

# Tensorprodukte

Isabel Semm

21. Dezember 2004

# 1 Existenz und Eindeutigkeit

## Definition:

Seien  $M, N, P$   $A$ -Moduln.  $f: M \times N \rightarrow P$  heisst  $A$ -bilinear, falls  $\forall x \in M: N \rightarrow P, y \rightarrow f(x, y)$  und  $\forall y \in N: M \rightarrow P, x \rightarrow f(x, y)$  Homomorphismen sind.

## Proposition 2.12: (Existenz und Eindeutigkeit des Tensorprodukts)

Seien  $M, N$   $A$ -Moduln. Dann existiert  $(T, g)$  mit  $T$   $A$ -Modul und  $g: M \times N \rightarrow T$   $A$  bilinear, so dass: Fuer alle  $A$ -Moduln  $P$  und alle  $A$ -bilinearen  $f: M \times N \rightarrow P$  existiert genau ein  $A$ -Modul-Homomorphismus  $f': T \rightarrow P$  mit  $f' \circ g = f$ . Erfuellen  $(T, g)$  und  $(T', g')$  diese Eigenschaft, dann existiert genau ein Isomorphismus  $j: T \rightarrow T'$  mit  $j \circ g = g'$ .

## Definition:

$T$  aus Proposition 2.12 heisst Tensorprodukt von  $M$  und  $N$ . Schreibweise:  $M \otimes N$  bzw.  $M \otimes_A N$ .

## Beweis:

Eindeutigkeit:

Seien  $(T, g)$  und  $(T', g')$  Paare mit der oben genannten Eigenschaft. Dann existiert genau ein  $j: T \rightarrow T'$  mit  $j \circ g = g'$ , genau ein  $j': T' \rightarrow T$  mit  $j' \circ g' = g$ , genau ein  $v: T \rightarrow T$  mit  $v \circ g = g$  (1) und genau ein  $w: T' \rightarrow T'$  mit  $w \circ g' = g'$  (2). Da  $\text{id}$  und  $j' \circ j$  (1) erfuehlt sowie  $\text{id}$  und  $j \circ j'$  (2) erfuehlt, gilt:  $\text{id} = j \circ j'$  und  $\text{id} = j' \circ j$ . Und  $j$  ist ein Isomorphismus.

Existenz:

Sei  $C := A^{M \times N} = \{ \sum_{i=1}^n a_i (x_i, y_i) \mid n \text{ nat. Zahl, } a_i \in A, x_i \in M, y_i \in N \}$ . Sei  $D := \{ \{ (x+x', y) - (x, y) - (x', y), (x, y+y') - (x, y) - (x, y'), (ax, y) - a(x, y) \in C, (x, ay) - a(x, y) \in C \}$ . Sei  $T := C/D$ .  $C$  und  $C/D$  sind  $A$ -Moduln.

Betrachte  $M \times N \rightarrow C \rightarrow T$ . Es existiert die Inklusion von  $M \times N$  nach  $C$  und der kanonische Epimorphismus von  $C$  nach  $T$ . Das Bild von  $(x, y)$  unter diesen beiden hintereinander ausgefuehrten Abbildungen werde mit  $x \otimes y$  bezeichnet. Die Hintereinanderausfuehrung dieser Abbildungen werde mit  $g$  bezeichnet. (Also:  $g((x, y)) = x \otimes y$ )

Dann wird  $T$  erzeugt durch Elemente der Form  $x \otimes y$  und, da die Elemente von  $D$  auf die Null abgebildet werden, gilt:  $(x+x') \otimes y = x \otimes y + x' \otimes y$ ,  $x \otimes (y+y') = x \otimes y + x \otimes y'$ ,  $ax \otimes y = a(x \otimes y) = x \otimes ay$ .

Jetzt muss die geforderte Eigenschaft gezeigt werden. Sei  $f$  eine  $A$ -bilineare Abbildung mit  $f: M \times N \rightarrow P$ ,  $(x, y) \rightarrow f(x, y)$ , dann existiert  $\tilde{f}: C \rightarrow P$ ,  $\sum_{i=1}^n a_i (x_i, y_i) \rightarrow \sum_{i=1}^n a_i f(x_i, y_i)$ . Wegen der  $A$ -Bilinearitaet ist  $\tilde{f}(d) = 0$  fuer alle Erzeuger  $d$  von  $D$ , und wegen der Relationstreue auch fuer alle  $d \in D$ .

