

H6 Gehelen van Gauss (een bijzondere ring)

Dit is $\mathbb{Z}[i] = \{a+bi ; a, b \in \mathbb{Z}\}$. We zien

$$n \in \mathbb{Z}, n = a^2 + b^2, a, b \in \mathbb{Z} \Leftrightarrow n = (a+bi)(a-bi) \text{ in } \mathbb{Z}[i]$$

We gaan in dit hoofdstuk laten zien dat $\mathbb{Z}[i]$ een PID (Ihb een UFD) is. Ihb is elke $n \in \mathbb{Z}_{>0}$ te schrijven als unieke priemontbinding in $\mathbb{Z}[i]$.

Dit komt lang niet altijd overeen met die in \mathbb{Z} , b.v.
 $5 = i^2 + 2^2 = (1+i)(1-i)$. We kunnen zien dat
 $1 \pm 2i$, wel irred. zijn in $\mathbb{Z}[i]$. Bovendien,

Als $n = p_1^{n_1} \cdots p_t^{n_t}$ in $\mathbb{Z}_{>0}$ de priemontb., en we weten
van elke p_j de priemontb. in $\mathbb{Z}[i]$, dan volgt
hieruit per "UFD" dat de unieke priemfactorisatie van n
in $\mathbb{Z}[i]$ bekend wordt.

- St 6-1 (Eenheden van $\mathbb{Z}[i]$)
- $\mathbb{Z}[i]^* = \{\pm 1, \pm i\}$
 - $2 = -i \cdot (1+i)^2$ en $-i \in \mathbb{Z}[i]^*$ en $1+i$ irred.
 - als q priemgetal is en $q \equiv 3 \pmod{4}$ dan
is q irred. in $\mathbb{Z}[i]$
 - als p priemgetal is en $p \equiv 1 \pmod{4}$ dan
is er een $\pi \in \mathbb{Z}[i]$ zodat $p = \pi \bar{\pi}$
en $\pi \neq \bar{\pi} \cdot u$ voor $u \in \mathbb{Z}[i]^*$ en $\pi, \bar{\pi}$ zijn
beide irred. in $\mathbb{Z}[i]$

- Bew
- definieer $N : \mathbb{Z}[i] \rightarrow \mathbb{Z}$ door $N(a+bi) = (a+bi)(a-bi) = a^2 + b^2$, dan zien we
 $N(\alpha) = \alpha \bar{\alpha}$ en dus $N(\alpha \beta) = \alpha \beta \bar{\alpha} \bar{\beta} = \alpha \bar{\alpha} \beta \bar{\beta} = N(\alpha)N(\beta)$
en $N(1) = 1^2 = 1$
 - als $u \in \mathbb{Z}[i]^*$ en $uv = vu = 1$ alleen
als $N(u)N(v) = N(v)N(u) = 1$ dus alleen als
 $N(u) \in \mathbb{Z}^*$ dus voor $u = a+bi$ alleen als
 $a^2 + b^2 = \pm 1$. voor -1 is dit onzin, voor 1
alleen als $a=1, b=0$ of $a=0, b=1$.

b) dit reken je na: $-i(1+i)^2 = -i(1+2i-1) = 2$

Waarom is $1+i$ irred. in $\mathbb{Z}[i]$? Stel $\alpha\beta = i$ in $\mathbb{Z}[i]$

dan in \mathbb{Z} $N(\alpha)N(\beta) = N(1+i) = 2$. Maar dan

is ofwel $N(\alpha)$ ofwel $N(\beta)$ een eenheid in \mathbb{Z} want

2 is irred. in \mathbb{Z} . en dat is dan wel $+1$ want

$N(\alpha) \geq 0$ voor alle $\alpha \in \mathbb{Z}[i]$. dus α of β is eenheid.

c) schrijf $q = \alpha\beta$, dan $N(\alpha)N(\beta) = N(q) = q^2$ en

neem aan $\alpha, \beta \notin \mathbb{Z}[i]^*$ dan $N(\alpha) > 1, N(\beta) > 1$.

dit kan alleen als $N(\alpha) = N(\beta) = q$ want

q is irred. en $N(\alpha), N(\beta)$ zijn beide geen eenheid in \mathbb{Z} .

schrijf $\alpha = a+bi$, $a, b \in \mathbb{Z}$.

als a en b beide even zijn, dan is $N(\alpha) = a^2 + b^2$

een 4-voud door $0 \pmod 4$, contradictie met $q \equiv 3 \pmod 4$

als a en b beide oneven zijn, dan is $N(\alpha) =$

$$(2k+1)^2 + (2l+1)^2 = 4(l^2+k^2) + 4(k+l) + 2 \equiv 2 \pmod 4, \text{ contradictie}$$

als a of b oneven is maar niet beide, dan zijn we

$$N(\alpha) = a^2 + b^2 = (\text{neem zvra } a=2k+1, b=2l)$$

$$4k^2 + 4k + 1 + 4l^2 \equiv 1 \pmod 4 \text{ contradictie.}$$

Ergen dan geen α, β zodat dit kan! Dus q is irred.

d) St 3.14: R domein, G og., eindig, van R^* . Dan

is G cyclisch. Toegepast op lichaam dus domein

$$\mathbb{F}_p = \mathbb{Z}/p\mathbb{Z} \text{ dan is } \mathbb{F}_p^* \text{ een groep van orde } p-1$$

$p-1$ is deelbaar door 4, dan als $\alpha \in \mathbb{F}_p^*$ en $\langle \alpha \rangle = \mathbb{F}_p^*$

dus orde(α) = $p-1$, dan betrek $x = \alpha^{\frac{p-1}{4}} \in \mathbb{F}_p^*$

Dan orde(x) = 4 want als kleiner dan is orde(x) $< p-1$

en als groter dan is orde(x) $> p-1$. Dus volgt

$$x^4 = 1 \text{ en dan } x^2 = -1 \in \mathbb{F}_p^* \text{ want } y^2 = 1 \text{ in } \mathbb{F}_p^*$$

geeft $y^2 - 1 = 0$ dat y nulpunt van $x^2 - 1 \in \mathbb{F}_p^*$

is en omdat \mathbb{F}_p^* een domein is heeft dit

polynoom hoogstens 2 nulpunten en die vinden we ooit als

± 1 maar $x^2 = 1$ kan niet wegens $\text{orde}(x) \neq 1$

dus $x^2 = -1$. Dan is $\phi: \mathbb{Z}[i] \rightarrow \mathbb{F}_p$

met $\phi: a+bi \mapsto \bar{a}+\bar{b}x$ een surjectief ringhomomorfisme.

we gebruiken nu (zonder cirkelredenering)! Het bewijs van 6.12 staat los van dit bewijs) dat $\mathbb{Z}[i]$ een PID is, en vinden dat $\ker(\phi) = (\pi)$ voor een $\pi \in \mathbb{Z}[i]$ $\stackrel{1e \text{ w.m.fest.}}{\Rightarrow} \mathbb{Z}[i]/(\pi) \cong \mathbb{F}_p$ en daarmee $\pi \in (\pi)$ maximaal ideaal dus π irreducibel wegens St.5.8 Verder, $p \in \ker(\phi)$ dus $p = \pi\beta$ voor een $\beta \in \mathbb{Z}[i]$. Daar π geen eenheid kan zijn, anders $(\pi) = \mathbb{Z}[i]$ niet maximaal, is dit alleen een niet-triviale cutb. als $\beta \notin \mathbb{Z}[i]^*$. Maar dan volgt $N(\pi) = p(\pi\beta) = p$, en dan krijgen we een tegenspraak, want $\mathbb{Z}[i]/(\pi)$ heeft p elementen en $\mathbb{Z}[i]/(p)$ heeft a^b representanten $S = \{a + bi ; a = 0, 1, \dots, p-1, b = 0, 1, \dots, p-1\}$ dus orde $p^2 \neq p$. We concluderen $N(p) = N(\pi) = p$.
aha moet dan $\pi\bar{\pi} = p$, dus $p = \bar{\pi}$ wegens "UFD".

