdots s_k, \quad u \in \mathbb{Z}, \quad s_i \in \text{Div}(\Delta)$$

$s_i \neq \Delta, s_i \neq 1, \text{ e } \forall i=1, \dots, k:$

$$\forall h \in M \setminus \Delta \Rightarrow h \leq s_i \Rightarrow s_i h \neq \Delta \quad (*)$$

dim $s \in \text{Div}(\Delta)$, $\exists s'$ $ss' = \Delta$. $\Rightarrow \exists s'' : s's'' = \Delta$ quindi $s(s's'') = s\Delta = \Delta s''$. Quindi M è invertibile per coniugio

monete Δ : $\forall g \in M \exists g' \in M$ b.c. $g\Delta = \Delta g'$.
 $g = s_1 \dots s_n$, $s_i \in \text{Div}(\Delta)$ $g\Delta = s_1 \dots s_n \Delta = s_1 \dots s_n \Delta \cdot s'_n$

Segue che $\forall g \in M$ è un divisore di Δ^m per un opportuno g'

$$g = s_1 \dots s_n \quad ; \quad s_n s'_n = \Delta \quad g s'_n = s_1 \dots s_{n-1} \Delta = \Delta s'_1 \dots s'_{n-1}$$

$$s'_{n-1} s''_{n-1} = \Delta \quad ; \quad g s'_n s''_{n-1} = \Delta s'_1 \dots s'_{n-2} \Delta = \Delta^2 s''_1 \dots s''_{n-2} = \dots$$

$g g'' = \Delta^k$. Allora per scrivere $g = \Delta^m g'$, $m \in \mathbb{Z}$, $g' \in M$.

$$g'' g''' = \Delta^h \Rightarrow g \Delta^h = \Delta^k g''' \Rightarrow \Delta^{k-h} g'''$$

finché è non è possibile, $g = \Delta^m g'$ è unica

Se $g' = 1 \Rightarrow$ decomposizione unica.

Altrimenti $s_1 = \text{gcd}(g', \Delta)$ (e si scrive).

Ciò che $g' = s_1 g''$. Se $g'' \neq 1$, $g'' = s_2 g'''$, ...

Se $g' \neq 1 \Rightarrow s_1 \neq 1$ ($\text{Div} \Delta$ genuina) $\Rightarrow \lambda(g') > \lambda(g'') > \dots$
 quindi il processo termina in un n° fatto di giorni.

$$1 \neq h \leq s_{i+1}, \text{ se } s_i h \leq \Delta \text{ avrei } (s_{i+1} = h s'_{i+1})$$

$$g' = s_1 \dots s_{i-1} \hat{g} = s_1 \dots s_{i-1} s_i h s'_{i+1} \hat{g} \Rightarrow s_i h \leq \text{gcd}(\hat{g}, \Delta)$$

contro la massimalità di s_i .

Quindi la decomposizione esiste.

unicità (con la faccenda)

Def. Monoidi di Artin

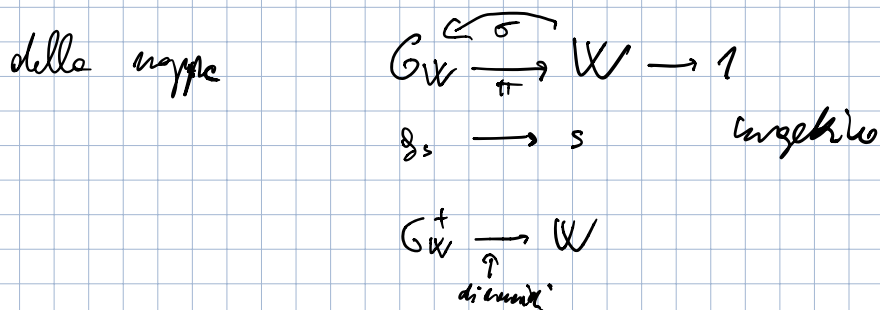
$$G_W^+ = \langle g_s, \text{ se } S \mid g_s g_{s_1} \dots = g_{s_1} g_s \dots \rangle \text{ come monoidi.}$$

on le relazioni hanno lunghezza uguale a sinistra e a destra, quindi l'aspiri
 elemento $g \in G_W^+$ è ben definito la lunghezza (n° di
 generatori $g = g_{s_1} \dots g_{s_k}$).

Lemma (Matsumoto). (W, S) . $w = s_1 \dots s_k = s'_1 \dots s'_n$ decomp.
 ridotte di $w \in W$. Allora si può trovare de una decomposizione
 dell'altro modo solo le relazioni $(s s' \dots = s' s' \dots)$ (cioè sono
 veri essere $s^2 = 1$)

dim si fa per induzione su n .

Ci permette di trovare una sezione $\sigma: W \rightarrow G_W^+$



(σ non è suriettivo $\pi \sigma = id_W$)

$$\begin{array}{ll}
 w = s_1 \dots s_k & \text{decomp. ridotta} \\
 \sigma(w) = g_{s_1} \dots g_{s_k} & \text{è ben definito per Matsumoto}
 \end{array}$$

Teorema (W, S) finito. G_W, G_W^+ come sopra.

Si ha $\Delta = \sigma(S)$ (S è l'elemento più lungo di W)
 Allora (G_W^+, Δ) è un generatore di Garside, G_W è
 di Garside.