Jetzt muss gezeigt werden: Es existiert genau ein  $f': T \rightarrow P$  mit  $f' \circ \Pi = \tilde{f}$ , wobei  $\Pi$  der kanonische Epimorphismus von  $C$  nach  $T$  ist. Sei  $f': C/D \rightarrow P$ ,  $\sum_{i=1}^n a_i (x_i, y_i) + D \rightarrow \sum_{i=1}^n a_i f((x_i, y_i))$ .  $f'$  ist wohldefiniert,  $A$ -Homomorphismus, erfuehlt die Kommutativitaet und ist eindeutig.

**Beispiele:**

(i) Seien  $V, W$  Vektorraeume ueber einem Skalarkoerper  $K$ ,  $V^*$  der Vektorraum aller linearen Abbildungen  $V \rightarrow K$ . Dann kann der Vektorraum der linearen Abbildungen  $V \rightarrow W$  mit  $V^* \otimes W$  identifiziert werden.  $\alpha \otimes w$  entspricht dem Homomorphismus  $v \rightarrow \alpha(v)w$ .

(ii) Der Vektorraum der Bilinearformen  $V \times W \rightarrow K$  kann mit  $V^* \otimes W^*$  identifiziert werden, wobei  $W^*$  der Vektorraum aller linearen Abbildungen  $W \rightarrow K$  ist,  $K$  der gemeinsame Skalarkoerper von  $V$  und  $W$ .  $\alpha \otimes \beta$  entspricht der Bilinearform  $(v, w) \rightarrow \alpha(v)\beta(w)$ .

**Bemerkung:**

(i) Falls  $M = \langle \{x_i\}_{i \in I} \rangle$ ,  $N = \langle \{y_j\}_{j \in J} \rangle$ , dann ist  $M \otimes N = \langle \{x_i \otimes y_j \mid i \in I, j \in J\} \rangle$ . Insbesondere gilt: Sind  $M, N$  endlich erzeugt, dann ist auch  $M \otimes N$  endlich erzeugt.

(ii) Der Ausdruck  $x \otimes y$  ist nicht eindeutig. Das zugehoerige Tensorprodukt muss angegeben werden.

Beispiel:

In  $Z \otimes Z/2Z$  ist  $2 \otimes x$  mit  $x \neq 0_{Z/2Z}$  gleich Null, denn  $2 \otimes x = 1 \otimes 2x = 1 \otimes 0 = 0$ .

In  $2Z \otimes Z/2Z$  ist  $2 \otimes x$  mit  $x \neq 0_{Z/2Z}$  ungleich Null, denn  $2Z \otimes Z/2Z \cong Z \otimes Z/2Z \cong Z/2Z$  (wird spaeter bewiesen) und es existieren Isomorphismen mit  $2x \otimes (y + 2Z) \rightarrow x \otimes (y + 2Z) \rightarrow xy + 2Z$  und  $2 \otimes (y + 2Z) \rightarrow 1 \otimes (y + 2Z) \rightarrow y + 2Z$ . Wenn nun  $y + 2Z$  ungleich Null ist, ist auch  $2x \otimes (y + 2Z)$  ungleich Null.

**Korollar 2.18:**

Seien  $x_i \in M$ ,  $y_i \in N$ , so dass  $\sum x_i \otimes y_i = 0$  in  $M \otimes N$ . Dann existieren endlich erzeugte Untermoduln  $M_0 \subseteq M$  und  $N_0 \subseteq N$ , so dass gilt:  $\sum x_i \otimes y_i = 0$  in  $M_0 \otimes N_0$

**Beweis:**

Betrachte  $i: M \times N \rightarrow C$  und  $\Pi: C \rightarrow T$ ,  $T = C/D$ , mit  $\sum (x_i, y_i) \rightarrow \sum x_i \otimes y_i$ , wobei  $i$  die Inklusion und  $\Pi$  der kanonische Epimorphismus ist. Da  $\sum x_i \otimes y_i = 0$ , folgt  $\sum (x_i, y_i) \in D$ . Also ist  $\sum (x_i, y_i)$  endliche Summe von Erzeugern von  $D$ .

Definiere nun  $M_0 := \langle \{x_i\} \cup \{z_i\} \rangle$ , wobei  $z_i$  die ersten Komponenten eben dieser Erzeuger von  $D$  sind. Und definiere  $N_0 := \langle \{y_i\} \cup \{t_i\} \rangle$ , wobei  $t_i$  die zweiten Komponenten dieser Erzeuger von  $D$  sind.

