

MAPPE TRA SDR

X, Y sdr.

Def.: $F: X \rightarrow Y$ si dice oLOMORFA se $\forall p \in X \exists \phi_1: U_1(p) \rightarrow \Delta_1, \phi_2: U_2(q) \rightarrow \Delta_2, U_1(p) \xrightarrow{F} U_2(q) \subseteq Y$ t.c. $g = \phi_2 \circ F \circ \phi_1^{-1}$,

$$\begin{array}{ccc} U_1(p) & \xrightarrow{F} & U_2(q) \\ \phi_1 \downarrow & & \downarrow \phi_2 \\ \Delta_1 & \xrightarrow{g} & \Delta_2 \end{array}$$

$g: \Delta_1 \rightarrow \Delta_2$ è olo..

Proprietà:

- 1) $\text{Id}: X \rightarrow X$ è olo.;
- 2) $F: X \rightarrow Y, G: Y \rightarrow Z$ olo. $\Rightarrow G \circ F: X \rightarrow Z$ olo.;
- 3) $F: X \rightarrow Y, G: W \rightarrow \mathbb{C}$ mero. $\Rightarrow G \circ F: F^{-1}(W) \rightarrow \mathbb{C}$ mero.;
- 4) $F: X \rightarrow Y, G: W \rightarrow \mathbb{C}$ olo. $\Rightarrow G \circ F: F^{-1}(W) \rightarrow \mathbb{C}$ olo..

In particolare: $F: X \rightarrow Y$ olo. induce un omomorfismo $F^*: \mathcal{O}_Y(W) \rightarrow \mathcal{O}_X(F^{-1}(W))$; inoltre $(G \circ F)^* = F^* \circ G^*$.

$$g \mapsto g \circ F$$

Cor.: $\{\text{sdr} + \text{mappe olo.}\}$ è una categoria.

Def.: un BIOMORFISMO è $F: X \rightarrow Y$ biettiva, olo., t.c. F^{-1} olo..

Proprietà utile: $F: X \rightarrow Y$ olo. $\Leftrightarrow \forall U \subseteq Y$ e $h: U \rightarrow \mathbb{C}$ olo. $h \circ F: F^{-1}(U) \rightarrow \mathbb{C}$ olo..

FORMA LOCALE NORMALE

Teo.: X, Y sdr, $F: X \rightarrow Y$ olo.. Allora \exists carte locali $p \mapsto q$

$$\begin{array}{ccc} \psi_1: U_1(p) \rightarrow \Delta(0, \epsilon) & , & \psi_2: U_2(q) \rightarrow \Delta(0, \epsilon') \quad \text{t.c.} \\ U_1(p) \xrightarrow{F} U_2(q) & & (\psi_2 \circ F)(x) = (\psi_1(x))^m \\ \psi_1 \downarrow & g & \downarrow \psi_2 \\ \Delta(0, \epsilon) & \xrightarrow{g} & \Delta(0, \epsilon') \\ \tilde{x} \mapsto & & \tilde{x}^m \end{array}$$

Dim.: tramite traslazioni in \mathbb{C} WLOG $\psi_1(p) = 0, \psi_2(q) = 0$.

$$g = \psi_2 \circ F \circ \psi_1^{-1}: \Delta(0, \epsilon) \rightarrow \Delta(0, \epsilon'), g(\tilde{x}) = \sum_{j \geq 1} g_j \tilde{x}^j =$$

$$= g_m \tilde{x}^m + \alpha(\tilde{x}^m), g_m \neq 0 \text{ (WLOG)}.$$

Sia $J(\tilde{x})$ una funzione olo. t.c. $(J(\tilde{x}))^m = g(\tilde{x})$,

$$J(\tilde{x}) = g_m^{1/m} \tilde{x} + \alpha(\tilde{x}). J \text{ è iso. locale. Eventualmente}$$

restringendo U_1, U_2 (quindi prendendo ϵ, ϵ' più piccoli),

$$J \circ \psi_1 := \psi_1: \tilde{U}_1 \rightarrow \Delta(0, \epsilon), \text{ allora}$$

$$\psi_2 \circ F \circ \psi_1^{-1}: \Delta(0, \epsilon) \rightarrow \Delta(0, \epsilon'). \quad \square$$

Def.: F loc. in p è $\tilde{x} \mapsto \tilde{x}^m, m := \text{mult}_p F$.

Oss.: $F: X \rightarrow Y$, loc. $F \leftrightarrow g(\tilde{x})$ olo. $\Rightarrow \text{mult}_p F = 1 + \text{ord}_0 \left(\frac{dg}{d\tilde{x}} \right) \Rightarrow$

\Rightarrow è ben def. \hookrightarrow per chain rule con una carta

Prop.: $F: X \rightarrow Y$ olo. non cost. $\Rightarrow F$ è aperta.

Dim.: lo è localmente ($\tilde{x} \mapsto \tilde{x}^m$). \square

Teo.: X, Y sdr, Y conn., $F: X \rightarrow Y$ olo. non cost..

