

max. 3 absence

absence novic - 2h

učitely + 2h

test max. 10h

ro'počet $\geq 5h$

Hanojské věže



- ① V jednom tahu pouze 1 kolečko
- ② Nikdy nepoláblám větší na menší

H_n = minimální počet kroků k přesunutí n -věže na jiný kolík

$$H_1 = 1$$

$$H_2 = 3$$

$$H_3 = 7$$

$$H_n = 2H_{n-1} + 1$$

n	1	2	3	4	5	6	7
H_n	1	3	7	15	31	63	127

$H_n = 2^n - 1$, pro $n = 1, \dots, 7$ platí
indukcí na n doložíme

Vycházíme s předpoklady $H_n = 2^n - 1$

$$H_{n+1} = 2H_n + 1 \stackrel{IP}{=} 2(2^n - 1) + 1 = 2^{n+1} - 1, H_1 = 1 \checkmark$$

ling' (obecnější) postup

$$\begin{aligned} H_n &= 2H_{n-1} + 1 = 2(2H_{n-2} + 1) + 1 = 2^2 H_{n-2} + 2 + 1 = \\ &= 2^2 (2H_{n-3} + 1) + 2 + 1 = 2^3 H_{n-3} + 2^2 + 2 + 1 = \dots = 2^{n-1} H_1 + 2^{n-2} + 2^{n-3} + \dots + 2^0 \\ &= \sum_{i=0}^{n-1} 2^i = \frac{2^n - 1}{2 - 1} = 2^n - 1 \end{aligned}$$

$$(H_n)_{n \geq 1}: H_1 = 1$$

$$H_2 = 2H_1 + 1$$

$$H_3 = 2H_2 + 1$$

⋮

$$H_n = 2H_{n-1} + 1$$

$$H_1 = 1 \quad / 2^{n-1}$$

$$H_2 - 2H_1 = 1$$

$$H_3 - 2H_2 = 1$$

$$H_4 - 2H_3 = 1$$

$$/ 2^2 \oplus$$

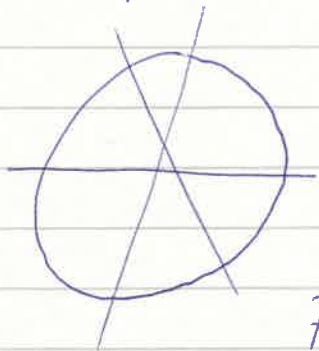
$$/ 2 \oplus$$

$$H_n - 2H_{n-1} = 1 \quad / 2^0$$

$$H_n = \sum_{i=0}^{n-1} 2^i = 2^n - 1$$

Krojn' pisy

max. počet kousků, na které rozřezá písmo n rovnými řezy



$$P_0 = 1$$

$$P_1 = 2$$

$$P_2 = 4$$

$$P_3 = 7$$

$$P_4 = 11$$

$$P_n = P_{n-1} + n$$

n	1	2	3	4	5	6	7	8	9
P _n	2	4	7	11	16	22	29	37	46

① Řezy různoběžné,

② Nepot'mají se 3 a víc v jednom bodě

} krajně zvláštní

$$P_n - P_{n-1} = n$$

$$P_{n-1} - P_{n-2} = n-1$$

$$P_{n-2} - P_{n-3} = n-2$$

⋮

$$P_2 - P_1 = 2$$

$$P_1 - P_0 = 1$$

$$P_0 = 1$$

$$P_n = \sum_{j=1}^n j + 1 = \frac{n(n+1)}{2} + 1 = \frac{n^2 + n + 2}{2}$$

$$X_n = \underline{d_1(n)} X_{n-1} + \underline{d_0(n)} \Rightarrow X_n - d_1(n) X_{n-1} = d_0(n)$$

$$X_{n-1} - d_1(n-1) X_{n-2} = d_0(n-1)$$

$$X_{n-2} - d_1(n-2) X_{n-3} = d_0(n-2)$$

⋮

$$X_2 - d_1(2) X_1 = d_0(2)$$

$$X_1 = \underline{d_0}$$

Definice

Nechť $(d_0(n))_{n \geq 0}, (d_1(n))_{n \geq 0}, \dots, (d_{k-1}(n))_{n \geq 0}$ jsou komplexní posloupnosti takové, že $d_0(n) \neq 0, k \in \mathbb{N}$.

Nechť $(f(n))_{n \geq 0}$ je komplexní posloupnost

Vztah $X_{n+k} + d_{k-1}(n) X_{n+k-1} + d_{k-2}(n) X_{n+k-2} + \dots + d_1(n) X_{n+1} + d_0(n) X_n = f(n)$ nazýváme lineární diferenční rovnici k -tého řádu s proměnnou n . Pokud $f(n) = 0 \forall n \geq 0$ je to rovnice homogenní.

Příklad

$$H_n = 2H_{n-1} + 1, n \geq 2 \Leftrightarrow H_{n+1} - 2H_n = 1 \Rightarrow \begin{matrix} k=1 \\ d_0 = -2, \forall n \in \mathbb{N} \\ f(n) = 1, \forall n \in \mathbb{N} \end{matrix}$$

$$P_{n+1} = P_n + n + 1 \Rightarrow P_{n+1} - P_n = n + 1 \Rightarrow \begin{matrix} k=1 \\ d_1(n) = -1, \forall n \in \mathbb{N} \\ f(n) = n + 1 \end{matrix}$$

Fibonacciho posloupnost

$$F_{n+2} - F_{n+1} - F_n = 0, k=2, \text{ homogenní; } d_0(n) = d_1(n) = -1, \forall n \in \mathbb{N}$$

$$a_{n+2} = a_{n+1}, \quad k=2, \quad a_0 = \dots$$

$$a_1 = \dots$$

říd k určít počet přechů podmínek

$$F_{n+2} - F_{n+1} - F_n = 0, \quad F_0 = 0, \quad F_1 = 1$$

n	0	1	2	3	4	5	6	7	8
F_n	0	1	1	2	3	5	8	13	21

F_n = Binetův vzorec

$\mathcal{L} = \{(a_n)_{n=0} \mid a_n \in \mathbb{C}, \forall n \geq 0\}$ vektorový prostor nad tělesem $\mathbb{C}$

$$\oplus (a_n)_{n=0} + (b_n)_{n=0} = (a_n + b_n)_{n=0}, \quad \forall (a_n), (b_n) \in \mathcal{L}$$

$$\odot \alpha (a_n)_{n=0} = (\alpha a_n)_{n=0}, \quad \forall (a_n) \in \mathcal{L}, \forall \alpha \in \mathbb{C}$$

$$\dim \mathcal{L} = +\infty \quad d_1(1, 0, 0, \dots), \\ d_2(0, 1, 0, \dots), \\ d_3(0, 0, 1, \dots)$$

$$\vdots \\ d_m(0, 0, 0, \dots, 1, 0, \dots)$$

$$\oplus \sum_{i=1}^m d_i e_i = (d_1, d_2, d_3, \dots, d_m, 0, \dots) = (0, 0, \dots) = \mathbf{0} \quad \text{*)}$$

$$\Rightarrow \text{*) } (d_i = 0) \quad \forall i \in \mathbb{N}$$

$$\mathcal{L} \supset M = \{(a_n)_{n=0} \in \mathcal{L} \mid a_{n+2} - a_{n+1} - a_n = 0\}$$

prokázat: $M \subseteq \mathcal{L}$

di'k'oz $M \subseteq \mathcal{L} \checkmark$

$$M \neq \emptyset \quad \vee, \text{ neboť } (0)_{n=0} = \vec{0} \in M$$

$$(\forall (a_n), (b_n), \forall \alpha \in \mathbb{C}) ((\alpha(a_n) + (b_n)) \in M)$$

$$\alpha a_{n+2} + b_{n+2} - (\alpha a_{n+1} + b_{n+1}) - (\alpha a_n + b_n) =$$

$$= \alpha(a_{n+2} - a_{n+1} - a_n) + (b_{n+2} - b_{n+1} - b_n) = 0, \quad \forall n \in \mathbb{N}$$

$$\begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \\ \vdots & \vdots \\ 1 & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} e_1 \\ e_2 \end{pmatrix} \quad LN \Rightarrow \dim M \geq 2$$

pro libovolné a_0, a_1 , která generují $(a_n) \in M$
 platí $(a_n) = a_0(e_1) + a_1(e_2)$ a tedy
 generují celou M a jsou tedy bázi

Chceme najít jinou bázi

Zvolme $(\lambda^n)_{n \geq 0}$

Pro která $\lambda \in \mathbb{C}$ je $(\lambda^n)_{n \geq 0} \in M$?

