

1.3.3. Def. Sei $V \subseteq k^n$, seien $p_1, \dots, p_n \in k[t_1, \dots, t_m]$ und sei $q \in k[t_1, \dots, t_m] \setminus \{0\}$ derart, dass V die inklusionskleinste affine Varietät ist derart, dass

$$V = \left\{ \left(\frac{p_1(b)}{q(b)}, \dots, \frac{p_n(b)}{q(b)} \right) : b \in k^m, q(b) \neq 0 \right\}$$

es gilt ist. In diesem Fall nennt man

die Beschreibung

$$x_1 = \frac{p_1(t_1, \dots, t_m)}{q(t_1, \dots, t_m)}$$

$$\vdots$$

$$x_n = \frac{p_n(t_1, \dots, t_m)}{q(t_1, \dots, t_m)}$$

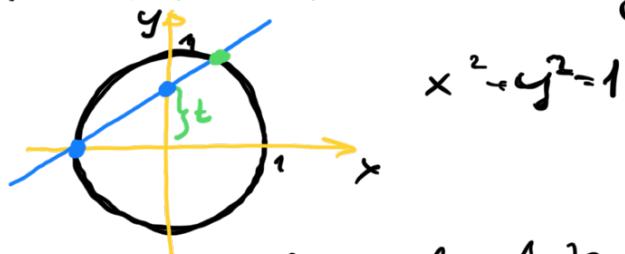
eine rationale parametrische Darstellung von V . Ist $q = 1$, dann nennt man es eine polynomiale parametrische Darstellung von V .

1.3.4 Def. Eine Darstellung einer affinen Varietät V als $V = V(f_1, \dots, f_s)$ mit $f_1, \dots, f_s \in k(x_1, \dots, x_n)$ nennt man eine implizite Darstellung.

Jede aff. Varietät hat laut der Definition eine implizite Darstellung, aber nicht jede hat eine rationale Parametrisierung.

1.3.5 Bsp.

(i)



Wir betrachten eine Gerade durch den festen Punkt $(-1, 0)$ und einen "parametrisierten" Punkt $(0, b)$ (die Stelle, wo die Gerade die y -Achse trifft).

(x, y) liegt auf dieser Geraden heißt

$$y = t(x+1)$$

Wir setzen den Ausdruck für y in $x^2 + y^2 = 1$ ein und erhalten

$$x^2 + t^2(x+1)^2 = 1$$

$$x^2 + t^2(x^2 + 2x + 1) = 1$$

$$(1+t^2)x^2 + 2t^2x + t^2 - 1 = 0.$$

Eine Nullstelle dieses Polynoms in x ist -1 . Es gibt auch eine andere

$$(x+1) \cdot ((1+t^2) \cdot x + t^2 - 1) = 0$$

Check: $\underbrace{(1+t^2)x^2 + 2t^2x + t^2 - 1}_{\text{asymmetrisch.}}$

$$\begin{aligned} x &= \frac{t^2 - 1}{1+t^2} \Rightarrow y = t(x+1) \\ &= t \left(\frac{t^2 - 1}{1+t^2} + 1 \right) \end{aligned}$$

(ii) $V(y-x^2, z-x^3) :$

$$\begin{aligned} x &= t \\ y &= t^2 \\ z &= t^3 \end{aligned}$$

zu Nützlichkeit:

- $V = V(f_1, \dots, f_s) \Rightarrow$ Test ob $\left(\frac{1}{3}\right) \in V$
ist einfach $f_1(1, 2, 3) = \dots = f_s(1, 2, 3) = 0$
- Parametrisch ist nützlich für andere Zwecke
Wenn man auf V optimiert und V parametrisch schaffen ist, kann man

Begr. der Parameter optimieren.

1.3.6. Proposition. Für k^n gilt folgendes:

Parametrisierung. Die Lösungsmenge

$X = \{x \in k^n : Ax = b\}$ eines LGSs
mit $A \in k^{m \times n}$ und $b \in k^m$, falls $X \neq \emptyset$
ist, kann in einer parametrischen Form

als $X = \{Ut + v : t \in k^s\}$

mit $U \in k^{n \times s}$ und $v \in k^n$ beschrieben
werden. Es gibt einen Algorithmus, der
 U und v für gegebene A und b berechnet.

Implizitierung. Die Menge $X = \{Ut + v : t \in k^s\}$
mit $U \in k^{n \times s}$ und $v \in k^n$ kann in
einer impliziten Form als

$$X = \{x \in k^n : Ax = b\}$$

für $A \in k^{m \times n}$ und $b \in k^m$ gegeben werden.

