

Вообще покажите, что для любых p -формы \tilde{p} и q -формы \tilde{q}

$$(\tilde{p} \wedge \tilde{q})_{i_1 \dots i_p j_1 \dots j_q} = C_p^{p+q} \tilde{p}_{i_1 \dots i_p} \tilde{q}_{j_1 \dots j_q}. \quad (4.11)$$

4.4. ОБРАЩЕНИЕ С ДИФФЕРЕНЦИАЛЬНЫМИ ФОРМАМИ

Алгебра форм достаточно проста, сложности связаны лишь с необходимостью следить за знаками и факториалами. Как будет видно из этого и последующих параграфов, лучший способ прийти к правильному результату — это действовать тщательно и неторопливо. Например, выведем правило коммутации форм. Если \tilde{p} — p -форма, а \tilde{q} — q -форма, то

$$\blacklozenge \quad \tilde{p} \wedge \tilde{q} = (-1)^{pq} \tilde{q} \wedge \tilde{p}. \quad (4.12)$$

Чтобы убедиться в этом, представим \tilde{p} и \tilde{q} в виде суммы компонент, умноженных на внешние произведения форм $\tilde{\omega}^i \wedge \dots \wedge \tilde{\omega}^i$ и $\tilde{\omega}^k \wedge \dots \wedge \tilde{\omega}^l$ (p и q множителей в каждом внешнем произведении соответственно), и покажем, что (4.12) выполнено для каждого простого произведения

$$(\tilde{\omega}^i \wedge \dots \wedge \tilde{\omega}^i) \wedge (\tilde{\omega}^k \wedge \dots \wedge \tilde{\omega}^l).$$

В силу ассоциативности внешнего произведения скобки в этом выражении можно опустить. Если переставить два любых множителя (например, $\tilde{\omega}^i$ и $\tilde{\omega}^k$), то выражение изменит знак. Переставляя $\tilde{\omega}^i$ с q множителями $\tilde{\omega}^k \wedge \dots \wedge \tilde{\omega}^l$, мы изменим знак q раз, и в итоге

$$\begin{aligned} \tilde{\omega}^i \wedge \dots \wedge \tilde{\omega}^i \wedge \tilde{\omega}^k \wedge \dots \wedge \tilde{\omega}^l &= \\ &= (-1)^q \tilde{\omega}^i \wedge \dots \wedge \tilde{\omega}^k \wedge \dots \wedge \tilde{\omega}^l \wedge \tilde{\omega}^i. \end{aligned}$$

Проделав то же самое с каждым из p множителей $\tilde{\omega}^i \wedge \dots \wedge \tilde{\omega}^i$, получим требуемый множитель $[(-1)^q]^p$, что и доказывает (4.12).

В дальнейшем нам понадобится операция *свёртки* вектора с формой. Чтобы получить из p -формы вещественное число, требуется p векторов. Если же подставлен только один аргумент, то p -форма превратится в $(p-1)$ -форму. А именно, определим $(p-1)$ -форму, полученную свёрткой p -формы $\tilde{\alpha}$ с вектором $\tilde{\xi}$, следующей формулой:

$$\blacklozenge \quad \tilde{\alpha}(\tilde{\xi}) \equiv \tilde{\alpha}(\tilde{\xi}, \underbrace{_, _, \dots, _}_{p-1 \text{ пустых мест}}, [\tilde{\alpha}(\tilde{\xi})]_{i_1 \dots i_p} = \alpha_{i_1 \dots i_p} \tilde{\xi}^i). \quad (4.13)$$

Заметим, что если мы поставим $\tilde{\xi}$ вместо первого на какое-то другое место, то это скажется только на знаке $\tilde{\alpha}(\tilde{\xi})$. Чтобы понять, как это происходит, рассмотрим $\tilde{\alpha} = \tilde{p} \wedge \tilde{q}$, где \tilde{p} и

\tilde{q} — 1-формы:

$$(\tilde{p} \wedge \tilde{q})(\tilde{\xi}) = (\tilde{p} \otimes \tilde{q} - \tilde{q} \otimes \tilde{p})(\tilde{\xi}) = \tilde{p}(\tilde{\xi})\tilde{q} - \tilde{q}(\tilde{\xi})\tilde{p}.$$

Таким образом, хотя $\tilde{\xi}$ свёртывается с первым аргументом $\tilde{p} \wedge \tilde{q}$, перестановки, которых требует операция внешнего произведения, приводят к тому, что $\tilde{\xi}$ свёртывается с каждой из 1-форм, входящих в это произведение. Аналогично для произведения p штук 1-форм мы находим

$$\begin{aligned} (\tilde{\omega}^i \wedge \tilde{\omega}^j \wedge \dots \wedge \tilde{\omega}^k)(\tilde{\xi}) &= \xi^i \tilde{\omega}^j \wedge \dots \wedge \tilde{\omega}^k \\ &\quad - \xi^j \tilde{\omega}^i \wedge \dots \wedge \tilde{\omega}^k + \dots \\ &\quad \pm \xi^k \tilde{\omega}^i \wedge \tilde{\omega}^j \wedge \dots \\ &= p \xi^{[i} \tilde{\omega}^{j]} \wedge \dots \wedge \tilde{\omega}^{k]}. \end{aligned} \quad (4.14)$$

Из этой формулы и обобщения формулы (4.2) следует, что если $\tilde{\alpha}$ — p -форма, то

$$\tilde{\alpha}(\tilde{\xi}) = \frac{1}{(p-1)!} \xi^i a_{i1} \dots _k \tilde{\omega}^1 \wedge \dots \wedge \tilde{\omega}^k. \quad (4.15)$$

Этот ответ, конечно, прямо следует из (4.13) и (4.9). Аналогично если $\tilde{\alpha}$ — произвольная форма, а $\tilde{\beta}$ — p -форма, то

$$\◆ \quad (\tilde{\beta} \wedge \tilde{\alpha})(\tilde{\xi}) = \tilde{\beta}(\tilde{\xi})\tilde{\alpha} + (-1)^p \tilde{\beta} \wedge \tilde{\alpha}(\tilde{\xi}). \quad (4.16)$$

Это можно доказать, рассматривая опять каждую компоненту $\tilde{\beta} \wedge \tilde{\alpha}$ по отдельности.

Упражнение 4.9. Докажите (4.16).

Для $\tilde{\alpha}(\tilde{\xi})$ широко применяется и другое обозначение: $\tilde{\alpha}|_{\tilde{\xi}}$

4.5. ОГРАНИЧЕНИЕ ФОРМ

Элементарным, но важным является понятие ограничения (сужения) формы на подпространство исходного векторного пространства V . Поскольку p -форма есть тензор типа $\binom{0}{p}$, её областью определения служит множество всех векторов из V (точнее, областью определения служит *произведение* $V \times V \times \dots \times V$ p экземпляров пространства V). *Ограничение (или сужение)* $\tilde{\alpha}$ на подпространство W пространства V — это та же самая p -форма $\tilde{\alpha}$, только её область определения ограничена векторами из W . Мы обозначаем её $\tilde{\alpha}|_W$:

$$\tilde{\alpha}|_W(\bar{X}, \dots, \bar{Y}) = \tilde{\alpha}(\bar{X}, \dots, \bar{Y}),$$

где все \bar{X}, \dots, \bar{Y} — из W . Таким образом, форма $\tilde{\alpha}|_W$ определена лишь на W . Заметим, что если размерность W меньше p , то сужение $\tilde{\alpha}|_W$ — просто нуль (при $p > m$ любая p -форма