Dosaďme do rekurence

$$\lambda^{n+2} - \lambda^{n+1} - \lambda^n = 0, \forall n \in \mathbb{N}$$

$$\lambda^n(\lambda^2 - \lambda - 1) = 0$$

předpokládejme, že $\lambda \neq 0$, neboť to je zřejmé

$P(\lambda) = \lambda^2 - \lambda - 1$ charakteristický polynom rekurence

$P(\lambda) = 0$ charakteristická rovnice

$$\lambda^2 - \lambda - 1 = 0 \Rightarrow \lambda_{1,2} = \frac{1 \pm \sqrt{5}}{2}$$

$$(\lambda^n)_{n \geq 0} \in M \Leftrightarrow \lambda = 0 \text{ nebo } \lambda = \frac{1 \pm \sqrt{5}}{2}$$

dostáváme tedy posloupnosti $((\frac{1+\sqrt{5}}{2})^n)_{n \geq 0}$ a $((\frac{1-\sqrt{5}}{2})^n)_{n \geq 0}$
 ověříme, že jsou LN, což bude jasné, že tvoří bázi

$$\alpha \left(\left(\frac{1+\sqrt{5}}{2} \right)^n \right) + \beta \left(\left(\frac{1-\sqrt{5}}{2} \right)^n \right) = (0^n) \stackrel{?}{=} 0 \Rightarrow \alpha = \beta = 0$$

$$\text{Zvolme } n=0 \text{ a } n=1: \begin{cases} \alpha + \beta = 0 \\ \alpha \frac{1+\sqrt{5}}{2} + \beta \frac{1-\sqrt{5}}{2} = 0 \end{cases} \Rightarrow \alpha = \beta = 0 \text{ LN}$$

nebo:

$$\alpha \left(\frac{1+\sqrt{5}}{2} \right)^n + \beta \left(\frac{1-\sqrt{5}}{2} \right)^n = 0$$

$$\lim_{n \rightarrow +\infty} : \begin{cases} \alpha > 0: LS = +\infty & \text{Lim PS} = 0 \\ \alpha < 0: LS = -\infty \end{cases}$$

to už implikuje, že $\alpha = 0 \Rightarrow \beta = 0$

Fibonacciho posloupnost $(F_n)_{n \geq 0}$ je LK $((\frac{1+\sqrt{5}}{2})^n)_{n \geq 0}, ((\frac{1-\sqrt{5}}{2})^n)_{n \geq 0}$.
 $\exists \alpha, \beta \in \mathbb{C} : F_n = \alpha (\frac{1+\sqrt{5}}{2})^n + \beta (\frac{1-\sqrt{5}}{2})^n$

Najdeme α, β z počátečních podmínek

$$F_0 = 0 = \alpha + \beta$$

$$F_1 = 1 = \alpha \frac{1+\sqrt{5}}{2} + \beta \frac{1-\sqrt{5}}{2}$$

$$\alpha = -\beta$$

$$2 = \alpha (1+\sqrt{5}) + \beta (1-\sqrt{5})$$

$$2 = -\beta (1+\sqrt{5}) + \beta (1-\sqrt{5})$$

$$\Rightarrow \beta = -\frac{1}{\sqrt{5}} \Rightarrow \alpha = \frac{1}{\sqrt{5}}$$

$$F_n = \frac{1}{\sqrt{5}} \left(\frac{1+\sqrt{5}}{2} \right)^n - \frac{1}{\sqrt{5}} \left(\frac{1-\sqrt{5}}{2} \right)^n$$

$$a_{m+k} + d_{k-1}(m) a_{m-k+1} + \dots + d_1(m) a_{m+1} + d_0(m) a_m = 0, (a_n)_{n \geq 0} \in \mathcal{L}$$

$$A(a_n)_{n \geq 0} = (a_{m+k} + \dots + d_0(m) a_m)$$

$$A: \mathcal{L} \rightarrow \mathcal{L}$$

$$A \in \mathcal{L}(\mathcal{L})$$

$$A\vec{x} = \vec{0} \Leftrightarrow \vec{x} \in \ker A$$

$$A\vec{x} = \vec{a} \Leftrightarrow \vec{x} \in \vec{a} + \ker A, \text{ kde } \vec{a} \text{ je partikulární řešení}$$

Linearita A:

$$(\forall \beta \in \mathbb{C}) (\forall (a_n)_{n \geq 0}, (k_n)_{n \geq 0} \in \mathcal{L}) (A(\beta(a_n)_{n \geq 0} + (k_n)_{n \geq 0})) = \beta A(a_n)_{n \geq 0} + A(k_n)_{n \geq 0}$$

Důkaz

$$\begin{aligned} & (\beta a_{m+k} + k_{m+k}) + (\beta d_{k-1}(m) a_m + d_{k-1}(m) k_m) + \dots + (\beta d_0(m) a_m + d_0(m) k_m) = \\ & = \beta (a_{m+k} + d_{k-1}(m) a_{m-k+1} + \dots + d_0(m) a_m) + (k_{m+k} + d_{k-1}(m) k_{m-k+1} + \dots + d_0(m) k_m) \end{aligned}$$

$$M = \{(a_n)_{n \geq 0} \in \mathcal{L} \mid A(a_n)_{n \geq 0} = (0)_{n \geq 0}\} = \ker A$$

Chceme najít $\ker A$

$$\text{Zvolíme } \underbrace{(1, 0, 0, \dots, 0)}_{k\text{-volím}} \underbrace{(*, *, \dots)}_{\text{doplním}} =: e_1 \in \ker A$$

$$\underbrace{(0, 1, 0, \dots, 0)}_k, (*, *, \dots) =: e_2 \in \ker A$$

$$\underbrace{(0, 0, 0, \dots, 1)}_k, (*, *, \dots) =: e_k \in \ker A$$

$$\sum_{i=1}^k d_i e_i = (d_1, d_2, d_3, \dots, d_k, *, *, \dots) - (0, 0, 0, \dots, 0, \dots) \Rightarrow$$

$$\Rightarrow (\forall i \in \hat{k}) (d_i = 0)$$

$$e_1, \dots, e_k \text{ jsou LN} \Rightarrow \dim \ker A \geq k$$

Zvolme $(x_n)_{n \geq 0} \in \ker A$ libovolně

$$(x_n)_{n \geq 0} = (\underbrace{x_1, x_2, x_3, \dots, x_k}_{\text{př. rodu } k}, *, *, \dots)$$

U se vyjádřit $(x_n)_{n \geq 0}$ jako $\sum_{i=1}^k \alpha_i e_i$?

$$\text{Ji: } (x_n)_{n \geq 0} = \sum_{i=1}^k \alpha_i e_i = (\alpha_1, \alpha_2, \alpha_3, \dots, \alpha_k, *, *, \dots)$$

Zřejmě stačí zvolit $\alpha_i = x_i$ pro všechna $i \in \hat{k}$ a
potom se shodují počáteční podmínky, tedy
všechny následující členy musí být nutně shodné

$$\Rightarrow \dim \ker A \leq k$$

To celkové množství, je $\dim \ker A = k$.

