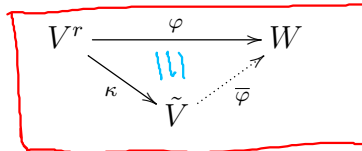


## 12.6 Symmetrische und alternierende Potenzen

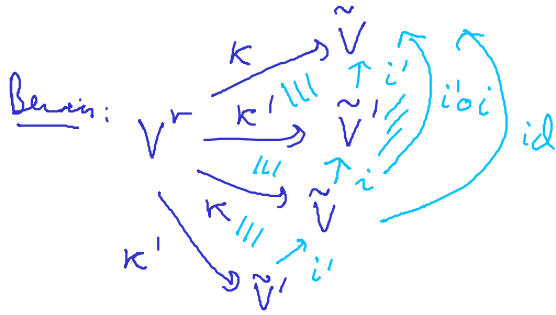
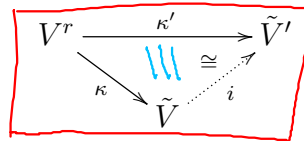
äußere  
↓

**Definition:** Für jede natürliche Zahl  $r$  besteht eine  $r$ -te symmetrische, bzw. alternierende, Potenz von  $V$  über  $K$  aus einem  $K$ -Vektorraum  $\tilde{V}$  und einer symmetrischen, bzw. alternierenden, multilinearen Abbildung  $\kappa: V^r \rightarrow \tilde{V}$  mit der universellen Eigenschaft:

Für jeden  $K$ -Vektorraum  $W$  und jede symmetrische, bzw. alternierende, multilineare Abbildung  $\varphi: V^r \rightarrow W$  existiert genau eine lineare Abbildung  $\bar{\varphi}: \tilde{V} \rightarrow W$  mit  $\bar{\varphi} \circ \kappa = \varphi$ , das heißt, so dass das folgende Diagramm kommutiert:



**Proposition:** Eine symmetrische, bzw. alternierende, Potenz ist eindeutig bis auf eindeutige Isomorphie, mit anderen Worten: Ist sowohl  $(\tilde{V}, \kappa)$  wie  $(\tilde{V}', \kappa')$  eine solche Potenz von  $V$ , so existiert ein eindeutiger Isomorphismus  $i: \tilde{V} \xrightarrow{\sim} \tilde{V}'$  mit  $i \circ \kappa = \kappa'$ , das heißt, so dass das folgende Diagramm kommutiert:

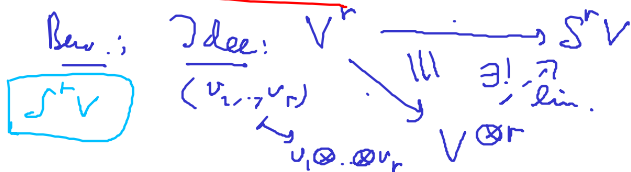


Eindeutigkeit  $\Rightarrow i \circ i = id_{\tilde{V}}$

$i \circ i' = id_{\tilde{V}'}$

ged.

**Satz:** Eine symmetrische, bzw. alternierende, Potenz existiert immer.



Sei  $R := \{ \underline{v_{\sigma_1} \otimes \dots \otimes v_{\sigma_r}} - \underline{v_1 \otimes \dots \otimes v_r} \mid \text{alle } v_1, \dots, v_r \in V; \text{ alle } \sigma \in S_r \}$ .

Setze  $\tilde{V} := (V^{\otimes r}) / \langle R \rangle$  und  $\kappa: V^n \rightarrow \tilde{V}$ ,  $(v_1, \dots, v_r) \mapsto v_1 \otimes \dots \otimes v_r + \langle R \rangle$ .

Dann ist  $\kappa$  multilinear und symmetrisch.

Sei  $\varphi: V^n \rightarrow W$  multilinear symmetrisch.

