

Дифференциальная геометрия и топология

Лекция 8: операции с расслоениями, тензоры, внешние формы

Богачев Николай Владимирович

ИППИ РАН & МФТИ

Весна 2022

Содержание

1. Операции с расслоениями
2. Тензоры
3. Алгебра внешних форм

1 Операции с расслоениями

Множ (E, B, F, π) — вект. расслоение, т.е. строй F имеет структуру вект. нр-ва.

На вект. рассл. можно смотреть как на симм. симплекс

$\{E_p \mid p \in B\}$ вект. нр-ва (аналогично каск. рассл-ю TM).

1.1 Сопряжение расслоений.

Общее сообр-е: если $V = \langle e_1, \dots, e_n \rangle$, то $V^* = \langle e_1^*, \dots, e_n^* \rangle$,
тогда $e_i^*(e_j) = \delta_{ij} = \begin{cases} 1 & i=j \\ 0 & i \neq j. \end{cases}$

Две кардиги из $E_p = \langle e_j(p), j \leq n \rangle$ рассл. $E_p^* = \langle e_j^*(p), j=1, \dots, n \rangle$.

Также $E^* = \bigcup_p E_p^*$; $\pi^*: E^* \rightarrow B$, т.е. $\pi^*(E_p^*) = p$.

Лемма $\pi^*: E^* \rightarrow B$ — лок. трив. расслоение

Док-во.: Для каждой точки $p \in B$ во множестве $\pi^{-1}(p) \subset E$, т.к. существует базисный набор сечений $\{e_i(p), i=1, \dots, n\}$.

Рассмотрим $\{e_i^*(p), i=1, \dots, n\}$. Эти двойственные сечения образуют набор базисных сечений для обобщ. $\pi^*: E^* \rightarrow B$.

Запомним, что для каждого локального тривиализации

$h_\alpha: \pi^{-1}(U_\alpha) \rightarrow U_\alpha \times \mathbb{R}^n$ | (для разных карт: $h_p h_\alpha^{-1}: p \times \tau \rightarrow p \times g_{\alpha p}(p)^r$,
здесь $g_{\alpha p}: U_\alpha \cap U_p \rightarrow \text{GL}_n(\mathbb{R})$)

существует локальное
тривиализацию h_α^* для π^* .

Сечения расслоения $\pi^*: E^* \rightarrow B$ — линейные функционалы.

1.2. Тензорное произведение расслоений

Расслоение $\pi^1 : E^1 \rightarrow B$ и $\pi^2 : E^2 \rightarrow B$.

Определим тензорное произведение рассл. π^1 и π^2 :

$$\pi = \pi^1 \otimes \pi^2 : E \rightarrow B.$$

Свой расслоение π Опред. как тенз. произв.: $E_p = E_p^1 \otimes E_p^2$.

Топологическое уп-во тогд. имеет вид $E = \bigcup_p E_p$.

Проекция π — это отобр. $E_p \mapsto p$.

Лемма $\pi : E \rightarrow B$ — бран. рассл.

док-во: $\forall p \in B \exists u \subset B$, т.е. имеется набор базисных окр. серий $\{e_1^1(p), \dots, e_n^1(p)\}$ и $\{e_1^2(p), \dots, e_n^2(p)\}$. Но тогда $\{e_i^1(p) \otimes e_j^2(p) \mid 1 \leq i, j \leq n\}$ образуют базисное серение для $\pi^{-1}(u) : \pi^{-1}(u) \rightarrow u$, т.е.g.



2. Тензоры

Пр-бо $T_q^p(V) = \underbrace{V \otimes \dots \otimes V}_p \otimes \underbrace{V^* \otimes \dots \otimes V^*}_q$ называется

пространством тензоров типа (p,q) на V .

Заметим, что $T_0^0(V) = k$ — none; $\dim T_q^p(V) = n^{p+q}$.

Далее имеем: $T_0^1(V) = V$; $T_1^0(V) = V^*$; и

$T_q^0(V) = \text{Hom}(\underbrace{V, \dots, V}_q; k)$; $T_q^1(V) = \text{Hom}(\underbrace{V, \dots, V}_q; V)$.