Hledáme λ ve tvaru $(\lambda^n)_{n \geq 0}$ a ptáme se
pro která $\lambda \in \mathbb{C}$ je $(\lambda^n)_{n \geq 0} \in \ker A$.

$$\forall n \geq 0: \lambda^{n+k} + \alpha_{k-1}(n) \lambda^{n+k-1} + \dots + \alpha_0(n) \lambda^n = 0$$

$\lambda \neq 0$ a $\alpha_i(n) = \alpha_i$ pro všechna $i \in \hat{n}$, pak

$$\lambda^k + \alpha_{k-1} \lambda^{k-1} + \dots + \alpha_0 \neq 0$$

$P(\lambda)$ - charakteristický polynom rekurence

Poslednost $(\lambda^n)_{n \geq 0}$ po $\lambda \in \mathbb{C} \setminus \{0\}$ patří do $\ker A$
právě tehdy když λ je kořen charakteristického polynomu $P(\lambda)$

I. Necht $P(\lambda)$ má k různých jednoduchých kořenů $\lambda_1, \dots, \lambda_k \in \mathbb{C} \setminus \{0\}$
 Paž $(\lambda_i^n)_{n=0, \dots, \infty}, (\lambda_k^n)_{n=0, \dots, \infty} \in \text{ker } A$

Důkaz:

Prosoř je jich k , takže stačí ověřit LN
 Máme rovnici

$$d_1 \lambda_1^m + d_2 \lambda_2^m + \dots + d_k \lambda_k^m = 0, \forall m \in \mathbb{N}_0$$

a chceme ukázat, že nutně $d_1 = d_2 = \dots = d_k = 0$

$$m=0: d_1 + d_2 + \dots + d_k = 0$$

$$m=1: d_1 \lambda_1 + d_2 \lambda_2 + \dots + d_k \lambda_k = 0$$

$$\vdots$$

$$m=k-1: d_1 \lambda_1^{k-1} + d_2 \lambda_2^{k-1} + \dots + d_k \lambda_k^{k-1} = 0$$

Ormočme matici soustavy $A = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & \dots & 1 \\ \lambda_1 & \lambda_2 & \lambda_3 & \dots & \lambda_k \\ \lambda_1^{k-1} & \lambda_2^{k-1} & \lambda_3^{k-1} & \dots & \lambda_k^{k-1} \end{pmatrix}$

$$\det A = \prod_{1 \leq i < j \leq k} (\lambda_i - \lambda_j) \neq 0, \text{ neboť jsou to různé kořeny}$$

a proto existuje pouze triviální řešení této soustavy.

Každou posloupnost $(x_n)_{n=0, \dots, \infty} \in \text{ker } A$ lze napsat jako $\sum$

$$(x_n)_{n=0, \dots, \infty} = d_1 (\lambda_1^n)_{n=0, \dots, \infty} + \dots + d_k (\lambda_k^n)_{n=0, \dots, \infty}$$

$$\Leftrightarrow x_n = d_1 \lambda_1^n + \dots + d_k \lambda_k^n, \forall n \geq 0$$

Koeficienty $d_1, \dots, d_k$ dopočítáme s počátečních podmínek

I. Necht $P(\lambda)$ má kořeny $\lambda_1, \dots, \lambda_l \in \mathbb{C}$ a má násobnosti $j_1, \dots, j_l$, $l \leq k$ a platí, že $\sum_{i=1}^l j_i = k$

Věta

Necht (λ^n) je řešením lineární diferenciální rovnice $\lambda^{n+k} + d_{k-1} \lambda^{n+k-1} + \dots + d_0 \lambda^n = 0$ a násobnost j .

Pak $(\ln \lambda^n), \dots, (\ln^{j-1} \lambda^n)$ je řešením této rovnice

Důkaz

$P(\lambda)$ je charakteristický polynom

$$P(\lambda) = \lambda^k + d_{k-1} \lambda^{k-1} + \dots + d_0 = 0$$

$$\lambda^n(P(\lambda)) = \lambda^{n+k} + d_{k-1} \lambda^{n+k-1} + \dots + d_0 \lambda^n = 0$$

$$\lambda(\lambda^n(P(\lambda)))' = (n+k) \lambda^{n+k} + d_{k-1} (n+k-1) \lambda^{n+k-1} + \dots + d_0 n \lambda^n = 0$$

$$\lambda(\lambda(\lambda^n(P(\lambda))))' = (n+k)^2 \lambda^{n+k} + d_{k-1} (n+k-1)^2 \lambda^{n+k-1} + \dots + d_0 n^2 \lambda^n = 0$$

$$\vdots$$

$$(n+k)^{j-1} \lambda^{n+k} + d_{k-1} (n+k-1)^{j-1} \lambda^{n+k-1} + \dots + d_0 n^{j-1} \lambda^n = 0$$

Mějme diferenční rovnici k -tého řádu,

$$(*) a_{n+k} + \alpha_{k-1} a_{n+k-1} + \dots + \alpha_1 a_{n+1} + \alpha_0 a_n = 0, n \geq 0$$

$$P(\lambda) = \lambda^k + \alpha_{k-1} \lambda^{k-1} + \dots + \alpha_1 \lambda + \alpha_0 = 0 \text{ charakteristický polynom}$$

$$\text{Obecné řešení } (*) \text{ je ve tvaru } a_n = \sum_{i=1}^l \lambda_i^n \cdot p_i(n), n \geq 0,$$

kde $\lambda_1, \dots, \lambda_l$ jsou ^{rozno} různé kořeny char. polynomu
málovnosti $f_1, \dots, f_l$ a $p_1(n), \dots, p_l(n)$ jsou polynomy
stupně $f_1-1, \dots, f_l-1$

$$\text{Pozn. } \sum_{i=1}^l f_i = k, 1 \leq l \leq k$$

$$\text{Př. } a_{n+2} + 2a_{n+1} + 4a_n = 0, a_0 = a_1 = 1$$

$$P(\lambda) = \lambda^2 + 2\lambda + 4 = 0$$

$$\lambda_{1,2} = \frac{-2 \pm \sqrt{4-16}}{2} = -1 \pm i\sqrt{3}$$

$$a_n = \alpha (-1+i\sqrt{3})^n + \beta (-1-i\sqrt{3})^n$$

$$n=0: a_0 = 1 = \alpha + \beta$$

$$n=1: a_1 = 1 = \alpha(-1+i\sqrt{3}) + \beta(-1-i\sqrt{3})$$

$$1 = \alpha(-1+i\sqrt{3}) + (1-\alpha)(-1-i\sqrt{3}) = \alpha(2i\sqrt{3}) - (1+i\sqrt{3})$$

$$\alpha = \frac{2+i\sqrt{3}}{2i\sqrt{3}} = \frac{-2i\sqrt{3}+3}{6} \Rightarrow \beta = \frac{3+2i\sqrt{3}}{6}$$

$$a_n = \frac{3-2i\sqrt{3}}{6} (-1+i\sqrt{3})^n + \frac{3+2i\sqrt{3}}{6} (-1-i\sqrt{3})^n, n \geq 0$$

$$a_n = 2 \operatorname{Re} \left(\frac{3-2i\sqrt{3}}{6} (-1+i\sqrt{3})^n \right)$$

$$-1+i\sqrt{3} = 2 \left(-\frac{1}{2} + i \frac{\sqrt{3}}{2} \right) = 2 \left(\cos \frac{2\pi}{3} + i \sin \frac{2\pi}{3} \right)$$

$$(-1+i\sqrt{3})^n = 2^n \left(\cos n \frac{2\pi}{3} + i \sin n \frac{2\pi}{3} \right)$$

$$2 \operatorname{Re} \left(\frac{1}{2} - \frac{1}{3} i \sqrt{3} \right) / (2^n \cos \frac{2\pi}{3} n + i 2^n \sin \frac{2\pi}{3} n) =$$

$$= \frac{1}{2} 2^n \cos \frac{2\pi}{3} n + \frac{\sqrt{3}}{3} 2^{n+1} \sin \frac{2\pi}{3} n = a_n, \forall n \geq 0$$

Pozn.: Polynom s reálnymi koeficienty má s každým
kořenem $\lambda_0 \in \mathbb{C} \setminus \mathbb{R}$ i kořen $\bar{\lambda}_0$ stejnočasově.

