

$$\alpha = [\alpha, c + \partial \omega] ; m\omega \equiv \alpha (\omega \cdot \alpha) ; m\omega = p\alpha + q(c + \partial \omega) \quad [\alpha, c] = [c] \quad [1, \frac{c}{\alpha}] = [\frac{1}{\alpha}]$$

$$0 = ap + cq ; m = \partial q \quad [\frac{1}{\partial}, \frac{c}{\alpha}] = [\frac{1}{\partial \alpha}] = [\frac{1}{m}]$$

$$\begin{cases} a = ea' \\ c = ec' \end{cases} \quad \begin{cases} q = x\alpha' \\ p = -x\alpha' \end{cases} \quad [\alpha, c] = [\frac{\alpha \partial}{m}]$$

$$m = x \cdot \partial \alpha' = x \cdot m \quad \text{Braunschweig, am 25. October 1890.}$$

$$[\frac{c}{\alpha}, \frac{\partial}{m}] = [\frac{-c'}{\alpha}, \frac{1}{\alpha}] = [\frac{1}{\alpha'}]$$

$$pn = ad \quad npa' = a \partial + p - e$$

$$\alpha = [\alpha, c + \partial \omega] = [p + q\omega, n\omega] ; n = \partial \alpha' , p = e ; a = ea'$$

$$= [\alpha' + b'\omega, \partial' \omega] \quad \begin{cases} a' + b'\omega = pa + q(c + \partial \omega) \\ \partial' \omega = ra + s(c + \partial \omega) \end{cases} \quad ps - qr = e - t,$$

Ew. Hochwohlgeboren $a' = ap + cq ; b' = \partial q$
 $\alpha = ar + cs ; a' = as$
 $a' \partial' = (ap + cq) \partial s - (ar + cs) \partial q = ad - e$

beehren wir uns ergebenst anzugeben, dass wir das seither unter
 $c = a's, \alpha =$
der Firma $c = -a'r, \partial = -b'r + \partial' p$ $[\alpha, c] = [\alpha']$

Hahn & Hentze

bestandene Leinen-, Wäsche- und Ausstattungsgeschäft
am heutigen Tage übernommen und unter der alten Firma in
unveränderter Weise fortführen werden.

Unsere langjährige Thätigkeit in ersten Specialgeschäften
der Branche befähigt uns, den höchsten Ansprüchen Genüge
zu leisten; auch werden wir eifrig bestrebt sein, durch zuvorkommende
und reelle Bedienung das Vertrauen, welches Ew. Hochwohl-
geboren dem Hause bisher geschenkt haben, in jeder Beziehung
zu rechtfertigen.

Wir bitten um die Ehre Ihres Besuches und be-
grüßen Sie

mit vorzüglicher Hochachtung

Carl E. Henke

Karl König

in Firma: Hahn & Hentze.



Gegründet 1884.

Hahn & Hentze
Braunschweig
24 Schuhstr. 24.

Magazin
für
Leinen, Wäsche u.
Ausstattung.

Reichhaltiges Lager
fertiger
Herren-, Damen- u. Kinder-Wäsche
in nur selbstgefertigter,
tadelloser Verarbeitung.

Bedeutendes Lager
von
Bettfedern und Daunen
in allen Preislagen.
Doppelreinigung
vermittelst Dampfbetrieb.

Lieferung completer
Braut-Ausstattungen,
genäht, gestickt und ge-
waschen in kürzester Zeit
unter Leitung bewährter
Kräfte.

Kinder-Ausstattungen
in allen Preislagen.

Muster, Kosten-Anschläge und
Monogrammvorlagen
stehen zu Diensten.

Aufträge
nach Auswärts von M. 20
an portofrei.

