

...cujus rei demonstrationem mirabilem sane detexi.

Hanc marginis exiguitas non caperet.

Pierre de Fermat, Observation 2. FO.I.291

$$\text{linear, homogen} \quad ax + by = 0 \quad d = (a, b)$$

$$(\frac{a}{d} \mid y \wedge \frac{b}{d} \mid x) \Rightarrow x = x_k = k \frac{b}{d} \wedge y = y_k = -k \frac{a}{d} \quad (k \in \mathbb{Z})$$

$$\text{linear, inhomogen} \quad ax + by = c \quad \text{lösbar} \Leftrightarrow d \mid c$$

$$x = x_s + x_k \wedge y = y_s + y_k$$

Ermitteln von (x_s, y_s) : (x_s, y_s) spezielle Lösung

(a) Rechnen in $\mathbb{Z}_{a/d}^*$ oder $\mathbb{Z}_{b/d}^*$ (Indextafel)

(b) euklidischer Algorithmus (Kettenbruchentwicklung)

$$\text{Pythagoräische Tripel} \quad x^2 + y^2 = z^2 \quad (k = (x, y, z))$$

$$(a, b) = 1 \quad k^2(a^2 + b^2) = k^2c^2 \quad oBdA. a \equiv 0,$$

$$a^2 = c^2 - b^2 = (c+a)(c-a) \quad b \equiv c \equiv 1 \pmod{2}$$

$$a^2 = 4 \frac{(c+a)}{2} \frac{(c-a)}{2} = 4r^2s^2 \quad ((r, s) = 1)$$

$$\text{daher: } (\Leftrightarrow) \quad x = k \cdot 2rs, y = k \cdot (r^2 - s^2), z = k \cdot (r^2 + s^2)$$

$$\text{Fermatsche Gleichung} \quad x^n + y^n = z^n \quad \text{„Großer Fermatscher Satz“}$$

$$(\text{Fermatsche Vermutung}) \quad \text{für } n \geq 3 \text{ nur trivial lösbar}$$

$$\text{für einige } n \text{ (prim): Fermat, Euler, ...} \quad \text{Fermat's Last Theorem}$$

$$\text{vollständig: Andrew Wiles 1993, Taylor-Wiles 1994}$$

$$(\text{Fermat: la descente infini}) \quad x^4 + y^4 = z^2 \quad \text{in } \mathbb{N} \setminus \{0\} \text{ nicht lösbar}$$

$$\text{lösbar} \Rightarrow x_1^4 + y_1^4 = z_1^2 \text{ mit } z_1 < z \quad \text{Widerspruch!} \blacksquare$$

$$obda. (x, y, z) = 1 \quad oBdA. x \equiv 0, y \equiv z \equiv 1 \pmod{2}$$

$$\Rightarrow x^2 = 2rs \wedge y^2 = r^2 - s^2 \quad r \equiv 1, s \equiv 0 \pmod{2}$$

$$\text{also} \quad x^2 = 2 \cdot 2 \frac{s}{2} r = 2(2p^2)q^2 \quad (r, s) = (p, q) = 1$$

$$(r^2 = s^2 + y^2 \Rightarrow) \quad (q^2)^2 = (2p^2)^2 + b^2 \quad \Rightarrow 2p^2 = 2m^2n^2$$

$$\text{und mit:} \quad q^2 = (m^2)^2 + (n^2)^2 \quad \blacksquare$$

$$\text{allgemein} \quad P(x_1, x_2, \dots, x_n) = 0 \quad (\text{Polynom über } \mathbb{Z})$$

$$(10. Hilbert-Problem 1900) \quad (\text{Matiyasevich 1970})$$

Lösbarkeit ist (*algorithmisch*) nicht entscheidbar,

d.h. es gibt kein endliches Verfahren (*Computerprogramm*),

das für alle diophantischen Gleichungen anwendbar ist.

(Selbst wenn: Die Anzahl der Lösungen ist (*höchstens*) endlich.)