$$P(\lambda_0) = 0$$

$$\lambda_0^k + a_{k-1} \lambda_0^{k-1} + \dots + a_0 = 0$$

$$\bar{\lambda}_0^k + a_{k-1} \bar{\lambda}_0^{k-1} + \dots + a_0 = 0$$

$$P(x) = (x - \lambda_0)(x - \bar{\lambda}_0) \tilde{P}(x)$$

$$P(x) = (x^2 - 2 \operatorname{Re} \lambda_0 x + |\lambda_0|^2) (\tilde{P}(x))$$

Když P má reálné koeficienty, tak $\tilde{P}$ také

$$(\lambda_0^n)_{n \geq 0}, (\bar{\lambda}_0^n)_{n \geq 0} \text{ jsou}$$

$$\underbrace{\left(\frac{\lambda_0^n + \bar{\lambda}_0^n}{2} \right)_{n \geq 0}}_{(\operatorname{Re}(\lambda_0^n))_{n \geq 0}}, \underbrace{\left(\frac{\lambda_0^n - \bar{\lambda}_0^n}{2i} \right)_{n \geq 0}}_{(\operatorname{Im}(\lambda_0^n))_{n \geq 0}} \text{ jsou}$$

$$\lambda_0 = |\lambda_0| (\cos \varphi + i \sin \varphi)$$

$$\lambda_0^n = |\lambda_0|^n (\cos n\varphi + i \sin n\varphi)$$

$$(|\lambda_0|^n \cos n\varphi)_{n \geq 0}, (|\lambda_0|^n \sin n\varphi)_{n \geq 0}$$

Kdyby $\lambda_0, \bar{\lambda}_0$ měly násobnost j_0 :

$$(\lambda_0^n), (n\lambda_0^{n-1}), \dots, (n\lambda_0^{j_0-1}\lambda_0^{n-j_0+1}), (\bar{\lambda}_0^n), \dots, (n\bar{\lambda}_0^{j_0-1}\bar{\lambda}_0^{n-j_0+1})$$

$$a_n = \underbrace{\lambda_0^n}_{\text{stepeň } j_0-1} p_0(n) + \underbrace{\bar{\lambda}_0^n}_{\text{stepeň } j_0-1} \tilde{p}_0(n)$$

je prach jsou a bývají posloupnosti k sobě komplexně sdružené

$$\begin{aligned} \text{Re}(n\lambda_0^n) &= (n|\lambda_0|^n \cos n\varphi) \\ \text{Im}(n\lambda_0^n) &= (n|\lambda_0|^n \sin n\varphi) \end{aligned}$$

Plas II

Možná-li $P(\lambda)$ reálné koeficienty, pak obecně řešení (a_n) je reálné

$$a_n = \sum_{i=1}^l \lambda_i^n p_i(n) + \sum_{j=1}^m |\mu_j|^n g_j(n) \cos n\varphi_j + \sum_{j=1}^m |\mu_j|^n \tilde{g}_j(n) \sin n\varphi_j$$

$\lambda_1, \dots, \lambda_l \in \mathbb{R}$, $\mu_1, \bar{\mu}_2, \dots, \mu_m, \bar{\mu}_m \in \mathbb{C}$ jsou kořeny $P(\lambda)$ násobnost $f_1, \dots, f_l$ a $\delta_1, \delta_2, \dots, \delta_m, \delta_m$ a platí

$$\sum_{i=1}^l f_i + 2 \sum_{j=1}^m \delta_j = \deg P$$

Polynomy p_i jsou stupně $f_i - 1$, polynomy $g_j, \tilde{g}_j$ jsou stupně $\delta_j - 1$, $\forall i \in \{1, \dots, l\}$, $\forall j \in \{1, \dots, m\}$

Nehomogenní diferenciální rovnice

$$a_{n+k} + d_{k-1}a_{n+k-1} + \dots + d_1a_{n+1} + d_0a_n = f(n)$$

Čekáme řešení je $a + \ker A$,
kde a je partiikulární řešení

(Pr) $a_{n+2} - 3a_{n+1} + 2a_n = 1 \quad (\Delta)$

$$\oplus \frac{a_{n+3} - 3a_{n+2} + 2a_{n+1} = 1}{a_{n+3} - 4a_{n+2} + 5a_{n+1} - 2a_n = 0 \quad (\square)}$$

Každé řešení (Δ) je řešení $(\square)$

Řešíme $(\square)$: $\lambda^3 - 4\lambda^2 + 5\lambda - 2 = (\lambda - 1)(\lambda - 2)(\lambda - 1)$

Obecné řešení $(\square)$: $a_n = \alpha 1^n + \beta n 1^n + \gamma \cdot 2^n, n \geq 0$
 $a_n = (\alpha + \beta n) + \gamma \cdot 2^n$

Dosadíme do (Δ) :

$$\underbrace{\alpha + \beta(n+2)}_{a_{n+2}} + \underbrace{\gamma \cdot 2^{n+2}}_{a_{n+2}} - 3 \underbrace{(\alpha + \beta(n+1) + \gamma \cdot 2^{n+1})}_{a_{n+1}} + 2 \underbrace{(\alpha + \beta n + \gamma \cdot 2^n)}_{a_n} = 1$$

$$\alpha \underbrace{(1 - 3 + 2)}_{=0} + \beta \underbrace{(n+2 - 3(n+1) + 2n)}_{=-1} + \gamma \underbrace{(2^{n+2} - 3 \cdot 2^{n+1} + 2^n)}_{=0} = 1$$

$$\Rightarrow \beta = -1, \alpha, \gamma \text{ libovolné}$$

$a_n = \alpha - n + \gamma \cdot 2^n$ je obecné řešení (Δ)

$a_n = \underbrace{\alpha + \gamma \cdot 2^n}_{\ker A} - n$
 $\alpha \in \ker A$ partiikulární řešení

$P(\lambda)$: $\lambda^{n+2} - 3\lambda^{n+1} + 2\lambda^n = \lambda^n(\lambda^2 - 3\lambda + 2) = 0$

$$\lambda^{n+3} - 3\lambda^{n+2} + 2\lambda^{n+1} = \lambda^{n+1}(\lambda^2 - 3\lambda + 2) = 0$$

$$\lambda^n(\lambda - 1)(\lambda^2 - 3\lambda + 2) = 0$$

(♡) $\forall m \in \mathbb{N}, a_{m+k} + d_{k-1} a_{m+k-1} + \dots + d_0 a_m = f(m) = c_0 + c_1 m + \dots + c_t m^t, t \in \mathbb{N}_0$ $c_i \in \mathbb{C}$
 $a_{m+k+1} + d_{k-1} a_{m+k} + \dots + d_0 a_{m+1} = f(m+1) = c_0 + c_1(m+1) + \dots + c_t(m+1)^t$

odečtem: $a_{m+k+1}, \dots, a_m$

char. pol.: $(\lambda - 1)(P(\lambda)) \neq 0 \Rightarrow f(m+1) - f(m) = \tilde{c}_0 + \tilde{c}_1 m + \dots + \tilde{c}_{t-1} m^{t-1}$
polynom stupně $t-1$

provedu $t+1$ krát char. polynom: $(\lambda - 1)^{t+1} P(\lambda) = 0$

dif. rovnice $k+t+1$ řádu homogenní (♣)

Každé řešení (♡) je řešení (♣)

Řešení (♣) je k posloupnost $\underbrace{(1^n, (n-1)^n, \dots, (n^{s-1})^n)}_{\text{řešení } P(\lambda) \text{ (ker } A)}$, $\underbrace{(n^s)^n, \dots, (n^{s+t})^n)}_{\text{part. řešení!}}$
 $\underbrace{(1^n, (n-1)^n, \dots, (n^{s-1})^n)}_{\text{řešení } P(\lambda) \text{ (ker } A)}$

Partikulární řešení k pravé strany $f(m)$ je polynom stupně $t \in \mathbb{N}_0$,
 je tvaru $k_m = d_0 m^s + d_1 m^{s+1} + \dots + d_t m^{s+t} = m^s \cdot Q(m)$
 kde s je násobnost kořene $\lambda = 1$ v char. polynomu ♡