$$\begin{aligned}
 & \alpha = [\alpha, c + \partial \omega] ; (\rho + q\omega)x \equiv 0 \pmod{\alpha} \quad \left| \begin{array}{l} [\partial, q] = [c] ; \partial = c\partial' ; q = cq' ; \& q \not\equiv \partial' \omega \\ \rho x = (\rho + q\omega)x = \alpha u + (c + \partial \omega)v \end{array} \right. \\
 & px = \alpha u + cv ; qv = \partial v \\
 & n = [\alpha, c + \partial \omega] \\
 & v = [1, \omega] \\
 & \alpha' = [\alpha, c + \partial \omega, \rho + q\omega] \\
 & (v, \alpha) = (-v, \alpha')(\alpha', \alpha) \\
 & (\alpha, \alpha) = \alpha \partial ; (v, \alpha') = \frac{\alpha \partial}{n} ; (\alpha', \alpha) = n \\
 & \alpha = 10 ; c = 6 ; \partial = 15 ; \alpha \partial = 150 \\
 & \begin{array}{|c|c|} \hline p & g(p + \omega) \\ \hline 0 & 75 \\ 1 & 150 \\ \hline 2 & 75 \\ \hline 3 & 150 \\ \hline 4 & 75 \\ \hline \end{array} \quad \begin{array}{|c|c|} \hline q & g(1 + q\omega) \\ \hline 0 & 10 \\ 1 & 150 \\ 2 & 150 \\ 3 & 50 \\ 4 & 150 \\ 5 & 30 \\ 6 & 50 \\ 7 & 150 \\ 8 & 150 \\ 9 & 150 \\ 10 & 30 \\ 11 & 150 \\ 12 & 50 \\ 13 & 150 \\ 14 & 150 \\ \hline \end{array}
 \end{aligned}$$

$$\begin{array}{|c|c|} \hline \alpha & g(\alpha) \\ \hline 1 & \alpha \\ \hline \omega & \frac{\alpha \partial}{\alpha'} ; [v, \alpha] = [\alpha \partial] \\ \hline \end{array}$$

$$x = \partial' y ; v = q'y \quad [\rho \partial' - cq', \alpha] = [f]$$

$$\rho \partial' y = \alpha u + cq' y \quad \alpha = f \alpha'$$

$$(p \partial' - cq') y = \alpha u \quad y = \alpha' z$$

$$x = \alpha' \partial' z \quad n = \alpha' \partial' = \frac{\alpha \partial}{\epsilon \cdot f}$$

$$[\rho \partial - cq, \alpha \epsilon] = [ef] = [\frac{\alpha \partial}{n}]$$

$$[\rho \partial - cq, \alpha \partial, \alpha q] = [\frac{\alpha \partial}{n}] ; n = g(p + q\omega)$$

$$\begin{cases} [150, 15p - 6q, 10q] = [\frac{150}{n}] ; \\ q = 1 ; [10, 15p - 6] = [10, 5p - 2] = [\frac{150}{n}] ; n = g(p + \omega) \\ p = 2 ; [150, 15p - 6q, 10q] = [\frac{150}{m}] ; m = g(1 + q\omega) \end{cases}$$

$$p = 2 + 5\omega \quad p = 2, q = 5$$

$$[150, 0, 50] = [50] ; g(2 + 5\omega) = 3$$

$$g(1 + 2\omega) = 150$$

$$1 + 2\omega + (2 + 5\omega)\omega \quad 5p - 2q = 1 \\ p = 1 + 2\omega, q = 2 + 5\omega$$

$$150, 3, 10(2 + 5\omega)$$

$$z = 2 ; p = 5, q = 12. [150, 3, 120] = [3] ; g(5 + 12\omega) = 50$$

$$\begin{array}{l} \text{Allgemein: } c = hc', \partial = h\partial' \\ \beta = c' + \partial' \omega \end{array} \quad \left| \begin{array}{l} \partial c' - c \partial' = 0 \\ \alpha \beta = \alpha c' + \alpha \partial' \omega = h \end{array} \right.$$

$$[\alpha \partial, \alpha \partial', \alpha] = [\alpha \partial'] ; g(c' + \partial' \omega) = h$$

$$\partial p - c' q = 1 ; \partial p - cq = h$$

$$[\alpha \partial, \alpha q, h] = [\alpha q, h]$$

$$\begin{array}{l} c' q \equiv 1 \pmod{\alpha'} \\ \alpha q \equiv 0 \pmod{h} \end{array} \quad \left\{ \begin{array}{l} \text{nicht allgemein} \\ \text{möglich} \end{array} \right.$$

$$[\alpha, c] = [\alpha'] ; [\alpha, c, \partial] = [\alpha', \partial] = [m]$$

$$\theta \text{ re. } q \cdot \beta. \text{ falls } \alpha = \frac{ca'}{a'} \text{ und } \frac{\alpha \partial}{a'} \text{ ist } \beta = \frac{mc'}{a'} \cdot \frac{a'}{m} \text{ und } \frac{m \alpha}{a'} \cdot \frac{\alpha \partial}{m} = \frac{\alpha \partial}{a'}$$

$$\text{Falls } g(p + q\omega) = \frac{\alpha \partial}{m} \text{ wären, so müsste } q \not\equiv \alpha \omega, \text{ wobei } \omega \neq 0$$

