

# TQFT in dimensione bassa

Fosco Loregian

18 maggio 2011

Filosofia di fondo:

$$\{\text{oggetti geometrici}\} \longleftrightarrow \{\text{oggetti algebrici}\}$$

in modo funtoriale.

## Filosofia di fondo:

$$\{\text{oggetti geometrici}\} \longleftrightarrow \{\text{oggetti algebrici}\}$$

in modo funtoriale.

L'idea non è affatto nuova:

$$X \rightsquigarrow H_n(X, \mathbb{R}), H^n(X, \mathbb{R}), \dots$$

## Filosofia di fondo:

$$\{\text{oggetti geometrici}\} \longleftrightarrow \{\text{oggetti algebrici}\}$$

in modo funtoriale.

L'idea non è affatto nuova:

$$X \rightsquigarrow H_n(X, \mathbb{R}), H^n(X, \mathbb{R}), \dots$$

Vorremmo trovare:

- Una **categoria**  $\mathbf{C}$  di varietà (essenzialmente una sottocategoria di **Mfd**) con *buone proprietà*;
- Un **funtore**  $Z: \mathbf{C} \rightarrow \mathbf{Vect}_k$  con *buone proprietà*:

## Filosofia di fondo:

$$\{\text{oggetti geometrici}\} \longleftrightarrow \{\text{oggetti algebrici}\}$$

in modo funtoriale.

L'idea non è affatto nuova:

$$X \rightsquigarrow H_n(X, \mathbb{R}), H^n(X, \mathbb{R}), \dots$$

Vorremmo trovare:

- Una **categoria**  $\mathbf{C}$  di varietà (essenzialmente una sottocategoria di **Mfd**) con *buone proprietà*;
- Un **funtore**  $Z: \mathbf{C} \rightarrow \mathbf{Vect}_k$  con *buone proprietà*:

$$Z(\Sigma \times [0, 1]) \cong \text{id}_\Sigma \quad \forall \Sigma \in \mathbf{C}$$

$$Z(\Sigma_1 \amalg \Sigma_2) \cong Z(\Sigma_1) \otimes Z(\Sigma_2) \quad \forall \Sigma_1, \Sigma_2 \in \mathbf{C}$$

**Buone proprietà** sono proprietà categoriali di docilità: la presenza di coprodotti, di un oggetto iniziale, di una struttura monoidale da comparare con quella su

$\mathbf{Vect}_k \dots$

## Definizione (Categoria Monoidale)

Una categoria monoidale è una terna  $(\mathbf{C}, \otimes, I)$ , in cui  $\mathbf{C}$  è una categoria,  $\otimes: \mathbf{C} \times \mathbf{C} \rightarrow \mathbf{C}$  un (bi)funtore e  $I \in \text{Ob}_{\mathbf{C}}$ , tali che i diagrammi

$$\begin{array}{ccc} \mathbf{C} \times \mathbf{C} \times \mathbf{C} & \xrightarrow{\otimes \times \text{id}_{\mathbf{C}}} & \mathbf{C} \times \mathbf{C} \\ \text{id}_{\mathbf{C}} \times \otimes \downarrow & & \downarrow \otimes \\ \mathbf{C} \times \mathbf{C} & \xrightarrow{\otimes} & \mathbf{C} \end{array}$$

$$\begin{array}{ccc} (A, B, C) & \longmapsto & (A \otimes B, C) \\ \downarrow & & \downarrow \\ (A, B \otimes C) & \longmapsto & A \otimes B \otimes C \end{array}$$

$$\begin{array}{ccccc} \mathbf{C} & \xrightarrow{\text{id}_{\mathbf{C}} \times I} & \mathbf{C} \times \mathbf{C} & \xleftarrow{I \times \text{id}_{\mathbf{C}}} & \mathbf{C} \\ & & \downarrow \otimes & & \\ & & \mathbf{C} & & \end{array}$$

$$\begin{array}{ccc} A & \xrightarrow{\text{id}_A \times I} & (A, I) \\ I \times \text{id}_A \downarrow & & \downarrow \otimes \\ (I, A) & \xrightarrow{\otimes} I \otimes A \xrightarrow{\sim} A \otimes I \cong A & \end{array}$$

siano commutativi.

## Alcuni esempi:

- Ogni categoria con prodotti finiti e un oggetto finale;
- Ogni monoide pensato come categoria discreta;
- $\text{End}(\mathbf{C})$ , con il bifuntore dato dalla composizione e il funtore identico;
- La categoria dei  $k$ -spazi vettoriali, con l'operazione  $\otimes_k$  e  $I = k$ .

Alcuni esempi:

- Ogni categoria con prodotti finiti e un oggetto finale;
- Ogni monoide pensato come categoria discreta;
- $\mathbf{End}(\mathbf{C})$ , con il bifuntore dato dalla composizione e il funtore identico;
- La categoria dei  $k$ -spazi vettoriali, con l'operazione  $\otimes_k$  e  $I = k$ .

Una categoria monoidale  $(\mathbf{C}, \otimes, I)$  si dice *simmetrica* se esiste un morfismo

$$s: A \otimes B \mapsto B \otimes A$$

tale che  $s \circ s = \text{id}_{A \otimes B}$ .



## Definizione (Funtore Monoidale)

*Date due categorie monoidali  $(\mathbf{C}, \otimes, I)$ ,  $(\mathbf{D}, \boxtimes, J)$  un funtore  $\mathcal{F}: \mathbf{C} \rightarrow \mathbf{D}$  si dice monoidale se esistono famiglie di isomorfismi*

$$\varphi_{AB}: \mathcal{F}(A) \boxtimes \mathcal{F}(B) \cong \mathcal{F}(A \otimes B)$$

$$i: J \cong \mathcal{F}(I)$$

*uno per ogni coppia di oggetti  $A, B \in \mathbf{C}$  tali che i diagrammi seguenti siano commutativi.*

$$\begin{array}{ccc}
 (\mathcal{F}(A) \boxtimes \mathcal{F}(B)) \boxtimes \mathcal{F}(C) & \longrightarrow & \mathcal{F}(A) \boxtimes (\mathcal{F}(B) \boxtimes \mathcal{F}(C)) \\
 \downarrow & & \downarrow \\
 \mathcal{F}(A \otimes B) \boxtimes \mathcal{F}(C) & & \mathcal{F}(A) \boxtimes \mathcal{F}(B \otimes C) \\
 \downarrow & & \downarrow \\
 \mathcal{F}((A \otimes B) \otimes C) & \longrightarrow & \mathcal{F}(A \otimes (B \otimes C))
 \end{array}$$

## Definizione (Continua)

$$\begin{array}{ccc} \mathcal{F}(A) \boxtimes J & \longrightarrow & \mathcal{F}(A) \boxtimes \mathcal{F}(I) \\ \downarrow & & \downarrow \\ \mathcal{F}(A) & \longleftarrow & \mathcal{F}(A \otimes I) \end{array}$$

$$\begin{array}{ccc} J \boxtimes \mathcal{F}(A) & \longrightarrow & \mathcal{F}(I) \boxtimes \mathcal{F}(A) \\ \downarrow & & \downarrow \\ \mathcal{F}(A) & \longleftarrow & \mathcal{F}(I \otimes A) \end{array}$$

### Definizione (Continua)

$$\begin{array}{ccc} \mathcal{F}(A) \boxtimes J & \longrightarrow & \mathcal{F}(A) \boxtimes \mathcal{F}(I) \\ \downarrow & & \downarrow \\ \mathcal{F}(A) & \longleftarrow & \mathcal{F}(A \otimes I) \end{array} \qquad \begin{array}{ccc} J \boxtimes \mathcal{F}(A) & \longrightarrow & \mathcal{F}(I) \boxtimes \mathcal{F}(A) \\ \downarrow & & \downarrow \\ \mathcal{F}(A) & \longleftarrow & \mathcal{F}(I \otimes A) \end{array}$$