$Q(m)$ polynom stupně t

Koeficienty polynomu $Q(m)$ zjistím dosazením do (♡) a porovnáním

Kvazi polynomiální rovnice

$$a_{n+k} + d_{k-1}a_{n+k-1} + \dots + d_1a_{n+1} + d_0a_n = f(n)$$

$$f(n) = k^n (C_0 + C_1n + \dots + C_\ell n^\ell)$$

$$f(n+1) = k^{n+1} (C_0 + C_1(n+1) + \dots + C_\ell(n+1)^\ell)$$

Posezení index $n \rightarrow n+1$ a odečtu od $n+1$ k -násobek n -tého na pravé straně: k^n polynom stupně $\ell-1$

Opakuje $\ell+1$ -krát

$$(1-k)^{\ell+1} P(\lambda)$$

Každé řešení původní rovnice je řešením homogenní rovnice s char. polynomelem $(1-k)^{\ell+1} P(\lambda)$. Nezapomejme

$P(\lambda)$ má kořeny $\lambda = k$ s násobností $n \geq 0$ a $\lambda_i \in \mathbb{C} \setminus \{0, k\}$ násobností f_i

$(1-k)^{\ell+1} P(\lambda)$ má kořeny $\lambda = k$ násobností $n + \ell + 1$
 $\lambda_i \in \mathbb{C} \setminus \{0, k\}$

$$\lambda = k: (k^n)_{n \geq 0}, (n k^n)_{n \geq 0}, \dots, (n^{\ell-1} k^n)_{n \geq 0}, (n^\ell k^n)_{n \geq 0}, \dots, (n^{\ell+\ell} k^n)_{n \geq 0}$$
$$(\lambda_i^{f_i})_{n \geq 0}, (n \lambda_i^{f_i})_{n \geq 0}, \dots, (n^{f_i-1} \lambda_i^{f_i})_{n \geq 0}$$

ℓk těchto posloupností je řešením původní rovnice bez pravé strany

Partikulární řešení je ve tvaru ℓk posloupností
 $(n^\ell k^n)_{n \geq 0}, \dots, (n^{\ell+\ell} k^n)_{n \geq 0}$

$$a_n^p = d_0 \cdot n^\ell k^n + d_1 n^{\ell+1} k^n + \dots + d_\ell n^{\ell+\ell} k^n =$$
$$= n^\ell k^n (d_0 + d_1 n + \dots + d_\ell n^\ell) = n^\ell k^n q(n),$$

kde $q(n)$ je polynom stupně ℓ v proměnné n

Nemoj' polynom $q(m)$ najst'ni dosadit' a_n^p do
periodu' rovnice s porov' shodou

(Pr) $a_{n+2} - 4a_{n+1} + 4a_n = 2^n(n+3)$

$$a_n = a_n^h + a_n^p$$

$$a_n^h: \lambda^2 - 4\lambda + 4 = (\lambda - 2)^2$$

$$a_n^h = \alpha \cdot 2^n + \beta \cdot n 2^n$$

$$a_n^p = n^n k^n q(m), k=2, n=2, l=1$$

$$a_n^p = n^2 2^n q(m) = n^2 2^n (d_0 + d_1 m)$$

$$(n+2)^2 \cdot 2^{n+2} (d_0 + d_1(n+2)) - 4[(n+1)^2 2^{n+1} (d_0 + d_1(n+1))] + 4[n^2 2^n (d_0 + d_1 n)] = 2^n(n+3)$$

~~zjednotit'~~

$$4(n^2 + 4n + 4)(d_0 + d_1 \cdot 2 + d_1 n) - 8(n^2 + 2n + 1)(d_0 + d_1 + d_1 n) + 4n^2(d_0 + d_1 n) = n + 3$$

$$n^3: 4d_1 - 8d_1 + 4d_1 = 0$$

$$n^2: 4d_0 + 8d_1 + 16d_1 - 8d_0 - 8d_1 - 16d_1 + 4d_0 = 0$$

$$n^1: 16d_0 + 32d_1 + 16d_1 - 16d_0 - 16d_1 - 8d_1 = 1 \Leftrightarrow d_1 = \frac{1}{24}$$

$$n^0: 16d_0 + 32d_1 - 8d_0 - 8d_1 = 3 \Leftrightarrow d_0 = \frac{1}{4}$$

$$a_n^p = n^2 2^n \left(\frac{1}{4} + \frac{1}{24} n \right)$$

$$a_n = \alpha \cdot 2^n + \beta n 2^n + n^2 2^n \left(\frac{1}{4} + \frac{1}{24} n \right)$$

Prora' sbona hodu $f(m) = K^m g(m) \cos(m\varphi)$, resp. $K^m g(m) \sin(m\varphi)$

$$\textcircled{B} \quad \begin{aligned} a_{m+1} - 2a_m &= \sqrt{2}^m m \cdot \cos \frac{m\pi}{4} \\ b_{m+1} - 2b_m &= \sqrt{2}^m m \cdot \sin \frac{m\pi}{4} \cdot i \end{aligned}$$

$$\textcircled{+} \quad \underbrace{a_{m+1} + i b_{m+1}}_{c_{m+1}} - 2 \underbrace{(a_m - i b_m)}_{c_m} = \sqrt{2}^m \cdot m (\cos \frac{m\pi}{4} + i \sin \frac{m\pi}{4})$$

$$\begin{aligned} c_{m+1} - 2c_m &= m (\sqrt{2} (\cos \frac{\pi}{4} + i \sin \frac{\pi}{4}))^m \\ c_{m+1} - 2c_m &= m (1+i)^m \end{aligned}$$

$$c_m = c_m^h + c_m^p$$

$$c_m^h = \alpha \cdot 2^m$$

$$c_m^p = m^n \cdot K^m g(m), \quad K = 1+i, \quad n=0, \quad \ell=1$$

$$c_m^p = (1+i)^m (d_0 + d_1 m)$$

$$\begin{aligned} (1+i)^{m+1} (d_0 + d_1 (m+1)) - 2(1+i)^m (d_0 + d_1 m) &= m (1+i)^m \\ (1+i)(d_0 + d_1 + d_1 m) - 2(d_0 + d_1 m) &= m \end{aligned}$$

$$m^1: d_1 + i d_1 - 2d_1 = 1 \Rightarrow d_1 = \frac{1}{i-1} = -\frac{1+i}{2}$$

$$m^0: (1+i)(d_0 + d_1) - 2d_0 = 0 \Rightarrow$$

$$d_0(i-1) + d_1(i+1) = 0$$

$$d_0 = -\frac{d_1(i+1)}{i-1} = -\frac{i+1}{(i-1)^2} = +\frac{i+1}{2i} = \frac{1-i}{2}$$

$$c_m = \underbrace{\alpha \cdot 2^m}_{(3-i)i} + (1+i)^m \left(\frac{1-i}{2} - m \frac{1+i}{2} \right)$$

$$\begin{aligned} \text{Re}(c_m) = a_m &= 3 \cdot 2^m + \text{Re} \left((\sqrt{2} (\cos \frac{m\pi}{4} + i \sin \frac{m\pi}{4}))^m \left(\frac{1-i}{2} - m \frac{1+i}{2} \right) \right) = \\ &= 3 \cdot 2^m + \sqrt{2}^m \cdot \cos(m\frac{\pi}{4}) \left(\frac{1}{2} - \frac{m}{2} \right) + \sqrt{2}^m \sin(m\frac{\pi}{4}) \left(\frac{1}{2} + \frac{m}{2} \right) \end{aligned}$$

Superpozice partikulárního řešení

$$\boxed{\begin{aligned} A\vec{x} &= \vec{b}_1 + \vec{b}_2 \\ x &\in \ker A + \vec{a}_1 + \vec{a}_2 \end{aligned}}$$

Racionální kořeny polynomů s celočíselnými koeficienty

Rational Root Test Polynom $f(x) = \sum_{i=0}^k a_i x^i$, $a_i \in \mathbb{Z}$, $a_k \neq 0 \neq a_0$ kořen
 $\frac{p}{q} \in \mathbb{Q}$, $p \in \mathbb{Z}$, $q \in \mathbb{N}$, $p \perp q$, pak $p \mid a_0$, $q \mid a_k$