wäre unmöglich, da

$$[\alpha \partial, \alpha q, \partial p - cq] = [m] = [\alpha, c, \partial]$$

wäre. Man kann nun

$$[\epsilon, \partial] = [\epsilon] ; \partial p_0 - cq_0 = \epsilon \\ \partial p - cq = \epsilon \omega$$

$$\partial(p - \epsilon p_0) = \epsilon(q - \epsilon q_0)$$

$$p = \epsilon p_0 + \frac{c}{\epsilon} \omega ; q = \epsilon q_0 + \frac{\partial}{\epsilon} \omega$$

$$[\alpha \partial, \alpha(cq_0 + \frac{\partial}{\epsilon} \omega), \epsilon \omega] = [\alpha, \epsilon]$$

$$\begin{cases} \alpha = ma, \\ c = mc, \\ \partial = m \partial \end{cases} \quad [\alpha_1, c_1, \partial_1, 1] = [1]$$

$$[ma_1, \partial_1, \alpha_1 q, \partial_1 p - c, q] \text{ wäre } = [1]$$

$q = 1$; p lösbar durch $\omega \in \alpha$, was nicht möglich.
Die null in c , auf der p in ϵ keinen Sinn

Zweigliedrige Modulen

ω irrational; $\sigma = [1, \omega]$; $uv = m[a, c + \partial\omega]$; $(u, v) = 1$; $(\sigma, uv) = m^2 ad$; $[a, c, \partial] = [1]$

Man wähle die ganze rationale Zahl x so, dass $c' = c - \partial x$ reell ist. a ist eine ganze Zahl mit $\frac{1}{a}$ Brüchen.

Wiederholung: c' ist in der aufgespalteten Form $c' = c - \partial x$ für p ausdrückbar. a ist eine ganze Zahl mit $\frac{1}{a}$ Brüchen.

Also c' ist eine ganze Zahl p für p ausdrückbar. Man schreibt $c' = p - 1$ für $p - 1$ ist eine ganze Zahl mit $\frac{1}{p}$ Brüchen.

$$a = \pi p^r \cdot \pi q^s ; p \text{ teilt } a \text{ in } d ; q \text{ teilt } a \text{ in } d \text{ aus}$$

Ausgleich: $m(\text{mod. } a)$ ist ausdrückbar. Man schreibe $c' = c - \partial x$ reell. $a = d'a'$

$$= \pi p^r \cdot \pi q^{s-1} (q-1) = d' \varphi(a') ; a = d'a'$$

a' die größte in a aufgespaltene Zahl, die reell ist und d ist

und schreibe $\omega' = x + \omega$, so ergibt

$$\sigma \in [1, \omega'] ; uv = m[a, c' + \partial\omega']$$

$$\begin{aligned} u + v\omega &\equiv 0 \text{ (mod. } m) : u + v\omega = ma + m(c + \partial\omega)y \\ u &= m(ax + cy), v = m\partial y \end{aligned} \quad \left. \begin{array}{l} \text{also } du - cv \equiv 0 \\ av \equiv 0 \end{array} \right\} \text{ mod. } m \text{ ad.}$$

$$du - cv = m\partial x$$

$$mu + [p + q\omega] = [ma, m(c + \partial\omega), p + q\omega]$$

$$c - \partial x \text{ reell. } p, q \text{ Brüche}$$

$$m + [x + \omega] = [ma, m(c + \partial\omega), x + \omega] = [ma, mc - m\partial x, x + \omega] = [m, x + \omega] = m'$$

$$\begin{aligned} (\sigma, m') &= m ; (m', m) = m ad \quad | \quad m' = m + [\omega'] = [ma, mc' + m\partial\omega', \omega'] = [m, \omega'] \\ m'' &= mu + [\alpha] = [ma, m(c' + \partial\omega'), \alpha] = [\alpha, m(c' + \partial\omega')] \\ (\sigma, m'') &= \alpha ; (m'', m) = \\ (\sigma, m'') &= \alpha ad ; (m'', m) = m \end{aligned}$$