### Definizione (Categoria degli $n$ -cobordismi)

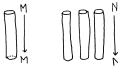
*Sia  $n \geq 1$  fissato.  $\text{Cob}(n)$  è la categoria che ha per oggetti le varietà  $M, N, \dots$  chiuse (=senza bordo) orientate e compatte di dimensione  $n - 1$ , e per morfismi (=“cobordismi”)  $B: M \rightsquigarrow N$  le varietà lisce, compatte e orientate, che hanno per bordo  $\overline{M} \amalg N$ .*

## Definizione (Continua)

$$\begin{array}{ccc}
 \mathcal{F}(A) \boxtimes J & \longrightarrow & \mathcal{F}(A) \boxtimes \mathcal{F}(I) \\
 \downarrow & & \downarrow \\
 \mathcal{F}(A) & \longleftarrow & \mathcal{F}(A \otimes I)
 \end{array}
 \qquad
 \begin{array}{ccc}
 J \boxtimes \mathcal{F}(A) & \longrightarrow & \mathcal{F}(I) \boxtimes \mathcal{F}(A) \\
 \downarrow & & \downarrow \\
 \mathcal{F}(A) & \longleftarrow & \mathcal{F}(I \otimes A)
 \end{array}$$

## Definizione (Categoria degli $n$ -cobordismi)

Sia  $n \geq 1$  fissato.  $\text{Cob}(n)$  è la categoria che ha per oggetti le varietà  $M, N, \dots$  chiuse (=senza bordo) orientate e compatte di dimensione  $n-1$ , e per morfismi (=“cobordismi”)  $B: M \rightsquigarrow N$  le varietà lisce, compatte e orientate, che hanno per bordo  $\overline{M} \amalg N$ .

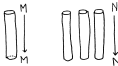
•  $\text{id}_M = M \times [0, 1]$ ; 

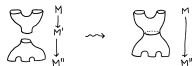
## Definizione (Continua)

$$\begin{array}{ccc}
 \mathcal{F}(A) \boxtimes J & \longrightarrow & \mathcal{F}(A) \boxtimes \mathcal{F}(I) \\
 \downarrow & & \downarrow \\
 \mathcal{F}(A) & \longleftarrow & \mathcal{F}(A \otimes I)
 \end{array}
 \qquad
 \begin{array}{ccc}
 J \boxtimes \mathcal{F}(A) & \longrightarrow & \mathcal{F}(I) \boxtimes \mathcal{F}(A) \\
 \downarrow & & \downarrow \\
 \mathcal{F}(A) & \longleftarrow & \mathcal{F}(I \otimes A)
 \end{array}$$

## Definizione (Categoria degli $n$ -cobordismi)

Sia  $n \geq 1$  fissato.  $\text{Cob}(n)$  è la categoria che ha per oggetti le varietà  $M, N, \dots$  chiuse (=senza bordo) orientate e compatte di dimensione  $n-1$ , e per morfismi (=“cobordismi”)  $B: M \rightsquigarrow N$  le varietà lisce, compatte e orientate, che hanno per bordo  $\overline{M} \amalg N$ .

- $\text{id}_M = M \times [0, 1]$ ; 



- Composizione = incollamento: se  $B: M \rightsquigarrow M'$ ,  $B': M' \rightsquigarrow M''$ , allora “ $B' \circ B$ ” =  $B \amalg_{M'} B': M \rightsquigarrow M''$ .

## Teorema

*Sia  $n \geq 1$  un intero. Allora  $(\text{Cob}(n), \Pi, \emptyset)$  è una categoria monoidale simmetrica. (Il vuoto è considerato una varietà di ogni dimensione.)*

## Teorema

*Sia  $n \geq 1$  un intero. Allora  $(\text{Cob}(n), \amalg, \emptyset)$  è una categoria monoidale simmetrica. (Il vuoto è considerato una varietà di ogni dimensione.)*

## Definizione

*Sia  $k$  un campo (possiamo pensare  $k = \mathbb{C}$ ). Una **Topological Quantum Field Theory** di dimensione  $n$  è un funtore monoidale*

$$\begin{aligned} Z: \text{Cob}(n) &\longrightarrow \mathbf{Vec}_k \\ M &\longmapsto Z(M) = V \\ (B: M \rightsquigarrow M') &\longmapsto V \rightarrow V' \end{aligned}$$

*In modo che  $Z(M \amalg N) \cong Z(M) \otimes_k Z(N)$ .*

- Possiamo riguardare una varietà  $M^n$  chiusa e orientata come un cobordismo  $\emptyset \rightsquigarrow \emptyset$ : a  $Z(\emptyset) \rightarrow Z(\emptyset) \in \text{hom}_k(k, k) \cong k$  corrisponde un invariante scalare di diffeomorfismo



- Possiamo riguardare una varietà  $M^n$  chiusa e orientata come un cobordismo  $\emptyset \rightsquigarrow \emptyset$ : a  $Z(\emptyset) \rightarrow Z(\emptyset) \in \text{hom}_k(k, k) \cong k$  corrisponde un invariante scalare di diffeomorfismo

$$Z(\bigcirc): Z(\emptyset) \rightarrow Z(\emptyset): 1 \mapsto Z(1)$$

- Possiamo riguardare una varietà  $M^n$  chiusa e orientata come un cobordismo  $\emptyset \rightsquigarrow \emptyset$ : a  $Z(\emptyset) \rightarrow Z(\emptyset) \in \text{hom}_k(k, k) \cong k$  corrisponde un invariante scalare di diffeomorfismo

$$Z(\bigcirc): Z(\emptyset) \rightarrow Z(\emptyset): 1 \mapsto Z(1)$$

- I cobordismi in  $\text{Cob}(n)$  si possono riguardare in più modi: una varietà  $M^n$ , orientata, con un bordo  $\partial B$  è un cobordismo in tanti modi quante (=tra tante varietà quante) sono le decomposizioni di  $\partial B$  in unione disgiunta di varietà  $(n-1)$ -dimensionali. . .

- Possiamo riguardare una varietà  $M^n$  chiusa e orientata come un cobordismo  $\emptyset \rightsquigarrow \emptyset$ : a  $Z(\emptyset) \rightarrow Z(\emptyset) \in \text{hom}_k(k, k) \cong k$  corrisponde un invariante scalare di diffeomorfismo

$$Z(\bigcirc): Z(\emptyset) \rightarrow Z(\emptyset): 1 \mapsto Z(1)$$

- I cobordismi in  $\text{Cob}(n)$  si possono riguardare in più modi: una varietà  $M^n$ , orientata, con un bordo  $\partial B$  è un cobordismo in tanti modi quante (=tra tante varietà quante) sono le decomposizioni di  $\partial B$  in unione disgiunta di varietà  $(n-1)$ -dimensionali. . .

$$\text{Y} = (\bigcirc \quad \bigcirc) \longrightarrow (\bigcirc)$$

... In un caso particolare la questione si fa interessante:  $M \times [0, 1]$ , che possiamo vedere come  $\text{id}_M$ , ha più nature:

... In un caso particolare la questione si fa interessante:  $M \times [0, 1]$ , che possiamo vedere come  $\text{id}_M$ , ha più nature:

- $M \times [0, 1]$  è un cob.  $\overline{M} \rightsquigarrow \overline{M}$  in sè:  $\text{id}_{\overline{M}}$ ;

... In un caso particolare la questione si fa interessante:  $M \times [0, 1]$ , che possiamo vedere come  $\text{id}_M$ , ha più nature:

- $M \times [0, 1]$  è un cob.  $\overline{M} \amalg M \rightsquigarrow \emptyset$  (valutazione);