Waarom is nu $\pi\bar{\pi} \neq \bar{\pi}u$ voor een $u \in \mathbb{Z}[i]^*$?

als $u = \pm 1$ en $\pi = a + bi$, dan levert dit

$$a + bi = \pm a \mp bi \quad \text{dus ofwel} \quad +1: \quad b = 0$$

$$-1: \quad a = 0$$

maar dan $p = a^2$ of $p = b^2$, contradictie want p is priem.

en als $u = \pm i$, dan volgt $i: a + bi = -b + ai \Rightarrow a = b$
 $-i: a + bi = -b - ai \Rightarrow a = -b$

maar $a = \pm b$ geeft $p = 2a^2$ en dat kan niet want p is priem en oneven

□

6.5 (Gevolg) $n \in \mathbb{Z}_{>0}$ met priemontb. in \mathbb{Z} :

$$n = 2^k p_1^{m_1} p_2^{m_2} \cdots p_r^{m_r} q_1^{m_1} q_2^{m_2} \cdots q_s^{m_s}, \quad m_j, m_j > 0$$

en $p_i q_j$ ondeeling verschillende priemgetallen
 met $p_i \equiv 1 \pmod{4} \quad \forall i \quad q_j \equiv 3 \pmod{4} \quad \forall j$

dan is n de som van twee kwadraten alleen als

m_j even is voor alle j

Bewijs \Leftarrow is natuurlijk mogelijk:

neem dan $m_j = 2 \ell_j \forall j$, dan met $p_i = \pi_i \bar{\pi}_i \forall i$
volgt:

$$n = 2^k \pi_1^{n_1} \bar{\pi}_1^{n_1} \cdots \pi_r^{n_r} \bar{\pi}_r^{n_r} \cdot q_1^{\ell_1} q_1^{\ell_1} \cdots q_s^{\ell_s} q_s^{\ell_s}$$

$$= (1+i)^k (1-i)^k \pi_1^{n_1} \bar{\pi}_1^{n_1} \cdots \pi_r^{n_r} \bar{\pi}_r^{n_r} \cdot q_1^{\ell_1} q_1^{\ell_1} \cdots q_s^{\ell_s} q_s^{\ell_s}$$

$$= ((1+i)^k \pi_1^{n_1} \cdots \pi_r^{n_r} q_1^{\ell_1} \cdots q_s^{\ell_s}) ((\bar{1+i})^k \bar{\pi}_1^{n_1} \cdots \bar{\pi}_r^{n_r} \bar{q}_1^{\ell_1} \bar{q}_s^{\ell_s})$$

$$= N((1+i)^k \pi_1^{n_1} \cdots \pi_r^{n_r} q_1^{\ell_1} \cdots q_s^{\ell_s}) = a^2 + b^2$$

noem α voor $a+bi = \alpha$.

anderson, als $n = a^2 + b^2$, dan $n = \alpha \bar{\alpha}$ voor $\alpha \in \mathbb{Z}[i]$
en dan is er een ontbinding van α en $\bar{\alpha}$ in $\mathbb{Z}[i]$
gegeven wegens " $\mathbb{Z}[i]$ UFD", reg

$$\alpha = u \cdot p_1^{n_1} p_2^{n_2} \cdots p_r^{n_r} q_1^{m_1} q_2^{m_2} \cdots q_s^{m_s}$$

waarbij p_1, \dots, p_r een niet-nul imaginair deel
hebben en $q_1, \dots, q_s \in \mathbb{Z}$ liggen. Dat zijn de
enige twee mogelijkheden: $\operatorname{Im}(p) = 0$ of niet.
omdat $u\bar{u} = N(u) = 1$ volgt vanwege $\bar{q}_i = q_i$:

$$n = \alpha \bar{\alpha} = (p_1 \bar{p}_1)^{n_1} \cdots (p_r \bar{p}_r)^{n_r} q_1^{2m_1} \cdots q_s^{2m_s}$$

We moeten nu nog laten zien:

- 1) elke $p_j \equiv 1 \pmod{4}$ of is 2 ($\Leftrightarrow 2 \pmod{4}$)
- 2) elke $q_j \equiv 3 \pmod{4}$.

Bewijs volgens de stelling wordt n geschreven als

$$n = 2^k p_1^{n_1} \cdots p_r^{n_r} q_1^{m_1} \cdots q_t^{m_t}$$

met $p_j \equiv 1 \pmod{4}$, $q_j \equiv 3 \pmod{4}$ $\forall j$.

Bovendien is n te schrijven als som van 2 kwadraten alleen als $n = \alpha\bar{\alpha}$ voor $\alpha \in \mathbb{Z}[i]$

" \Rightarrow " stel $n = \alpha\bar{\alpha}$ voor een $\alpha \in \mathbb{Z}[i]$

We schrijven α als priemontbinding in $\mathbb{Z}[i]$, en wel als volgt:

$$\alpha = u \cdot (1+i)^l (\pi_1^{a_1} \overline{\pi_1^{b_1}}) \cdots (\pi_r^{a_r} \overline{\pi_r^{b_r}}) q_1^{c_1} \cdots q_t^{c_t}$$

waarbij we de irreducibele factoren P indelen in:

- 1) p is $(1+i)$ (irred. wegens St. 6.3 b))
- 2) p heeft niet-nul imaginair deel. In dat geval schrijven we de factor \bar{p} ernaast
- 3) p heeft geen imaginair deel. Dan is $\bar{p} = p$ en schrijven we p los op

nu volgt precies, omdat $\pi_j = \pi_j^i \overline{\pi_j^i}$ voor reële $\pi_j^i \in \mathbb{Z}[i]$, dat (en omdat q_j irred. in $\mathbb{Z}[i]$ zijn) π_j^i irreducibel

$$\begin{aligned} & (-i)^k (1+i)^{2k} \pi_1^{n_1} \overline{\pi_1^{n_1}} \cdots \pi_r^{n_r} \overline{\pi_r^{n_r}} q_1^{m_1} \cdots q_t^{m_t} = n = \alpha\bar{\alpha} \\ & \text{priemontb. van } n \text{ in } \mathbb{Z}[i] \\ & = \bar{u} (1+i)^l ((1+i))^{l'} \pi_1^{a_1+b_1} \overline{\pi_1^{a_1+b_1}} \cdots \pi_r^{a_r+b_r} \overline{\pi_r^{a_r+b_r}} q_1^{c_1} \cdots q_t^{c_t} \\ & \quad \underbrace{(1+i)}_{= -i \cdot (1+i)} \text{ vandaar} \end{aligned}$$

priemontb. van $\alpha\bar{\alpha}$ in $\mathbb{Z}[i]$

$$= (-i)^l (1+i)^{l'} \pi_1^{a_1+b_1} \overline{\pi_1^{a_1+b_1}} \cdots \pi_r^{a_r+b_r} \overline{\pi_r^{a_r+b_r}} q_1^{c_1} \cdots q_t^{c_t}$$

hieruit hoeft niet te volgen dat de factoren 1-op-1 overeenkomen! Maar wel dat er op eenheden en volgorde na hetzelfde staat, en bovendien omdat

de π_j^* en $\bar{\pi}_j$ zo gekozen waren dat $i\bar{y}$ niet $(1+i)$ kunnen zijn en ook niet in \mathbb{Z} liggen en $i\bar{y}$ de enige irred. factoren waren met deze eigenschap. volgt $r' = r$ en op volgorde en eenheden na komen de $\pi_j, \bar{\pi}_j, \pi_j^*, \bar{\pi}_j^*$ overeen.