Betrachte nun  $i' : M_0 \times N_0 \rightarrow C'$  und  $\Pi : C' \rightarrow T'$ , wobei  $i'$  die Inklusion,  $\Pi$  der kanonische Epimorphismus und  $T' = C'/D' = M_0 \otimes N_0$  ist,  
 $C' := \{ \sum_{i=1}^n a_i (x_i, y_i) \mid n \text{ nat. Zahl, } a_i \in A, x_i \in M_0, y_i \in N_0 \}$  und  $D' := \langle \{ (x+x', y) - (x, y) - (x', y) \in C', (x, y+y') - (x, y) - (x, y') \in C', (ax, y) - a(x, y) \in C', (x, ay) - a(x, y) \in C' \} \rangle$ .  $\Rightarrow \sum (x_i, y_i)$  endliche Summe von Erzeugern von  $D \Rightarrow \sum (x_i, y_i) \in D' \Rightarrow \sum x_i \otimes y_i = 0$  in  $M_0 \otimes N_0$ .

**Bemerkung:**

Analog zum Tensorprodukt zweier Moduln wird ein Multi-Tensorprodukt definiert.  $T = M_1 \otimes \dots \otimes M_r$ , erzeugt von den  $x_1 \otimes \dots \otimes x_r, x_i \in M_i, 1 \leq i \leq r$ . Das Multi-Tensorprodukt existiert und ist eindeutig.

**Proposition 2.14:**

Seien  $M, N, P$   $A$ -Moduln. Dann existieren eindeutige Isomorphismen

- (i)  $M \otimes N \rightarrow N \otimes M, x \otimes y \rightarrow y \otimes x$
- (ii)  $(M \otimes N) \otimes P \rightarrow M \otimes (N \otimes P) \rightarrow M \otimes N \otimes P,$   
 $(x \otimes y) \otimes z \rightarrow x \otimes (y \otimes z) \rightarrow x \otimes y \otimes z$
- (iii)  $(M \oplus N) \otimes P \rightarrow (M \otimes P) \oplus (N \otimes P),$   
 $(x \oplus y) \otimes z \rightarrow (x \otimes z) \oplus (y \otimes z)$
- (iv)  $A \otimes M \rightarrow M,$   
 $a \otimes x \rightarrow ax.$

**Beweis:** (fuer einen Teil von (ii) und (iv) und fuer (iii))

(ii) Fuer den Beweis wird die Eigenschaft des Tensorprodukts mehrere Male ausgenutzt. Betrachte die  $A$ -bilineare Funktion  $M \times N \rightarrow M \otimes N \otimes P, (x, y) \rightarrow x \otimes y \otimes z$ . Dann existiert - wegen der Eigenschaft des Tensorprodukts - genau ein Homomorphismus  $f_z : x \otimes y \rightarrow x \otimes y \otimes z$ . Betrachte ausserdem  $(M \otimes N) \times P \rightarrow (M \otimes N) \otimes P, (t, z) \rightarrow f_z(t)$  ( $A$ -bilinear) und  $M \times N \times P \rightarrow M \otimes N \otimes P, (x, y, z) \rightarrow (x \otimes y) \otimes z$  (linear in jeder Variablen).

Da  $f \circ g$  und  $g \circ f$  gleich den Identitaeten sind, folgt, dass  $g$  und  $f$  Isomorphismen sind.

(iii) Es wird diese allgemeinere Aussage bewiesen: Es sei  $(A_i)_{i \in I}$  eine Familie von  $R$ -Moduln,  $B$   $R$ -Modul.

Zur Erinnerung:  $\bigoplus_{i \in I} A_i = \{ (a_i)_{i \in I} \mid \forall i \in I : a_i \in A_i, a_i = 0 \text{ fuer fast alle } i \in I \}$ . Dann existiert genau ein  $R$ -Modul-Isomorphismus

$$(\bigoplus_{i \in I} A_i) \otimes B \rightarrow \bigoplus_{i \in I} (A_i \otimes B), ((a_i)_{i \in I}) \otimes b \rightarrow (a_i \otimes b)_{i \in I}.$$

Bew: Die Abbildung  $(\bigoplus_{i \in I} A_i) \times B \rightarrow \bigoplus_{i \in I} (A_i \otimes B), ((a_i)_{i \in I}, b) \rightarrow (a_i \otimes b)_{i \in I}$  ist  $R$ -bilinear.  $\Rightarrow \exists!$   $R$ -Modulhomomorphismus  $\tau : (\bigoplus_{i \in I} A_i) \otimes B \rightarrow \bigoplus_{i \in I} (A_i \otimes B), \tau : ((a_i)_{i \in I}) \otimes b = (a_i \otimes b)_{i \in I}$ .

Fuer festes  $j \in I$  ist die Abbildung  $A_j \times B \rightarrow (\bigoplus_{i \in I} A_i) \otimes B, (a, b) \rightarrow (\delta_{ij} a)_{i \in I} \otimes b$   $R$ -bilinear.  $\Rightarrow \exists!$   $R$ -Modul-Homomorphismus  $\sigma_j : A_j \otimes B \rightarrow (\bigoplus_{i \in I} A_i) \otimes B, a \otimes b \rightarrow (\delta_{ij} a)_{i \in I} \otimes b$ .

