

Studiamo ora la successione della coppia  $(X, X^\circ)$ :

$$0 \rightarrow H_1(X) \xrightarrow{\partial_*} H_1(X, X^\circ) \xrightarrow{\partial_*} H_0(X^\circ) \rightarrow H_0(X) \rightarrow 0$$

chi è?

Io abbiamo trovato

abeliano libero,

$\# \text{lati} = \# \text{vertici}$

Oss.: un sottogruppo di un gruppo abeliano libero è abeliano libero.

Data  $0 \rightarrow A \rightarrow B \rightarrow C \rightarrow 0$  esatta di gruppi abeliani liberi, si può sollevare ogni generatore di  $C$  a una sua controimmagine e troviamo  $B \cong A \oplus C$ .

Def.: la caratteristica di Euler  $\chi(X, X^\circ)$  di un grafo  $(X, X^\circ)$  è  $\# \text{lati} - \# \text{vertici}$ .

Teo.: sia  $(X, X^\circ)$  un grafo (finito, regolare). Allora

$$H_q(X) = 0 \quad \forall q > 1 \quad \text{e } H_1(X) \text{ è gruppo abeliano libero con } \text{rk } H_1(X) - \text{rk } H_0(X) = \chi(X, X^\circ).$$

Dim.: usiamo

$$0 \rightarrow H_1(X) \rightarrow H_1(X, X^\circ) \rightarrow H_0(X^\circ) \rightarrow H_0(X) \rightarrow 0$$

$\text{rk } = a$

$\text{rk } = \# \text{lati}$

$\text{rk } = \# \text{vertici}$

$\text{rk } = b$

Dall'oss. ho che  $a - \# \text{lati} + \# \text{vertici} - b = 0$ .  $\square$

Oss.:  $\chi(X, X^\circ)$  non dipende da  $X$ .

A volte è utile descrivere  $\partial_*: H_1(X, X^\circ) \rightarrow H_0(X^\circ)$  e per questo serve scegliere delle basi (dei gruppi abeliani liberi) di  $H_1(X, X^\circ)$  e  $H_0(X^\circ)$ .

Indichiamo i lati con  $e_1, \dots, e_k$  e i vertici con  $v_1, \dots, v_m$ .

Chiamo  $v_i$  l'elemento di  $H_0(X^\circ)$  immagine del generatore di  $H_0(\{v_i\})$  t.c.  $\varepsilon(v_i) = 1$ . Quindi ho base di  $H_0(X^\circ)$  data da  $\{v_1, \dots, v_m\}$ .

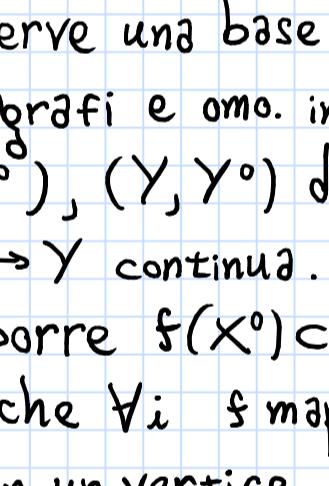
Base di  $H_1(X, X^\circ)$ ? Posso scegliere un generatore di  $H_1(\bar{e}_i, \partial e_i)$  per  $i=1, \dots, k$ . Tale scelta è altrettanto naturale quanto scegliere un generatore di  $\tilde{H}_0(\partial e_i)$ .

$$0 \rightarrow \tilde{H}_0(\partial e_i) \rightarrow H_0(\partial e_i) \xrightarrow{\varepsilon} \mathbb{Z} \rightarrow 0$$

Cioè se  $\partial e_i = \{v_\alpha, v_\beta\}$ ,  $v_\alpha - v_\beta$  e  $v_\beta - v_\alpha$  sono entrambi generatori di  $\tilde{H}_0(\partial e_i)$ . Per scegliere come orientare i lati, posso ordinare (totalmente) i vertici: se  $v_\alpha < v_\beta$  e  $\partial e_i = \{v_\alpha, v_\beta\}$ , scelgo per generatore di  $H_1(\bar{e}_i, \partial e_i)$  la classe " $e_i$ " t.c.

$$\partial_*(e_i) = v_\beta - v_\alpha. \text{ Questo mi fa scrivere la mappa di bordo.}$$

E.s.:



$$\begin{aligned} \partial_* e_1 &= v_3 - v_1 & \partial_* e_3 &= v_4 - v_1 \\ \partial_* e_2 &= v_3 - v_2 & \partial_* e_4 &= v_4 - v_2 \end{aligned}$$

$$H_1(X, X^\circ) \xrightarrow{\partial_*} H_0(X^\circ)$$

$$[\partial_*] = \begin{pmatrix} -1 & 0 & -1 & 0 \\ 0 & -1 & 0 & -1 \\ 1 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 1 \end{pmatrix}.$$

Per descrivere  $H_1(X)$  cerco una base di  $\ker \partial_*$ .