Es gibt einen Algorithmus, der A und b
für gegebene U und v berechnet.

Beweis: Aufgabe

1.3.7. Aufgaben.

① Warum ist Produkt von zwei Nichtnullpoly-
nomen ein Nichtnullpolynom?

② Beweisen Sie 1.3.6.

③ Finden Sie eine implizite Darstellung
von $V \subseteq k^2$ mit der parametrischen

Darstellung

$$x = \frac{1}{1+t^2}$$

$$y = 1 - \frac{1}{t^2}$$

(4) Finde die eine rationale Parameterisierung der Sphäre $V_R \sqrt{R}(x^2 + y^2 + z^2 - 1)$

(5) Finde die eine rationale Parameterisierung von $V_R(y^2 - x^2 - z^2)$.

1.4. Ideale.

1.4.1. Def. Eine Teilmenge I von $k[x_1, \dots, x_n]$ heißt Ideal, wenn folgendes gilt:

$$(i) 0 \in I$$

$$(ii) \text{ Für alle } f, g \in I \text{ gilt } f + g \in I.$$

$$(iii) \text{ Für alle } h \in k[x_1, \dots, x_n] \text{ und alle } f \in I \text{ gilt } h \cdot f \in I.$$

Vom Gefühl her sieht ein Ideal so ein Busschen wie ein Untervektorraum aus.

Der Unterschied: h ist nicht in k sondern in $k[x_1, \dots, x_n]$.

Genauso kann Ideale bzgl. beliebiger kommutativer Ringe einführen.

$$m \in \mathbb{Z}_{>0}, \quad m\mathbb{Z} = \{m \cdot z : z \in \mathbb{Z}\}$$

ein Ideal in \mathbb{Z} .

1.4.2. Def. Für $f_1, \dots, f_s \in k[x_1, \dots, x_n]$ nennen wir

$$\langle f_1, \dots, f_s \rangle := \{h_1 f_1 + \dots + h_s f_s : h_1, \dots, h_s \in k[x_1, \dots, x_n]\}$$

das durch f_1, \dots, f_s erzeugte Ideal.

1.4.3. Lem. Seien $f_1, \dots, f_s \in k[x_1, \dots, x_n]$. Dann ist $\langle f_1, \dots, f_s \rangle$ ein Ideal.

Beweis:

$$(i) \quad 0 = 0 \cdot f_1 + \dots + 0 \cdot f_s \in \langle f_1, \dots, f_s \rangle$$

$$(ii) \quad \text{Für } h_1 \cdot f_1 + \dots + h_s \cdot f_s \in \langle f_1, \dots, f_s \rangle$$

$$k[x_1, \dots, x_n] \quad k[x_1, \dots, x_n]$$

$$\text{und } g_1 \cdot f_1 + \dots + g_s \cdot f_s \in \langle f_1, \dots, f_s \rangle$$

$$k[x_1, \dots, x_n] \quad k[x_1, \dots, x_n]$$

gilt für die Summe der beiden Polynome

$$\underbrace{(h_1 + g_1)}_{\in k[x_1, \dots, x_n]} \cdot f_1 + \dots + \underbrace{(h_s + g_s)}_{\in k[x_1, \dots, x_n]} \cdot f_s \in \langle f_1, \dots, f_s \rangle$$

(iii) Ist $h \in k[x_1, \dots, x_n]$ und

$$\underbrace{h_1 \cdot f_1}_{k[x_1, \dots, x_n]} + \dots + \underbrace{h_s \cdot f_s}_{k[x_1, \dots, x_n]} \in \langle f_1, \dots, f_s \rangle$$

so gilt für das Produkt

$$\underbrace{(h \cdot h_1)}_{k[x_1, \dots, x_n]} \cdot f_1 + \dots + \underbrace{(h \cdot h_s)}_{k[x_1, \dots, x_n]} \cdot f_s \in \langle f_1, \dots, f_s \rangle$$

□

Bsp. Parametrische Darstellung

$$x = t, y = t^2, z = t^3.$$

Ideal dazu:

$$\langle \underbrace{x-t}, \underbrace{y-t^2}, z-t^3 \rangle,$$

Gilt $y = x^2$ auf unserer parametrischen
gegebenen Kurve

$$(x+t) \cdot \underbrace{(x-t)}_{=} + (-1) \cdot \underbrace{(y-t^2)}_{=} \\ = x^2 - t^2 - y + t^2 = x^2 - y$$

1.4.4. Prop. Für alle $f_1, \dots, f_s, g_1, g_s \in k[x_1, \dots, x_n]$

mit $\langle f_1, \dots, f_s \rangle = \langle g_1, \dots, g_t \rangle$ gilt
 $V(f_1, \dots, f_s) = V(g_1, \dots, g_t)$.

