

Summe von 2 Quadraten: Wie in §5 definiere für $n \in \mathbb{N}$:

$$R(n) = \# \{ (a, b) \in \mathbb{Z} \times \mathbb{Z} \mid n = a^2 + b^2 \text{ mit } (a, b) = 1 \}.$$

Eigentlich interessiert uns aber

$$r(n) = \# \{ (a, b) \in \mathbb{Z} \times \mathbb{Z} \mid n = a^2 + b^2 \}$$

$$n = a^2 + b^2, \quad d = (a, b) \quad n = (da')^2 + (db')^2 = d^2(a'^2 + b'^2)$$

$$\mathbb{N} \ni \frac{n}{d^2} = a'^2 + b'^2 \quad \text{mit } (a', b') = 1. \quad \text{Also}$$

$$(1) \quad r(n) = \sum_{d^2 | n} R\left(\frac{n}{d^2}\right)$$

$$(2) \quad r(n) = \sum_{x|n} g(x) R\left(\frac{n}{x}\right) \quad \text{mit } g(x) = \begin{cases} 1 & \text{wenn } n \text{ Quadrat} \\ 0 & \text{sonst} \end{cases}$$

$$(2') \quad r = g * R$$

In §5 gezeigt: Hat n keine Primteiler $p \equiv 3 \pmod{4}$ und ist $4 \nmid n$,
" " $4 \nmid n$.

$$R(n) = 2^{s+2} \quad \text{mit } s = \text{Anzahl der ungeraden Primteiler von } n.$$

$$[R(1) = 4, R(2) = 4]$$

$$R(n) = 0 \quad \text{für alle anderen } n.$$

$$g(n) := \# \{ x \pmod{n} \mid x^2 + 1 \equiv 0 \pmod{n} \}. \quad \text{Dann}$$

$$(3) \quad R(n) = 4g(n), \quad \text{denn:}$$

$$g(n) \neq 0 \Rightarrow n \text{ wie oben und } g(n) = 2^s \quad \text{[vgl. §6, F2]}$$

$$g(n) = 0 \Rightarrow R(n) = 0 \quad \text{[das bzw. in A]}$$

(3) und (2') :

$$(3') \quad \tau = 4(q * \rho)$$

q, ρ multiplikativ! Also $q * \rho$ multiplikativ.
(aber τ nicht)

F7: Sei $n = 2^m$ mit $2 \nmid m$ (judd); und m habe nur
Primteiler $p \equiv 1 \pmod{4}$. Dann ist

$$\tau(n) = 4 \tau(m) \quad \left[\tau(m) = \text{Anzahl der Teiler von } m \right]$$

Bew. Da $q * \rho$ und τ multipl. ist, genügt es folgende Fälle
zu betrachten:

2.2.

$$(q * \rho)(n) = \tau(m)$$

- ① n 2-Potenz > 1 ② n p -Potenz mit $p \equiv 1 \pmod{4}$
 > 1

$$\textcircled{1}: \rho(2^j) = 0 \text{ für } j > 1, \quad \rho(1) = \rho(2) = 1; \text{ also}$$

$$\textcircled{1} \quad (q * \rho)(2^m) = q(2^m) + q(2^{m-1}) = 1 = \tau(1) = 1$$

$$\begin{aligned} \textcircled{2} \quad (q * \rho)(p^{2k}) &= \underbrace{q(1)}_{\substack{\frac{1}{2} \\ \text{vgl. §6}}} \rho(p^{2k}) + \underbrace{q(p)}_{\substack{0 \\ 2}} \rho(p^{2k-1}) + \underbrace{q(p^2)}_{\substack{1 \\ 2}} \rho(p^{2k-2}) + \dots + \underbrace{q(p^{2k})}_{\substack{1 \\ 1}} \rho(1) \\ &= 2k + 1 = \tau(p^{2k}) \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} (q * \rho)(p^{2k+1}) &= q(p^0) \rho(p^{2k+1}) + q(p^2) \rho(p^{2k-1}) + \dots + q(p^{2k}) \rho(p) \\ &= (k+1)2 = 2k+2 = \tau(p^{2k+1}) \end{aligned}$$

Satz 2: Es sei $\chi = \chi_4$ definiert durch

$$\chi(n) = \begin{cases} (-1)^{\frac{n-1}{2}} & \text{für } n \text{ ungerade} \\ 0 & \text{für } n \text{ gerade} \end{cases}$$