Hetzelfde volgt nu voor de q_j en q_j^* . Dus $t=t'$ en er is een $\sigma \in S_t$ met $u_1, \dots, u_t \in \{\pm 1, \pm i\} = \mathbb{Z}[i]^*$ zodat $q_j = u_j q_j^* \sigma_j \quad \forall j=1, \dots, t.$

maar dan volgt dus $q_j^{m_j} = (u_j q_j^* \sigma_j)^{2c_j} \quad \forall j$
en dan staat er aan beide zijden een irred. factorenontb.

$$\underbrace{q_j q_j - q_j}_{m_j \text{ keer}} = \underbrace{u_j^{2c_j} q_j^* \sigma_j - q_j^* \sigma_j}_{\mathbb{Z}[i] \text{ }} \quad \underbrace{2c_j \text{ keer}}$$

dus moet wel gelden $m_j = 2c_j$ voor alle $j=1, \dots, t$.
dus m_j is even voor alle $j=1, \dots, t$.

← omgekeerd, is eenvoudiger: stel m_j is even voor alle $j=1, \dots, t$. dan $\frac{m_j}{2} \in \mathbb{Z}_{>0} \quad \forall j$

Dan weten we wegens 6.3. b) c), d) dat we nu ook kunnen schrijven als

$$n = (1+i)^k (1-i)^k \pi_1^{n_1} \bar{\pi}_1^{n_1} \cdots \pi_r^{n_r} \bar{\pi}_r^{n_r} q_1^{m_1/2} q_1^{m_1/2} \cdots q_t^{m_t/2} q_t^{m_t/2}$$

voor $\pi_j \bar{\pi}_j = p_j$ en π_j irred (d) $\Rightarrow q_j$ irred in $\mathbb{Z}[i]$ ((c)) en dit is een ontbinding in irred. factoren in $\mathbb{Z}[i]$.

maar we zien ook dat voor

$$\alpha = (1+i)^k \pi_1^{n_1} \cdots \pi_r^{n_r} q_1^{m_1/2} \cdots q_t^{m_t/2}$$

volgt $n = \alpha \bar{\alpha}$, QED

□

Vb $32 = 2^5 = (1+i)^5 (1-i)^5$. neem $\alpha = (1+i)^5 =$

$$1 + 5i - 10 - 10i + 5 + i = -4 - 4i$$
, dan zien we

$$32 = (-4)^2 + (-4)^2$$

Euclidische ringen (\Rightarrow domein)

Def

6.8

een domein R heet een Euclidische ring als er een functie $g : R - \{0\} \rightarrow \mathbb{Z}_{\geq 0}$ is met de volgende eigenschappen:

(E1) $g(a) \leq g(ab)$ $\forall a, b \in R \quad a \neq 0 \neq b$

(E2) $\forall a, b \in R \quad b \neq 0 \quad \exists q, r \in R \quad a = qb + r, \quad r = 0 \vee g(r) < g(b)$

Er is dus een "deling met rest" mogelijk waarbij g de "grootte" van de rest bepaalt.

Vbd We zien als voorbeeld wegens 3.1 dat elk lichaam K heeft dat $K[X]$ Euclidisch is met $g = gr$. Niet voor elke ring is $R[X]$ Euclidisch, want deling met rest van polynomen gaat alleen goed wanneer de lepcoëfficiënt van a een eenheid in R is, wat voor een lichaam natuurlijk altijd geldt.

- Het blijkt dat Euclidische ringen (PID)'s zijn (de omkering geldt niet). Door een geschikte g voor $\mathbb{Z}[i]$ te zoeken kunnen we vervolgens aan tonen dat $\mathbb{Z}[i]$ een (PID) is.

St 6.10 Een Eucl. ring R is een PID.

Bew R is al een domein. We hoeven alleen te laten zien dat een ideoal $I \subset R$ een hoofdideoal is.

Als $I = \{0\}$ is $I = (0)$ en zijn we klaar.

Als $I \neq \{0\}$ dan $I - \{0\} \neq \emptyset$. Bekijk daarom

g op $I - \{0\}$ omdat $g(I - \{0\}) \subset \mathbb{Z}_{\geq 0}$ en $\mathbb{Z}_{\geq 0}$ is van oordenen begrensd en discreet, volgt dat

$g|_{I-\{0\}}$ ergens zijn minimum aanneemt. Zij $b \in I-\{0\}$
 zodat $g(b) = \min_{x \in I-\{0\}} g(x)$.

We laten zien dat $I = (b)$. " \supset " is duidelijk, want $b \in I$.
 En " \subset " volgt als volgt: $\forall x \in I$, dan $x=0$ of $x \neq 0$. Als $x=0$ dan $x \in (b)$, en anders kunnen we
 wegens (E2) delen met rest naar $b \neq 0$:

$x = qb + r$ met $r=0$ of $g(r) < g(b)$. Als $r \neq 0$, dan
 $g(r) < g(b)$ én $r = x - qb$, $x, qb \in I$ dus $r \in I-\{0\}$
 maar dan neemt g dus niet zijn minimum aan
 in b op $I-\{0\}$ maar in r , contradictie!

We concluderen dat $r=0$, en dus $x = qb \in (b)$
 dus volgt $I \subset (b)$ en hiermee is het bewijs rond. \square

Opm Het bewijs van deze stelling is geheel analoog
 aan het bewijs dat \mathbb{Z} een (PID) is (2.6 & Groepentheorie)
 of $K[X]$ (3.4) maar nu gebruiken we ipv $1 \cdot 1 = g$
 of $gr = g$ de algemene functie g .

St.6.12 ($\mathbb{Z}[i]$ is Euclidisch): $\mathbb{Z}[i]$ is een Euclidische ring.
 hierbij nemen we $g = N$

Bewijs We controleren hiertoe

de voorwaarden (E1) en (E2) op N :

(E1): voor $\alpha, \beta \in \mathbb{Z}[i]$, $\alpha, \beta \neq 0$ geldt $N(\alpha\beta) = N(\alpha)N(\beta)$
 en $N(\alpha), N(\beta) \geq 1$, dus volgt
 $N(\alpha\beta) = N(\alpha)N(\beta) \geq N(\alpha)$

(E2) Hiervoor bekijken we N uitgebreid naar \mathbb{C} .
 en $\mathbb{Z}[i] \subset \mathbb{C}$. Voor $\alpha, \beta \in \mathbb{Z}[i]$ en $\beta \neq 0$
 moeten we $\gamma, \rho \in \mathbb{Z}[i]$ vinden zodat

$$\alpha = \gamma\beta + \rho, \quad N(\rho) < N(\beta) \text{ of } \rho = 0$$

en $N(\beta) > 0$

aangerien $N(0) = 0$ kunnen we ook wel schrijven

$$\alpha = \gamma\beta + p \rightarrow N(p) < N(\beta)$$

in \mathbb{C} kunnen we delen door $p \neq 0$, nl. krijgen we dan equivalent

$$\alpha/p = \gamma + p/\beta \quad \text{en} \quad N(p/\beta) < 1$$

oftewel, we zoeken $\gamma \in \mathbb{Z}[i]$ met $N(\alpha/p - \gamma) < 1$
en daaruit volgt dan $p = \alpha - \beta\gamma$, en deze voldoen.

$$\begin{aligned} \frac{\alpha}{p} &= u + vi \quad \text{voor } u, v \in \mathbb{R} \quad (\text{in feite } \mathbb{Q}, \text{ nl.}) \\ \frac{\alpha}{p} &= \frac{a+bi}{c+di} = \left(\frac{a+bi}{c+di} \right) \left(\frac{c-di}{c-di} \right) \\ &= \left(\frac{ac+bd}{c^2+d^2} \right) + \left(\frac{bc-ad}{c^2+d^2} \right) i \end{aligned}$$

omdat $u, v \in \mathbb{R}$ tussen twee gehelen

in liggen en wel op hoogst $\frac{1}{2}$ afstand, kunnen we
meers $u', v' \in \mathbb{Z}$ vinden zodat $|u-u'| \leq \frac{1}{2}$ en
 $|v-v'| \leq \frac{1}{2}$

Het blijkt dat $\gamma = u' + v'i$ voldoende is, nl.

$$\begin{aligned} N(\alpha/p - \gamma) &= N((u-u') + (v-v')i) \\ &= (u-u')^2 + (v-v')^2 \\ &\leq \left(\frac{1}{2}\right)^2 + \left(\frac{1}{2}\right)^2 = \frac{1}{2} < 1 \end{aligned}$$

□

We zien dat bijvoorbeeld u of v in $\frac{1}{2}\mathbb{Z}$ ligt,
dat dan de deling met rest niet uniek hoeft
te zijn zoals we van bijv. \mathbb{Z} en $K[X]$ gewend
zijn.

