

Vybrané slajdy k přednášce z předmětu
NUMERICKÉ METODY (12NME1, 12ANM)
na KLFF FJFI ČVUT v Praze

5. Řešení nelineárních rovnic

Pracovní verze, 20. února 2025. Bude průběžně aktualizováno.

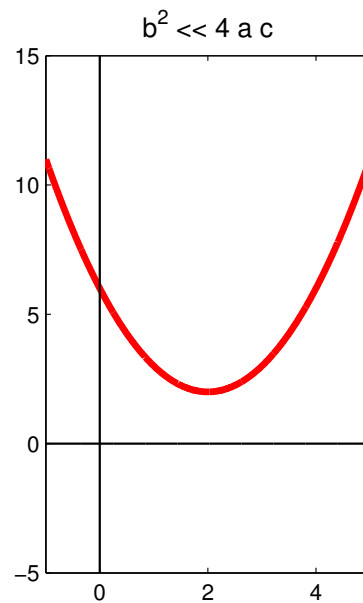
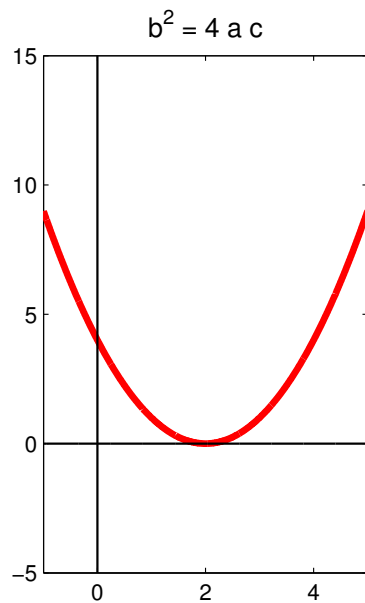
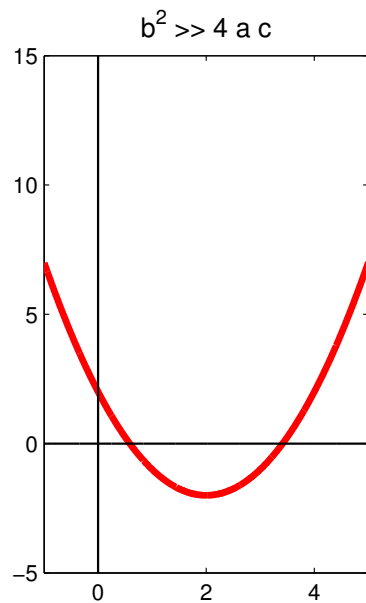
!!! TOTO NEJSOU SKRIPTA !!!

Tento dokument není náhradou přednášek, pouze doplňkem.
Neobsahuje všechna vysvětlení a odvození. Nepokrývá veškerou
náplň předmětu, jejíž zvládnutí je nutné ke složení zkoušky.

Primárním zdrojem informací jsou přednášky, účast na nich důrazně doporučuji.

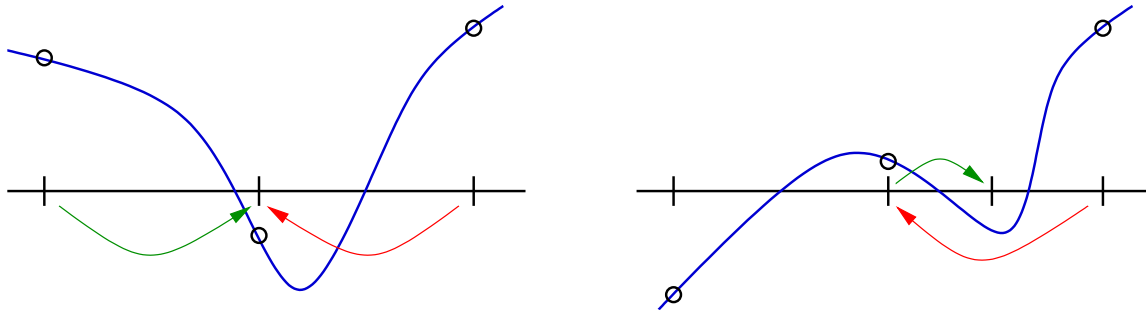
Opravy a připomínky prosím na `pavel.vachal@fjfi.cvut.cz`