UE von  $V^{\otimes r}$  liefert  $\psi: V^{\otimes r} \rightarrow W$  linear

mit  $\psi(v_1 \otimes \dots \otimes v_r) = \varphi(v_1, \dots, v_r)$  für alle  $v_i \in V$

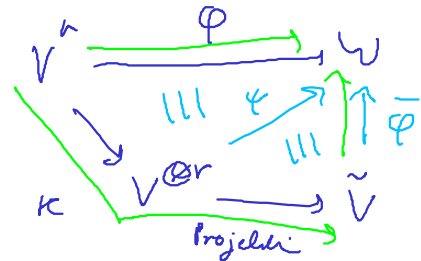
$\varphi$  symmetrisch  $\Rightarrow \varphi(v_{\sigma_1}, \dots, v_{\sigma_r}) = \varphi(v_1, \dots, v_r)$

$$\psi(v_{\sigma_1} \otimes \dots \otimes v_{\sigma_r}) = \psi(v_1 \otimes \dots \otimes v_r)$$

$$\Rightarrow \psi(v_{\sigma_1} \otimes \dots \otimes v_{\sigma_r} - v_1 \otimes \dots \otimes v_r) = 0.$$

UE des Quotientenvektorraums  $\Rightarrow \exists \bar{\varphi}: \tilde{V} \rightarrow W$  linear mit ...

Umgekehrt: Für jedes  $\bar{\varphi}$  mit  $\bar{\varphi} \circ \kappa = \varphi$  muss  $V^{\otimes r} \rightarrow \tilde{V} \rightarrow W$  sich  $\psi$  rein  $\Rightarrow \bar{\varphi}$  eindeutig.



$\boxed{\wedge^r V}$ :  $R := \{v_1 \otimes \dots \otimes v_r \mid \text{alle } v_i \in V; \exists i < j; v_i = v_j\}$ . Rest analog. ged.

**Konvention:** Wir fixieren ein für alle Mal eine  $r$ -te symmetrische Potenz und bezeichnen den zugehörigen Vektorraum mit  $S_K^r V$  oder  $S^r V$ , sowie die zugehörige symmetrische multilineare Abbildung mit

$$V^r \rightarrow S_K^r V, (v_1, \dots, v_r) \mapsto v_1 \cdots v_r.$$

*(dots)*

Wir fixieren ein für alle Mal eine  $r$ -te alternierende Potenz und bezeichnen den zugehörigen Vektorraum mit  $\Lambda_K^r V$  oder  $\Lambda^r V$ , sowie die zugehörige alternierende multilineare Abbildung mit

$$V^r \rightarrow \Lambda_K^r V, (v_1, \dots, v_r) \mapsto v_1 \wedge \dots \wedge v_r.$$

*wedge*

**Rechenregeln:** Die Multilinearität und Symmetrieeigenschaften dieser Abbildungen bedeuten gewisse Rechenregeln. Im Fall  $r = 2$  sind die für alle  $v, w, w' \in V$  und  $\lambda \in K$ :

<u><math>v \cdot (w + w') = v \cdot w + v \cdot w'</math></u>	<u><math>v \cdot \lambda w = \lambda(v \cdot w)</math></u>	<u><math>w \cdot v = v \cdot w</math></u>
<u><math>v \wedge (w + w') = v \wedge w + v \wedge w'</math></u>	<u><math>v \wedge \lambda w = \lambda(v \wedge w)</math></u>	<u><math>v \wedge v = 0</math></u> <u><math>w \wedge v = -v \wedge w</math></u>

**Spezialfall:** Es gilt

$$\begin{aligned} \underline{V^{\otimes 0} = S^0 V = \Lambda^0 V = K} \quad \text{und} \\ \underline{V^{\otimes 1} = S^1 V = \Lambda^1 V = V.} \end{aligned}$$

für alle  $b_1, \dots, b_r \in B$ .