→ Gevolg: $\mathbb{Z}[i]$ is een hoofdideaal domein.

Vbd deling met rest in $\mathbb{Z}[i]$: $\alpha = 5+i$ $\beta = 1+2i$

We bekijken $\alpha/\beta \in \mathbb{Q}$, dat is $\frac{(5+i)(1-2i)}{1+4} =$
 $\frac{7-9i}{5}$, dan werkt $\gamma = 1-2i$ volgens de stelling

$$\begin{aligned} \text{en } p &= 5+i - (1-2i)(1+2i) \\ &= i \quad \text{met } N(p) = 1 < 5 = N(\beta). \end{aligned}$$

6.14 Het bewijs van st. 6.12 heeft de volgende meetkundige interpretatie: elke $\frac{\alpha}{\beta} \in \mathbb{Q}[i] \subset \mathbb{C}$

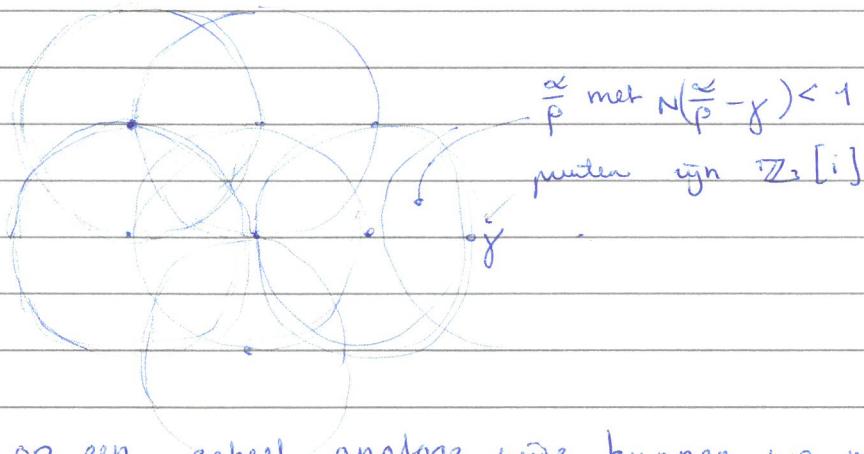
kan benaderd worden met een γ zodat

$$N\left(\frac{\alpha}{\beta} - \gamma\right) = \left|\frac{\alpha}{\beta} - \gamma\right|^2 < 1$$

oftewel we kunnen met inwendige cirkelschijven

$$U_1(\gamma) = \{z \in \mathbb{C} \mid |z - \gamma|^2 < 1\} \quad \text{heel } \mathbb{C} \text{ overdekken.}$$

We zien dat deling met rest zeker niet uniek is waar de cirkels elkaar overlappen!



op een geheel analoge wijze kunnen we nagaan dat de ring $\mathbb{Z}\left[\frac{1}{2}(1+\sqrt{-3})\right]$ euclidisch is met keuze $q = N$ en zo ook voor $\mathbb{Z}[\sqrt{-2}]$

— We kunnen ook concluderen dat een niet-PID ook geen Euclidische ring ^(ER) kan zijn:

Lichaam \subset (ER) \subset (PID) \subset (UFD) \subset Domein \subset comm. Ring \subset Ringen

En er zijn nog wel wat specielere definities hier tussen in.

Een alternatieve definitie van GGD in een PID.

— UFD-GGD: hadden we reeds gedefinieerd als : $a, b \in R - \{0\}$

$$\text{ggd}(a, b) = \prod_{p \in \mathcal{P}} p^{\min\{\text{ord}_p(a), \text{ord}_p(b)\}}$$

$\text{ggd}(a, 0) = \text{ggd}(0, a) = a$ op eenheid na uniek

— PID-GGD: in elke PID geldt ook $(a, b) = (d)$

voor een $d \in R$. Definieren we $\text{ggd}(a, b) = d$

dan is deze op eenheid na goedgedefinieerd,

want $(d') = (d) \Leftrightarrow d' = hd$, $d = kd'$, $h, k \in R$

$\Leftrightarrow d = khd \Leftrightarrow d=0$ of $kh=1$

$\Leftrightarrow d = d' = 0$ (want dan $(d) = \{0\} = (d')$) óf $h \in R^*$

$\Leftrightarrow d' = hd'$ voor $h \in R^*$.

(Opgave) de UFD-ggd valt in een PID samen (op eenheid na) met de PID-ggd, dwz

$$(a, b) = \left(\prod_{p \in \mathcal{P}} p^{\min\{\text{ord}_p(a), \text{ord}_p(b)\}} \right)$$

Tip Het bewijs volgt de structuur van het bewijs van St. 5.15

Zij namelijk $a = u p_1^{n_1} \cdots p_t^{n_t}$, $b = v p_1^{m_1} \cdots p_t^{m_t}$ in irred. elementen en $\mu_j = \min\{n_j, m_j\}$ voor $j = 1, \dots, t$, dus

$$\text{ggd}_{\text{UFD}}(a, b) = p_1^{\mu_1} \cdots p_t^{\mu_t}$$

We zien eenvoudig in dat $d | a$ en $d | b$, dus $(a, b) \subset (d)$ is triviaal. Zij nu $\{a' = u p_1^{n_1 - \mu_1} \cdots p_t^{n_t - \mu_t}, b' = v p_1^{m_1 - \mu_1} \cdots p_t^{m_t - \mu_t}\}$

$$(\text{dus } a = a'd, b = b'd)$$

we gaan laten zien dat $(a') + (b') = R$, want dan volgt dat er $s, r \in R$ zijn met $sa' + rb' = 1$ en dus $sa + rb = (sa' + rb')d = d$, zodat $d \in (a, b)$ en dus $(d) \subset (a, b)$ ook bewezen is. We doen dit analog aan 5.15:

- omdat R PID is, is er een $g \in R$ met $(a', b') = (g)$. Stel g is geen eenheid

wegens UFD: er is een factorisatie!

Dan is er een irreducibel element $p \in R$ dat
g deelt en dus $a' \in (g) \subset (p)$, $b' \in (g) \subset (p)$
dus $p \mid u p_1^{n_1-m_1} \dots p_t^{n_t-m_t}$, $p \mid v p_1^{m_1-n_1} \dots p_t^{m_t-n_t}$

wegens uniciteit van priemontbinding (of wegens:
in een UFD is (p) priemideaal, al zeggen we daar mee
hetzelfde) volgt $p = p_j$ voor één j uit $1, \dots, t$.

Dus volgt voor die p_j dat deze zowel in a' als
in b' uit. Probleem: dan $n_j - \mu_j \geq 0$, $m_j - \mu_j \geq 0$
maar we hadden $\mu_j := \min\{n_j, m_j\} \in \{n_j, m_j\}$
dan ofwel $n_j - \mu_j = 0$ ofwel $m_j - \mu_j = 0$, en dat
levert een tegenspraak.

We concluderen dat $g \in R^*$, dus $(a', b') = R, \exists 1$
en dus volgt dat er $s, r \in R$ zijn met $sa' + rb' = 1$
en voor deze s, r geldt dan $sa + rb = d \Rightarrow (d) \subset (a, b)$

□

— De PID (= UFD) — GGD berekenen in een
Euclidische ring

Het Euclidisch algoritme, bekend in het geval van \mathbb{Z} ,
uit H1 Groepentheorie, kan worden uitgebreid naar alg.
Euclidische ringen om een ggd "snel" uit te
rekenen"

Bovendien is ook het uitgebreide Euclidische algoritme
te generaliseren en stelt dit ons in staat r, s te
vinden met $ra + sb = d$.