Beweis: Aufgabe.

Konzeptuelle Blumenley: Das Ideal bestimmt die Varietät.

$$(f_1, \dots, f_s) \mapsto \langle f_1, \dots, f_s \rangle \mapsto V(f_1, \dots, f_s)$$

1.4.5. Def. Für $X \subseteq k^n$ heißt

$$I(X) := \{ f \in k[x_1, \dots, x_n] : f(a) = 0 \text{ für alle } a \in X \}$$

das Ideal von X .

1.4.6. Lem. Sei $X \subseteq k^n$. Dann ist $I(X)$ ein Ideal.

Beweis: Aufgabe.

1.4.7. Bsp.

$$\textcircled{1} \quad V = \{(0,0)\}, \quad I(V) = \langle x, y \rangle$$

$$\text{"\supseteq": } f = \underbrace{A(x,y)}_{\in k[x,y]} \cdot x + \underbrace{B(x,y)}_{k[x,y]} \cdot y$$

$$f(0,0) = A(0,0) \cdot 0 + B(0,0) \cdot 0 = 0.$$

"\$\subseteq\$": Sei $f \in I(V)$, d.h.

$$f \in k[x,y] \text{ und } f(0,0) = 0.$$

Wir schreiben f so:

$$f = \underbrace{A(x,y)}_{\in k[x,y]} \cdot x + \underbrace{B(x,y)}_{\in k[x,y]} \cdot y + \underbrace{C}_{L}$$

Aus $f(0,0) = 0$ folgt

$$A(0,0) \cdot 0 + B(0,0) \cdot 0 + C = 0$$

$$\Rightarrow C = 0 \Rightarrow$$

$$f = A(x,y) \cdot x + B(x,y) \cdot y$$

$$\Rightarrow f \in \langle x, y \rangle.$$

② Sei k unendlicher Körper. Dann ist
 $I(k^n) = \{0\}$. Vgl. 1.1.6.

③ $V = V_R(y - x^2, z - x^3)$.

Wir zeigen $I(V) = \langle y - x^2, z - x^3 \rangle$.

" \supseteq " ist ziemlich klar:

$$f = A(x,y,z) \cdot (y - x^2) + B(x,y,z) \cdot (z - x^3)$$
$$[k[x,y,z]] \quad [k[x,y,z]]$$

Jeder Punkt aus V hat die Form

$$(t, t^2, t^3). \Rightarrow$$

$$f(t, t^2, t^3) = A(t, t^2, t^3) \cdot (t^2 - t^2) + B(t, t^2, t^3) \cdot (t^3 - t^3)$$
$$= 0.$$

" \subseteq " : Sei $f \in k[x,y,z]$ gleich 0 auf V .

Wir zeigen zunächst, dass jedes

$f \in k[x,y,z]$ die folgende Darstellung
besitzt:

$$f = h_1 \cdot (y - x^2) + h_2 \cdot (z - x^3) + r$$
$$[k[x,y,z]] \quad [k[x,y,z]] \quad [k[x]].$$

Es reicht $f = x^\alpha y^\beta z^\gamma$ zu betrachten,
und $\alpha, \beta, \gamma \in \mathbb{N}_0$ k-lineare

weil jedes $t = \alpha, \beta, \gamma$ eine Kombination von Monomen ist.

Für $f = x^\alpha y^\beta z^\gamma$ reicht es den Fall $\alpha = 0$ zu betrachten, weil man aus einer Darstellung von $y^\beta z^\gamma$ eine Darstellung von $x^\alpha y^\beta z^\gamma$ herleiten kann.