**Satz:** Sei  $B$  eine Basis von  $V$ , versehen mit einer Totalordnung  $\preceq$  bzw.  $\prec$ . Dann bilden die Elemente

- $b_1 \cdots b_r$  für alle  $b_i \in B$  mit  $b_1 \preceq \dots \preceq b_r$  eine Basis von  $S_K^r V$ , bzw. ✓
- $b_1 \wedge \dots \wedge b_r$  für alle  $b_i \in B$  mit  $b_1 \prec \dots \prec b_r$  eine Basis von  $\Lambda_K^r V$ .

Insbesondere gilt

$$\dim_K S_K^r V = \binom{\dim_K(V) + r - 1}{r},$$

$$\dim_K \Lambda_K^r V = \binom{\dim_K(V)}{r}.$$

wie in § 12.2.

Bew.: Die  $b_1 \otimes \dots \otimes b_r$  für alle  $b_1, \dots, b_r \in B$  bilden eine Basis in  $V^{\otimes r}$

$\Rightarrow$  Die  $b_1 \dots b_r = b_{\sigma_1} \dots b_{\sigma_r}$  für alle  $\sigma \in S_r$  erzeugen  $S^r V$ .

$\Rightarrow$  Die  $b_1 \dots b_r$  für alle  $b_1, \dots, b_r \in B$  mit  $b_1 \preceq \dots \preceq b_r$  erzeugen  $S^r V$ .

**Folge:** Für alle  $r > \dim_K(V)$  gilt  $\Lambda_K^r V = 0$ .

Für  $r = \dim_K(V)$  gilt  $\dim_K \Lambda_K^r V = 1$ .

$$R = \{ v_{\sigma_1} \otimes \dots \otimes v_{\sigma_r} - v_1 \otimes \dots \otimes v_r \mid \text{alle } v_1, \dots, v_r, \sigma \}$$

$$R' := \{ b_{\sigma_1} \otimes \dots \otimes b_{\sigma_r} - b_1 \otimes \dots \otimes b_r \mid \text{alle } b_1, \dots, b_r \in B, \sigma \}$$

Die  $b_1 \otimes \dots \otimes b_r + \langle R' \rangle$  für alle  $b_1, \dots, b_r \in B$  mit  $b_1 \preceq \dots \preceq b_r$

bilden eine Basis in  $V^{\otimes r} / \langle R' \rangle$ .

Schreibe  $v_i = \sum_{b \in B} \lambda_{i,b} \cdot b$

$$\Rightarrow v_1 \otimes \dots \otimes v_r = \sum_{b_1 \in B} \dots \sum_{b_r \in B} \lambda_{1,b_1} \dots \lambda_{r,b_r} \cdot b_1 \otimes \dots \otimes b_r$$

$$\begin{aligned}
 v_{s_1} \otimes \dots \otimes v_{s_r} &= \left( \sum_{b_{s_1}} \lambda_{s_1, b_{s_1}} b_{s_1} \right) \otimes \dots \otimes \left( \sum_{b_{s_r}} \lambda_{s_r, b_{s_r}} b_{s_r} \right) \\
 &= \sum_{b_{s_1}, \dots, b_{s_r} \in B} \lambda_{s_1, b_{s_1}} \dots \lambda_{s_r, b_{s_r}} \underbrace{b_{s_1} \otimes \dots \otimes b_{s_r}}
 \end{aligned}$$

$$\Rightarrow v_{s_1} \otimes \dots \otimes v_{s_r} - v_{i_1} \otimes \dots \otimes v_{i_r} \in \langle R' \rangle.$$

Also ist  $\langle R \rangle = \langle R' \rangle$ .