Definiere  $\sigma : \bigoplus_{i \in I} (A_i \otimes B) \rightarrow (\bigoplus_{i \in I} A_i) \otimes B, (c_i)_{i \in I} \rightarrow \sum_{j \in I} \sigma_j$

( $c_j$ ) (endliche Summe).  $\sigma$  ist R-Modulhomomorphismus als Summe der R-Modulhomomorphismen  $\sigma_j$ .

Es ist nachzurechnen, dass  $\sigma$  und  $\tau$  zueinander invers sind. Da alle Elemente von  $(\bigoplus_{i \in I} A_i) \otimes B$  bzw.  $\bigoplus_{i \in I} (A_i \otimes B)$  Summen von reinen Tensoren sind, genuegt es, zu zeigen:  $(\sigma(\tau((a_i)_{i \in I} \otimes b))) = (a_i)_{i \in I} \otimes b \forall a_i \in A_i, b \in B$  und  $\tau(\sigma((a_i \otimes b_i)_{i \in I})) = (a_i \otimes b_i)_{i \in I} \forall a_i \in A_i, b_i \in B_i$ .

(iv) Es wird bewiesen: Seien  $M, N$   $A$ -Moduln. Dann gilt  $A \otimes M \cong M$ .

$h: A \times M \rightarrow M, (a, m) \rightarrow am$  ist  $A$ -bilinear.  $\Rightarrow \exists !$   $A$ -Modulhomomorphismus  $\varphi: A \otimes M \rightarrow M, a \otimes m \rightarrow am$ .

Definiere  $\psi: M \rightarrow A \otimes M, m \rightarrow 1 \otimes m$ .  $\psi$  ist ein  $A$ -Modulhomomorphismus.

$(\varphi\psi)(m) = \varphi(1 \otimes m) = 1m = m \forall m \in M$ .  $(\psi\varphi)(a \otimes m) = \psi(am) = 1 \otimes am = 1a \otimes m = a \otimes m \forall a \otimes m \in A \otimes M$  (und wegen der Relationstreue auch fuer alle Elemente aus  $A \otimes M$ .  $\Rightarrow \psi\varphi, \varphi\psi = \text{id} \Rightarrow \varphi$  ist Isomorphismus  $\Rightarrow A \otimes M \cong M$ .

### Bemerkung:

Seien  $f: M \rightarrow M', g: N \rightarrow N'$   $A$ -Modulhomomorphismen. Dann existiert ein  $A$ -Modulhomomorphismus  $f \otimes g: M \otimes N \rightarrow M' \otimes N', x \otimes y \rightarrow f(x) \otimes g(y)$ . Und:  $(f' \circ f) \otimes (g' \circ g) = (f' \otimes g') \circ (f \otimes g)$ .

### Beweis:

Definiere  $h: M \times N \rightarrow M' \otimes N', (x, y) \rightarrow f(x) \otimes g(y)$ .  $h$  ist  $A$ -bilinear.  $\Rightarrow \exists !$   $A$ -Modulhomomorphismus  $f \otimes g: x \otimes y \rightarrow f(x) \otimes g(y)$ . Sei  $x \otimes y$  einer der Erzeuger von  $M \otimes N$ . Dann gilt:

$$\begin{aligned} ((f' \otimes g') \circ (f \otimes g))(x \otimes y) &= (f' \otimes g')(f(x) \otimes g(y)) = f'(f(x)) \otimes g'(g(y)) = (f' \circ f)(x) \otimes (g' \circ g)(y) \\ &= ((f' \circ f) \otimes (g' \circ g))(x \otimes y). \text{ Also } (f' \circ f) \otimes (g' \circ g) = (f' \otimes g') \circ (f \otimes g) \text{ auf } M \otimes N. \end{aligned}$$

## 2 Restriktion und Extension von Skalaren

**Bemerkung: (i)** Sei  $f: A \rightarrow B$  ein Ringhomomorphismus,  $N$  ein  $B$ -Modul. Dann ist  $N$  ein  $A$ -Modul.

Bew.: Die Operation  $\varphi: A \times N \rightarrow N, (a, x) \rightarrow ax := f(a)x$  erfhlt die geforderten Eigenschaften.

**(ii)** Man sagt, der  $A$ -Modul  $N$  wird erhalten durch **Restriktion der Skalare**.

**(iii)** Insbesondere ist  $B$  ein  $A$ -Modul.

### Proposition 2.16:

Sei  $f: A \rightarrow B$  ein Ringhomomorphismus. Sei  $N$  endlich erzeugt als  $B$ -Modul,  $B$  endlich erzeugt als  $A$ -Modul. Dann ist  $N$  endlich erzeugt als  $A$ -Modul.