Sei $f = y^\beta z^\gamma$.

$$\begin{aligned} f = y^\beta z^\gamma &= ((y-x^2) + x^2)^{\beta} (z-x^3) + x^3)^{\gamma} \\ &= \left(\sum_{i=0}^{\beta} \binom{\beta}{i} (y-x^2)^i x^{2(\beta-i)} \right) \cdot \\ &\quad \left(\sum_{j=0}^{\gamma} \binom{\gamma}{j} (z-x^3)^j x^{3(\gamma-j)} \right) \\ &= \sum_{\substack{i \in \{0, \dots, \beta\} \\ j \in \{0, \dots, \gamma\}}} \binom{\beta}{i} \binom{\gamma}{j} (y-x^2)^i (z-x^3)^j x^{2(\beta-i)+3(\gamma-j)} \end{aligned}$$

Der Term zu $i=0, j=0$ ist nur von x abhängig. Alle anderen Terme haben $(y-x^2)$ oder $(z-x^3)$ als Faktor. Das zeigt, dass für $f = y^\beta z^\gamma$ die gewünschte Darstellung existiert.

$$f = \underbrace{h_1 \cdot (y-x^2)}_{k[x,y,z]} + \underbrace{h_2 \cdot (z-x^3)}_{k[x,y,z]} + r \underbrace{r}_{k[x]}$$

Wenn $f = 0$ auf V ist, dann

$$0 = f(t, t^2, t^3) = h_1(t, t^2, t^3) \cdot (t^2 - t^2) + h_2(t, t^2, t^3) \cdot (t^3 - t^3) + r(t) = r(t).$$

$\Rightarrow r$ ist linear auf $k = \mathbb{R}$.

$\Rightarrow r$ ist ein Nullpolynom

$$\Rightarrow f \in \langle y - x^2, z - x^3 \rangle.$$

Wenn $I = \langle f_1, \dots, f_s \rangle$ gilt mit $f_1, \dots, f_s \in k[x_1, \dots, x_n]$ dann man f_1, \dots, f_s eine Basis von I .

Dieser Begriff ist nicht analog zum Begriff einer Basis eines Untervektorräumes. Der Begriff ist analog zum Begriff eines Erzeugendensystems.

$$x = \frac{t}{1+t^2}, y = 1 - \frac{1}{t^2} \quad (k = \mathbb{R}).$$

Gesucht: Implizite Beschreibung dieser Kurve, die parametrisch in t gegeben ist.

$$\downarrow x = \frac{t}{1+t^2} \quad | \times (1+t^2)$$

$$(1+t^2)x = t \quad | \text{ quadrieren}$$

$$\downarrow (1+t^2)^2 x^2 = t^2 \quad | \times \frac{1}{t^4}$$

$$\left(\frac{1}{t^2} + 1\right)^2 x^2 = \frac{1}{t^2} \quad y = 1 - \frac{1}{t^2}$$

$$\Downarrow (1-y+1)^2 x^2 = 1-y$$

$$(2-y)^2 x^2 + y - 1 = 0$$

Discussion
einer Aufgabe

$$\text{zu zeigen: } V = \bigcap_{\mathbb{R}} \{(2-y)^2 x^2 + y - 1\}$$

ist die inklusionskleinste affine Varietät,

d.h. die Menge $\{ (t, 1/t^2, 1) \mid t \in \mathbb{R} \setminus \{0\} \}$

$$M := \left\{ \left(\frac{1}{1+t^2}, \frac{t}{1+t^2} \right) \mid t \in \mathbb{R} \right\}$$

enthält.

Jede Varietät bzgl. \mathbb{R} ist abgeschlossen in der euklidischen Topologie (d.h. bzgl. der euklidischen Norm)

Es reicht, dass der topologische Abschluss (in der euklidischen Topologie) der Menge M gleich V ist.

Zu zeigen: • $M \subseteq V$ (gilt fix, siehe oben)

• In der Nähe eines jeden Punktes aus V befindet sich ein Punkt aus M .

Für alle $(a, b) \in V$ mit $b \neq 1$

gibt $(a, b) \in M$.

Für alle $(a, 1) \in V$ findet man

$(a', b') \in M$, bei dem der Abstand von $(a, 1)$ und (a', b') beliebig klein ist.

Wir finden die folgenden Ideale

$$\langle f_1, \dots, f_s \rangle \subseteq I(V(f_1, \dots, f_s))$$

$$\begin{cases} h_1 f_1 + \dots + h_s f_s: \\ h_1, \dots, h_s \in k[x_1, \dots, x_n] \end{cases}$$

Die Menge aller Polynome, die überall dort = 0 sind, wo f_1, \dots, f_s gleich 0 sind.

D.h. das beschreibt die Menge aller polynomellen Gleichungen $g = 0$, die aus dem System $f_1 = \dots = f_s = 0$ folgt.