... In un caso particolare la questione si fa interessante:  $M \times [0, 1]$ , che possiamo vedere come  $\text{id}_M$ , ha più nature:

- $M \times [0, 1]$  è un cob.  $\emptyset \rightsquigarrow \overline{M} \amalg M$  (covalutazione);

... In un caso particolare la questione si fa interessante:  $M \times [0, 1]$ , che possiamo vedere come  $\text{id}_M$ , ha più nature:

Valutando  $Z: \text{Cob}(n) \rightarrow \mathbf{Vec}_k$  sulle varietà ottenute in questi modi accadono cose interessanti:



... In un caso particolare la questione si fa interessante:  $M \times [0, 1]$ , che possiamo vedere come  $\text{id}_M$ , ha più nature:

- $M \times [0, 1]$  è un cob.  $\overline{M} \rightsquigarrow \overline{M}$  in sè:  $\text{id}_{\overline{M}}$ ;

Valutando  $Z: \text{Cob}(n) \rightarrow \mathbf{Vec}_k$  sulle varietà ottenute in questi modi accadono cose interessanti:

- $Z(\overline{M}) \rightarrow Z(\overline{M})$  corrisponde a  $\text{id}_{Z\overline{M}}$ ;

... In un caso particolare la questione si fa interessante:  $M \times [0, 1]$ , che possiamo vedere come  $\text{id}_M$ , ha più nature:

- $M \times [0, 1]$  è un cob.  $\overline{M} \rightsquigarrow \overline{M}$  in sè:  $\text{id}_{\overline{M}}$ ;
- $M \times [0, 1]$  è un cob.  $\overline{M} \amalg M \rightsquigarrow \emptyset$  (valutazione);

Valutando  $Z: \text{Cob}(n) \rightarrow \mathbf{Vec}_k$  sulle varietà ottenute in questi modi accadono cose interessanti:

- $Z(\overline{M}) \rightarrow Z(\overline{M})$  corrisponde a  $\text{id}_{Z\overline{M}}$ ;
- $Z(\overline{M}) \otimes_k Z(M) \rightarrow k$  (valutazione);

... In un caso particolare la questione si fa interessante:  $M \times [0, 1]$ , che possiamo vedere come  $\text{id}_M$ , ha più nature:

- $M \times [0, 1]$  è un cob.  $\overline{M} \rightsquigarrow \overline{M}$  in sè:  $\text{id}_{\overline{M}}$ ;
- $M \times [0, 1]$  è un cob.  $\overline{M} \amalg M \rightsquigarrow \emptyset$  (valutazione);
- $M \times [0, 1]$  è un cob.  $\emptyset \rightsquigarrow \overline{M} \amalg M$  (covalutazione);

Valutando  $Z: \text{Cob}(n) \rightarrow \mathbf{Vec}_k$  sulle varietà ottenute in questi modi accadono cose interessanti:

- $Z(\overline{M}) \rightarrow Z(\overline{M})$  corrisponde a  $\text{id}_{Z\overline{M}}$ ;
- $Z(\overline{M}) \otimes_k Z(M) \rightarrow k$  (valutazione);
- $k \rightarrow Z(\overline{M}) \otimes_k Z(M)$  (covalutazione);

... In un caso particolare la questione si fa interessante:  $M \times [0, 1]$ , che possiamo vedere come  $\text{id}_M$ , ha più nature:

- $M \times [0, 1]$  è un cob.  $\overline{M} \rightsquigarrow \overline{M}$  in sè:  $\text{id}_{\overline{M}}$ ;
- $M \times [0, 1]$  è un cob.  $\overline{M} \amalg M \rightsquigarrow \emptyset$  (valutazione);
- $M \times [0, 1]$  è un cob.  $\emptyset \rightsquigarrow \overline{M} \amalg M$  (covalutazione);

Valutando  $Z: \text{Cob}(n) \rightarrow \mathbf{Vec}_k$  sulle varietà ottenute in questi modi accadono cose interessanti:

- $Z(\overline{M}) \rightarrow Z(\overline{M})$  corrisponde a  $\text{id}_{Z\overline{M}}$ ;
- $Z(\overline{M}) \otimes_k Z(M) \rightarrow k$  (valutazione);
- $k \rightarrow Z(\overline{M}) \otimes_k Z(M)$  (covalutazione);

In un mondo perfetto, dovrebbe esistere un corrispettivo in  $\mathbf{Vec}_k$  della operazione “cambio orientazione a  $M$ ”. In effetti...

... Esiste!

## Teorema

Sia  $Z: \text{Cob}(n) \rightarrow \mathbf{Vec}_k$  una TQFT di dimensione  $n$ . Per ogni  $M \in \text{Cob}(n)$ ,  $Z(M)$  è uno spazio vettoriale di dimensione finita e l'applicazione lineare

$$Z(\overline{M}) \otimes_k Z(M) \rightarrow k$$

definisce un **isomorfismo** tra  $Z(\overline{M})$  e  $Z(M)^*$  (il duale).

... Esiste!

## Teorema

Sia  $Z: \text{Cob}(n) \rightarrow \mathbf{Vec}_k$  una TQFT di dimensione  $n$ . Per ogni  $M \in \text{Cob}(n)$ ,  $Z(M)$  è uno spazio vettoriale di dimensione finita e l'applicazione lineare

$$Z(\overline{M}) \otimes_k Z(M) \rightarrow k$$

definisce un *isomorfismo* tra  $Z(\overline{M})$  e  $Z(M)^*$  (il duale).

“Dimostrazione”: Si applichi  $Z(M)^* \otimes_k -$  al morfismo di covalutazione  $k \rightarrow Z(\overline{M}) \otimes_k Z(M)$ , per ottenere

$$\beta: Z(M)^* \otimes_k k \cong Z(M)^* \rightarrow Z(M)^* \otimes_k Z(M) \otimes_k Z(\overline{M}) \rightarrow k \otimes Z(\overline{M}) \cong Z(\overline{M}).$$

Analogamente per  $\alpha: Z(\overline{M}) \rightarrow Z(M)^*$ . Ora  $\beta \circ \alpha = \text{id}$ ,  $\alpha \circ \beta = \text{id}$ . □

$n = 1$ . Ogni  $M \in \text{Cob}(1)$  è una varietà orientata di dimensione zero = una “distribuzione discreta di cariche” del tipo

$$(\bullet_+ \bullet_- \bullet_+ \bullet_+)$$

$n = 1$ . Ogni  $M \in \text{Cob}(1)$  è una varietà orientata di dimensione zero = una “distribuzione discreta di cariche” del tipo

$$(\bullet_+ \bullet_- \bullet_+ \bullet_+)$$

Esistono *due* varietà orientate e connesse di dimensione zero:  $\bullet_+$  e  $\bullet_-$ ; esse determinano univocamente l'azione di  $Z$  su  $M \in \text{Cob}(1)$ :



$n = 1$ . Ogni  $M \in \text{Cob}(1)$  è una varietà orientata di dimensione zero = una “distribuzione discreta di cariche” del tipo

$$(\bullet_+ \bullet_- \bullet_+ \bullet_+)$$

Esistono *due* varietà orientate e connesse di dimensione zero:  $\bullet_+$  e  $\bullet_-$ ; esse determinano univocamente l'azione di  $Z$  su  $M \in \text{Cob}(1)$ :

$$Z(M) = Z(\coprod_{i=1}^m \bullet_+ \amalg \coprod_{i=1}^n \bullet_-) = Z(\bullet_+)^{\otimes m} \otimes_k Z(\bullet_-)^{\otimes n}$$