### Beweis:

Erzeuge  $\{y_1, \dots, y_n\}$   $N$  ueber  $B$  und erzeuge  $\{x_1, \dots, x_m\}$   $B$  ueber  $A$ , dann erzeugt  $\{x_i y_j \mid i=1, \dots, m, j=1, \dots, n\}$   $N$  als  $A$ -Modul.

**Bemerkung: (i)** Sei  $F: A \rightarrow B$  ein Ringhomomorphismus,  $M$  ein  $A$ -Modul. Dann ist  $B \otimes_A M =: M_B$  ein  $B$ -Modul.

**Bew.:** Definiere  $\varphi_b: B \times M \rightarrow B \otimes_A M, (b', m) \rightarrow bb' \otimes_A m$ .  $\varphi_b$  ist  $A$ -bilinear.  $\Rightarrow \exists !$   $A$ -Modulhomomorphismus  $\tilde{\varphi}_b: B \otimes_A M \rightarrow B \otimes_A M, b' \otimes_A m \rightarrow bb' \otimes_A m$ .

Definiere  $u: B \times (B \otimes_A M) \rightarrow B \otimes_A M, (b, b' \otimes_A m) \rightarrow b(b' \otimes_A m) := \tilde{\varphi}_b(b' \otimes_A m) = bb' \otimes_A m$ .

$1_B(b' \otimes_A m) = 1_B b' \otimes_A m = b' \otimes_A m$ .

Seien  $b, b_1, b_2 \in B$ , dann gilt:  $(b_1 b_2)(b' \otimes_A m) = (b_1 b_2)b' \otimes_A m = b_1(b_2 b') \otimes_A m = b_1(b_2 b' \otimes_A m)$

$(b_1 + b_2)(b' \otimes_A m) = (b_1 + b_2)b' \otimes_A m = (b_1 b' + b_2 b') \otimes_A m = b_1 b' \otimes_A m + b_2 b' \otimes_A m = b_1(b' \otimes_A m) + b_2(b' \otimes_A m)$

$b(b_1' \otimes_A m_1 + b_2' \otimes_A m_2) = \tilde{\varphi}_b(b_1' \otimes_A m_1 + b_2' \otimes_A m_2) = \tilde{\varphi}_b(b_1' \otimes_A m_1) + \tilde{\varphi}_b(b_2' \otimes_A m_2) = b(b_1' \otimes_A m_1) + b(b_2' \otimes_A m_2)$

Wegen der Relationstreue gelten die Eigenschaften  $\forall x \in B \otimes_A M$ .

**(ii)** Man sagt der  $B$ -Modul  $M_B$  wird erhalten durch **Extension der Skalare**.

### Proposition 2.17:

Wenn  $M$  endlich erzeugt ist als  $A$ -Modul, dann ist  $M_B$  endlich erzeugt als  $B$ -Modul.

### Beweis:

Sei  $I = \{x_1, \dots, x_m\}$  und  $M = \{\sum_{x \in I} a_x x \mid a_x \in A\}$ , dann ist  $\{1 \otimes_A x_1, \dots, 1 \otimes_A x_m\}$  Erzeugendensystem von  $M_B$  über  $B$ , das heisst  $M_B = \{\sum_{y \in J} b_y y \mid b_y \in B\}$ , wobei  $J = \{1 \otimes_A x_1, \dots, 1 \otimes_A x_m\}$ .

### 3 Exaktheitseigenschaften des Tensorprodukts

**Proposition 2.18:**

Sei  $M' \xrightarrow{f} M \xrightarrow{g} M'' \rightarrow 0$  exakt und  $N$  ein  $A$ -Modul. Dann ist  $M' \otimes N \xrightarrow{f \otimes 1} M \otimes N \xrightarrow{g \otimes 1} M'' \otimes N \rightarrow 0$  exakt.

**Beweis:**

$$\begin{aligned} m_1'' \otimes n_1 + \dots + m_r'' \otimes n_r &=_{g \text{ surjektiv}} \\ g(m_1) \otimes n_1 + \dots + g(m_r) \otimes n_r &= \\ (g \otimes 1_N)(m_1 \otimes n_1 + \dots + m_r \otimes n_r) & \\ \Rightarrow g \otimes 1_N \text{ ist ein Epimorphismus} & \\ \Rightarrow \text{Exaktheit in } M'' \otimes N. & \end{aligned}$$

noch zu zeigen: Exaktheit in  $M \otimes N \Leftrightarrow \text{Ker}(g \otimes 1) = \text{Im}(f \otimes 1)$

$$\supseteq : (g \otimes 1)(f \otimes 1) = gf \otimes 1 = 0 \otimes 1 = 0.$$

$\subseteq$  : Definiere  $\mu: (M \otimes N) / \text{Im}(f \otimes 1) \rightarrow M'' \otimes N, x + \text{Im}(f \otimes 1) \rightarrow (g \otimes 1)(x)$  und zeige, dass  $\mu$  ein Monomorphismus ist.

