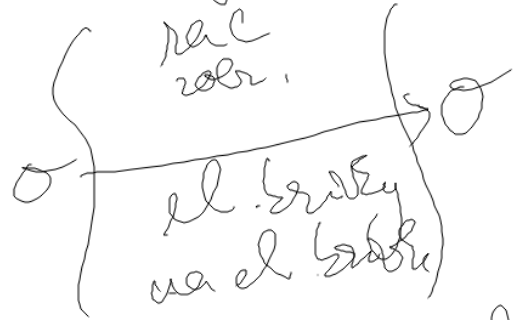


POJMY:

Dělení polynomů  $f_m$

rozeme



u nás určují  $\lambda$ -ové  
širočinné pole

ponočí  $f_m$  ( $\mathbb{C}[f_m]$ )

že vyjádříme  $\text{rac.}$   $f_m$   
 $m$ -násobek  $\text{prole}$ ,  
které nejsou v  $\mathbb{C}[f_m]$

Je to kanonický vzhledem  $\mathbb{C} \oplus$

Endomorfismy  
 $[f_m]$   $\varphi$   $\psi$

Vzťah  $|E(\mathbb{F}_2)| = 2^{-t+1}$   $|t| \leq 2\sqrt{2}$

$$p^2 \ominus [t]p \oplus 2 = 0$$

Cil nálešt pro  $y^2 = x^3 - ax - b$   
hodnotu  $t - a$  s<sup>v</sup> náčl  $E(\mathbb{F}_2)$

Metoda nálešt  $t_p \equiv t \pmod{l}$  pro  $l$  prvočíslo,  
a to pro dostatek prvočísel  $l_1, \dots, l_r$  tak aby  $\prod l_i > 4\sqrt{2}$   
 $2 \nmid \varphi \geq 2$   $t_p$  možno spočítat hodnotou  
 $t \pmod{\prod l_i}$ , a to už díky  $>$  užijeme  $t$   
pocle Hasseovy rovnice jednorovnice

Učit  $t \in k$  tamo stavi najit  $\tau$ , da je nejedini

$P \in E[\mathbb{Z}]$  je  $\varphi^2(P) \oplus [\tau]P = [\tau] \varphi(P)$

$\forall P \in \varphi^2(P) \oplus [\tau]P = [\tau] \varphi(P)$

Primen  $g \equiv g \text{ mod } l$   $t \equiv t \text{ mod } l$

Voli se  $\tau = 0, 1, \dots, \frac{l-1}{2}$  a  $\tau(x, \beta) \mapsto (x^{\frac{\tau}{2}}, \beta^{\frac{\tau}{2}})$

$\gcd(k, l) = 1$

Znamo se roonost  $\varphi^2(P) \oplus [\tau]P = [\tau] \varphi(P)$

$\exists$  nejedini polinom  $h_{x, \tau}$  i  $\bar{h}$   
 $h_x(x) = 0$   
 $\Leftrightarrow \exists P = (x, \beta)$  kolezov  $x$

$\tau$  idy parni  $g < l$   
 $\tau \in \mathbb{Z}$  o  $\varphi$   $[\tau]P$  jako

V geometrii (neodjinných prípadoch)  
 postupujeme takto: Naleieme  $h_x$  a porovnáme  
 $\gcd(h_x, f)$ . Pokiaľ  $> 1$ , viano, že  $\exists P = (\alpha, \beta) \in \mathbb{F}[x]^*$   
 takové, že  $\varphi^2(P) \oplus \mathbb{Z}[x]P = \begin{pmatrix} [\mathbb{Z}] \varphi(P) \\ [\mathbb{Z}] \varphi^2(P) \end{pmatrix} > \text{TRŽBA}$   
 ROZHODNUTI

Podujme si tak, že se  
 málokdy stane, že platí ten prípad s  $\mathbb{Z}$  a overuje  
 se, zda skutečně  $\exists \beta, \alpha \exists P = (\alpha, \beta) \in \mathbb{F}[x]^*$  splňuje  
 rovnost.  $\text{Poverujeme}$   $\beta$  násobí mocnině  
 $\gcd(h_y, f) > 1$   $\begin{pmatrix} A^2 & 0^* & B \\ 0 & 0 & 0 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix} \Rightarrow (x^2 + ax + b) \quad h_{y, \tilde{z}}(x)$

Polynomy  $h_x$  i  $h_y$  jsou velmi vysoché stupně

$\deg(\bar{f}_e) = \frac{e-1}{2}$  takže vyčíslujeme  $h_x$  a  $h_y$

našeho přibíhajícího polynomu redukovaně

modulo  $\bar{f}_e$ .