Отметим, что тензоры типа $(0,2)$ — билин. ф-ции,
тензоры типа $(1,1)$ — линейные операторы ($T_1^1(V) \cong L(V)$),
тензоры типа $(1,2)$ — билинейные структуры/формы
на V .

Тенз. произв. опред. базисн. операцию

$$\otimes : T_q^p(V) \times T_s^r(V) \rightarrow T_{q+s}^{p+r}(V), \text{ где}$$

$$(x_1 \otimes \dots \otimes x_p \otimes \lambda_1 \otimes \dots \otimes \lambda_q) \otimes (x_{p+1} \otimes \dots \otimes x_{p+r} \otimes \lambda_{q+1} \otimes \dots \otimes \lambda_{q+s}) = \\ = x_1 \otimes \dots \otimes x_{p+q} \otimes \lambda_1 \otimes \dots \otimes \lambda_{q+s}.$$

Пример $T_2^2(V) = V \otimes V \otimes V^* \otimes V^* = (V \otimes V)^{\frac{1}{u}} \otimes (V \otimes V)^*$.

Тогда $T_2^2(V) = T_1^1(u) = L(u) = L(V \otimes V)$.

Замечание, что $\otimes : T_1^1(V) \times T_1^1(W) \rightarrow T_2^2(V)$ — оператор

тенз. умн-я лин. операторов. Рассм. более общий случай
картины: $A \in L(V)$, $B \in L(W)$.
 $(A \otimes B)(x \otimes y) = Ax \otimes By$; пусть $V = \langle e_1, \dots, e_n \rangle$, $W = \langle f_1, \dots, f_m \rangle$.

Тогда матр. $A \otimes B$ в базисе $e_i \otimes f_j$ имеет вид:

$$\begin{pmatrix} a_{11}B & a_{12}B & \dots & a_{1n}B \\ \vdots & & & \\ a_{n1}B & \dots & \dots & a_{nn}B \end{pmatrix}$$

Замечание, что $\forall v \in V \otimes V^*$ есть разложение $v = \sum_{j=1}^n e_j \otimes \ell_j$

Можно рассматривать разносточные операторы: $A = u \otimes \alpha$
 $(u, v \in V; \alpha, \beta \in V^*)$ \leftarrow $B = v \otimes \beta$.

Посмотрим на их произведение:

$$(A \otimes B)(x \otimes y) = (Ax \otimes By) = \alpha(x)\beta(y) u \otimes v = \\ = ((\alpha \otimes \beta)(x \otimes y)) u \otimes v = ((u \otimes v) \otimes (\alpha \otimes \beta))(x \otimes y).$$

Следовательно, $A \otimes B = u \otimes v \otimes \alpha \otimes \beta \in T_2^2(V)$.

(здесь мы воспользовались тем, что $\alpha(x)\beta(y) = (\alpha \otimes \beta)(x \otimes y)$)

Если одна из этих операций с тензорами: операции свертки.

Свертка: $T_q^p(V) \rightarrow T_{q-1}^{p-1}(V)$ ($p, q > 0$), т.е.

$(x_1, \dots, x_p, \lambda_1, \dots, \lambda_q) \xrightarrow{\text{свертка по } 1\text{-му индексу}} \lambda_1(x_1)(x_2 \otimes \dots \otimes x_p \otimes \lambda_2 \otimes \dots \otimes \lambda_q).$

$$\underbrace{V \times \dots \times V}_{p} \times \underbrace{V^* \times \dots \times V^*}_{q}.$$

Заметим, что избр. ободр. полиномии
след. сущ. лил. ободр. свертки

$$T_q^p(V) \rightarrow T_{q-1}^{p-1}(V),$$

$$x_1 \otimes \dots \otimes x_p \otimes \lambda_1 \otimes \dots \otimes \lambda_q \mapsto \lambda_1(x_1)(x_2 \otimes \dots \otimes x_p \otimes \lambda_2 \otimes \dots \otimes \lambda_q).$$

Свертку можно проводить по любой паре индексов.

Пусть e_j - базис V ; f_j - базис пр-ва V^* .

Тогда $\{e_{i_1} \otimes \dots \otimes e_{i_p} \otimes f_{j_1} \otimes \dots \otimes f_{j_q}\}$ - базис пр-ва $T_q^p(V)$.

