

Newtonova metoda: $f \sim p$ kvadrat. polynom. $x_{n+1} = \text{arg min } p$

• $p(x) = f(x_n) + \nabla f(x_n) \cdot (x - x_n) + \frac{1}{2} (x - x_n)^T \underbrace{\nabla^2 f(x_n)}_{\frac{\partial^2 f}{\partial x_i \partial x_j}} (x - x_n) = \text{Taylor 2. řádku v } x_n$

$p(x_n) = f(x_n), \nabla p(x_n) = \nabla f(x_n), \nabla^2 p(x_n) = \nabla^2 f(x_n)$

• $\nabla p(x) = \nabla f(x_n) + \nabla^2 f(x_n)(x - x_n) = 0 \Rightarrow$

$\Rightarrow x = \underbrace{x_n - (\nabla^2 f(x_n))^{-1}}_{\text{matice}} \underbrace{\nabla f(x_n)}_{\text{vektor}} =: x_{n+1}$ Newton.

• To samé jako Newton pro hledání kořene $\nabla f(x_*) = 0$

• $\nabla^2 p(x_{n+1})$ \neq konvexní Zargmin $p \Leftrightarrow \nabla^2 f(x_n)$ poz. def. $\cup f''(x_n) > 0$

• Pokud f kvadratická fce \Rightarrow Newton dá \bar{x} = přesné řešení v 1. iteraci pro lib. x_0
 Srovnajte s cik-ckab efektem.

Obecný algoritmus:

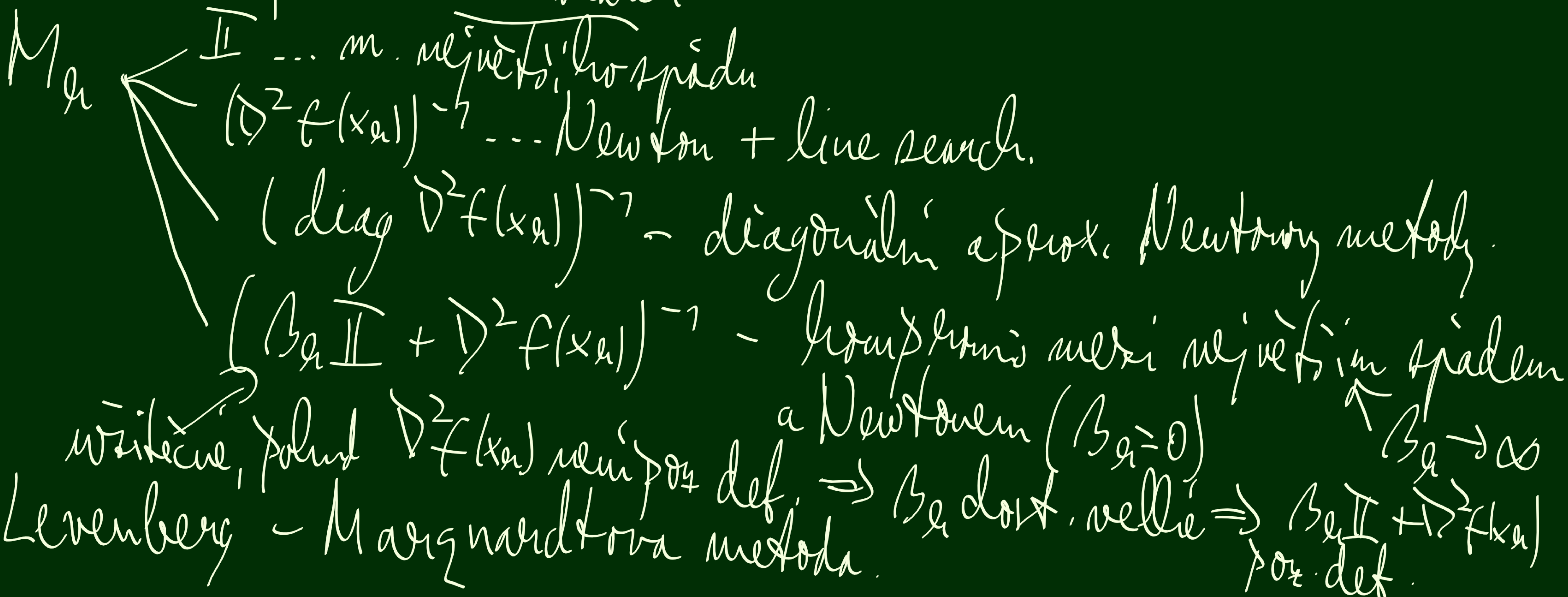
Lemma: Necht' $\exists \nabla f(x) \neq 0$. Necht' B je poz. def. matice, pak $-B \nabla f(x)$ je spádový směr v bodě x .