$h_x$  mod  $\bar{f}_e$

$h_y$  mod  $\bar{f}_e$

Výjimečné případy

rozbor, kdy  
 $\exists P \in \mathbb{C}[z]^*$ , že

pro  $\varphi^2(P) \oplus [z_0]P$  NĚJE POUŽIT  
GENERICKÝ VZOREC

ZAHRNUTÍ SITUACI  $z=0$

Všech  $z$  by bych se  
pocítal  $z=1, \dots, \frac{L-1}{2}$

JDE V PRVNÍM KROKU

O ROZHODNUTÍ ZDA  $\exists P \in \mathbb{C}[z]^*$ , že

$\varphi^2(P)$  a  $[z_0]P$  mají shodnou  $x$ -ovou souřadnici.

$$\text{zda } \varphi^2(P) = \begin{cases} [z_0]P \\ [z_0]P \end{cases}$$

$$\varphi^2(P) \oplus [z_0]P = [z_0]\varphi(P)$$

zdroj gener.  $h_x, h_y$   
Ozračeno

P.10 potatens  $[z_e]P$  mīdne parvīt formlij  
zalerena, na dēlēceth pōzīonoch.

Suoden v x-ovv sevī. zvanens perovrub  
 $x^2 \in A$  obraren  $P=(\alpha, \beta)$  pri katobens  
 $[z_e]$

To  $\delta x$  got vjjādrīt pōzīonem - fedy tu aistena a toz  
dē vjjādrīt kūr, zē ged fe p kēto pōzīonem  
 $\rho > 1$ . Pīvolubns ged, kōnd  $\exists > 1$ , se zvaci  $\bar{z}_e$ .

kōnd shoda v  $\alpha$  aistep, tal pēdov mōrhesi  
 $[z_e] = [z_e]P$  NĒBO  $[z_e] = [z_e]P \leftarrow z=0 \quad z_e=0$

Radochovity zda  $t_c \neq 0$  znameno opet exist, zda  
 predpoklad  $t = 0$  lze podle existenc  $B$ .  
 Znovu to vede na nejvyšší polynom  $B$   $x$ , který  
 buď je nebo není násobitel  $f_c$  ( $\Leftrightarrow \gcd(-f_c) = 1$ )

$$\boxed{B^2}$$

$[P^2] = [t_c] P$  dělení  $\rightarrow$  SEH Elkies Atkin



$$t_e \neq 0 \Rightarrow \varphi^2(P) = [g_e]P$$

∃ P, z̄  
shoda u x

$$\varphi^2[P] \oplus [g_e]P = [z] \varphi(P)$$

$$[2g_e]P = [z] \varphi(P)$$

$$\varphi(P) = \left[ \frac{2g_e}{z} \right] P \quad z = t_e$$

← počítáno mod l

$$[g_e]P = \varphi^2[P] = \varphi\left[\left[\frac{2g_e}{z}\right]P\right]$$

$$= \left[\frac{2g_e^2}{z}\right]P \quad z \rightarrow t_e$$

$$\begin{bmatrix} g_e & t_e^2 \\ t_e & g_e \end{bmatrix} P = [4g_e^2]P \Rightarrow$$

$$\begin{bmatrix} t_e^2 \\ t_e \end{bmatrix} P = [4g_e]P$$

Radne  $t_i^2 \equiv 4g \pmod{l}$  Dvo možno hodnosc  $t_l$   
 Jednu vybrat a získat  $\tau$ .

$$2. \begin{bmatrix} 2g \\ l \end{bmatrix} P = [\tau] \varphi(P) \Leftrightarrow \varphi(P) = \begin{bmatrix} 2g \\ l \end{bmatrix} P$$

$$\varphi^2(P) \oplus \begin{bmatrix} 2g \\ l \end{bmatrix} P$$

$$g = \frac{2g}{\tau}$$

Rovnost vede na nejzjednodušen  
 který vyjadruje vztahy v g-ové skvěrnice  
 Pokud volíme má  $\gcd(A, l) > 1$ , což je  
 vybrat  $\tau$  polárně, pokud vyjede  $\gcd = 1$ ,  
 je třeba zvolit  $-\tau$ .

TÍ.4 DE ZHROBA ALGORITMUS POPSAŇ

$$\varphi(P) = [T]P$$

$$E[l] \cong \mathbb{Z}_2 \times \mathbb{Z}_2 = V \quad \dim V = 2$$

$$\text{nad } \mathbb{Z}_2 = \mathbb{F}_2$$

$$\eta = \frac{2ze}{t_e}$$

$\varphi$  možes presy račul  
na presy račul,  $\varphi$  je linearny.

$\exists$  PGL

Či  $\varphi: V \rightarrow V$  je lineárny automorfizmus  $V$

$\eta$  je vlastný číslo  $\varphi: V \rightarrow V$

$\exists$  čísla

$$\varphi^2 - \text{tr}(\varphi) \cdot \varphi + \det(\varphi) = 0$$

Caley-Hamiltonova  
veta

$$\varphi^2 \oplus [t_e] \varphi \oplus [z_e] = 0$$

STOPA  
PROBEVIOVA  
ENDOMORFISMA

$$t_e = \text{tr}(\varphi) \quad z_e = \det(\varphi)$$

$$\varphi^2 \oplus [t_e] \varphi \oplus [z_e] = 0$$

SEA algoritmus rozlišuje  
 Elkinovu procičku  $T^2 - t_2 T + g_2$  matkovu  $v \frac{2}{2}$   
 Atkinovu procičku  $T^2 - t_2 T + g_2$  kamakoren  $v \frac{2}{2}$

Rozhodnout, zda je  $\sigma$  E. nebo A. procička  
 není možné přímočavě, protože  $t_2$  není známo.  
 → metody používající modulu  $2g_2$  nebo  $4g_2$ , které také  
 rozhodnou o kladnosti.