1.4.8 Lemma. Seien $f_1, \dots, f_s \in k[x_1, \dots, x_n]$.

Dann gilt $\langle f_1, \dots, f_s \rangle \subseteq I(V(f_1, \dots, f_s))$.

Des Weiteren gibt es f_{q, \dots, f_s} , für welche diese Inklusion strikt ist.

Beweis:

$$\text{"\subseteq"} \quad g = \sum_{i=1}^s b_i f_i \in \langle f_1, \dots, f_s \rangle$$

und $a \in V(f_1, \dots, f_s)$, d.h. $f_1(a) = \dots = f_s(a) = 0$

$$\Rightarrow g(a) = \sum_{i=1}^s b_i(a) \cdot f_i(a) = \sum_{i=1}^s b_i(a) \cdot 0 = 0$$

$\Rightarrow g \in I(V(f_1, \dots, f_s))$.

Strikte Inklusion: $s=1, n=1$.

$\langle x^2 \rangle \not\subseteq I(V(x^2))$, denn:

$$V(x^2) = \{a \in k : a^2 = 0\} = \{a \in k : a = 0\}$$

$$I(V(x^2)) = I(\{0\}) = \{f \in k[x] : f(0) = 0\}$$

$$= \{a_0 + a_1 x + a_2 x^2 + \dots : a_0, a_1, \dots \in k\}$$

$$\langle x^2 \rangle = \{a_0 + a_1 x^2 + a_2 x^4 + \dots : a_0, a_1, \dots \in k\}.$$

$$x \in I(V(x^2)) \setminus \langle x^2 \rangle.$$

□

1.4.9 Proposition. Seien $V, W \subseteq k^n$ affine

Varietäten. Dann gilt:

$$(i) \quad V \subseteq W \Rightarrow I(V) \supseteq I(W)$$

$$(ii) \quad V = W \Leftrightarrow I(V) = I(W).$$

Beweis: (i): Sei $V \subseteq W$. Sei $f \in I(W)$

$$\Rightarrow f(a) = 0 \text{ für alle } a \in V$$

$$\begin{aligned} \xrightarrow{(W \supseteq V)} f(a) &= 0 \text{ für alle } a \in V \\ \Rightarrow f &\in I(V). \end{aligned}$$

(ii): " \Rightarrow " trivial.

$$\begin{aligned} \Leftarrow: \text{ Sei } V &= V(f_1, \dots, f_s) \text{ und} \\ W &= V(g_1, \dots, g_t) \end{aligned}$$

$$\text{mit } f_1, \dots, f_s, g_1, \dots, g_t \in k[x_1, \dots, x_n].$$

$$\text{Sei } I(V) = I(W)$$

$$f_i \in I(V) \quad (i=1, \dots, s)$$

$$\xrightarrow{I(V) = I(W)} f_i(a) = 0 \text{ für alle } a \in W$$

$$\Rightarrow f_1(a) = \dots = f_s(a) = 0 \text{ für alle } a \in W$$

\Rightarrow jeder a aus W gehört zu V

$$\Rightarrow W \subseteq V.$$

Wenn wir die Rollen von V und W vertauschen, erhalten wir analog $V \subseteq W$.

□

1.4.10. Aufgaben

① Man betrachte das System

$$\begin{cases} x^2 + y^2 - 1 = 0 \\ xy - 1 = 0 \end{cases}$$

Bestimmen Sie eine Gleichung $f(x) = 0$ mit $f \in k[x] \setminus \{0\}$, die aus diesem System folgt. Liegt Ihr Polynom f in $\langle x^2 + y^2 - 1, xy - 1 \rangle$?

② $f_1, \dots, f_s \in k[x_1, \dots, x_n]$, I Ideal mit $f_1, \dots, f_s \in I$
dann gilt $\langle f_1, \dots, f_s \rangle \subseteq I$

③ \dots

(3) zeigen Sie:

$$\langle x, y \rangle = \langle x+y, xy \rangle = \langle x+xy, y+xy, x^2, y^2 \rangle$$

$$\langle 2x^2 + 3y^2 - 11, x^2 - y^2 - 3 \rangle = \langle x^2 - 4, y^2 - 1 \rangle$$

(4) $V(x+xy, y+xy, x^2, y^2) = V(xy)$

(5) Zeigen Sie $\langle x \rangle = \langle x+x^2, x^2 \rangle$

und $\langle x+x^2 \rangle \neq \langle x \rangle$

sowie $\langle x^2 \rangle \neq \langle x \rangle$.