Důk: $\nabla f(x) \cdot (-B \nabla f(x)) = - \underbrace{\nabla f(x)^T B \nabla f(x)}_{> 0} < 0$, tj. $-B \nabla f(x)$ je spádový směr.

Kontrola: Newton: $-(\nabla^2 f(x_n))^{-1} \nabla f(x_n)$ je spádový směr, pokud $\nabla^2 f(x_n)$ poz. def.

Důk: A^{-1} poz. def $\Leftrightarrow A$ poz. def.

Obecný algoritmus: $x_{n+1} = x_n - \alpha_n M_n \nabla f(x_n)$, M_n poz. def.
 α_n můžeme pomocí line search.



Ortogonalní polynomy:

Def: Dána váhová funkce $w: (a, b) \rightarrow \mathbb{R}$, $w > 0$ na (a, b) , spoř.

Pro $f, g: (a, b) \rightarrow \mathbb{R}$ def skalární součin $(f, g) = \int_a^b w(x) f(x) g(x) dx$.

Pozn: $w \in L^\infty(a, b)$, $f, g \in L^2(a, b)$.

$$(f, f) = \int_a^b w f^2 dx \geq 0$$

$$= 0 \Leftrightarrow f \equiv 0$$

Def: Posloupnost ortogonálních polynomů $\{\varphi_n\}_{n=0}^\infty$: $\varphi_n \in P_n(a, b)$ - polynom st. $\leq n$
 $(\varphi_i, \varphi_j) = 0 \quad \forall i \neq j$

Konstrukce: Gram-Schmidt na $\{c_n x^n\}_{n=0}^\infty$, c_n konst, lib.

• $\varphi_0 = c_0$

• Předtím $\varphi_0, \dots, \varphi_n$, dci $\varphi_{n+1}(x) = c_{n+1} x^{n+1} + a_0 \varphi_0 + a_1 \varphi_1 + \dots + a_n \varphi_n$

$$(\varphi_{n+1}, \varphi_j) = 0 \quad j=0, \dots, n \Rightarrow (\varphi_{n+1}, \varphi_j) = c_{n+1} (x^{n+1}, \varphi_j(x)) + a_j (\varphi_j, \varphi_j) \Rightarrow$$

$$\Rightarrow a_j = - \frac{c_{n+1} (x^{n+1}, \varphi_j(x))}{(\varphi_j, \varphi_j)} = - \frac{c_{n+1} \int_a^b w(x) x^{n+1} \varphi_j(x) dx}{\int_a^b w(x) \varphi_j(x) \varphi_j(x) dx}$$

$$\Rightarrow \varphi_{n+1} \perp \varphi_j \quad \forall j=0, \dots, n$$

Pozn: • Ortogonalní ($c_{n+1} = \dots$) \times

• c_n volim tak, aby koef. u x^n v $\varphi_n(x)$ byl 1 (monické polynomy).

• $\varphi_{n+1} \perp P_n$ tj. $(\varphi_{n+1}, p) = 0 \quad \forall p \in P_n$.

• $\{\varphi_j\}_{j=0}^n$ je OB báze P_n .