Eikiesovo pravitel  $\exists \lambda \varphi(P) = L(\lambda) \rfloor P$

Jedna z ključních výhod SEA je  $\sigma$  ran, je  
že  $\lambda$  lze spočítat efektivněji než procharant  
 $\Sigma = 0, 1, 2, \dots$

Jedním  $\lambda$  reáln, volným, je  $\exists P \in \mathbb{E}[\mathbb{E}]^*$ ,  $\omega$

$\varphi(P) = L(\lambda) \rfloor P$ , také

$$\begin{array}{ccc} [\lambda^2 \rfloor P \oplus [g_e \rfloor P = [t_e \rfloor P \Rightarrow \lambda^2 + g_e = t_e \rfloor 1 \\ \varphi(P) \oplus \varphi(P) \quad \varphi(P) \oplus \varphi(P) \quad t_e \rfloor 1 + \frac{g_e}{\lambda} \end{array}$$

Atkin

Metoda, jež určuje umocnění relativně malou,  
& která může být obaluje  $t_e$ .

Schoof algorithmusformaat:

$B$  je saai in proceel  $b_1, b_2, \dots$

$M$  je seruan  $(l, t_l)$

$B=2; l=2;$  of ged  $(x^2-x, x^3+ax+b) \begin{cases} \leq 1 & z=1 \\ > 1 & z=0 \end{cases}$

$M = \{(2, z)\};$

while  $(B < 4\sqrt{\Sigma})$  do:

$l = \text{next prime}(l);$

$B = B * l;$

$Z \text{ ISTI } z = t_l$

$M = M \cup \{(l, z)\};$

$Z \text{ ISTI } t$  potoci  $u$

a  $\dot{u} z$

$\forall \bar{u} \in \mathbb{F}_p \bar{u} \in \Sigma + 1 - l$

$\bar{s}_e$  - prout vseh lya spredov (polynen klov zavichije)  
shodu  $(\bar{s}_e, \bar{f}_e)$  s  $\bar{t}_e$

IF  $\text{gcd}(\bar{s}_e, \bar{f}_e) \neq 1$

$\tau = \text{equal}(k)$

ELSE DO

$\tau = 0;$

do:  $\tau = \tau + 1;$

$r = \text{nonequal}(k, \tau);$

until  $(r \neq 0);$

If  $(r = -1)$  THEN  $\tau = -\tau;$

RETURN  $\tau;$

$r = 0: t_e \neq \pm \tau$   
 $r = 1: t_e = \tau$   
 $r = -1: t_e = -\tau$

ODVOZENÍ  $\bar{s}_e$ . Co chceme.

ZJISTIT PODMÍNKU, ŽE  $\varphi^2(P)$  A  $[\bar{s}_e]P$

MAJÍ SHODNOU PRVNÍ SOUŘADNICI

ALŽ POUŽ PRO JEJNO  $P = (\alpha, \beta)$ .

PŘIPOMENUTÉ, ŽE PRO  $m = \sum e$  JE  $m$ -VÁŽOBEJ  
 $P = (\alpha, \beta)$  O PRVÍ SOUŘADNICI ROVEN

$m \geq 2$

$$\alpha - \frac{\psi_{m-1}(\alpha, \beta) \psi_{m+1}(\alpha, \beta)}{\psi_m^2(\alpha, \beta)} = \begin{cases} \alpha - \frac{\overline{s_{m-1}}(\alpha) \overline{f_{m+1}}(\alpha)}{4B^2 \overline{f_m^2}(\alpha)} & \text{Konsule} \\ \alpha - \frac{\overline{f_{m-1}}(\alpha) \overline{f_{m+1}}(\alpha) \cdot 4B^2}{\overline{f_m^2}(\alpha)} & \text{Konsule} \end{cases}$$

$\beta^2 = x^3 + ax + b$

$\psi$  liché



[9]P @  $\varphi^2(P) = (x^{\xi^2}, y^{\xi^2})$  ke pro  $m = 2e$  sudor  
 shodují s  $x$ -ovos souřadnici polud

$$\alpha^2 4b^2 \overline{f_m(x)}^2 = d^4 b^2 \overline{f_m(x)}^2 - \overline{f_{m-1}(x)} \overline{f_{m+1}(x)}$$

keď  $\alpha$  je kořen  $4(x^2 - x)(x^3 + ax + b) \overline{f_m(x)}^2 + \overline{f_{m-1}(x)} \overline{f_{m+1}(x)}$

Pro  $\xi = 1$  liché je podoben

$$\overline{S_e(x)} = 4(x^2 - x) \overline{f_e(x)}^2 + 4(x^3 + ax + b) \overline{f_{e-1}(x)} \overline{f_{e+1}(x)}$$

Pro  $\xi = 1$   $\overline{S_e(x)} = x^2 - x$ .