De generalisatie is grotendeels een invulopdracht:

6.19 Zij R Euclidische ring met g de (E1), (E2)-functie
 $a, b \in R$ neem zvra $g(a) \geq g(b)$
neem $r_{-1} = a$, $r_0 = b$ en vind gegeven
(r_{k-1}, r_k) steeds $r_{k+1} = r_{k-1} - q_k r_k$ met $g(r_{k+1}) < g(r_k)$
of $r_{k+1} = 0$

we zien steeds dat $(r_{k-1}, r_k) = (r_{k-1} - q_k r_k, r_k)$
zodra $r_{n+1} = 0$ zien we dus $(a, b) = (r_n, 0) = (r_n)$
en volgt $\text{ggd}(a, b) = r_n$

Bovendien $\begin{pmatrix} r_k \\ r_{k+1} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 1 & -q_k \end{pmatrix} \begin{pmatrix} r_{k-1} \\ r_k \end{pmatrix}$ voor $k=0, \dots, n$

zodat $\begin{pmatrix} r_n \\ 0 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 1 & -q_1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 1 & -q_2 \end{pmatrix} \cdots \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 1 & -q_n \end{pmatrix} \begin{pmatrix} r_0 \\ 0 \end{pmatrix}$

in de eerste coördinaat liggen:

en zo vinden we s, r met $d = r_n = sr_1 + rr_0$
 $= sa + rb$

Vbd met $g = gr$ is $\mathbb{F}_5[X]$ □

een Euclidische ring. Zoeken we de ggd van

$$9X^5 + 3X^4 - X^2 + 2X, \quad X^4 + 3X^2 - 8$$

dan vinden we: $9X^5 + 3X^4 - X^2 + 2X =$

$$(9X + 3)(X^4 + 3X^2 - 8) + (-27X^3 - 10X^2 + 74X + 24)$$

$$X^4 + 3X^2 - 8 =$$

$$\left(-\frac{1}{27}X + \frac{10}{27^2}\right)(-27X^3 - 10X^2 + 74X + 24)$$

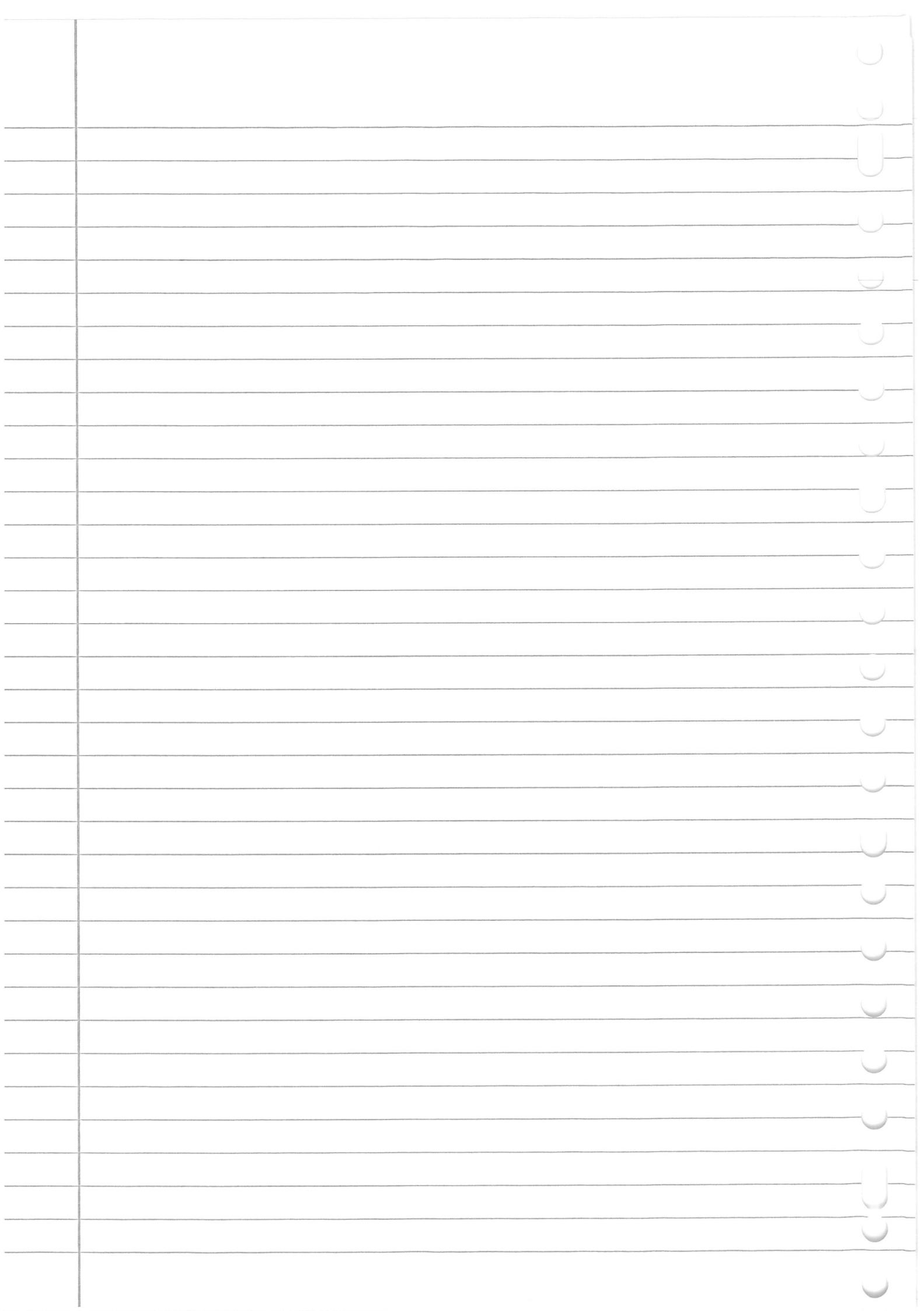
$$+ \left(3 + \left(\frac{10}{27}\right)^2 + \frac{74}{27}\right)X^2 + \left(-\frac{740}{27^2} + \frac{24}{27}\right)X$$

$$- \frac{240}{27^2}$$

$$-27X^3 - 10X^2 + 74X + 24 =$$

$$(X$$

oké je snapte het idee... heel goed "niet te rekenen" +
Euclides.



H7 Symmetrische polynomen !

R commutatieve ring en $n \in \mathbb{Z}$, $n \geq 1$

Def $f \in R[X_1, \dots, X_n]$ heet symmetrisch als
bij elke permutatie $\sigma \in S_n$, geldt
 $f(X_1, \dots, X_n) = f(X_{\sigma(1)}, \dots, X_{\sigma(n)})$

Vbd $X_1^2 X_2 + X_2^2 X_1 + X_3^2 X_1 + X_3^2 X_2 + X_1^2 X_3 + X_2^2 X_3$

Als we de polynomerring in een nieuwe variabele Z over $R[X_1, \dots, X_n]$, dus $R[X_1, \dots, X_n][Z]$, beschouwen,
en we bekijken

$$(Z - X_1)(Z - X_2) \cdots (Z - X_n) \in R[X_1, \dots, X_n][Z]$$

dan weet dit uit tot:

$$Z^n + \left(\sum_{i=1}^n -X_i\right) Z^{n-1} + (X_1 X_2 + X_1 X_3 + \dots + X_1 X_n + X_2 X_3 + \dots + X_2 X_n + \dots + X_n X_1) Z^{n-2} + \dots + (-1)^n \sigma_n$$

Hierbij zijn: $\sigma_t = \sum_{1 \leq i_1 < i_2 < \dots < i_t \leq n} X_{i_1} X_{i_2} \cdots X_{i_t}$ voor $t = 1, \dots, n$

We zien dat de vorm van σ_t afhangt van t en
impliciet van n, dus van de $R[X_1, \dots, X_n]$ waarin
we werken.

St 7.2 (Hoofdstelling over de symmetrische polynomen)

$f \in R[X_1, \dots, X_n]$ symm. polynoom. Dan is f
te schrijven als polynoom in $\sigma_1, \dots, \sigma_n$ met coeff.
uit R. Deze schrijfwijze is bovendien eenduidig!