Wohldefiniertheit: Sei  $x + \text{Im}(f \otimes 1) = y + \text{Im}(f \otimes 1)$

$$\Rightarrow x - y \in \text{Im}(f \otimes 1)$$

$$\Rightarrow x - y =_{x-y \in \text{Im}(f \otimes 1)} \sum m_i \otimes n_i =_{x-y \in \text{Im}(f \otimes 1)} \sum f(m_i') \otimes 1_N(n_i) \text{ fuer } m_i \in M, n_i \in N \text{ und } m_i' \in M'$$

$$\Rightarrow (g \otimes 1)(x) - (g \otimes 1)(y) = (g \otimes 1)(x - y) = (g \otimes 1)(\sum f(m_i') \otimes 1_N(n_i)) = \sum gf(m_i') \otimes 1_N(n_i) =_{\text{Exaktheit}} 0$$

$$\Rightarrow (g \otimes 1)(x) = (g \otimes 1)(y)$$

Relationstreue:  $\mu(x + \text{Im}(f \otimes 1) + y + \text{Im}(f \otimes 1)) =$

$$\mu((x+y) + \text{Im}(f \otimes 1)) = (g \otimes 1)(x+y) =_{g \otimes 1 \text{ Modulhom.}} (g \otimes 1)(x) + (g \otimes 1)(y) = \mu(x + \text{Im}(f \otimes 1)) + \mu(y + \text{Im}(f \otimes 1))$$

$$\mu(a(x + \text{Im}(f \otimes 1))) = (g \otimes 1)(ax) =_{g \otimes 1 A\text{-Modulhom.}} a(g \otimes 1)(x) = a\mu(x + \text{Im}(f \otimes 1))$$

Jetzt ist noch zu zeigen, dass  $\mu$  Monomorphismus ist, denn dann gilt folgendes: Sei  $x \in \text{Ker}(g \otimes 1) \Rightarrow_{\mu \text{ Monom.}} x + \text{Im}(f \otimes 1) = 0 + \text{Im}(f \otimes 1) \Rightarrow x \in \text{Im}(f \otimes 1)$ .

Also zu zeigen:  $\mu$  ist ein Monomorphismus.

Wir zeigen, dass es ein  $\varphi$  gibt mit:

$$M \otimes N / \text{Im}(f \otimes 1) \xrightarrow{\mu} M'' \otimes N \xrightarrow{\varphi} M \otimes N / \text{Im}(f \otimes 1), x + \text{Im}(f \otimes 1) \rightarrow \dots \rightarrow x + \text{Im}(f \otimes 1).$$

Dann folgt, dass  $\mu$  bijektiv ist, und insbesondere injektiv. Wir definieren eine  $A$ -bilineare Funktion  $h: M'' \otimes N \rightarrow M \otimes N / \text{Im}(f \otimes 1), (m'', n) \rightarrow m \otimes n + \text{Im}(f \otimes 1), \text{ falls } g(m) = m''$ . Wegen der Eigenschaft der Tensorprodukts existiert genau ein  $\varphi: M'' \otimes N \rightarrow M \otimes N / \text{Im}(f \otimes 1)$ , so dass  $\varphi(m'' \otimes n) = m \otimes n + \text{Im}(f \otimes 1), \text{ falls } g(m) = m''$ .

$$\begin{aligned} h \text{ Funktion: Sei } m'' = g(m_1) = g(m_2) &\Rightarrow m_1 \otimes n - m_2 \otimes n = (m_1 - m_2) \otimes n \\ =_{\text{Ker}(g) = \text{Im}(f)} f(m') \otimes 1_N(n) &= (f \otimes 1_N)(m' \otimes n) \in \text{Im}(f \otimes 1) \end{aligned}$$



$h$   $A$ -bilinear: Gelte  $g(m_1)=m_1''$  und  $g(m_2)=m_2''$ . Dann gilt  $h(m_1''+m_2'', n)$   
 $= (m_1+m_2) \otimes n + \text{Im}(f \otimes 1) = m_1 \otimes n + m_2 \otimes n + \text{Im}(f \otimes 1) = h(m_1'', n)$   
 $+ h(m_2'', n)$ .