$X \text{ cpt} \Rightarrow Y \text{ cpt}$ e F suri.. $Y \text{ conn.} \uparrow$

Dim.: $F(X)$ è cpt in $\mathbb{P}^1 \Rightarrow$ chiuso, ma anche aperto $\Rightarrow F(X) = Y$. \square

Teo.: X sdr cpt. $\{f: X \rightarrow \mathbb{C} \text{ mero.}\} \leftrightarrow \{F: X \rightarrow \mathbb{P}^1 \text{ olo. non } \equiv \infty\}$
(identifichiamo $\mathbb{C} \cong U_0 = \{[\tilde{x}_0: \tilde{x}_1] \in \mathbb{P}^1, \tilde{x}_0 \neq 0\}$ e $\mathbb{P}^1 = \mathbb{C}_\infty$).

Idea: $p \in X$ polo. per $f: X \rightarrow \mathbb{C} \leftrightarrow F(p) = \infty$.

Dim.: sia $f: X \rightarrow \mathbb{C}$ mero.. $\forall x \notin \{\text{poli di } f\}$ poniamo $F(x) = [1: f(x)]$; $\forall x \in \{\text{poli di } f\}$ poniamo $F(x) = [0: 1] = \infty$.

Quindi f olo. in $X \setminus \{\text{poli}\} \Rightarrow F: X \setminus \{\text{poli}\} \rightarrow U_0$ olo..

Se p è polo di f , localmente $f(\tilde{x}) = \frac{\psi(\tilde{x})}{\phi(\tilde{x})}, \psi(0) \neq 0, m > 0$.

Usiamo la caratterizzazione delle $F: \tilde{x}^m$ olo..

Consideriamo $U_1 = \{\tilde{x}_1 \neq 0\}$ intorno di ∞ .

$F: X \rightarrow \mathbb{P}^1$ è olo. $\Leftrightarrow \forall h: U_1 \rightarrow \mathbb{C}$ olo., $h \circ F$ è olo..

Ma $h: U_1 \rightarrow \mathbb{C}$ è olo. $\Leftrightarrow \begin{cases} h(1/\tilde{x}) \tilde{x} \neq 0 \text{ è olo. in } 0. \\ h(\infty) \tilde{x} = 0 \end{cases}$

$h \circ F \sim h\left(\frac{\tilde{x}^m}{\phi(\tilde{x})}\right)$ è olo. in $\tilde{x} \in U(0)$.

Viceversa, data $F: X \rightarrow \mathbb{P}^1$ olo. sia $U = F^{-1}(U_0) =$

$= F^{-1}(\mathbb{P}^1 \setminus \{\infty\})$. Poniamo $f = F|_U: U \rightarrow \mathbb{C} \cong U_0$.

In $F^{-1}(\infty)$: localmente in p $F(x) = [F_0(x): F_1(x)]$ con

$F_0(p) = 0$. Posso scrivere $f = [1: \frac{F_1}{F_0}] = \frac{F_1}{F_0}$ mero.. \square

Δ Serve:

Lemma: X, Y sdr, $F: X \rightarrow Y$ olo. non cost. \Rightarrow

$\Rightarrow F^{-1}(q)$ non ha pti di accumulazione e

$\{p \mid \text{mult}_p(F) > 1\}$ " " " " " "

Dim.: no. \square

In particolare: X cpt \Rightarrow sono finiti.

$F: X \rightarrow Y$ olo..

Def.: 1) $p \in X$ si dice pto di RAMIFICAZIONE se $\text{mult}_p(F) \geq 2$;

2) $q \in Y$ " " " " DIRAMAZIONE se $q = F(p)$ con

p pto di ramificazione.

Teo. (grado di una mappa): X, Y sdr conn. cpt, $F: X \rightarrow Y$ olo. non cost. \Rightarrow

$\Rightarrow \forall y \in Y \text{ deg}_y(F) = \sum_{p \in F^{-1}(y)} \text{mult}_p(F)$ è cost..

Dim.: è sufficiente vedere che $\text{deg}_y: Y \rightarrow \mathbb{N}$ è loc. cost..

Sia $y \in Y$ e $F^{-1}(y) = \{x_1, \dots, x_m\}$, $\text{mult}_{x_j}(F) = m_j$.

Localmente \exists intorno $U_j \ni x_j$ t.c. $U_j \cap U_{j'} = \emptyset \forall j \neq j'$,

$F|_{U_j}: \tilde{x} \mapsto \tilde{x}^{m_j}$. È sufficiente verificare che \exists intorno

$U \ni y$ t.c. $\forall y' \in U F^{-1}(y') \subseteq \bigcup U_j$.

PA $\exists \{p_h\}_h$ t.c. $p_h \notin \bigcup U_j$ ma $F(p_h) \rightarrow y$.

X cpt. $\Rightarrow \exists p_{h_k} \xrightarrow{k \rightarrow \infty} \bar{x} \Rightarrow F(\bar{x}) = y \Rightarrow$
 $\Rightarrow \bar{x} = x_j$, assurdo. \square