Qui vedo (a occhio) che  $\bar{e} = e_1 - e_2 - e_3 + e_4$  genera  $\ker \partial_*$ ,  $\{e_1, e_2, e_3, \bar{e}\}$  sono base di  $H_1(X, X^\circ)$ .

Posso scegliere  $\forall$  cc del grafo un albero massimale.

Posso trovarlo usando l'ordinamento (lessicografico sui vertici) dei lati: parto dal lato più piccolo,  $T_0 = \bar{e}_1$ ,

$$T_1 = \bar{e}_1, v\bar{e}_2 \quad (\text{se non ho cicli})$$

$$T_2 = \bar{e}_1, \bar{e}_2, v\bar{e}_3 \quad (\text{altrimenti}).$$

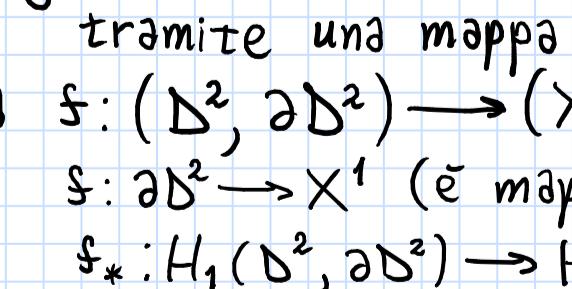
$$T_i = T_{i-1}, v\bar{e}_{i+1} \quad (\text{se non ho cicli})$$

$$T_{i-1} \quad (\text{altrimenti})$$

$T_\infty$  è un albero massimale.

Adesso ho un albero (o una foresta) massimale e prendo come base di  $\ker \partial_*$  quella data dai lati fuori dall'albero/foresto.

E.s.:



Albero massimale:

$$T_0 = \{e_1, e_2, e_3, e_4, e_5\}.$$

Se per esempio prendo  $e_5$ , collego i suoi vertici con l'unico cammino dentro l'albero che li collega; allora associo

$$e_5 \rightsquigarrow e_5 - e_2 + e_1 - e_4. \text{ A ogni lato } e_i \text{ fuori dall'albero}$$

associo (come elemento della base di  $\ker \partial_*$ ) il ciclo che lo contiene costituito da  $e_i + \text{elementi dell'albero}$ . Se a questi cicli aggiungo i lati dell'albero, ottengo una base di  $H_1(X, X^\circ)$  con

una parte che è base di  $\ker \partial_*$  completata a base di  $H_1(X, X^\circ)$  tramite lati dell'albero.

$$H_1(\text{albero}) = 0.$$

A cosa mi serve una base di  $H_1(X)$ ? Utile per studiare mappe tra grafi e omotopie indotti in omologia.

Siano  $(X, X^\circ), (Y, Y^\circ)$  due grafi,

$$f: X \rightarrow Y \text{ continua. Voglio calcolare } f_*: H_1(X) \rightarrow H_1(Y).$$

È utile supporre  $f(X^\circ) \subset Y^\circ$  (posso farlo aggiungendo vertici a  $(Y, Y^\circ)$ ).

Supponiamo che  $\forall i$   $f$  mappa  $\bar{e}_i$  onto su un lato  $\bar{e}'_j$  oppure

mappa  $\bar{e}_i$  in un vertice. Per soddisfare questo devo modificare  $f$  con un'omotopia.