Man schreibe ω'

$$au + \omega'v \equiv 0 \text{ (mod. } m) ; au + \omega'v = hma + k(mc' + m\partial\omega')$$

$$\begin{aligned} au &= mah + mc'k \\ v &= m\partial k \end{aligned} \quad \left. \begin{array}{l} m \equiv n\omega' \text{ (mod. } m) \\ m - n\omega' = m(p\alpha + q(c' + \partial\omega')) \end{array} \right. \quad m\partial\omega' \equiv -mc' \text{ mod. } m$$

$$1 \cdot m \equiv 0 \text{ (mod. } m')$$

$$m \equiv n\omega' \text{ (mod. } m)$$

$$m \equiv -mq\partial\omega' \text{ (mod. } m)$$

$$\omega'' \equiv 1 + q\partial\omega' \text{ (mod. } m)$$

$$\omega'' \equiv 1 + q\partial\omega' ; c'q \equiv 1 \text{ (mod. } a) ; (c - \partial x)q \equiv 1 \text{ (mod. } a)$$

$$u\omega' + v\omega''$$

$$1 + q\partial x \equiv cq \text{ (mod. } a)$$

$$\left. \begin{array}{l} \omega' = x + \omega \\ \omega'' = 1 + q\partial x + q\partial\omega \\ \omega''' = (1 + q\partial x)\omega' - x\omega'' \\ \omega'''' \equiv q(c + \partial\omega) \text{ (mod. } a) \\ \omega''' = c + \partial\omega \\ \omega'''' = x + \omega \end{array} \right| \quad \left. \begin{array}{l} 1 = -q\partial\omega' + \omega'' \\ \omega'' = 1 + q\partial x + q\partial\omega \\ \omega''' = (1 + q\partial x)\omega' - x\omega'' \end{array} \right|$$

$$\text{Moduln } m, \alpha = m + [\alpha], b = m + [\beta], d = m + [\alpha] + [\beta] = \alpha + [\beta] = b + [\alpha] = \alpha + b$$

$$(\alpha, m) = \alpha; (b, m) = b; (d, \alpha) = b'; (d, b) = \alpha'$$

$$(d, m) = (d, \alpha)(\alpha, m) = (d, b)(b, m) = ab' = b\alpha'$$

$$a\alpha \equiv 0 \pmod{m}; b'\beta \equiv 0 \pmod{\alpha}; b'\beta \equiv -a\alpha \pmod{m}; a''\alpha + b'\beta \equiv 0 \pmod{m}$$

$$b\beta \equiv 0 \pmod{m}; a'\alpha \equiv 0 \pmod{b}; a'\alpha \equiv -b''\beta \pmod{m}; a'\alpha + b''\beta \equiv 0 \pmod{m}$$

$$\cancel{b = mb}; \cancel{a''b} \quad b = mb'; ma''\alpha \equiv 0 \pmod{m}; ma'' \equiv 0 \pmod{\alpha}; a'' = n\alpha'$$

$$a = ma'; mb''\beta \equiv 0 \quad mb'' \equiv 0 \pmod{b}; b'' = n'b'$$

$$\left. \begin{array}{l} na'\alpha + b'\beta \equiv 0 \\ a'\alpha + n'b'\beta \equiv 0 \end{array} \right\} \pmod{m} \quad -mn'b'\beta + b'\beta \equiv 0 \pmod{m}; nn' \equiv 1 \pmod{m}$$

$$(\alpha, b) = (d, b) = (\alpha, a-b) = a' \quad \left. \begin{array}{l} (d, m) = (d, b)(b, a-b)(a-b, m) = a' \\ (b, \alpha) = (d, \alpha) = (b, a-b) = b' \end{array} \right\} \quad = (d, \alpha)(a, a-b)(a-b, m) =$$

$$b = (b, m) = (b, a-b)(a-b, m) = b'(a-b, m) \quad \left. \begin{array}{l} (a-b, m) = m \end{array} \right\}$$

$$a = (a, m) = (a, a-b)(a-b, m) = a'(a-b, m) \quad \left. \begin{array}{l} (a-b, m) = m \end{array} \right\}$$

$$a-b = m + [\alpha'\alpha] = m + [b'\beta]$$

$$[\alpha, \beta] - m = [ma'\alpha, ma'\alpha + b'\beta] = [a'\alpha + n'b'\beta, mb'\beta]$$

$$nn' = 1 + mm'$$

$$ma'\alpha = m(a'\alpha + n'b'\beta) - n'(mb'\beta)$$

$$nn'b'\beta = b'\beta + m'(mb'\beta)$$

$$na'\alpha + b'\beta = n(a'\alpha + n'b'\beta) - m'(mb'\beta)$$

$$n^*a'\alpha = n^*a'\alpha$$

$$([\alpha, \beta], m) = (d, m) = ([\alpha, \beta], [\alpha, \beta] - m) = ma'b'$$

30

Andere Bezeichnung:

• füllt m ; $\alpha = [\alpha]$, $b = [\beta]$, und dann die Bezeichnung aus der allgemeinen Theorie der Gr.

Moduln a, b, r !!!