Pr

$$\begin{aligned} f(x) &= x^4 - 4x^2 + x + 2 \\ p \mid 2 \quad \left. \begin{array}{l} \\ q \mid 1 \end{array} \right\} &\Rightarrow p \in \{\pm 1, \pm 2\} \\ & \quad q \in \{1\} \end{aligned}$$
$$\begin{aligned} f(1) &= 0 \\ f(-1) &\neq 0 \\ f(2) &\neq 0 \\ f(-2) &= 0 \end{aligned}$$

$$f(x) = (x-1)(x-2)(x^2-x-1)$$

Důkaz

$$f\left(\frac{p}{q}\right) = 0 = a_n \frac{p^n}{q^n} + a_{n-1} \frac{p^{n-1}}{q^{n-1}} + \dots + a_1 \frac{p}{q} + a_0 = 0 \quad / q^n$$

$$\begin{aligned} 0 &= a_n p^n + a_{n-1} q p^{n-1} + \dots + a_1 q^{n-1} p + a_0 q^n \\ 0 &= a_n p^n + \underbrace{q(a_{n-1} p^{n-1} + \dots + a_1 p + a_0 q^{n-1})}_{\in \mathbb{Z}} \end{aligned}$$

$$\Rightarrow q \mid a_n p^n, \quad p \perp q \Rightarrow q \mid a_n$$

Pr) $G(x) = 3x^4 + 5x^3 + x^2 + 5x - 2$

$a_0 = -2, a_4 = 3$

$p|2 \Rightarrow p \in \{\pm 1, \pm 2\}$

$q|3 \Rightarrow q \in \{1, 3\}$

$\Rightarrow \frac{p}{q} \in \{\pm 1, \pm 2, \pm \frac{1}{3}, \pm \frac{2}{3}\}$

$G(\frac{p}{q}) \stackrel{?}{=} 0$

Hornerovo schéma

$G(x) = -2 + x(5 + x(1 + x(5 + 3x))) \Rightarrow G(\frac{1}{3}) = 0$

Diagram showing nested parentheses and multiplication steps for the Horner scheme:

$$\underbrace{\underbrace{\underbrace{5 + 3x}_{\cdot 1} + 1}_{\cdot x} + 5}_{\cdot x} - 2$$

	3	5	1	5	-2
$\frac{1}{3}$	3	6	3	6	0

koefficienty polynomu vyděleného kořenem $x = \frac{1}{3}$

$$\begin{aligned} G(x) &= (x - \frac{1}{3})(3x^3 + 6x^2 + 3x + 6) = \\ &= (x - \frac{1}{3})(x^2(3x + 6) + (3x + 6)) = \\ &= (x - \frac{1}{3})(3x + 6)(x^2 + 1) = \\ &= 3(x - \frac{1}{3})(x + 2)(x + i)(x - i) \end{aligned}$$

Josephus problem

n -lidi' v kruhu, škrta' no každého druhého

$n=1$ $J(n) = ?$ pozice přeživšího

2

$$J(1) = 1$$

$$J(2) = 1 \quad \left(\frac{1}{2}\right)$$

$$J(3) = 3 \quad \frac{3 \times 1}{2}$$

$$J(4) = 1 \quad \frac{4 \times 1}{2}$$

$$J(5) = 3 \quad \frac{5 \times 1}{2}$$

$$J(6) = 5$$

$$J(7) = 7$$

$$J(8) = 1$$

$$J(2^k) = 1$$

$$J(2^k + l) = 1 + 2l, \quad 0 \leq l < 2^{k-1}$$

$$J(2n) = 2J(n) - 1$$

Po 1 průchozu vyškrtáme n lidi',
zbyde n

$$2n-2$$

$$3 \rightarrow 2$$

$$4 \rightarrow 3$$

$$5 \rightarrow 3$$

$$6 \rightarrow 4$$

$$7 \rightarrow 4$$

přejmenujeme $1, \dots, n$ počítám od 1
novým značením přežije $J(n)$
ve starém značení $2J(n) - 1$

$$J(2n+1) = 2J(n) + 1$$

Po vyškrtání sudých zbyde $n+1$ lidi',
tak škrta' ještě číslo 1, zbyde n lidi'
počítám od 3

$$2n-1$$

$$2n-2$$

$$2n-1$$

$$2n-2$$

$$3 \rightarrow 1$$

$$4 \rightarrow 2$$

$$5 \rightarrow 2$$

$$6 \rightarrow 3$$

$$7 \rightarrow 3$$

$$J(1) = 1$$

$$J(2n) = 2J(n) - 1$$

$$J(2n+1) = 2J(n) + 1$$

Indukční hypotéza

$$n = 2^k + l, k \in \mathbb{N}_0, 0 \leq l < 2^k$$

$$k \geq 1: 2l+1 = f(n) = f(2^k + l) = a) l \text{ sudé} - 2f\left(2^{k-1} + \frac{l}{2}\right) - 1 =$$
$$\stackrel{IP}{=} 2(l+1) - 1 = 2l+1$$
$$2\left(\frac{l}{2}\right) + 1$$

$$= b) l \text{ liché} \neq 2f\left(2^{k-1} + \frac{l-1}{2}\right) + 1 = 2l+1$$
$$2\left(\frac{l-1}{2}\right) + 1$$

$$k=0: n = 2^k + l = 1 \quad \begin{matrix} k=0 \\ l=0 \end{matrix}$$

$$f(1) = 2l+1 = 1$$

Řešení ve dvojkové soustavě

$$n = \sum_{j=0}^k l_j 2^j = (l_k l_{k-1} \dots l_1 l_0)_2$$

$l_j \in \{0, 1\}$ " 1

$$f((l_k l_{k-1} \dots l_1 l_0)_2) = 2l+1 = (l_{k+1} l_{k-2} \dots l_1 l_0)_2 + 1 =$$
$$= (l_{k-1} l_{k-2} \dots l_1 l_0 1)$$

Z recurrence

$$f(l_k l_{k-1} \dots l_1 0) = 2f(l_k l_{k-1} \dots l_1) + 1$$

$$f(l_k l_{k-1} \dots l_1 1) = 2f(l_k l_{k-1} \dots l_1) + 1$$

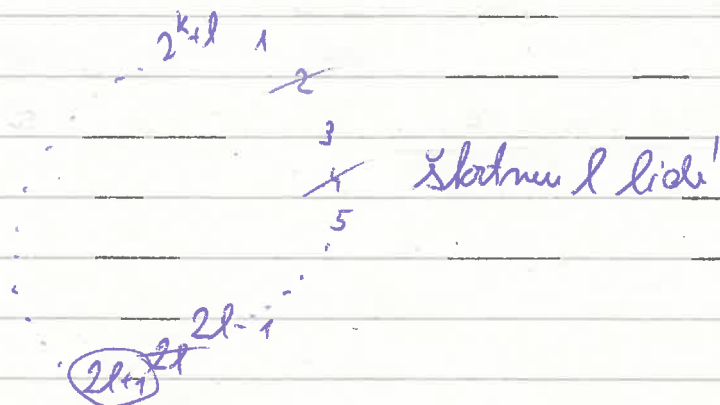
$$f(l_k l_{k-1} \dots l_1 l_0) = 2f(l_k l_{k-1} \dots l_1) - (-1)^{l_0}$$

Jinok na Josefa

$$\int(2^k) = 1$$

$$\int(2^{k+1})$$

vidět 1SV (i slepy' vidí!)