$h(m'', n_1+n_2) = ..$  genauso

$h(m'' a, n) = ma \otimes n + \text{Im}(f \otimes 1) = m \otimes an + \text{Im}(f \otimes 1) = h(m'', an)$ .

$(\varphi\mu)((m_1 \otimes n_1 + .. + (m_r \otimes n_r) + \text{Im}(f \otimes 1)) =_{g \otimes 1 \text{ relationstreu}}$

$\varphi((g \otimes 1)(m_1 \otimes n_1) + .. + (g \otimes 1)(m_r \otimes n_r)) =$

$\varphi(g(m_1) \otimes 1_N(n_1) + .. + g(m_r) \otimes 1_N(n_r)) =_{\varphi \text{ relationstreu}}$

$m_1 \otimes n_1 + \text{Im}(f \otimes 1) + .. + m_r \otimes n_r + \text{Im}(f \otimes 1) =$

$m_1 \otimes n_1 + .. + m_r \otimes n_r + \text{Im}(f \otimes 1)$

$\Rightarrow \varphi\mu = \text{id} \Rightarrow \mu$  injektiv  $\Rightarrow$  Behauptung.

### Bemerkung:

Sei  $M' \rightarrow M \rightarrow M''$  eine exakte Folge von  $A$ -Moduln. Daraus folgt nicht:  $M' \otimes N \rightarrow M \otimes N \rightarrow M'' \otimes N$  ist exakt  $\forall A$ -Moduln  $N$ .

### Gegenbeispiel:

$0 \rightarrow \mathbf{Z} \xrightarrow{f} \mathbf{Z}$  mit  $f(x)=2x \forall x \in \mathbf{Z}$  ist eine exakte Folge von  $\mathbf{Z}$ -Moduln.

Aber:

$0 \xrightarrow{g} \mathbf{Z} \otimes \mathbf{Z}/2\mathbf{Z} \xrightarrow{f \otimes g} \mathbf{Z} \otimes \mathbf{Z}/2\mathbf{Z}$  ist **nicht** exakt,

denn  $\text{Im}(g)=0$  und  $\text{Ker}(f \otimes 1) = \mathbf{Z}/2\mathbf{Z}$ , da  $(f \otimes 1)(x \otimes y) = 2x \otimes y = x \otimes 2y = 0$ .

### Definition:

Ein  $A$ -Modul  $N$  heißt **flach**, falls für alle exakten Folgen von  $A$ -Moduln  $.. \rightarrow M' \rightarrow M \rightarrow M'' \rightarrow ..$  gilt:

$.. \rightarrow M' \otimes N \rightarrow M \otimes N \rightarrow M'' \otimes N \rightarrow ..$  ist auch exakt.

### Proposition 2.19:

Sei  $N$  ein  $A$ -Modul. dann sind folgende Aussagen äquivalent:

(i)  $N$  ist flach

(ii) Wenn  $0 \rightarrow M' \rightarrow M \rightarrow M'' \rightarrow 0$  exakt ist, dann ist auch

$0 \rightarrow M' \otimes N \rightarrow M \otimes N \rightarrow M'' \otimes N \rightarrow 0$  exakt.

(iii) Wenn  $f: M' \rightarrow M$  injektiv ist, dann ist auch  $f \otimes 1: M' \otimes N \rightarrow M \otimes N$  injektiv.

(iv) Wenn  $f: M' \rightarrow M$  injektiv ist und  $M$  und  $M'$  endlich erzeugt sind, dann ist auch  $f \otimes 1: M' \otimes N \rightarrow M \otimes N$  injektiv.

### Beweis:

(i)  $\Rightarrow$  (ii): klar!

**(ii)  $\Rightarrow$  (i):** Sei  $\dots \rightarrow M' \xrightarrow{f} M \xrightarrow{g} M'' \rightarrow \dots$  exakt. Seien  $i': \text{Ker}(f) \rightarrow M'$ ,  $i: \text{Ker}(g) \rightarrow M$  und  $i'': \text{Im}(g) \rightarrow M''$  die entsprechenden Inklusionen sowie  $f': M' \rightarrow \text{Im}(f)$  und  $g': M \rightarrow \text{Im}(g)$  die von  $f$  und  $g$  induzierten Abbildungen.  $\pi: M'' \rightarrow M''/\text{Im}(g)$  sei der kanonische Epimorphismus.

Man weiß:

$0 \rightarrow \text{Ker}(g) \xrightarrow{i} M \xrightarrow{g'} \text{Im}(g) \rightarrow 0$  ist eine kurze exakte Sequenz, da  $\text{Ker}(g') = \text{Ker}(g) = \text{Im}(i)$

$\Rightarrow_{(ii)} 0 \rightarrow \text{Ker}(g) \otimes N \xrightarrow{i \otimes 1} M \otimes N \xrightarrow{g' \otimes 1} \text{Im}(g) \otimes N \rightarrow 0$  ist kurze exakte Sequenz

$\Rightarrow$  Exaktheit in  $M \otimes N$ , denn  $\text{Ker}(g \otimes 1) = \text{Ker}(g' \otimes 1) = \text{Im}(i \otimes 1) = \text{Im}(f \otimes 1)$ .