$\wedge^r V$ :  $R = \{ v_{i_1} \otimes \dots \otimes v_{i_r} \mid \exists i < j : v_i = v_j \}$

$$R' := \{ b_{i_1} \otimes \dots \otimes b_{i_r} \mid \text{alle } b_i \in B; \exists i < j : b_i = b_j \}$$

$$\cup \{ b_{s_1} \otimes \dots \otimes b_{s_r} - s_{\sigma} \cdot (v_{i_1} \otimes \dots \otimes v_{i_r}) \mid \text{alle } b_i \in B, \sigma \in S_r, b_1 < \dots < b_r \}$$

$$\langle R' \rangle = \langle R \rangle \quad \text{analog zu oben.}$$

qed.

**Proposition:** (Adjunktionsformel) Es existieren eindeutige Isomorphismen

$$\text{Hom}_K(S_K^r V, W) \xrightarrow{\sim} \text{Sym}_K^r(V, W), \quad f \mapsto ((v_1, \dots, v_r) \mapsto f(v_1 \cdots v_r)),$$

$$\text{Hom}_K(\Lambda_K^r V, W) \xrightarrow{\sim} \text{Alt}_K^r(V, W), \quad f \mapsto ((v_1, \dots, v_r) \mapsto f(v_1 \wedge \dots \wedge v_r)).$$



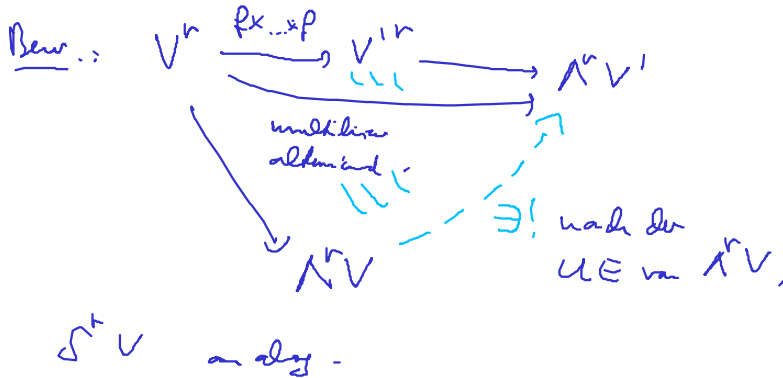
Bijectivität = U.E.

$$\left. \begin{aligned} (\bar{\varphi} + \bar{\psi}) \circ \kappa &= \bar{\varphi} \circ \kappa + \bar{\psi} \circ \kappa \\ (\lambda \cdot \bar{\varphi}) \circ \kappa &= \lambda \cdot (\bar{\varphi} \circ \kappa) \end{aligned} \right\} \Rightarrow \text{linear.} \quad \underline{\text{qed.}}$$

**Proposition:** (Funktorialität) Zu jeder linearen Abbildung  $f: V \rightarrow V'$  existieren eindeutige lineare Abbildungen

$$S^r f: S_K^r V \rightarrow S_K^r V' \quad \text{mit} \quad \underline{v_1 \cdots v_r \mapsto f(v_1) \cdots f(v_r)},$$

$$\Lambda^r f: \Lambda_K^r V \rightarrow \Lambda_K^r V' \quad \text{mit} \quad \underline{v_1 \wedge \dots \wedge v_r \mapsto f(v_1) \wedge \dots \wedge f(v_r)}.$$



$$(v_1, \dots, v_r) \mapsto f(v_1) \wedge \dots \wedge f(v_r)$$

$$\uparrow$$

$$v_1 \wedge \dots \wedge v_r$$

qed.

**Proposition:** Für alle linearen Abbildungen  $V \xrightarrow{f} V' \xrightarrow{g} V''$  gilt

- (a)  $S^r \text{id}_V = \text{id}_{S^r V}$  und  $\Lambda^r \text{id}_V = \text{id}_{\Lambda^r V}$ .
- (b) Ist  $f = 0$ , so ist auch  $S^r f = 0$  und  $\Lambda^r f = 0$ .
- (c)  $S^r g \circ S^r f = S^r(g \circ f)$  und  $\Lambda^r g \circ \Lambda^r f = \Lambda^r(g \circ f)$ .
- (d) Ist  $f$  ein Isomorphismus mit Inversem  $g$ , so ist  $S^r f$  bzw.  $\Lambda^r f$  ein Isomorphismus mit Inversem  $S^r g$  bzw.  $\Lambda^r g$ .