E.x.: con queste ipotesi,  $f_*: H_1(X, X^\circ) \rightarrow H_1(Y, Y^\circ)$  è data da

$$f_*(e_i) = \begin{cases} e'_j & \text{se } f \text{ manda } \bar{e}_i \text{ in } \bar{e}'_j \text{ e preserva l'orientamento} \\ -e'_j & " " " " " \text{ inverte } " \\ 0 & " " " " " \text{ un vertice} \end{cases}.$$

E.s.:  $S^1 \subset \mathbb{C}$ ,  $f: S^1 \rightarrow S^1$ , chi è  $f_*: H_1(S^1) \rightarrow H_1(S^1)$ .

$$S^1 \xrightarrow{f} S^1$$

$$\begin{array}{c} v_1 \\ \swarrow \quad \searrow \\ v_2 \end{array} \quad \begin{array}{c} v_3 \\ \swarrow \quad \searrow \\ v_4 \end{array} \quad \begin{array}{c} v_5 \\ \swarrow \quad \searrow \\ v_6 \end{array}$$

$$\begin{array}{c} v_1' \\ \swarrow \quad \searrow \\ v_2' \end{array} \quad \begin{array}{c} v_3' \\ \swarrow \quad \searrow \\ v_4' \end{array} \quad \begin{array}{c} v_5' \\ \swarrow \quad \searrow \\ v_6' \end{array}$$

$$\begin{array}{c} v_1'' \\ \swarrow \quad \searrow \\ v_2'' \end{array} \quad \begin{array}{c} v_3'' \\ \swarrow \quad \searrow \\ v_4'' \end{array} \quad \begin{array}{c} v_5'' \\ \swarrow \quad \searrow \\ v_6'' \end{array}$$

$$\begin{array}{c} v_1''' \\ \swarrow \quad \searrow \\ v_2''' \end{array} \quad \begin{array}{c} v_3''' \\ \swarrow \quad \searrow \\ v_4''' \end{array} \quad \begin{array}{c} v_5''' \\ \swarrow \quad \searrow \\ v_6''' \end{array}$$

$$\begin{array}{c} v_1'''' \\ \swarrow \quad \searrow \\ v_2'''' \end{array} \quad \begin{array}{c} v_3'''' \\ \swarrow \quad \searrow \\ v_4'''' \end{array} \quad \begin{array}{c} v_5'''' \\ \swarrow \quad \searrow \\ v_6'''' \end{array}$$

$$\begin{array}{c} v_1'''' \\ \swarrow \quad \searrow \\ v_2'''' \end{array} \quad \begin{array}{c} v_3'''' \\ \swarrow \quad \searrow \\ v_4'''' \end{array} \quad \begin{array}{c} v_5'''' \\ \swarrow \quad \searrow \\ v_6'''' \end{array}$$

$$\begin{array}{c} v_1'''' \\ \swarrow \quad \searrow \\ v_2'''' \end{array} \quad \begin{array}{c} v_3'''' \\ \swarrow \quad \searrow \\ v_4'''' \end{array} \quad \begin{array}{c} v_5'''' \\ \swarrow \quad \searrow \\ v_6'''' \end{array}$$

$$\begin{array}{c} v_1'''' \\ \swarrow \quad \searrow \\ v_2'''' \end{array} \quad \begin{array}{c} v_3'''' \\ \swarrow \quad \searrow \\ v_4'''' \end{array} \quad \begin{array}{c} v_5'''' \\ \swarrow \quad \searrow \\ v_6'''' \end{array}$$

$$\begin{array}{c} v_1'''' \\ \swarrow \quad \searrow \\ v_2'''' \end{array} \quad \begin{array}{c} v_3'''' \\ \swarrow \quad \searrow \\ v_4'''' \end{array} \quad \begin{array}{c} v_5'''' \\ \swarrow \quad \searrow \\ v_6'''' \end{array}$$

$$\begin{array}{c} v_1'''' \\ \swarrow \quad \searrow \\ v_2'''' \end{array} \quad \begin{array}{c} v_3'''' \\ \swarrow \quad \searrow \\ v_4'''' \end{array} \quad \begin{array}{c} v_5'''' \\ \swarrow \quad \searrow \\ v_6'''' \end{array}$$

$$\begin{array}{c} v_1'''' \\ \swarrow \quad \searrow \\ v_2'''' \end{array} \quad \begin{array}{c} v_3'''' \\ \swarrow \quad \searrow \\ v_4'''' \end{array} \quad \begin{array}{c} v_5'''' \\ \swarrow \quad \searrow \\ v_6'''' \end{array}$$