$n = 1$ . Ogni  $M \in \text{Cob}(1)$  è una varietà orientata di dimensione zero = una “distribuzione discreta di cariche” del tipo

$$(\bullet_+ \bullet_- \bullet_+ \bullet_+)$$

Esistono *due* varietà orientate e connesse di dimensione zero:  $\bullet_+$  e  $\bullet_-$ ; esse determinano univocamente l'azione di  $Z$  su  $M \in \text{Cob}(1)$ :

$$Z(M) = Z(\coprod_{i=1}^m \bullet_+ \amalg \coprod_{i=1}^n \bullet_-) = Z(\bullet_+)^{\otimes m} \otimes_k Z(\bullet_-)^{\otimes n}$$

♣ Per il Teorema precedente,  $Z(\bullet_+) \cong Z(\bullet_-)^*$ ;

$n = 1$ . Ogni  $M \in \text{Cob}(1)$  è una varietà orientata di dimensione zero = una “distribuzione discreta di cariche” del tipo

$$(\bullet_+ \bullet_- \bullet_+ \bullet_+)$$

Esistono *due* varietà orientate e connesse di dimensione zero:  $\bullet_+$  e  $\bullet_-$ ; esse determinano univocamente l'azione di  $Z$  su  $M \in \text{Cob}(1)$ :

$$Z(M) = Z(\coprod_{i=1}^m \bullet_+ \amalg \coprod_{i=1}^n \bullet_-) = Z(\bullet_+)^{\otimes m} \otimes_k Z(\bullet_-)^{\otimes n}$$

♣ Per il Teorema precedente,  $Z(\bullet_+) \cong Z(\bullet_-)^*$ ;

♠ Un cobordismo in  $\text{Cob}(1)$  è una varietà  $B: M \rightsquigarrow M'$  di dimensione 1 risultante da unione disgiunta di alcune copie di  $\mathbb{S}^1$  ( $\emptyset \rightsquigarrow \emptyset$ ) e alcune copie di  $[0, 1]$  ( $\bullet \rightsquigarrow \bullet$ ).

Si possono enumerare 5 casi distinti per un cobordismo  $B$  connesso:

- 1 Se  $B = [0, 1]$  si guarda come  $\bullet_+ \rightsquigarrow \bullet_+$ , esso corrisponde a  $\text{id}_{\bullet_+}$ ;

Si possono enumerare 5 casi distinti per un cobordismo  $B$  connesso:

- 1 Se  $B = [0, 1]$  si guarda come  $\bullet_+ \rightsquigarrow \bullet_+$ , esso corrisponde a  $\text{id}_{\bullet_+}$ ;
- 2 Se  $B = [0, 1]$  si guarda come  $\bullet_- \rightsquigarrow \bullet_-$ , esso corrisponde a  $\text{id}_{\bullet_-}$

Si possono enumerare 5 casi distinti per un cobordismo  $B$  connesso:

- ① Se  $B = [0, 1]$  si guarda come  $\bullet_+ \rightsquigarrow \bullet_+$ , esso corrisponde a  $\text{id}_{\bullet_+}$ ;
- ② Se  $B = [0, 1]$  si guarda come  $\bullet_- \rightsquigarrow \bullet_-$ , esso corrisponde a  $\text{id}_{\bullet_-}$ ;
- ③ Se  $B = [0, 1]$  si guarda come cobordismo da  $\bullet_+ \amalg \bullet_-$  a  $\emptyset$ , otteniamo una mappa  $V^* \otimes V \rightarrow k$ , riconoscibile come la dualità canonica;

Si possono enumerare 5 casi distinti per un cobordismo  $B$  connesso:

- ① Se  $B = [0, 1]$  si guarda come  $\bullet_+ \rightsquigarrow \bullet_+$ , esso corrisponde a  $\text{id}_{\bullet_+}$ ;
- ② Se  $B = [0, 1]$  si guarda come  $\bullet_- \rightsquigarrow \bullet_-$ , esso corrisponde a  $\text{id}_{\bullet_-}$ ;
- ③ Se  $B = [0, 1]$  si guarda come cobordismo da  $\bullet_+ \amalg \bullet_-$  a  $\emptyset$ , otteniamo una mappa  $V^* \otimes V \rightarrow k$ , riconoscibile come la dualità canonica;
- ④ Se  $B = [0, 1]$  si guarda come cobordismo da  $\emptyset$  a  $\bullet_+ \amalg \bullet_-$ , otteniamo una mappa  $k \rightarrow V \otimes V^* \cong \text{End}(V)$ , che manda  $c \in k$  in  $f_c: v \mapsto c \cdot v$ .

Si possono enumerare 5 casi distinti per un cobordismo  $B$  connesso:

- ① Se  $B = [0, 1]$  si guarda come  $\bullet_+ \rightsquigarrow \bullet_+$ , esso corrisponde a  $\text{id}_{\bullet_+}$ ;
- ② Se  $B = [0, 1]$  si guarda come  $\bullet_- \rightsquigarrow \bullet_-$ , esso corrisponde a  $\text{id}_{\bullet_-}$ ;
- ③ Se  $B = [0, 1]$  si guarda come cobordismo da  $\bullet_+ \amalg \bullet_-$  a  $\emptyset$ , otteniamo una mappa  $V^* \otimes V \rightarrow k$ , riconoscibile come la dualità canonica;
- ④ Se  $B = [0, 1]$  si guarda come cobordismo da  $\emptyset$  a  $\bullet_+ \amalg \bullet_-$ , otteniamo una mappa  $k \rightarrow V \otimes V^* \cong \text{End}(V)$ , che manda  $c \in k$  in  $f_c: v \mapsto c \cdot v$ .
- ⑤ Se  $B = \mathbb{S}^1$  viene riguardato come cobordismo da  $\emptyset$  in sè, otteniamo il cobordismo scrivibile come

$$\begin{aligned}
 Z(\bigcirc) &\cong Z(\mathbb{C} \circ \mathbb{C}) \cong Z(\mathbb{C}) \circ Z(\mathbb{C}) \\
 k &\rightarrow V^* \otimes V \rightarrow k \\
 1 &\rightarrow \text{id}_V \rightarrow \text{tr}(\text{id}_V) = \dim V
 \end{aligned}$$



$n = 2$ . Ogni componente connessa di una varietà chiusa è (a meno di diffeomorfismo)  $\mathbb{S}^1$ , quindi

$\mathbb{S}^1$  ha in  $\text{Cob}(2)$  il ruolo che  $\bullet$  aveva in  $\text{Cob}(1)$ .

$n = 2$ . Ogni componente connessa di una varietà chiusa è (a meno di diffeomorfismo)  $\mathbb{S}^1$ , quindi

$\mathbb{S}^1$  ha in  $\text{Cob}(2)$  il ruolo che  $\bullet$  aveva in  $\text{Cob}(1)$ .

$$Z(M) = Z\left(\coprod_{i=1}^m \mathbb{S}^1\right) \cong Z(\mathbb{S}^1)^{\otimes m} = W^{\otimes m}$$

$n = 2$ . Ogni componente connessa di una varietà chiusa è (a meno di diffeomorfismo)  $\mathbb{S}^1$ , quindi

$\mathbb{S}^1$  ha in  $\text{Cob}(2)$  il ruolo che  $\bullet$  aveva in  $\text{Cob}(1)$ .


$$Z(M) = Z\left(\coprod_{i=1}^m \mathbb{S}^1\right) \cong Z(\mathbb{S}^1)^{\otimes m} = W^{\otimes m}$$

C'è una *geometria* molto più ricca:

$n = 2$ . Ogni componente connessa di una varietà chiusa è (a meno di diffeomorfismo)  $\mathbb{S}^1$ , quindi

$\mathbb{S}^1$  ha in  $\text{Cob}(2)$  il ruolo che  $\bullet$  aveva in  $\text{Cob}(1)$ .