1. Zobecnění

$$f(1) = \alpha$$

$$f(2n) = 2f(n) + \beta_0$$

$$\underline{f(2n+1) = 2f(n) + \beta_1}$$

$$f(n_k n_{k-1} \dots n_1 n_0) = 2f(n_k n_{k-1} \dots n_1) + \beta_{n_0} =$$

$$= 2(2f(n_k n_{k-1} \dots n_2) + \beta_{n_1}) + \beta_{n_0} =$$

$$= 2^2 f(n_k n_{k-1} \dots n_2) + 2\beta_{n_1} + \beta_{n_0} =$$

$$= 2^2(2f(n_k \dots n_3) + \beta_{n_2}) + 2\beta_{n_1} + \beta_{n_0} =$$

$$= 2^3 f(n_k \dots n_3) + 2^2 \beta_{n_2} + 2\beta_{n_1} + \beta_{n_0} =$$

$$= 2^k \underbrace{f(n_k)}_{\alpha} + 2^{k-1} \beta_{n_{k-1}} + \dots + 2^1 \beta_{n_1} + 2^0 \beta_{n_0}$$

$$f(n_k \dots n_0) = 2^k \alpha + \sum_{j=0}^{k-1} 2^j \beta_{n_j} = (\alpha, \beta_{n_{k-1}}, \beta_{n_{k-2}}, \dots, \beta_{n_1}, \beta_{n_0})_2$$

2. Zobecnění

$$f(dm) = c f(m) + \beta_0, \quad d \in \mathbb{N}, d \geq 2$$

$$f(dm+1) = c f(m) + \beta_1 \quad c \in \mathbb{C}$$

$$\vdots$$
$$f(dm+d-1) = c f(m) + \beta_{d-1} \quad \beta_0, \dots, \beta_{d-1} \in \mathbb{C}$$
$$d_1, \dots, d_{d-1} \in \mathbb{C}$$

$$f(1) = \alpha_1$$

$$f(2) = \alpha_2$$

$$\vdots$$

$$f(d-1) = \alpha_{d-1}$$

Řešení $f((x_k x_{k-1} \dots x_1)_d) = c f((x_k \dots x_1)_d) + \beta_{x_0} =$

$$= \dots = c^k \cdot \alpha_{x_k} + c^{k-1} \beta_{x_{k-1}} + c^{k-2} \beta_{x_{k-2}} + \dots + c^1 \beta_{x_1} + c^0 \beta_{x_0} =$$

$$= (\alpha_{x_k}, \beta_{x_{k-1}}, \beta_{x_{k-2}}, \dots, \beta_{x_1}, \beta_{x_0}) c$$

$$G_n := \{1, \dots, n-1\}, n \in \mathbb{N}$$

definují operaci násobení mod n

$$x, y \in G_n \quad x \otimes y = \underbrace{x \cdot y}_{\text{zbytek}} \text{ mod } n$$

a) G_n uspořádána na $\otimes$?

b) Pro, které $x \in G_n \exists y \in G_n : x \otimes y = 1$

ad) a) $n \mid x \cdot y$

n prvočíslo: $x, y \in G_n \quad x \perp n, y \perp n$, menší $\Rightarrow G_n$ uspořádána

n složené: $\neg G_n$ existují $d \mid n \quad d_j, d, \frac{n}{d} \in G_n \quad x \otimes y = 0$

$\Rightarrow G_n$ není uspořádána

ad b) $x \cdot y = 1 \text{ mod } n$

$$x \cdot y = 1 + km$$

$x \cdot y - km = 1$, k dané $\Rightarrow x \in G_n$ existují $y \in G_n \Leftrightarrow x \perp n$

Grupy

Definice 1

Nechť G je množina a $\&: G \times G \rightarrow G$.

Řek (G, &) je grupa, když:

① $x \& (y \& z) = (x \& y) \& z$, $\forall x, y, z \in G$
asociativita

② $\exists l \in G$ tak, že $l \& x = x \& l = x$, $\forall x \in G$
neutrálu, $l = e$

③ $\forall x \in G \exists y \in G$ tak, že $x \& y = y \& x = l$
m: $y = x^{-1}$, inverze k x

Pr $\mathbb{Z}_p^* = \{1, \dots, p-1\}$, $\&: \text{ násobení mod } p$
 $l = 1$
 $\forall x \in \mathbb{Z}_p^* : x \perp p \Rightarrow \exists x^{-1}$

$(\mathbb{R}, +)$, $(\mathbb{R} \setminus \{0\}, \cdot)$

$\mathbb{Q}$ $\mathbb{Q} \setminus \{0\}$

$\mathbb{C}$ $\mathbb{C} \setminus \{0\}$

$\neq$

Bejžce na $\mathbb{R}$, $G = \{f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R} \mid f \text{ bijekce}\}$
& složení
 $l = id$

Definice 2

Grupa je Abelova, pokud $\forall x, y \in G$ platí $x \& y = y \& x$

Tabulka $(\mathbb{Z}_5^*, \cdot)$

	1	2	3	4
1	1	2	3	4
2	2	4	1	3
3	3	1	4	2
4	4	3	2	1

Př $G = \{A \in \mathbb{R}^{2,2} \mid \det A \neq 0\}$, & násobení mátie
nemá **Abelova**

Definice

Nechť $(G, \&)$ je grupa a $G' \subset G$

Pak $(G', \&)$ je podgrupa, pokud $(G', \&)$ je grupa.

Př $(\mathbb{C} \setminus \{0\}, \cdot)$ má podgrupy $(\mathbb{R} \setminus \{0\}, \cdot)$
 $(\mathbb{Z}, +)$ má podgrupy $(m\mathbb{Z}, +)$
 $m \in \mathbb{Z}$

Věta

Je-li $(G, \&)$ ^{koněčno} grupa a $(G', \&)$ její podgrupa, pak $\#G' \mid \#G$

Důkaz

Zavedeme mocinu $x \& y \equiv xy$

$\forall x \in G$ vezmeme $xG' = \{xu \mid u \in G'\}$

① $\forall x, y \in G$ $xG' \cap yG' = \emptyset$ nebo $xG' = yG'$

② $\#(xG') = \#G'$

③ $\forall y \in G$ $\exists x \in G$ $y \in xG'$

$G = \bigcup_{x \in G} xG'$, G je disjunktův sjednocením množin velikosti $\#G'$

ad 3) jasno', $x=y: y \in yG'$, nekad' $y=yx \in yG'$
 ad 1) Vremu $x, y \in G$ a prez $\cap$ primitiv $xG' \cap yG'$

$$xz = yw \text{ po } z, w \in G'$$

$$\underbrace{xzw^{-1}}_{\in G'} = yww^{-1} = yx = y$$

$$\Rightarrow y \in xG'$$

vremu li prez $\in yG'$, $\lambda = y\alpha, \alpha \in G'$

$$\lambda = x \cdot \underbrace{\alpha w^{-1} w}_{\in G'}$$

ad 2) $\#(xG') = \#G', \forall x \in G \Rightarrow \lambda \in xG'$

* surjekci' m bijekci': $G' \rightarrow xG'$

$$z \rightarrow xz$$

* mus' bi't prosto' a na
 kadylz $z \neq w$ a $xz = xw \mid x^{-1}$

$$x^{-1}xz = x^{-1}xw$$

$$z = w, \text{ spor}$$

Pr) $G' = \{1, 4\}$

$x=1: xG' = \{1, 4\}$

$x=2: xG' = \{2, 3\}$

$x=3: xG' = \{3, 2\}$

$x=4: xG' = \{4, 1\}$

Definice 1

Je-li $(G, \&)$ grupa, pak řád grupy $p \neq \infty$
 Když $x \in G$ a $\exists k \in \mathbb{N}$ tak, že $x \& x \& \dots \& x = x^k = e$, pak minimální k
 s touto vlastností je řád prvku $x \in G$. k -hod

Pozn: Z asociativity je mocnin $x^k := x^{k-1} \& x$ dobře definovaný

(Př) Řád prvku $1 \in \mathbb{Z}_5^*$: $\pi_1 = 1$
 $2 \in \mathbb{Z}_5^*$: $\pi_2 = 4$
 $3 \in \mathbb{Z}_5^*$: $\pi_3 = 4$
 $4 \in \mathbb{Z}_5^*$: $\pi_4 = 2$

V konečné grupě má každý prvek konečný řád

Dk: $x, x^2, x^3, x^4, \dots \in G$

š. $\exists k, l \in \mathbb{N}$ tak, že $x^k = x^l$, BUŽNO $k > l$
 aplikuje k -hod $x^{-1} \cdot x^{k-l} = e$

Plat! Je-li $(G, \&)$ konečná grupa a $x \in G$, pak
 $\{x, x^2, \dots, x^n = e\}$ spolu s $\&$ je podgrupa $(G, \&)$

Dk: uzavřenost na ~~prvky~~ $x^j \cdot x^l = x^j \cdot x^{n-j} \cdot x^{l-(n-j)} \in \{x, x^2, \dots, x^n = e\}$
 $j, l \in \{1, \dots, n\}$

• inverse: $(x^j)^{-1} \in G$?

$$x^{n-j} x^j = x^n = e \quad \text{pro } j < n$$

$$x^n = e = e^{-1} \quad j = n$$

Příklad 1

Řád každého prvku konečné grupy dělí řád grupy.

$$\#G' = n \mid \#G$$

Definice

Grupa $(G, \&)$ je cyklická, pokud existuje prvek $x \in G$ tak, že $G = \{x, x^2, \dots, x^n = e\}$
Prvek x je generátor.