Любой гендер имеет вид $T = T_{j_1 \dots j_q}^{i_1 \dots i_p} e_{i_1} \otimes \dots \otimes e_{i_p} \otimes f_{j_1} \otimes \dots \otimes f_{j_q}$.

Сокращ. символика
Эйнштейна - суммирование

идет по избр. индексам
стяну в скобку.

Теорема $A \in L(V) = T_1^1(V)$. Тогда $A = A_{ij} \cdot e_i \otimes f_j$. ($\sum_{i,j}$ отсюда)

$$(Ax)^i = \underset{i-j \text{ коорд. вен.}}{A_j^i x^j}, \text{ где } A_j^i = A_{ij}, x^j = x_j.$$

(Но она есть!)

Число так называется.

3. Алгебра внешних форм, алгебра Грасмана, внешняя алгебра (exterior algebra)

Определим n -бо кососимм. назначение p -форм: $\Lambda^p(V)$.

Дано, что $\Lambda^0(V) = k$, $\Lambda^1(V) = V^*$, $\Lambda^2(V)$ - n -бо кососимм. внешние формы на V .

Внешнее произв. лин. функционалов:

$$(\varphi_1, \dots, \varphi_m) \mapsto (\varphi_1 \wedge \dots \wedge \varphi_m), \text{ где } \varphi_i \in V^* :$$

$$(\varphi_1 \wedge \dots \wedge \varphi_m)(v_1, \dots, v_m) = \det(\varphi_i(v_j))_{i,j=1,\dots,m}.$$

Заметим, что операции \wedge и \wedge не коммутативны.

Предн. $\Lambda^2(V) = \text{н-бо 2-форм} = \langle f_i \wedge f_j \mid i < j \rangle,$

$$\text{где } \langle f_1, \dots, f_n \rangle_{\text{базис.}} = V^*$$

Доказ.: Рассмотрим 2-форму $w \in \Lambda^2(V)$.

Заметим, что на ядре $u = \sum u_i e_i$, $v = \sum v_j e_j$

$$w(u, v) = w\left(\sum_i u_i e_i, \sum_j v_j e_j\right) = \sum_{i < j} u_i v_j \underbrace{w(e_i, e_j)}_{w_{ij} = -w_{ji}} =$$
$$= \sum_{i < j} u_i v_j w_{ij} \cdot (f_i \wedge f_j)(e_i, e_j) \quad (\Leftarrow)$$

если в том, что

$$\Leftarrow \sum_{i < j} w_{ij} (u_i v_j - u_j v_i) (f_i \wedge f_j)(e_i, e_j) \Leftrightarrow (f_i \wedge f_j)(e_k, e_l) =$$
$$\Leftarrow \sum_{i < j} w_{ij} f_i \wedge f_j \left(\begin{matrix} u \\ v \end{matrix} \right) . \quad \begin{cases} f_i \wedge f_j (u, v) \\ u_i v_j - u_j v_i \end{cases} = \begin{cases} 1, \text{ если } i = k, l = j, \\ 0 \text{ иначе} \end{cases}$$

Отсюда, что $w \in \langle f_i \wedge f_j \rangle$. Остается показать что $w = 0$:

$$w = \sum_{i < j} w_{ij} f_i \wedge f_j = 0.$$

Приложим w к вектору (e_k, e_m) : $w(e_k, e_m) = \overset{\leftarrow}{w_{km}} = \overset{\rightarrow}{w_{km}} = 0$
или в скалярном произведении (k, m) .

Отсюда следует лин. независимость $f_i \wedge f_j$. □

Следствие $\dim \Lambda^2(V) = C_n^2 = \binom{n}{2} = \frac{n(n-1)}{2}$.

Одн. Внешним мономом степени p называется
произведение вида $f_{j_1} \wedge \dots \wedge f_{j_p}$.

Пред. $\Lambda^p(V) = \langle f_{j_1} \wedge \dots \wedge f_{j_p}, \text{ где } j_1 < \dots < j_p \rangle,$
 $\dim \Lambda^p(V) = C_n^p = \binom{n}{p}.$

Доказ.: аналогично.