(χ ist vollständig multipl.!, und zwar auch auf \mathbb{Z})

Dann gilt für die Anzahl $r(n)$ der Darstellungen von $n \in \mathbb{N}$ als Summe von 2 Quadraten die Formel

$$r(n) = 4 \sum_{d|n} \chi(d).$$

Bew. Nach (3') ist zu zeigen:

$$g * g = \chi * i_0$$

Alle Funktionen multiplikativ. Also genügt es folg. Fälle zu betrachten:

$$1) (\chi * i_0)(2^k) = \chi(1) = 1 \quad (\text{denn } \chi(d) = 0 \text{ für } 2|d)$$

$$(g * g)(2^k) = 1, \text{ vgl. (4)}$$

$$2) p \equiv 1 \pmod{4} : \chi(p^i) = \chi(p)^i = 1^i = 1 \text{ für alle } i$$

$$(\chi * i_0)(p^k) = k+1 = \tau(p^k) \stackrel{F_7}{=} (g * g)(p^k)$$

$$3) p \equiv 3 \pmod{4} : \chi(p^i) = \chi(p)^i = (-1)^i$$

$$(\chi * i_0)(p^k) = 1 - 1 + 1 - \dots + (-1)^k = \begin{cases} 1 & k \text{ gerade} \\ 0 & k \text{ ungerade} \end{cases}$$

$$(g * g)(p^k) = \underbrace{g(1)}_0 g(p^k) + \underbrace{g(p)}_0 g(p^{k-1}) + \underbrace{g(p^2)}_0 g(p^{k-2}) + \dots$$

$$= g(p^k) = \begin{cases} 1 & k \text{ gerade} \\ 0 & k \text{ ungerade} \end{cases} \quad \square$$

Nachtrag zu § 1:

Wie oft kommt p in $n!$ vor? ($n \in \mathbb{N}, p \in \mathbb{P}$)

$$\text{Fg: } \boxed{w_p(n!) = \left\lfloor \frac{n}{p} \right\rfloor + \left\lfloor \frac{n}{p^2} \right\rfloor + \dots = \sum_{j \geq 1} \left\lfloor \frac{n}{p^j} \right\rfloor}$$

Bew. klar.

Kor. Hat n die p -adische Entw. $n = a_r p^r + \dots + a_1 p + a_0$

$\{a_i \in \mathbb{Z}, 0 \leq a_i \leq p-1, a_r \neq 0\}$, so gilt

$$w_p(n!) = \frac{n - s_n}{p-1} \quad \text{mit } s_n = a_0 + a_1 + \dots + a_r$$

Bew. i.A.

$$\begin{aligned} 1 \leq j \leq r \\ \left\lfloor \frac{n}{p^j} \right\rfloor &= a_r p^{r-j} + \dots + a_j + \underbrace{\frac{a_{j-1}}{p} + \dots + \frac{a_0}{p^j}} \\ &\leq p-1 \left(\frac{1}{p} + \dots + \frac{1}{p^j} \right) < \frac{p-1}{p} \left(1 + \frac{1}{p} + \dots \right) = 1 \end{aligned}$$

$$\text{also } \left\lfloor \frac{n}{p^j} \right\rfloor = a_r p^{r-j} + \dots + a_j + p + a_j, \quad \Rightarrow$$

$$\sum_{j=1}^r \left\lfloor \frac{n}{p^j} \right\rfloor = \sum_{j=1}^r (a_r p^{r-j} + \dots + a_j + p + a_j) = \sum_{m=1}^r a_m (1 + p + \dots + p^{m-1})$$

$$= \sum_{m=1}^r a_m \frac{p^m - 1}{p-1} = \frac{1}{p-1} \sum_{m=1}^r a_m (p^m - 1) =$$

$$\frac{1}{p-1} \left(\sum_{m=1}^r a_m p^m - \sum_{m=1}^r a_m \right) = \frac{1}{p-1} (n - s_n) \quad]$$

Lemma: Für $x, y \in \mathbb{R}$ gilt

$$\lfloor x+y \rfloor - \lfloor x \rfloor - \lfloor y \rfloor \in \{0, 1\}$$

Bew. $x = \lfloor x \rfloor + \langle x \rangle$, $y = \lfloor y \rfloor + \langle y \rangle$ mit $0 \leq \langle x \rangle, \langle y \rangle < 1$

$$x+y = \lfloor x \rfloor + \lfloor y \rfloor + \langle x \rangle + \langle y \rangle, \Rightarrow \lfloor x+y \rfloor = \lfloor x \rfloor + \lfloor y \rfloor + \underbrace{\lfloor \langle x \rangle + \langle y \rangle \rfloor}_{= 0 \text{ oder } 1}$$