Bew.  $\rightarrow$  (a) Eindeutigkeit in UE.

(b)

$$(c) \quad V^n \xrightarrow{f^r} V'^n \xrightarrow{g^r} V''^n$$

$$\begin{array}{ccccc} \downarrow & \lll & \downarrow & \lll & \downarrow \\ \Lambda^r V & \xrightarrow{\Lambda^r f} & \Lambda^r V' & \xrightarrow{\Lambda^r g} & \Lambda^r V'' \\ & \underbrace{\hspace{10em}}_{\Lambda^r g \circ \Lambda^r f} & & & \end{array}$$

$$\begin{array}{ccc} V^n & \xrightarrow{(g \circ f)^r} & V''^n \\ \downarrow & \lll & \downarrow \\ \Lambda^r V & \xrightarrow{\Lambda^r(g \circ f)} & \Lambda^r V'' \\ & \underbrace{\hspace{10em}}_{\Lambda^r g \circ \Lambda^r f} & \end{array}$$

UE in  $\Lambda^r V$   
 $\Downarrow$   
 $\Lambda^r(g \circ f) = \Lambda^r g \circ \Lambda^r f$

(d)  $f \circ g = \text{id} \Rightarrow \Lambda^r f \circ \Lambda^r g \stackrel{(c)}{=} \Lambda^r(f \circ g) = \Lambda^r(\text{id}) \stackrel{(b)}{=} \text{id}$   
 $g \circ f = \text{id} \Rightarrow \Lambda^r g \circ \Lambda^r f = \dots = \text{id}$  qed.

**Satz:** Für jeden Endomorphismus  $f$  eines  $K$ -Vektorraums  $V$  der Dimension  $n < \infty$  ist die Abbildung

$$\underline{\Lambda^n f: \Lambda_K^n V \rightarrow \Lambda_K^n V}$$

gleich der Multiplikation mit  $\det(f)$ .

$\uparrow$  Dimension  $\binom{n}{n} = 1$ .

**Bemerkung:** Damit kann man die Determinante alternativ und basisfrei konstruieren.

Bew.:  $(b_1, \dots, b_n)$  geordnete Basis in  $V$

$\Rightarrow \{b_1, \dots, b_n\}$  Basis in  $\Lambda^n V$ .

$$f(b_j) = \sum_{i=1}^n a_{ij} \cdot b_i \Rightarrow {}_B [f]_B = (a_{ij})_{ij}$$

$$\Rightarrow (\Lambda^n f)(b_1, \dots, b_n) = f(b_1) \wedge \dots \wedge f(b_n) = \sum_{i_1=1}^n \dots \sum_{i_n=1}^n a_{i_1,1} \dots a_{i_n,n} \cdot \underbrace{b_{i_1} \wedge \dots \wedge b_{i_n}}_{\substack{0 \text{ falls zwei} \\ \text{Faktoren gleich}}}$$

$$= \sum_{\sigma \in S_n} a_{\sigma(1),1} \dots a_{\sigma(n),n} \cdot b_{\sigma(1)} \wedge \dots \wedge b_{\sigma(n)} \quad \left\| \begin{array}{l} \text{Anzahl } (i_1, \dots, i_n) = (s_1, \dots, s_n) \\ \text{für } s \in S_n. \end{array} \right.$$

$$= \left( \sum_{s \in S_n} a_{s(1),1} \dots a_{s(n),n} \cdot \text{sgn}(s) \right) b_1 \wedge \dots \wedge b_n$$

$$= \det({}_B [f]_B) \cdot b_1 \wedge \dots \wedge b_n = \det(f) \cdot b_1 \wedge \dots \wedge b_n \quad \underline{\text{qed.}}$$