Bew zy $f \neq 0$, anders zijn we klaar (n.l. kies $a_i = 0$
voor alle $i = 1, \dots, n$). Orden de termen
 $r X_1^{a_1} X_2^{a_2} \cdots X_n^{a_n}$ zodat (a_1, a_2, \dots, a_n) lexicografisch
geordend zijn. Deze ordening is eenduidig want
lexicografische ordening is totaal.

(*)

uitleg zie verderop

voor geleidelijkheid

(dus $a_i > b_i$ en $a_1, \dots, a_{i-1} = b_{i-1}$ dan $(a_1, \dots, a_n) > (b_1, \dots, b_n)$)

de kopterm, zeg $r X_1^{c_1} X_2^{c_2} \cdots X_n^{c_n}$ heeft dan:

c_1 = de grootste a_i die voorkomt

c_2 = de grootste a_i die voorkomt bij alle termen met $a_1 = c_1$

c_3 = de grootste a_3 die voorkomt bij termen met $a_1 = c_1, a_2 = c_2$.

Bovendien, omdat f symmetrisch is, geldt zvva

$c_1 \geq c_2 \geq c_3 \geq \dots \geq c_n$. Anders verwisselen we

twee X_i, X_j in f , en dan zou dit een term geven die voor $r X_1^{c_1} \cdots X_n^{c_n}$ komt doordat

c_i nu hoger is dan c_j , terwijl f nog steeds hetzelfde polynoom is!

$\nearrow^0 \quad \nearrow^0 \quad \nearrow^0 \quad \nearrow^0 \quad \nearrow^0$ dus mag!

Bewering: $r \sigma_1^{c_1-c_2} \sigma_2^{c_2-c_3} \cdots \sigma_{n-1}^{c_{n-1}-c_n} \sigma_n^{c_n}$ heeft dezelfde kopterm als f in de huidige ordening.

σ_1 heeft kopterm X_1

σ_2 heeft kopterm $X_1 X_2$

:

σ_n " " $X_1 X_2 \cdots X_n$, dus

kopterm $(r \sigma_1^{c_1-c_2} \cdots \sigma_n^{c_n}) = (r \cdot 1 \cdot 1 \cdot 1 \cdots 1) X_1^{c_1-c_2} (X_1 X_2)^{c_2-c_3} \cdots (X_1 \cdots X_n)^{c_n}$

want dit mag omdat 1 nooit een midden is,

$$= r X_1^{c_1} X_2^{c_2} \cdots X_n^{c_n}$$

noem nu $f_1 = f - r \sigma_1^{c_1-c_2} \cdots \sigma_n^{c_n}$

Vbd

$$X_1^2 X_2 + X_1 X_2 X_3 + X_2^2 X_1 + X_3^2 X_2 + X_3 X_1 + X_2 X_3 + X_1 X_3$$

lexicografisch ordenen geeft:

$$X_1^2 X_2 + X_1^2 X_3 + X_1 X_2^2 + X_1 X_2 X_3 + X_1 X_3^2 + X_2^2 X_3 + X_2 X_3^2$$

$$(2, 1, 0) > (2, 0, 1) > (1, 2, 0) > (1, 1, 1) > (1, 0, 2) > (0, 2, 1) > (0, 1, 2)$$

(*)

wat nu als er $i < j$ zijn met $c_i < c_j$? Permutatie

van X_i en X_j levert hetzelfde polynoom op, want f

dit is eigenlijk de juiste stap
Wij hebben eerst nodig dit f symm.

is symmetrisch (hiervan valt/staat het bewijs, dit is de belangrijkste stop!)
 in deze term $rX_i^{c_i} \cdots X_n^{c_n}$ zijn nu X_i en X_j verwisseld
 maar c_i en c_j niet, want we permuteren de variabelen
 (anderen zijn we gewoon aan het herzienigen en gebruiken we
 niet eens dat f symmetrisch is!)

dus $rX_i^{c_i} \cdots X_j^{c_j} \cdots X_n^{c_n}$ is deze term dan, en
 we herzienigen de nieuwe permutatie op nummers (X_i en X_j
 worden nu herzicht/ herzienigen): $rX_i^{c_i} \cdots X_j^{c_j} \cdots X_n^{c_i} \cdots X_n^{c_j}$.
 Nu klopt het weer, maar we zien iets geske:

- f met X_i en X_j gepermuteerd is hetzelfde polynoom als
 f voor de permutatie.
- maar de macht van X_i in deze term $rX_i^{c_i} \cdots X_j^{c_j} \cdots X_n^{c_n}$
 is hoger dan die in de eerdere lexicografisch grotere
 term. We hebben dus in hetzelfde polynoom f een
 lexicografisch "eerdere" term gevonden dan de door
 ons gevonden lexicografisch "eerste" term $rX_i^{c_i} \cdots X_j^{c_j} \cdots X_n^{c_n}$.
- merk op dat we echt nodig hebben dat
 f symmetrisch is.

In een woordenboek bijvoorbeeld:

"aalbes" zou het eerste woord kunnen zijn, maar toch
 'e's'. Als een woordenboek alle permutaties van
 "aalbes" zou bewatten, dan zou "aalbes" echter
 niet voorin kunnen staan, want dan zou
 "aabels" voorin staan omdat deze permutatie
 bestaat. Het polynoom is het hele woordenboek,
 de termen zijn woorden. Een woordenboek dat
 alle permutaties van alle woorden bevat gaat
 door elke permutatie in zichzelf over!

— We zullen het bewijs van 7.2 voort met $f_i = f - r\sigma_i^{c_1} - \dots - \sigma_n^{c_n}$

De som van twee symmetrische polynomen (in evenveel variabelen!) en het product is weer symmetrisch omdat in een commutatieve ring $\text{ev}(x_{i_1}, \dots, x_{i_n}) : R[x_1, \dots, x_n] \rightarrow R[x_1, \dots, x_n]$ een homomorfisme is, dan als gf symmetrisch, desda $\text{ev}(x_{\sigma(1)}, \dots, x_{\sigma(n)})$ of g of f voor alle $\sigma \in S_n$ dan is

$$\forall \sigma \in S_n: \text{ev}_{(x_{\sigma(1)}, \dots, x_{\sigma(n)})}(gf) = \text{ev}_{(x_{\sigma(1)}, \dots, x_{\sigma(n)})}(g) \text{ev}_{(x_{\sigma(1)}, \dots, x_{\sigma(n)})}(f)$$

$$= gf \quad \text{dus } gf \text{ dat ook}$$

$$\text{en evenzo } \text{ev}_{(x_{\sigma(1)}, \dots, x_{\sigma(n)})}(g+f) = \text{ev}_{(x_{\sigma(1)}, \dots, x_{\sigma(n)})}(g) + \text{ev}_{(x_{\sigma(1)}, \dots, x_{\sigma(n)})}(f) = g+f$$

$$\quad \text{dus } g+f \text{ dat ook.}$$

dus we kunnen de termen van f_k op elk moment lexicografisch ordenen, concluderen $c_1^{(k)} > c_2^{(k)} > \dots > c_n^{(k)}$
 voor kopterm $r^{(k)} X_1^{c_1^{(k)}} \cdots X_n^{c_n^{(k)}}$ en daarmee
 $c_1^{(k)} - c_2^{(k)} > 0 \cdots c_{n-1}^{(k)} - c_n^{(k)} > 0$ zodat we van f_k of kunnen trekken $r^{(k)} \sigma_1^{c_1^{(k)} - c_2^{(k)}} \cdots \sigma_n^{c_n^{(k)}}$

We moeten nu alleen laten zien dat dit proces op een bepaald moment $f^T = 0$ voor $T \in \mathbb{Z}_{>0}$ oplevert.