$$Z(M) = Z\left(\coprod_{i=1}^m \mathbb{S}^1\right) \cong Z(\mathbb{S}^1)^{\otimes m} = W^{\otimes m}$$

C'è una *geometria* molto più ricca: il cobordismo “prototipo” di  $\text{Cob}(2)$  è , che definisce una applicazione lineare


$$Z\left(\text{pair of pants}\right) = \mu: W \otimes W \longrightarrow W$$

(moltiplicazione)

$n = 2$ . Ogni componente connessa di una varietà chiusa è (a meno di diffeomorfismo)  $\mathbb{S}^1$ , quindi

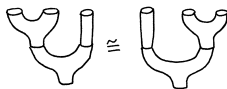
$\mathbb{S}^1$  ha in  $\text{Cob}(2)$  il ruolo che  $\bullet$  aveva in  $\text{Cob}(1)$ .

$$Z(M) = Z\left(\coprod_{i=1}^m \mathbb{S}^1\right) \cong Z(\mathbb{S}^1)^{\otimes m} = W^{\otimes m}$$

C'è una *geometria* molto più ricca: il cobordismo “prototipo” di  $\text{Cob}(2)$  è , che definisce una applicazione lineare

$$Z\left(\text{pair of pants}\right) = \mu: W \otimes W \longrightarrow W$$

(moltiplicazione)



$$\begin{array}{ccc}
 W \otimes W \otimes W & \xrightarrow{\text{id}_W \otimes \mu} & W \otimes W \\
 \mu \otimes \text{id}_W \downarrow & & \downarrow \mu \\
 W \otimes W & \xrightarrow{\mu} & W
 \end{array}$$

La filosofia allora è: “se varietà diffeomorfe bordanti sono *lo stesso* cobordismo, opportuni diagrammi associati a quei cobordismi commuteranno”.

La filosofia allora è: “se varietà diffeomorfe bordanti sono *lo stesso* cobordismo, opportuni diagrammi associati a quei cobordismi commuteranno”.




► Esiste  $\odot$ ,  $Z(\odot) = \epsilon: k \rightarrow W$  (unità);

La filosofia allora è: “se varietà diffeomorfe bordanti sono *lo stesso* cobordismo, opportuni diagrammi associati a quei cobordismi commuteranno”.

- ▶ Esiste  $\odot$ ,  $Z(\odot) = \epsilon: k \rightarrow W$  (unità);
- ▶ Esiste  $\ominus$ ,  $Z(\ominus) = \eta: W \rightarrow k$  (counità);



La filosofia allora è: “se varietà diffeomorfe bordanti sono *lo stesso* cobordismo, opportuni diagrammi associati a quei cobordismi commuteranno”.

- ▶ Esiste ,  $Z(\text{diagram}) = \epsilon: k \rightarrow W$  (unità);
- ▶ Esiste ,  $Z(\text{diagram}) = \eta: W \rightarrow k$  (counità);
- ▶ Esiste ,  $Z(\text{diagram}): W \rightarrow W \otimes_k W$  (comoltiplicazione).

Allora commutano...

La filosofia allora è: “se varietà diffeomorfe bordanti sono *lo stesso* cobordismo, opportuni diagrammi associati a quei cobordismi *commuteranno*”.

- Esiste  $\odot$ ,  $Z(\odot) = \epsilon: k \rightarrow W$  (unità);
- Esiste  $\ominus$ ,  $Z(\ominus) = \eta: W \rightarrow k$  (counità);
- Esiste  $\cup$ ,  $Z(\cup): W \rightarrow W \otimes_k W$  (comoltiplicazione).

Allora commutano...

$$\begin{array}{ccccc}
 W \otimes k & \xrightarrow{\text{id}_W \otimes \epsilon} & W \otimes W & \xleftarrow{\epsilon \otimes \text{id}_W} & k \otimes W \\
 & & \downarrow \mu & & \\
 & & W & & 
 \end{array}$$

La filosofia allora è: “se varietà diffeomorfe bordanti sono *lo stesso* cobordismo, opportuni diagrammi associati a quei cobordismi *commuteranno*”.

- Esiste  $\odot$ ,  $Z(\odot) = \epsilon: k \rightarrow W$  (unità);
- Esiste  $\ominus$ ,  $Z(\ominus) = \eta: W \rightarrow k$  (counità);
- Esiste  $\cup$ ,  $Z(\cup): W \rightarrow W \otimes_k W$  (comoltiplicazione).

Allora commutano...

$$\begin{array}{ccccc}
 & \cup & \cong & \text{cylinder} & \cong & \cap \\
 W \otimes k & \xrightarrow{\text{id}_W \otimes \epsilon} & W \otimes W & \xleftarrow{\epsilon \otimes \text{id}_W} & k \otimes W \\
 & \searrow & \downarrow \mu & \swarrow & \\
 & & W & & 
 \end{array}$$

...e opportuni diagrammi duali.

Uno spazio vettoriale  $W$  con delle mappe  $\mu, \eta$  etc. che fanno commutare i diagrammi sopra è un oggetto noto: è un'algebra di Frobenius.

Uno spazio vettoriale  $W$  con delle mappe  $\mu, \eta$  etc. che fanno commutare i diagrammi sopra è un oggetto noto: è un'algebra di Frobenius.

## Teorema

Ogni TQFT  $Z: \text{Cob}(2) \rightarrow \mathbf{Vec}_k$  induce su  $Z(\mathbb{S}^1)$  una struttura di Algebra di Frobenius.

## Dimostrazione.

Vedi [TFA, Prop. 13].



Uno spazio vettoriale  $W$  con delle mappe  $\mu, \eta$  etc. che fanno commutare i diagrammi sopra è un oggetto noto: è un'algebra di Frobenius.

## Teorema

Ogni TQFT  $Z: \text{Cob}(2) \rightarrow \mathbf{Vec}_k$  induce su  $Z(\mathbb{S}^1)$  una struttura di Algebra di Frobenius.

## Dimostrazione.

Vedi [TFA, Prop. 13]. □

In effetti si ha una equivalenza

$$\{\text{TQFT}_2\} \Leftrightarrow \mathbf{Frb}_k$$

Uno spazio vettoriale  $W$  con delle mappe  $\mu, \eta$  etc. che fanno commutare i diagrammi sopra è un oggetto noto: è un'algebra di Frobenius.

## Teorema

Ogni TQFT  $Z: \text{Cob}(2) \rightarrow \mathbf{Vec}_k$  induce su  $Z(\mathbb{S}^1)$  una struttura di Algebra di Frobenius.

## Dimostrazione.

Vedi [TFA, Prop. 13]. □

In effetti si ha una equivalenza

$$\{\text{TQFT}_2\} \rightleftarrows \mathbf{Frb}_k$$

- Data una varietà, la si **scompon**e in cobordismi e si associano loro degli invarianti algebrici;

Uno spazio vettoriale  $W$  con delle mappe  $\mu, \eta$  etc. che fanno commutare i diagrammi sopra è un oggetto noto: è un'algebra di Frobenius.

## Teorema

Ogni TQFT  $Z: \text{Cob}(2) \rightarrow \mathbf{Vec}_k$  induce su  $Z(\mathbb{S}^1)$  una struttura di Algebra di Frobenius.

## Dimostrazione.

Vedi [TFA, Prop. 13]. □

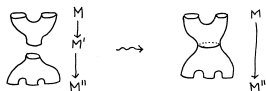
In effetti si ha una equivalenza

$$\{\text{TQFT}_2\} \rightleftarrows \mathbf{Frb}_k$$

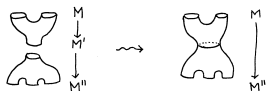
- Data una varietà, la si **scompon**e in cobordismi e si associano loro degli invarianti algebrici;
- Data un'algebra in  $\mathbf{Frb}_k$ , la si **disegna** in  $\text{Cob}(2)$  (dove gli isomorfismi "si vedono").