$n \in \mathbb{N}, p \in \mathbb{P}$
 $k \in \mathbb{N}_0$ mit $k \leq n$

F10:

$$w_p \binom{n}{k} \leq \frac{\log n}{\log p}$$

Bew.

$$\binom{n}{k} = \frac{n!}{k!(n-k)!}, \Rightarrow w_p \binom{n}{k} = w_p(n!) - w_p(k!) - w_p((n-k)!)$$

$$\stackrel{F9}{=} \sum_{j \geq 1} \left(\underbrace{\left\lfloor \frac{n}{p^j} \right\rfloor - \left\lfloor \frac{k}{p^j} \right\rfloor - \left\lfloor \frac{n-k}{p^j} \right\rfloor}_{\in \{0, 1\} \text{ nach Lemma}} \right) \leq r \text{ mit dem maximalen}$$

$r \in \mathbb{N}_0$, so daß $p^r \leq n$,

d.h. $r \log p \leq \log n$

$$r \leq \frac{\log n}{\log p}$$

\Rightarrow Beh.

F11:

$$\binom{n}{k} \leq n^{\pi(n)}$$

(mit n, k wie oben; $\pi(n)$ die Anzahl der $p \in \mathbb{P}$ mit $p \leq n$)

Bew. Hebe $\binom{n}{k}$ die PFZ $\binom{n}{k} = \prod_{i=1}^s p_i^{v_i}$ o.E. $s \geq 1$.

Nach F10: $v_i \leq \frac{\log n}{\log p_i}$, $\Rightarrow (\log p_i) v_i \leq \log n$, $\Rightarrow e^{(\log p_i) v_i} \leq e^{\log n}$,

$\Rightarrow p_i^{v_i} \leq n$; insbesondere $p_i \leq n$ (da $v_i \geq 1$)

Es folgt

$$\binom{n}{k} = \prod_{i=1}^s p_i^{v_i} \leq \prod_{i=1}^s n = n^s \leq n^{\pi(n)}$$

F11 liefert schon wichtige Teilinformation über $\pi(n)$:

F12: $\pi(n) \geq \frac{\log 2}{2} \frac{n}{\log n}$ für alle $n \geq 2$. $\frac{\log 2}{2} = 0,346\dots$

Bew. Beh. richtig für $n=2, 3, 4, 5$. Sei also $n \geq 6$

$$2^n = (1+1)^n = \sum_{R=0}^n \binom{n}{R} \stackrel{FM}{\leq} \sum_{R=0}^n n^{\pi(n)} \leq (n+1) n^{\pi(n)}, \Rightarrow$$

$$n \log 2 \leq \log(n+1) + \pi(n) \log n, \Rightarrow$$

$$\pi(n) \geq \log 2 \frac{n}{\log n} - \frac{\log(n+1)}{\log n}, \text{ d.h.}$$

$$(1) \quad \pi(n) \geq \frac{n}{\log n} \left(\log 2 - \frac{\log(n+1)}{n} \right) \text{ für alle } n \geq 2.$$

$$\frac{\log(n+1)}{n} \leq \frac{\log 2}{2} \text{ für } n \geq 6 \text{ da } (n+1)^2 \leq 2^n \text{ für } n \geq 6; \text{ v.A.: Induktion}$$

Es folgt die Beh.

F12': Für alle reellen $x \geq 2$ gilt

$$(2) \quad \pi(x) \geq \frac{\log 2}{2} \frac{x}{\log x}$$

Bew. v.A.

$f(x) = \frac{x}{\log x}$ ist monoton wachsend für $x \geq e$, monoton fallend für $x \leq e$

denn $f'(x) = \frac{\log x - 1}{(\log x)^2}$. Für $e \leq x \leq 3$ ist also $\frac{x}{\log x} \leq \frac{3}{\log 2}$

also $\frac{\log 2}{2} \frac{x}{\log x} \leq 1 = \pi(x)$. Für $e \leq x < 3$ ist

$$\frac{\log 2}{2} \frac{x}{\log x} \leq \frac{\log 2}{2} \frac{3}{\log 3} < 1 = \pi(x). \quad \text{Also}$$