Hiertoe bekijken we de totale graad $\text{totgr}(f)$
 (zie H1 als je deze kentigt bent)

We zien namelijk $\text{totgr}(\sigma_t) = t$, zodat

$$\begin{aligned} \text{totgr}(r\sigma_1^{c_1 - c_2} \cdots \sigma_n^{c_n}) &= (c_1 - c_2) + 2(c_2 - c_3) + 3(c_3 - c_4) + \dots + n c_n \\ &= c_1 + c_2 + c_3 + \dots + c_n \leq \text{totgr}(f) \end{aligned}$$

want $X_1^{c_1} X_2^{c_2} \cdots X_n^{c_n}$ komt voor, maar of heb de hoogste totale macht heeft weten we niet

($X_1 X_2 X_3 X_4$ komt lexicografisch later dan $X_1^2 X_2^1$)

($X_n^{100000} < X_1^1$ is hier geen goed tegenwoordig want we

moeten wel als eerste term $c_1 > c_2 > \dots > c_n$ kiezen,

of in andere woorden als X_n^{100000} een uit dan X_1^{100000} ook)

dus i.h.b. $\text{totgr}(r^{(k)} \sigma_1^{c_1^{(k)}} \cdots \sigma_n^{c_n^{(k)}}) \leq \text{totgr}(f_k)$
 en daarmee volgt $\text{totgr}(f_{k+1}) = \text{totgr}(f_k - r^{(k)} \sigma_1^{c_1^{(k)}} \cdots \sigma_n^{c_n^{(k)}}) \leq \text{totgr}(f_k)$

dus $\text{totgr}(f) \geq \text{totgr}(f^1) \geq \dots$

bovendien (en hier is de lexicografische ordening

onze grote tweede troef!) is de nieuwe kopterm

van f_{k+1} altijd lexicografisch later dan die van f_k ,

dus kunnen we (omdat er maar een eindig aantal

$c_1, c_2, \dots, c_n \in \mathbb{Z}_{\geq 0}$ met $\sum_i c_i = \text{totgr}(f_k)$ in)

nooit langer dan dat aantal

(Partitielijst $P(n, k)$ met $k = \text{totgr}(f_k)$)

stoppen "bijten hangen" op $\text{totgr}(f_k)$, immers cyclen

door machtsindexes (c_1, \dots, c_n) is niet mogelijk omdat

we de lexicografische ordening aflopen.

Uiteindelijk treft ei een $T \in \mathbb{N}_0$ op met $\text{totgr}(f_T) = 0$

hiernieuw is existentie aangetoond, immers dan

$$f = \sum_{1 \leq k \leq T} r^{(k)} \sigma_1^{c_1^{(k)}} \cdots \sigma_n^{c_n^{(k)}}$$

Nu nog Uniciteit!!

Vbd

$$X_1^2 X_2 + X_1^2 X_2^2 + X_1 X_2^2$$

heeft:

$\overset{2-2}{\underset{\sim}{\sigma_1^0 \sigma_2^2}} = (X_1 + X_2)(X_1 X_2)^2$

lexicografisch $X_1^2 X_2^2 + X_1^2 X_2 + X_1 X_2^2$

, neem $1 \overset{2-2}{\underset{\sim}{\sigma_1^0 \sigma_2^2}} = (X_1 + X_2)(X_1 X_2)^2$

dan

$$X_1^2 X_2^2 + X_1^2 X_2 + X_1 X_2^2 = \dots \overset{2-1}{\underset{\sim}{(X_1^2 X_2^2)}} = X_1^2 X_2 + X_1 X_2^2$$

$$X_1^2 X_2 + X_1 X_2^2, \text{ neem } 1 \overset{2-1}{\underset{\sim}{\sigma_1^0 \sigma_2^1}} = (X_1 + X_2)(X_1 X_2)$$

dan gaf dit o, dus:

$$X_1^2 X_2 + X_1^2 X_2^2 + X_1 X_2^2 = (X_1 X_2)^2 + (X_1 + X_2)(X_1 X_2)$$

□

Uniciteit: we moeten aantonen: als

$g_1 \neq g_2$, $g_1, g_2 \in R[T_1, \dots, T_n]$ (n variabelen-polymeren over R), dan zijn $g_1(\sigma_1, \dots, \sigma_n)$ en $g_2(\sigma_1, \dots, \sigma_n)$

verschillend! Schrijf $g = g_1 - g_2$. We werken over

een commutatieve ring dan evaluatie is hemom. Het is

{ als $g \in R[T_1, \dots, T_n]$, $g \neq 0$ dan}

→ daarmee volgende aan te tonen: $\exists g(\sigma_1, \dots, \sigma_n) \neq 0$.

Bewijst hiervan: elke term in g is van de vorm

$$r T_1^{a_1-a_2} T_2^{a_2-a_3} \dots T_n^{a_n}$$

worden geschreven (waarbij a_i uniek bepaald zijn door a_n , dan $a_{n-i} = "mantel van T_{n-i}" + a_n \geq a_n, \dots$ etc.)

Bekijk dan nu de lexicografische ordening van deze termen, geordend op (a_1, \dots, a_n) lexicografisch

De eerste term schrijven we dan als

$$\dots r T_1^{c_1-c_2} \dots T_n^{c_n}.$$

Substitueren we $T_j \approx \sigma_j$ voor $j = 1, \dots, n$ dan geeft deze eerste term een polynoom met ^{lexicografische} kopterm

van $r \sigma_1^{c_1-c_2} \sigma_2^{c_2-c_3} \dots \sigma_n^{c_n}$, dat is

$$r X_1^{c_1-c_2} X_2^{c_2-c_3} X_3^{c_3-c_4} \dots X_n^{c_n}$$

is eerste term
uit $\sigma_2^{c_2-c_3}$

$$\text{en dat is } r(X_1^{c_1-c_2})(X_1^{c_2-c_3} X_2^{c_3-c_4}) \dots (X_1^{c_{n-1}-c_n} X_2^{c_n}) \\ = r X_1^{c_1} X_2^{c_2} \dots X_n^{c_n}$$

maar voor elke $r' T_1^{c'_1-c'_2} \dots T_n^{c'_n}$ waarbij (c'_1, \dots, c'_n) lateer komt

voor deze term geldt dat de kopterm bij

substitutie, $r' X_1^{c'_1} \dots X_n^{c'_n}$ nooit gelijk aan $-r T_1^{c_1} \dots T_n^{c_n}$

kun zijn want (c'_1, \dots, c'_n) is lexicografisch strikt later dan (c_1, \dots, c_n) per aanname. Dus de term

$$r X_1^{c_1} \dots X_n^{c_n}$$
 blijft, zodat $g(\sigma_1, \dots, \sigma_n) \neq 0$ □

Toepassingen van symm. polynomen

Stelling: zij R' comm. ring en $R \subset R'$ deelring
en zij $f \in R[X]$ monisch irreducibel van graad n
zodat in $R'[X]$: $f = (X-\alpha_1)(X-\alpha_2) \dots (X-\alpha_n)$

Zij nu ge $R[X_1, X_2, \dots, X_n]$ symmetrisch polynom, dan
is $g(\alpha_1, \dots, \alpha_n) \in R$

(een symmetrische uitdrukking van $\alpha_1, \dots, \alpha_n$ ligt
in de kleinere ring)

Bew. de H.S. van de symm. polynomen zegt: er zijn de
 $R[X_1, X_2] \ni \sigma_1, \dots, \sigma_n$ symmetrische elementaire polynomen, en
er is een $h \in R[Y_1, \dots, Y_n]$ met $g = h(\sigma_1, \dots, \sigma_n)$

door $\alpha_1, \dots, \alpha_n$ invullen geeft $g(\alpha_1, \dots, \alpha_n) = h(\sigma_1(\alpha_1, \dots, \alpha_n), \dots, \sigma_n(\alpha_1, \dots, \alpha_n))$

Anderzijds is f te schrijven als

$$f = X^n - b_1 X^{n-1} + b_2 X^{n-2} + \dots + (-1)^{n-1} b_{n-1} X + (-1)^n b_n$$

met $b_j \in R$

en $f = (X-\alpha_1)(X-\alpha_2) \dots (X-\alpha_n) = H(\alpha_1, \dots, \alpha_n)$

met $H \in R[X_1, \dots, X_n, X]$ door $H = (X-X_1)(\dots)(X-X_n)$

en $H \stackrel{\text{def}}{=} X^n - \sigma_1 X^{n-1} + \dots + (-1)^{n-1} \sigma_{n-1} X + (-1)^n \sigma_n$