Si è già visto che



Si è già visto che

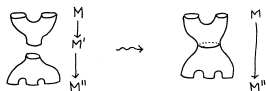



Si può operare “al contrario” tagliando una varietà nota: per esempio il toro : ad esso si associa uno scalare  $c: k \rightarrow k$ , calcolabile dalla composizione ( $Z(S^1) = W$ )

$$k \rightarrow W \rightarrow W \otimes W \rightarrow W \rightarrow k$$

(tutte le mappe sono esattamente quelle trovate prima).

Si è già visto che



Si può operare “al contrario” tagliando una varietà nota: per esempio il toro : ad esso si associa uno scalare  $c: k \rightarrow k$ , calcolabile dalla composizione ( $Z(S^1) = W$ )

$$k \rightarrow W \rightarrow W \otimes W \rightarrow W \rightarrow k$$

(tutte le mappe sono esattamente quelle trovate prima). O in generale,  $Z(\text{torus} \cdots \text{torus})$  si ottiene come composizione  $k \rightarrow W \rightarrow W \otimes W \rightarrow \cdots \rightarrow W \rightarrow k$ ; la filosofia che vorremmo adottare ora è

*Tagliare  $M^n$  lungo sottovarietà di codimensione 1, suddividendola in sottovarietà amichevoli di dimensione 2.*

...e calcolare agilmente tutto quanto concerne  $M^n$ .

# Vari problemi!

# Vari problemi!

- La geometria è “facile” solo in dimensione bassa; se la  $n$  in  $\text{Cob}(n)$  è troppo grande, perdiamo dei potenti teoremi di classificazione (ogni 2-varietà compatta –orientabile e– orientata è somma connessa di tori o è una sfera).

# Vari problemi!

- La geometria è “facile” solo in dimensione bassa; se la  $n$  in  $\text{Cob}(n)$  è troppo grande, perdiamo dei potenti teoremi di classificazione (ogni 2-varietà compatta –orientabile e– orientata è somma connessa di tori o è una sfera).
- Non c'è motivo apparente per fermarsi alla codimensione 1: data  $M^n$  la vorremmo scrivere come somma di sottovarietà di dimensione  $n$ , cucite lungo sottovarietà di codimensione 1;

# Vari problemi!

- La geometria è “facile” solo in dimensione bassa; se la  $n$  in  $\text{Cob}(n)$  è troppo grande, perdiamo dei potenti teoremi di classificazione (ogni 2-varietà compatta –orientabile e– orientata è somma connessa di tori o è una sfera).
- Non c'è motivo apparente per fermarsi alla codimensione 1: data  $M^n$  la vorremmo scrivere come somma di sottovarietà di dimensione  $n$ , cucite lungo sottovarietà di codimensione 1; le quali dovrebbero potersi cucire lungo s.v. di codimensione 2;

# Vari problemi!

- La geometria è “facile” solo in dimensione bassa; se la  $n$  in  $\text{Cob}(n)$  è troppo grande, perdiamo dei potenti teoremi di classificazione (ogni 2-varietà compatta –orientabile e– orientata è somma connessa di tori o è una sfera).
- Non c'è motivo apparente per fermarsi alla codimensione 1: data  $M^n$  la vorremmo scrivere come somma di sottovarietà di dimensione  $n$ , cucite lungo sottovarietà di codimensione 1; le quali dovrebbero potersi cucire lungo s.v. di codimensione 2; le quali dovrebbero potersi cucire lungo s.v. di codimensione 3;

...



# Vari problemi!

- La geometria è “facile” solo in dimensione bassa; se la  $n$  in  $\text{Cob}(n)$  è troppo grande, perdiamo dei potenti teoremi di classificazione (ogni 2-varietà compatta –orientabile e– orientata è somma connessa di tori o è una sfera).
- Non c'è motivo apparente per fermarsi alla codimensione 1:  
data  $M^n$  la vorremmo scrivere come somma di sottovarietà di dimensione  $n$ , cucite lungo sottovarietà di codimensione 1;  
le quali dovrebbero potersi cucire lungo s.v. di codimensione 2;  
le quali dovrebbero potersi cucire lungo s.v. di codimensione 3;

...

Arrivati alla dimensione 0, risalire ad  $M$  applicando  $Z$ .

# Vari problemi!

- La geometria è “facile” solo in dimensione bassa; se la  $n$  in  $\text{Cob}(n)$  è troppo grande, perdiamo dei potenti teoremi di classificazione (ogni 2-varietà compatta –orientabile e– orientata è somma connessa di tori o è una sfera).
- Non c'è motivo apparente per fermarsi alla codimensione 1: data  $M^n$  la vorremmo scrivere come somma di sottovarietà di dimensione  $n$ , cucite lungo sottovarietà di codimensione 1; le quali dovrebbero potersi cucire lungo s.v. di codimensione 2; le quali dovrebbero potersi cucire lungo s.v. di codimensione 3;

...

Arrivati alla dimensione 0, risalire ad  $M$  applicando  $Z$ .

(Vari problemi)<sup>n</sup>: Cos'è un cobordismo tra cobordismi?

# Vari problemi!

- La geometria è “facile” solo in dimensione bassa; se la  $n$  in  $\text{Cob}(n)$  è troppo grande, perdiamo dei potenti teoremi di classificazione (ogni 2-varietà compatta –orientabile e– orientata è somma connessa di tori o è una sfera).
- Non c'è motivo apparente per fermarsi alla codimensione 1:  
data  $M^n$  la vorremmo scrivere come somma di sottovarietà di dimensione  $n$ , cucite lungo sottovarietà di codimensione 1;  
le quali dovrebbero potersi cucire lungo s.v. di codimensione 2;  
le quali dovrebbero potersi cucire lungo s.v. di codimensione 3;

...

Arrivati alla dimensione 0, risalire ad  $M$  applicando  $Z$ .

(**Vari problemi**) <sup>$n$</sup> : *Nulla* di simile esiste in  $\text{Cob}(n)$ .

Un approccio è quello  *$n$ -categoriale*: (Baez–Dolan  $\rightarrow \dots \rightarrow$  Lurie.) L'idea è che laddove una TQFT “ordinaria” è determinata dalle corrispondenze

- Varietà chiusa  $n$ -dim.  $\Rightarrow$  numero complesso;

Un approccio è quello  *$n$ -categoriale*: (Baez–Dolan  $\rightarrow \dots \rightarrow$  Lurie.) L'idea è che laddove una TQFT “ordinaria” è determinata dalle corrispondenze

- Varietà chiusa  $n$ -dim.  $\Rightarrow$  numero complesso;
- Varietà chiusa  $(n - 1)$ -dim.  $\Rightarrow$  spazio vettoriale;

Un approccio è quello ***n*-categoriale**: (Baez–Dolan  $\rightarrow \dots \rightarrow$  Lurie.) L'idea è che laddove una TQFT “ordinaria” è determinata dalle corrispondenze

- Varietà chiusa  $n$ -dim.  $\Rightarrow$  numero complesso;
- Varietà chiusa  $(n - 1)$ -dim.  $\Rightarrow$  spazio vettoriale;
- Cobordismo  $B: M \rightsquigarrow M'$  tra varietà di dimensione  $n - 1 \Rightarrow$  applicazione lineare  $Z(M) \rightarrow Z(M')$  (se  $M = M' = \emptyset$ ,  $B$  è la moltiplicazione per il n.ro complesso trovato in 1);

Un approccio è quello ***n*-categoriale**: (Baez–Dolan  $\rightarrow \dots \rightarrow$  Lurie.) L'idea è che laddove una TQFT “ordinaria” è determinata dalle corrispondenze