$$\begin{array}{c} v_1'''' \\ \swarrow \quad \searrow \\ v_2'''' \end{array} \quad \begin{array}{c} v_3'''' \\ \swarrow \quad \searrow \\ v_4'''' \end{array} \quad \begin{array}{c} v_5'''' \\ \swarrow \quad \searrow \\ v_6'''' \end{array}$$

$$\begin{array}{c} v_1'''' \\ \swarrow \quad \searrow \\ v_2'''' \end{array} \quad \begin{array}{c} v_3'''' \\ \swarrow \quad \searrow \\ v_4'''' \end{array} \quad \begin{array}{c} v_5'''' \\ \swarrow \quad \searrow \\ v_6'''' \end{array}$$

$$\begin{array}{c} v_1'''' \\ \swarrow \quad \searrow \\ v_2'''' \end{array} \quad \begin{array}{c} v_3'''' \\ \swarrow \quad \searrow \\ v_4'''' \end{array} \quad \begin{array}{c} v_5'''' \\ \swarrow \quad \searrow \\ v_6'''' \end{array}$$

$$\begin{array}{c} v_1'''' \\ \swarrow \quad \searrow \\ v_2'''' \end{array} \quad \begin{array}{c} v_3'''' \\ \swarrow \quad \searrow \\ v_4'''' \end{array} \quad \begin{array}{c} v_5'''' \\ \swarrow \quad \searrow \\ v_6'''' \end{array}$$

$$\begin{array}{c} v_1'''' \\ \swarrow \quad \searrow \\ v_2'''' \end{array} \quad \begin{array}{c} v_3'''' \\ \swarrow \quad \searrow \\ v_4'''' \end{array} \quad \begin{array}{c} v_5'''' \\ \swarrow \quad \searrow \\ v_6'''' \end{array}$$

$$\begin{array}{c} v_1'''' \\ \swarrow \quad \searrow \\ v_2'''' \end{array} \quad \begin{array}{c} v_3'''' \\ \swarrow \quad \searrow \\ v_4'''' \end{array} \quad \begin{array}{c} v_5'''' \\ \swarrow \quad \searrow \\ v_6'''' \end{array}$$

$$\begin{array}{c} v_1'''' \\ \swarrow \quad \searrow \\ v_2'''' \end{array} \quad \begin{array}{c} v_3'''' \\ \swarrow \quad \searrow \\ v_4'''' \end{array} \quad \begin{array}{c} v_5'''' \\ \swarrow \quad \searrow \\ v_6'''' \end{array}$$

$$\begin{array}{c} v_1'''' \\ \swarrow \quad \searrow \\ v_2'''' \end{array} \quad \begin{array}{c} v_3'''' \\ \swarrow \quad \searrow \\ v_4'''' \end{array} \quad \begin{array}{c} v_5'''' \\ \swarrow \quad \searrow \\ v_6'''' \end{array}$$

$$\begin{array}{c} v_1'''' \\ \swarrow \quad \searrow \\ v_2'''' \end{array} \quad \begin{array}{c} v_3'''' \\ \swarrow \quad \searrow \\ v_4'''' \end{array} \quad \begin{array}{c} v_5'''' \\ \swarrow \quad \searrow \\ v_6'''' \end{array}$$

$$\begin{array}{c} v_1'''' \\ \swarrow \quad \searrow \\ v_2'''' \end{array} \quad \begin{array}{c} v_3'''' \\ \swarrow \quad \searrow \\ v_4'''' \end{array} \quad \begin{array}{c} v_5'''' \\ \swarrow \quad \searrow \\ v_6'''' \end{array}$$

$$\begin{array}{c} v_1'''' \\ \swarrow \quad \searrow \\ v_2'''' \end{array} \quad \begin{array}{c} v_3'''' \\ \swarrow \quad \searrow \\ v_4'''' \end{array} \quad \begin{array}{c} v_5'''' \\ \swarrow \quad \searrow \\ v_6'''' \end{array}$$

$$\begin{array}{c} v_1'''' \\ \swarrow \quad \searrow \\ v_2'''' \end{array} \quad \begin{array}{c} v_3'''' \\ \swarrow \quad \searrow \\ v_4'''' \end{array} \quad \begin{array}{c} v_5'''' \\ \swarrow \quad \searrow \\ v_6'''' \end{array}$$

$$\begin{array}{c} v_1'''' \\ \swarrow \quad \searrow \\ v_2'''' \end{array} \quad \begin{array}{c} v_3'''' \\ \$$