(6) Ein Ideal I nennt man ein Radikalideal, wenn aus $f^m \in I$, $m \in \mathbb{Z}_{>0}$ folgt, dass f auch in I liegt.

Zeigen Sie, dass für jedes $X \subseteq k^r$,

$I(X)$ ein Radikalideal ist.

(7) Zeigen Sie, dass $V := \{(t, t^3, t^4) : t \in k^3\}$ eine affine Varietät ist und bestimmen Sie eine Basis von $I(V)$.

(8) Die Gleiche Aufgabe wie bei (7)

$$\text{mit } V = \{(t^2, t^3, t^4) : t \in k^3\}$$

(ein wenig kniffliger als (7)).

(9) Zeigen Sie $I(\mathbb{F}_2^2) = \langle x^2 - x, y^2 - y \rangle$

1.5. Polynome in einer Variablen.

1.5.1 Def. Sei $f = a_0 x^m + a_1 x^{m-1} + \dots + a_m$

$\in k[x] \setminus \{0\}$ mit $a_0 \in k \setminus \{0\}$.

Wir nennen $LT(f) = a_0 x^m$ Leitterm von f .

1.5.2 Prop. Für jedes $f \in k[x]$ und $g \in k[x] \setminus \{0\}$

$$\dots \quad \dots \quad \dots \quad \dots \quad \dots \quad \dots$$

existiert eine eindeutige Verteilung

$$f = q \cdot g + r$$

mit $q, r \in k[x]$ und $\deg(r) < \deg(g)$
($r=0 \Rightarrow \deg(r) = -\infty$). Die Polynome
 g und r können anhand von f und g
algorithmisch berechnet werden.

Beweis: Wir präzisieren einen Algorithmus,
der die gewünschten q und r errechnet.

Der Algorithmus startet mit $q := 0$
und $r := f$. Die Bedingung $f = q \cdot g + r$ wird
die Invariante des Algorithmus sein.

Ist $\deg(r) < \deg(g)$,
dann terminiert man. Andernfalls
benutzt man

$$f = \underbrace{\left(q + \frac{LT(r)}{LT(g)}\right)g}_{\text{das neue } q.} + r - \underbrace{\frac{LT(r)}{LT(g)}g}_{\substack{\deg \text{ davon} \\ < \deg(r)}} \quad \begin{aligned} &\text{Das ist das} \\ &\text{neue } r \end{aligned}$$

Durch die Updates

$$q := q + \frac{LT(r)}{LT(g)}$$

$$r := r - \frac{LT(r)}{LT(g)}g$$

sinkt der Grad von r , die Invariante
bleibt erhalten. D.h. nach endlich
vielen Iterationen terminiert dieser Prozess
mit dem gewünschten Ergebnis.

Pseudocode:

Univariate-Division (f, g)

Annahme: $f \in k(x)$, $g \in k(x)^{1 \times 0^3}$

Ergebniss: Rückgabe von Quotient q und Rest r der Division von f durch g

- 1: $r := f$ \triangleright Rest im Aufbau
- 2: $q := 0$ \triangleright Quotient im Aufbau
- 3: \triangleright Invariante: $f = q \cdot g + r$
- 4: while $\deg(r) > \deg(g)$
- 5: $T := \frac{\text{LT}(r)}{\text{LT}(g)}$
- 6: $q := q + T$
- 7: $r := r - T \cdot g$
- 8: end
- 9: return q, r .

Es bleibt eindeutigheit zu zeigen.

$$\text{Sei } f = q \cdot g + r \quad \deg r < \deg g$$

$$f = Q \cdot g + R \quad \deg R < \deg g$$

verschiedene Darstellungen, d.h.

$$(q, r) \neq (Q, R).$$

$$\begin{aligned} \text{Ist } q = Q, \text{ so gilt } r &= f - q \cdot g \\ &= f - Q \cdot g \\ &= R \end{aligned} \quad \text{S.}$$

Ist $q \neq Q$, so gilt

$$q \cdot g + r = Q \cdot g + R$$

$$\Rightarrow \underbrace{(Q-q) \cdot g}_{\neq 0} = \underbrace{r - R}_{\text{hat Grad } 1 \text{ da } a}$$

hier Grand
 $\geq \deg g$  $\rightarrow \text{PC} \rightarrow$ 

1.5.3 Korollar. Jedes $f \in k[x]$ ist
... \vdash $\neg f = 0$ -> der CFI ist vollständig.