Věta: (3-členná rekurence): $\exists A_n, B_n \in \mathbb{R}$: $\varphi_{n+1}(x) = (x + A_n) \varphi_n(x) + B_n \varphi_{n-1}(x)$

Důk: $x \varphi_n(x) \in P_{n+1} \Rightarrow x \varphi_n(x) = \underbrace{\alpha_{n+1} \varphi_{n+1}(x)}_{=1 \text{ (aby monické)}} + \alpha_n \varphi_n(x) + \dots + \alpha_0 \varphi_0(x)$

$(\cdot, \varphi_k), k < n-1$:

Levá strana: $(x \varphi_n(x), \varphi_k(x)) = \int_a^b w(x) \varphi_n(x) \varphi_k(x) dx = \int_a^b w(x) \varphi_n(x) \underbrace{x \varphi_k(x)}_{\text{st. } \leq n} dx$

Pravá strana: $\alpha_k (\varphi_k, \varphi_k) = 0$, $\varphi_n \perp P_{n-1}$

$$\Rightarrow \alpha_k = 0 \quad \forall k < n-1$$

$$\Rightarrow \boxed{x \varphi_n(x) = \varphi_{n+1} + \alpha_n \varphi_n + \alpha_{n-1} \varphi_{n-1}} \quad \text{přeuspořádání.}$$

Legendrov polyonom: $(a, b) = (-1, 1)$, $w(x) = 1$, $(f, g) = \int_{-1}^1 fg dx$

Vjde $1, x, \frac{1}{2}(3x^2-1), \dots$

recurrence: $(n+1)z_{n+1}(x) = (2n+1)xz_n(x) - nz_{n-1}(x)$
 $\{z_n\}_{n=0}^{\infty}$ - OG polynom, \mathcal{P} ne mutne monodie.

Chebyshev polyonom: Na $(-1, 1)$, $w(x) = \frac{1}{\sqrt{1-x^2}}$.

Def: $T_n(x)$ = OG polynom vzhledem k \mathcal{P} , $T_n(x) = \cos(n \arccos x)$

Pr: $T_0(x) = 1$, $T_1(x) = x$, $n=2$: $\cos(2\theta) = 2\cos^2(\theta) - 1 = 2x^2 - 1 = T_2(x)$

• Monodie polynom: $\tilde{T}_n(x) = \frac{1}{2^{n-1}} T_n(x)$

• Kořeny T_n jsou $\cos(\frac{2k-1}{2n}\pi)$, $k=1, \dots, n$.

• Recurrence: $T_{n+1}(x) = 2xT_n(x) - T_{n-1}(x)$.

• OG: $(T_m, T_n) = \int_{-1}^1 \frac{\cos(m \arccos x) \cos(n \arccos x)}{\sqrt{1-x^2}} dx = \int_0^\pi \frac{\cos(m\theta) \cos(n\theta)}{\sin\theta} \sin\theta d\theta = 0$ pro $m \neq n$.

Veta: Necht' p_n je monodie polynom st. n . Pak $\max_{x \in [-1, 1]} |p_n(x)| \geq \max_{x \in [-1, 1]} |\tilde{T}_n(x)|$

Dk: 1) $|\tilde{T}_n|$ má v maximu v bodech $x_k = \cos \frac{k\pi}{n}$, $k=0, \dots, n$ $\Rightarrow \frac{1}{2^{n-1}}$.

Plati: $\tilde{T}_n(x_k) = \frac{(-1)^k}{2^{n-1}}$

2) Sporem: Necht' $\exists p_n: \max_{[-1, 1]} |p_n| < \frac{1}{2^{n-1}}$

def $r = T_n - p_n$

Pak $r(x_k) = \frac{(-1)^k}{2^{n-1}} - \underbrace{p_n(x_k)}_{|p_n(x_k)| < \frac{1}{2^{n-1}}} \Rightarrow r(x_k) < 0$ pro k sudé
 > 0 pro k liché.

• Tj. $\forall k=0, \dots, n \exists$ lichen polynom $r \in (x_k, x_{k+1}) \Rightarrow$
 $\Rightarrow r$ má aspoň n kořenů.

• Ale stupeň $r = n-1$ (odčítáním dva monodie polynom)
 $\Rightarrow r \equiv 0 \Rightarrow T_n \equiv p_n$ Spor o $\max |p_n| < \max |T_n|$

Veta: $\{T_n\}$ lib. OG systém $\Rightarrow T_n$ má n různých kořenů v (a, b) .