- Varietà chiusa  $n$ -dim.  $\Rightarrow$  numero complesso;
- Varietà chiusa  $(n - 1)$ -dim.  $\Rightarrow$  spazio vettoriale;
- Cobordismo  $B: M \rightsquigarrow M'$  tra varietà di dimensione  $n - 1 \Rightarrow$  applicazione lineare  $Z(M) \rightarrow Z(M')$  (se  $M = M' = \emptyset$ ,  $B$  è la moltiplicazione per il n.ro complesso trovato in 1);

una TQFT “estesa” consisterà degli stessi dati, e in più assegna

- Varietà chiusa  $(n - 2)$ -dim.  $\Rightarrow$  categoria  $k$ -lineare (p. es.:  **$\mathbf{Vec}_k$** );

Un approccio è quello ***n*-categoriale**: (Baez–Dolan  $\rightarrow \dots \rightarrow$  Lurie.) L'idea è che laddove una TQFT “ordinaria” è determinata dalle corrispondenze

- Varietà chiusa  $n$ -dim.  $\Rightarrow$  numero complesso;
- Varietà chiusa  $(n - 1)$ -dim.  $\Rightarrow$  spazio vettoriale;
- Cobordismo  $B: M \rightsquigarrow M'$  tra varietà di dimensione  $n - 1 \Rightarrow$  applicazione lineare  $Z(M) \rightarrow Z(M')$  (se  $M = M' = \emptyset$ ,  $B$  è la moltiplicazione per il n.ro complesso trovato in 1);

una TQFT “estesa” consisterà degli stessi dati, e in più assegna

- Varietà chiusa  $(n - 2)$ -dim.  $\Rightarrow$  categoria  $k$ -lineare (p. es.: **Vec<sub>k</sub>**);
- cobordismi tra varietà  $(n - 2)$ -dim.  $\Rightarrow$  funtore monoidale  $k$ -lineare...



Un approccio è quello ***n*-categoriale**: (Baez–Dolan  $\rightarrow \dots \rightarrow$  Lurie.) L'idea è che laddove una TQFT “ordinaria” è determinata dalle corrispondenze

- Varietà chiusa  $n$ -dim.  $\Rightarrow$  numero complesso;
- Varietà chiusa  $(n - 1)$ -dim.  $\Rightarrow$  spazio vettoriale;
- Cobordismo  $B: M \rightsquigarrow M'$  tra varietà di dimensione  $n - 1 \Rightarrow$  applicazione lineare  $Z(M) \rightarrow Z(M')$  (se  $M = M' = \emptyset$ ,  $B$  è la moltiplicazione per il n.ro complesso trovato in 1);

una TQFT “estesa” consisterà degli stessi dati, e in più assegna

- Varietà chiusa  $(n - 2)$ -dim.  $\Rightarrow$  categoria  $k$ -lineare (p. es.:  **$\mathbf{Vec}_k$** );
- cobordismi tra varietà  $(n - 2)$ -dim.  $\Rightarrow$  funtore monoidale  $k$ -lineare...
- ...

Un approccio è quello *n-categoriale*: (Baez–Dolan  $\rightarrow \dots \rightarrow$  Lurie.) L'idea è che laddove una TQFT “ordinaria” è determinata dalle corrispondenze

- Varietà chiusa  $n$ -dim.  $\Rightarrow$  numero complesso;
- Varietà chiusa  $(n - 1)$ -dim.  $\Rightarrow$  spazio vettoriale;
- Cobordismo  $B: M \rightsquigarrow M'$  tra varietà di dimensione  $n - 1 \Rightarrow$  applicazione lineare  $Z(M) \rightarrow Z(M')$  (se  $M = M' = \emptyset$ ,  $B$  è la moltiplicazione per il n.ro complesso trovato in 1);

una TQFT “estesa” consisterà degli stessi dati, e in più assegna

- Varietà chiusa  $(n - 2)$ -dim.  $\Rightarrow$  categoria  $k$ -lineare (p. es.:  $\mathbf{Vec}_k$ );
- cobordismi tra varietà  $(n - 2)$ -dim.  $\Rightarrow$  funtore monoidale  $k$ -lineare...
- ...

*Data a  $\mathbf{Cob}(n)$  una struttura di  $n$ -categoria, una eTQFT (TQFT estesa) consiste di un funtore monoidale*  
 $Z: (\mathbf{Cob}(n), \amalg) \rightarrow (\mathbf{C}, \otimes).$

- Lurie trova un modo di dare a  $\text{Cob}(n)$  una struttura di  $n$ -categoria (definendo  $e\text{Cob}(n)_{\text{fr}}$ ) che permette di generalizzare il risultato in [TFA]:

- Lurie trova un modo di dare a  $\text{Cob}(n)$  una struttura di  $n$ -categoria (definendo  $e\text{Cob}(n)_{fr}$ ) che permette di generalizzare il risultato in [TFA]:

Teorema (Ipotesi/Teorema di Cobordismo, Lurie 2008)

Se  $\mathbf{C}$  è una  $n$ -categoria monoidale, sono equivalenti

- Il dato di un funtore  $n$ -monoidale  $Z: e\text{Cob}(n)_{fr} \rightarrow \mathbf{C}$ ;

- Lurie trova un modo di dare a  $\text{Cob}(n)$  una struttura di  $n$ -categoria (definendo  $e\text{Cob}(n)_{\text{fr}}$ ) che permette di generalizzare il risultato in [TFA]:

Teorema (Ipotesi/Teorema di Cobordismo, Lurie 2008)

Se  $\mathbf{C}$  è una  $n$ -categoria monoidale, sono equivalenti

- Il dato di un funtore  $n$ -monoidale  $Z: e\text{Cob}(n)_{\text{fr}} \rightarrow \mathbf{C}$ ;
- Il dato di “un” oggetto  $X$  di  $\mathbf{C}$ ;

► Lurie trova un modo di dare a  $\text{Cob}(n)$  una struttura di  $n$ -categoria (definendo  $e\text{Cob}(n)_{\text{fr}}$ ) che permette di generalizzare il risultato in [TFA]:

Teorema (Ipotesi/Teorema di Cobordismo, Lurie 2008)

Se  $\mathbf{C}$  è una  $n$ -categoria monoidale, sono equivalenti

- Il dato di un funtore  $n$ -monoidale  $Z: e\text{Cob}(n)_{\text{fr}} \rightarrow \mathbf{C}$ ;
- Il dato di “un” oggetto  $X$  di  $\mathbf{C}$ ;

Secondo la corrispondenza  $X \Leftrightarrow Z(\bullet)$ .

► Lurie trova un modo di dare a  $\text{Cob}(n)$  una struttura di  $n$ -categoria (definendo  $e\text{Cob}(n)_{\text{fr}}$ ) che permette di generalizzare il risultato in [TFA]:

Teorema (Ipotesi/Teorema di Cobordismo, Lurie 2008)

Se  $\mathbf{C}$  è una  $n$ -categoria monoidale, sono equivalenti

- Il dato di un funtore  $n$ -monoidale  $Z: e\text{Cob}(n)_{\text{fr}} \rightarrow \mathbf{C}$ ;
- Il dato di “un” oggetto  $X$  di  $\mathbf{C}$ ;

Secondo la corrispondenza  $X \Leftrightarrow Z(\bullet)$ .

►► In un altro approccio (cfr. [DWi]) si propone una differente definizione di TQFT, che associa ad  $M$  un opportuno numero razionale, ottenuto a partire da una “ $G$ -colorazione” di una sua fissata triangolazione  $\tau$ .