- Pr
2 je generátor grupy $(\mathbb{Z}_5^*, \cdot)$
3 je generátor grupy $(\mathbb{Z}_{51}^*, \cdot)$

$(\mathbb{Z}_{17}^*, \cdot)$ je grupa, 3 je generátor $(\mathbb{Z}_{17}^*, \cdot)$
 3^k je generátor, pokud $k \nmid 16$
počet generátorů: $\varphi(16) = 8$
Eulerova funkce

Věta

Je-li $(G, \&)$ cyklická grupa a x generátor, pak x^k je generátor, právě když $k \nmid \#G = \text{řád } x$
Je jich $\varphi(\#G)$.

Najděte minimální množinu $M \subset \mathbb{Z}^{2,2}$ tak, aby $M \supset \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix} = A$.

M je grupa s matcovým násobením.

Rozhodněte zda je Abelova.

Určete řády prvků

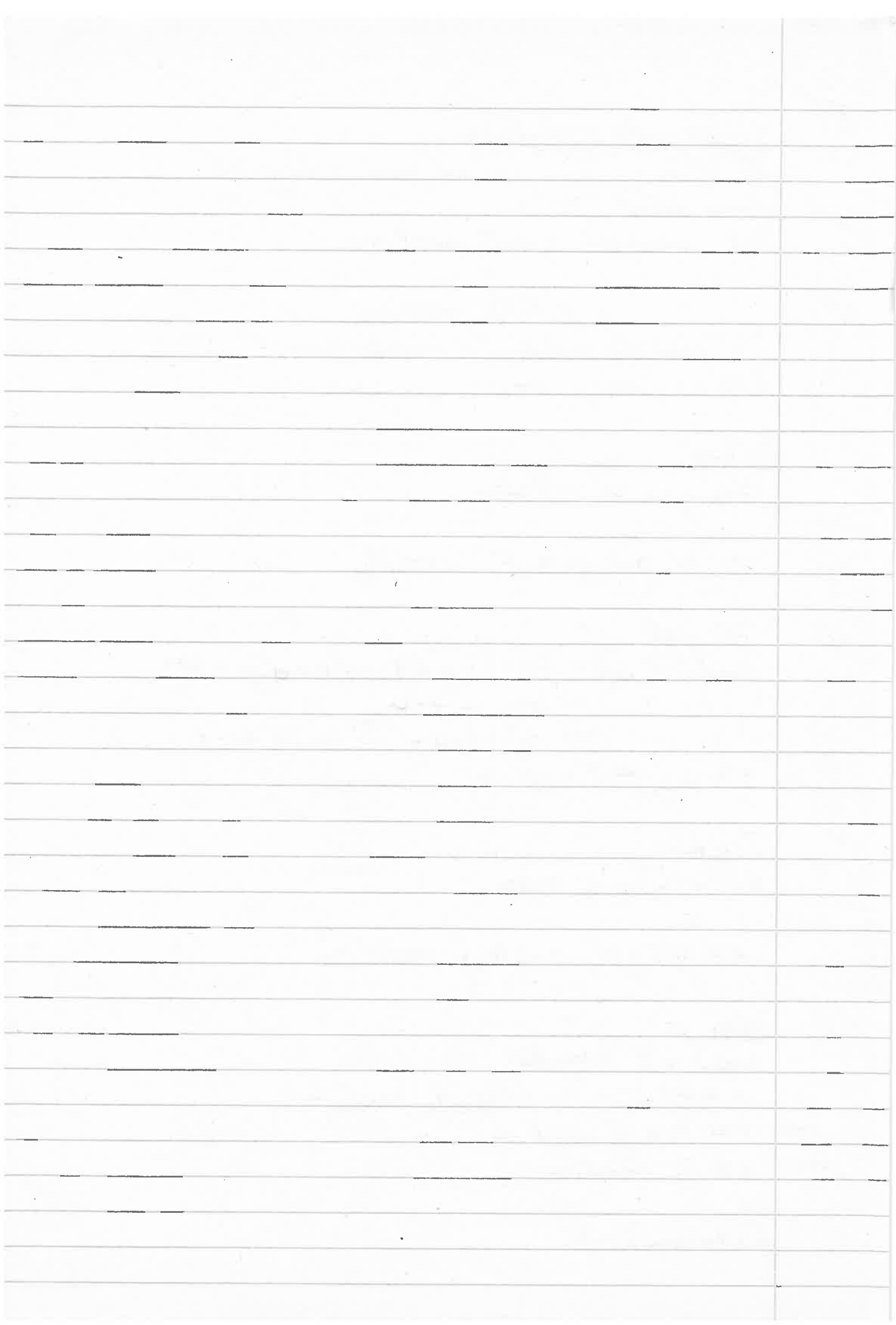
Najděte všechny podgrupy.

Najděte všechny generátory cyklické grupy $(\mathbb{Z}_6, +)$, $\{0, 1, 2, 3, 4, 5\}$
 $+ \text{ mod } 6$

Kolik prvků má grupa G , jestliže má podgrupy H, K .
 $\#H = 70, \#K = 16$, víme $\#G < 1000$

Mesi $(\underbrace{\mathbb{Z}_n}_{G_1}, +)$ a $(\underbrace{\mathbb{Z}_n^*}_{G_2}, \cdot)$ najděte bijekci φ , po kterém platí
 $\forall x, y \in G_1 \quad \varphi(x+y) = \varphi(x) \cdot \varphi(y)$

$\text{Nclt}(G, 2)$ je grupa, $\#G$ je sudý.
Dokažte, že $\exists a \in G, a \neq e$ tak, že $a^2 = e$.



Čínská věta o zbytcích:

Nechť $m_1, \dots, m_n$ jsou vzájemně prvočíslová
nesouditelná čísla.

Pro existenci $x \equiv r_1 \pmod{m_1}$

$$x \equiv r_n \pmod{m_n}$$

Ma' právě jedno řešení x modulo m ,

kde $m = m_1 \dots m_n$

Důkaz:

Definujeme a_i vztahem:

$$m = m_1 a_1 = m_2 a_2 = \dots = m_n a_n$$

Pro platí:

$$\text{nsd}(m_i, a_i) = 1 \Rightarrow \exists x_i, y_i \in \mathbb{Z} : m_i x_i + a_i y_i = 1 \Leftrightarrow$$

$$\Leftrightarrow m_i x_i = 1 - a_i y_i$$

$$\Rightarrow m_i \mid 1 - a_i y_i \Rightarrow m_i \mid a_i y_i - 1$$

$$\Rightarrow a_i y_i \equiv 1 \pmod{m_i}$$

Tvrzení:

Obecné řešení je tvaru:

$$x \equiv r_1 a_1 y_1 + \dots + r_n a_n y_n \pmod{m}$$

Důkaz:

zvolíme $i \in \hat{n}$ libovolně:

$$x \equiv r_1 a_1 y_1 + \dots + r_n a_n y_n \pmod{m_i}$$

$$\Leftrightarrow x \equiv r_i a_i y_i \pmod{m_i}$$

$$\Leftrightarrow x \equiv r_i \pmod{m_i}$$

Jednoznačnost