**(ii)  $\Rightarrow$  (iii):** Sei  $f$  injektiv. Dann ist  $0 \rightarrow M' \xrightarrow{f} M \xrightarrow{\pi} M/\text{Im}(f) \rightarrow 0$  exakt.

$\Rightarrow_{(ii)} 0 \rightarrow M' \otimes N \xrightarrow{f \otimes 1} M \otimes N \xrightarrow{\pi \otimes 1} M/\text{Im}(f) \otimes N \rightarrow 0$  ist exakt

$\Rightarrow f \otimes 1$  ist injektiv

**(iii)  $\Rightarrow$  (ii):** Sei  $0 \rightarrow M' \xrightarrow{f} M \xrightarrow{g} M'' \rightarrow 0$  exakt. Wegen Proposition 2.18 und da  $f \otimes 1$  nach (iii) injektiv ist, ist  $0 \rightarrow M' \otimes N \xrightarrow{f \otimes 1} M \otimes N \xrightarrow{g \otimes 1} M'' \otimes N \rightarrow 0$  eine kurze exakte Sequenz.

**(iii)  $\Rightarrow$  (iv):** klar!

**(iv)  $\Rightarrow$  (iii):** Sei  $f$  injektiv. Sei  $u \in \text{Ker}(f \otimes 1)$ ,  $u = \sum x_i' \otimes y_i$ , d. h.  $(f \otimes 1)(u) = \sum f(x_i') \otimes y_i = 0$  in  $M \otimes N$ . Sei  $M_0'$  der Untermodul von  $M'$ , der von den  $x_i'$  erzeugt wird, sei  $u_0 = \sum x_i' \otimes y_i$  in  $M_0' \otimes N$ . Nach Kor. 2.13 existiert ein endlich erzeugter Untermodul  $M_0 \subseteq M$  mit  $\sum f(x_i') \otimes y_i = 0$  als Element von  $M_0 \otimes N$ .

Sei  $f_0$  die Einschränkung von  $f$  auf  $M_0'$ , dann folgt  $(f_0 \otimes 1)(u_0) = 0$ .

$\Rightarrow_{\text{endl. erz.}} f_0 \otimes 1$  injektiv  $\Rightarrow u_0 = 0 \Rightarrow_{\text{Inklusion}} u = 0$ .

## 4 Tensorprodukt von Algebren

### Definition:

Sei  $f: A \rightarrow B$  ein Ringhomomorphismus. Durch  $\varphi: A \times B \rightarrow B, (a,b) \rightarrow ab := f(a)b$  wird  $B$   $A$ -Modul.  $B$  heißt **A-Algebra**.

### Definition:

Seien  $f: A \rightarrow B, g: A \rightarrow C$  Ringhomomorphismen. Ein **A-Algebra-Homomorphismus**  $h: B \rightarrow C$  ist ein Ringhomomorphismus, der auch  $A$ -Modul-Homomorphismus ist.

**Beh.:** Seien  $B, C$   $A$ -Algebren,  $f: A \rightarrow B, g: A \rightarrow C$  die zugehörigen Homomorphismen. Dann ist  $D = B \otimes_A C$  eine  $A$ -Algebra.

**Bew:** Wir wissen, daß  $B \otimes_A C$   $A$ -Modul ist. Wir definieren eine Multiplikation. Definiere zunächst  $\varphi_{b'c'}: B \times C \rightarrow B \otimes_A C, (b, c) \rightarrow bb' \otimes_A cc'$ . Da diese Funktion  $A$ -bilinear ist, existiert genau ein  $A$ -Modul-Homomorphismus  $\tilde{\varphi}_{b'c'}: B \otimes_A C \rightarrow B \otimes_A C, b \otimes_A c \rightarrow bb' \otimes_A cc'$ .

Definiere nun die Multiplikation  $\psi: D \times D \rightarrow D, (x, y) \rightarrow \varphi(x)(y)$ , also  $\psi(b' \otimes c', b \otimes c) = \varphi(b' \otimes c')(b \otimes c) = \tilde{\varphi}_{(b',c')}(b \otimes c) = b'b \otimes c'c$ .

Der zu  $D$  gehörende Ringhomomorphismus ist  $\varphi: A \rightarrow D, a \rightarrow f(a) \otimes 1 = 1 \otimes g(a)$ .