► Lurie trova un modo di dare a  $\text{Cob}(n)$  una struttura di  $n$ -categoria (definendo  $e\text{Cob}(n)_{\text{fr}}$ ) che permette di generalizzare il risultato in [TFA]:

**Teorema (Ipotesi/Teorema di Cobordismo, Lurie 2008)**

*Se  $\mathbf{C}$  è una  $n$ -categoria monoidale, sono equivalenti*

- *Il dato di un funtore  $n$ -monoidale  $Z: e\text{Cob}(n)_{\text{fr}} \rightarrow \mathbf{C}$ ;*
- *Il dato di “un” oggetto  $X$  di  $\mathbf{C}$ ;*

*Secondo la corrispondenza  $X \Leftrightarrow Z(\bullet)$ .*

►► In un altro approccio (cfr. [DWi]) si propone una differente definizione di TQFT, che associa ad  $M$  un opportuno numero razionale, ottenuto a partire da una “ $G$ -colorazione” di una sua fissata triangolazione  $\tau$ .

$$Z(M) = \sum_{G\text{-colorazioni}} \frac{1}{|G|^{|V|}}$$



► Lurie trova un modo di dare a  $\text{Cob}(n)$  una struttura di  $n$ -categoria (definendo  $e\text{Cob}(n)_{\text{fr}}$ ) che permette di generalizzare il risultato in [TFA]:

**Teorema (Ipotesi/Teorema di Cobordismo, Lurie 2008)**

*Se  $\mathbf{C}$  è una  $n$ -categoria monoidale, sono equivalenti*

- *Il dato di un funtore  $n$ -monoidale  $Z: e\text{Cob}(n)_{\text{fr}} \rightarrow \mathbf{C}$ ;*
- *Il dato di “un” oggetto  $X$  di  $\mathbf{C}$ ;*

*Secondo la corrispondenza  $X \Leftrightarrow Z(\bullet)$ .*

►► In un altro approccio (cfr. [DWi]) si propone una differente definizione di TQFT, che associa ad  $M$  un opportuno numero razionale, ottenuto a partire da una “ $G$ -colorazione” di una sua fissata triangolazione  $\tau$ .

$$Z(M) = \sum_{G\text{-colorazioni}} \frac{1}{|G|^{|V|}}$$

$G$  gruppo finito,  $|V| = \#\text{vertici di } \tau$  (ben def  $\Leftarrow$  mosse di Pachner.)

Per riassumere, possiamo trovare analogie e differenze tra la teoria delle TQFT e quella dell'omologia (negli assiomi di Eilenberg–Steenrod)

$H_n(-)$ (Eilenberg)	$Z(-)$ (Atiyah)
$(X, Y) \in \mathbf{Top}^2: Y \subseteq X$	$(M, \Sigma) \in \mathbf{Top}^2: \Sigma \cong \partial M$

Per riassumere, possiamo trovare analogie e differenze tra la teoria delle TQFT e quella dell'omologia (negli assiomi di Eilenberg–Steenrod)

$H_n(-)$ (Eilenberg)	$Z(-)$ (Atiyah)
$(X, Y) \in \mathbf{Top}^2: Y \subseteq X$ $H_\bullet(-): \mathbf{Top}^2 \rightarrow \mathbf{Ab}$	$(M, \Sigma) \in \mathbf{Top}^2: \Sigma \cong \partial M$ $Z: \mathbf{Cob}(n) \rightarrow \mathbf{Vec}_k$

Per riassumere, possiamo trovare analogie e differenze tra la teoria delle TQFT e quella dell'omologia (negli assiomi di Eilenberg–Steenrod)

$H_n(-)$ (Eilenberg)	$Z(-)$ (Atiyah)
$(X, Y) \in \mathbf{Top}^2: Y \subseteq X$ $H_\bullet(-): \mathbf{Top}^2 \rightarrow \mathbf{Ab}$ $X \amalg X' \rightsquigarrow H(X) \oplus H(X')$	$(M, \Sigma) \in \mathbf{Top}^2: \Sigma \cong \partial M$ $Z: \mathbf{Cob}(n) \rightarrow \mathbf{Vec}_k$ $Z(M \amalg M') \cong Z(M) \otimes Z(M')$

Per riassumere, possiamo trovare analogie e differenze tra la teoria delle TQFT e quella dell'omologia (negli assiomi di Eilenberg–Steenrod)

$H_n(-)$ (Eilenberg)	$Z(-)$ (Atiyah)
$(X, Y) \in \mathbf{Top}^2: Y \subseteq X$ $H_\bullet(-): \mathbf{Top}^2 \rightarrow \mathbf{Ab}$ $X \amalg X' \rightsquigarrow H(X) \oplus H(X')$ <b>Escissione:</b>	$(M, \Sigma) \in \mathbf{Top}^2: \Sigma \cong \partial M$ $Z: \mathbf{Cob}(n) \rightarrow \mathbf{Vec}_k$ $Z(M \amalg M') \cong Z(M) \otimes Z(M')$ <b>Incollamento:</b>

Per riassumere, possiamo trovare analogie e differenze tra la teoria delle TQFT e quella dell'omologia (negli assiomi di Eilenberg–Steenrod)

$H_n(-)$ (Eilenberg)	$Z(-)$ (Atiyah)
$(X, Y) \in \mathbf{Top}^2: Y \subseteq X$ $H_\bullet(-): \mathbf{Top}^2 \rightarrow \mathbf{Ab}$ $X \amalg X' \rightsquigarrow H(X) \oplus H(X')$ <b>Escissione:</b> $\bullet \mapsto \mathbb{Z}$	$(M, \Sigma) \in \mathbf{Top}^2: \Sigma \cong \partial M$ $Z: \mathbf{Cob}(n) \rightarrow \mathbf{Vec}_k$ $Z(M \amalg M') \cong Z(M) \otimes Z(M')$ <b>Incollamento:</b> $\emptyset \mapsto k$

Per riassumere, possiamo trovare analogie e differenze tra la teoria delle TQFT e quella dell'omologia (negli assiomi di Eilenberg–Steenrod)

$H_n(-)$ (Eilenberg)	$Z(-)$ (Atiyah)
$(X, Y) \in \mathbf{Top}^2: Y \subseteq X$ $H_\bullet(-): \mathbf{Top}^2 \rightarrow \mathbf{Ab}$ $X \amalg X' \rightsquigarrow H(X) \oplus H(X')$ <b>Escissione:</b> $\bullet \mapsto \mathbb{Z}$	$(M, \Sigma) \in \mathbf{Top}^2: \Sigma \cong \partial M$ $Z: \mathbf{Cob}(n) \rightarrow \mathbf{Vec}_k$ $Z(M \amalg M') \cong Z(M) \otimes Z(M')$ <b>Incollamento:</b> $\emptyset \mapsto k$
<p>Esiste una “connessione” <math>H_n \rightarrow H_{n-1}</math></p> <p>Si applica a varie sottocategorie di <b>Top</b></p>	<p>← Nulla del genere</p> <p>Si applica <i>solo</i> a <math>\mathbf{Cob}(n) \dots</math></p>



© 1964 Peanuts Worldwide LLC, Dist. by Universal Uclick








www.snoobv.com





# Bibliografia.

-  M. Atiyah (1988), *Topological quantum field theories*, Publications Mathématiques de l'IHÉS 68.
-  R. Dijkgraaf, E. Witten *Topological gauge theories and group cohomology*, Commun. Math. Phys 129 (1990) 393-429.
-  Lowell Abrams, *Two-dimensional topological quantum field theories and Frobenius Algebras*, J. Knot Theory Ramifications, 5 (1996).
-  J. Lurie, *On the Classification of Topological Field Theories*.
-  S. MacLane, *Categories for the Working Mathematician*, Graduate Texts in Mathematics 5, Springer—Verlag 1971.