, dan $\sigma_j = \sigma_j(\alpha_1, \dots, \alpha_n)$ voor $j = 1, \dots, n$

$$\Rightarrow g(\alpha_1, \dots, \alpha_n) = h(\sigma_1(\alpha_1, \dots, \alpha_n), \dots, \sigma_n(\alpha_1, \dots, \alpha_n))$$

anderzijds,

$$\sigma_1(\alpha_1, \dots, \alpha_n) = b_1, \dots, \sigma_n(\alpha_1, \dots, \alpha_n) = b_n \in R$$

$$\Rightarrow g(\alpha_1, \dots, \alpha_n) = h(b_1, \dots, b_n) \text{ en } h \in R[X_1, \dots, X_n]$$

en $b_1, \dots, b_n \in R$

een polynomiale uitdrukking ~~van~~ in R van elem.-van R
door $h(b_1, \dots, b_n) \in R$, dan $g(\alpha_1, \dots, \alpha_n) \in R$

Vbd

een toepassing: $f = X^3 + aX^2 + bX + c \in \mathbb{Q}[X]$
 $f = (X - \alpha_1)(X - \alpha_2)(X - \alpha_3) \in \mathbb{C}[X]$

dan zien we $a = -\sigma_1(\alpha_1, \alpha_2, \alpha_3) = -(\alpha_1 + \alpha_2 + \alpha_3)$
en $b = \sigma_2(\alpha_1, \alpha_2, \alpha_3) = \alpha_1\alpha_2 + \alpha_1\alpha_3 + \alpha_2\alpha_3$
en $c = -\sigma_3(\alpha_1, \alpha_2, \alpha_3) = -\alpha_1\alpha_2\alpha_3$

$$\Rightarrow -(\alpha_1 + \alpha_2 + \alpha_3) \in \mathbb{Q}$$
$$\alpha_1\alpha_2 + \alpha_1\alpha_3 + \alpha_2\alpha_3 \in \mathbb{Q}$$
$$-\alpha_1\alpha_2\alpha_3 \in \mathbb{Q}$$

en stelling zegt bijvoorbeeld: $\alpha_1^2 + \alpha_2^2 + \alpha_3^2 \in \mathbb{Q}$

en dat begrijpen we, want $\alpha_1^2 + \alpha_2^2 + \alpha_3^2 = \alpha^2 - 2b$

Vbd

$$aX^2 + bX + c = 0 \quad a \neq 0$$

heeft dubbele nulpunten wanneer discriminant

$$\Delta = b^2 - 4ac = 0$$

Algemeen $f = X^n + b_{n-1}X^{n-1} + \dots + b_0$ in een domein
in de uitbreiding $f = (X - \alpha_1) \cdots (X - \alpha_n)$

$$\text{en } \bar{\Delta} = \prod_{1 \leq i < j \leq n} (\alpha_i - \alpha_j)^2 = (-1)^{\frac{n(n-1)}{2}} \prod_{i \neq j} (\alpha_i - \alpha_j)$$

dan f dubbel nulpunt $\Leftrightarrow \exists i \neq j: \alpha_i = \alpha_j$ (we
weten in een domein, geen mulfdeleis)

$$\Leftrightarrow \Delta = 0$$

Maar Δ is een symm. uitdrukking in $\alpha_1, \dots, \alpha_n$
dus te schrijven in $\sigma_1(\alpha_1, \dots, \alpha_n) = -b_{n-1}$

$$\sigma_2(\alpha_1, \dots, \alpha_n) = b_{n-2}$$

$$\vdots \qquad \vdots$$
$$\sigma_n(\alpha_1, \dots, \alpha_n) = (-1)^n b_0$$

dus Δ is te berekenen zonder dat we $\alpha_1, \dots, \alpha_n$
weten!

$$\Delta(X^2 + aX + b) = a^2 - 4b$$

$$\Delta(X^3 + aX^2 + bX + c) = a^2b^2 - 4b^3 - 4ac - 27c^2 + 18abc$$

— cp de middelbare: uit Δ komt een formule voor de nulpunten. Kan dit ook voor hogeregraden?

Alg $f \in K[X]$ met $\text{char}(K) \neq 2, 3$ (we willen straks gaan delen door 23), K lichaam

aanname: $\exists w \in K \quad w \neq 1 \quad \text{met} \quad w^3 = 1$

neem $f = X^3 + aX^2 + bX + c$. en $\bar{x} \in \alpha_1, \alpha_2, \alpha_3 \in K$ de nulpunten.

$$A_1 = \alpha_1 + w\alpha_2 + w^2\alpha_3 \in K[\alpha_1, \alpha_2, \alpha_3]$$

$$A_2 = \alpha_1 + w^2\alpha_2 + w\alpha_3$$

$$(123): \quad A_1 \rightsquigarrow wA_1$$

$$A_2 \rightsquigarrow w^2A_2$$

$$(23) \quad A_1 \rightsquigarrow A_2 \quad \text{dit is hoe } A_1, A_2 \text{ wisselen}$$

$$A_2 \rightsquigarrow A_1 \quad \text{onder permutaties } (123), (23)$$

omdat $(123), (23)$ heel S_3 vertonen, volgt:

A_1, A_2 en $A_1^3 + A_2^3$ zijn symmetrisch:

$$\text{want onder } (123) \quad A_1 A_2^3 \rightsquigarrow wA_1 w^2A_2 = A_1 A_2$$

$$(23) \quad A_1 A_2 \rightsquigarrow A_2 A_1 = A_1 A_2$$

$$\Rightarrow \text{onder heel } S_3 \quad A_1 A_2 \rightsquigarrow A_1 A_2$$

$$\text{en onder } (123) \quad A_1^3 + A_2^3 \rightsquigarrow w^3 A_1^3 + w^6 A_2^3 = A_1^3 + A_2^3$$

$$(23) \quad A_1^3 + A_2^3 \rightsquigarrow A_2^3 + A_1^3 = A_1^3 + A_2^3$$

$$\Rightarrow \text{onder heel } S_3 \quad A_1^3 + A_2^3 \rightsquigarrow A_1^3 + A_2^3$$

$$\bar{x} \text{ dan } A := A_1 A_2, \quad B = \frac{A_1^3 + A_2^3}{2} \text{ symm.}$$

dus ik kan A, B uitdrukken in a, b, c

met het delen zoals in de hoofdstelling:

$$A_1^3 + A_2^3 = -2a^3 + 9ab - 27c$$

$$A_1 A_2 = a^2 - 3b$$

$$\Delta = 4B^2 - 4A^3$$

$$! merk nu op: (T - A_1^3)(T - A_2^3) = \overbrace{T^2 - 2BT + A^3}$$

we weten de nulpunten van deze tweedegraads:

dus

$$A_1 = B + \sqrt[3]{B^2 - A^3} \quad A_2^3 = B - \sqrt[3]{B^2 - A^3}$$

$$\text{dus } A_1 = \sqrt[3]{B + \sqrt{B^2 - A^3}} \quad A_2 = \sqrt[3]{B - \sqrt{B^2 - A^3}}$$

$$w^3 = 1 \quad w \neq 1 \Rightarrow \frac{w^3 - 1}{w - 1} = 0 \Rightarrow w^2 + w + 1 = 0$$

$$\begin{aligned} \text{dus } A_1 + A_2 &= 2\alpha_1 + (w+w^2)\alpha_2 + (w+w^2)\alpha_3 \\ &= 2\alpha_1 - \alpha_2 - \alpha_3 \\ &= 3\alpha_1 - (\alpha_1 + \alpha_2 + \alpha_3) = 3\alpha_1 + a \\ \Rightarrow \alpha_1 &= (A_1 + A_2 - a) / 3 \end{aligned}$$

en de andere α_2, α_3 op dezelfde manier.