Kořeny kvadratické rovnice



- V reálném oboru nekorektní úloha (problém pro $b^2 \approx 4ac$) \Rightarrow řešíme přes hledání extrémů

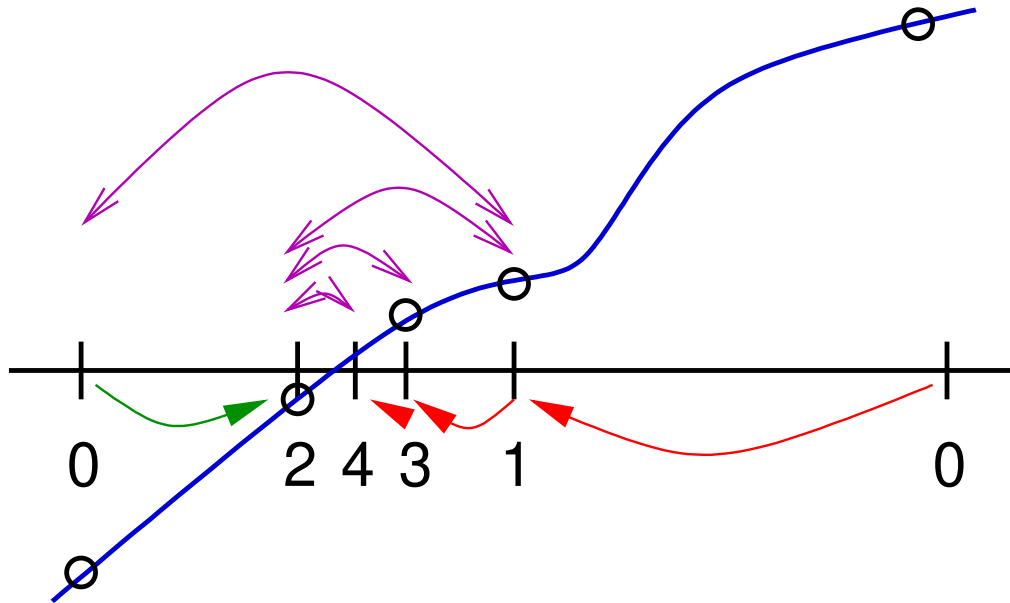
Ohraničení kořene (Bracketing)



► Hledáme takový interval $[x_1, x_2]$, aby platilo $f(x_1) f(x_2) < 0$

Bisekce

- Při zkracování intervalu udržujeme $f(a) f(b) < 0$



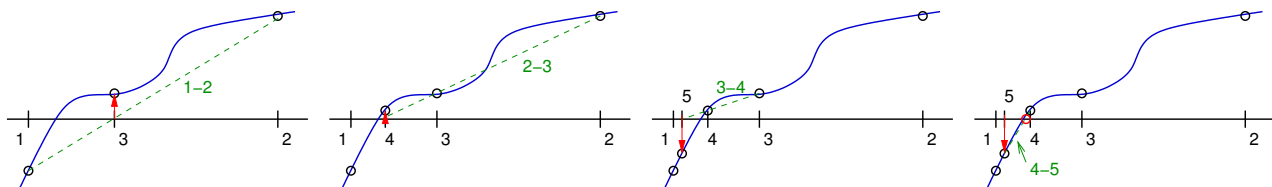
Fialově: aktuální pracovní interval

Zeleně: posun levého okraje

Červeně: posun pravého okraje

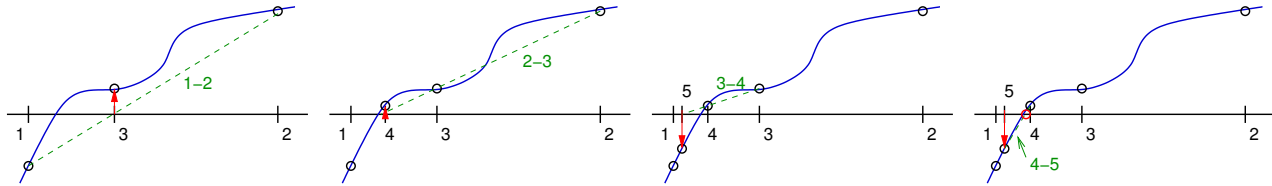
Metoda sečen (sekantová)

► Pro další iteraci vždy použijeme dva nejnovější body



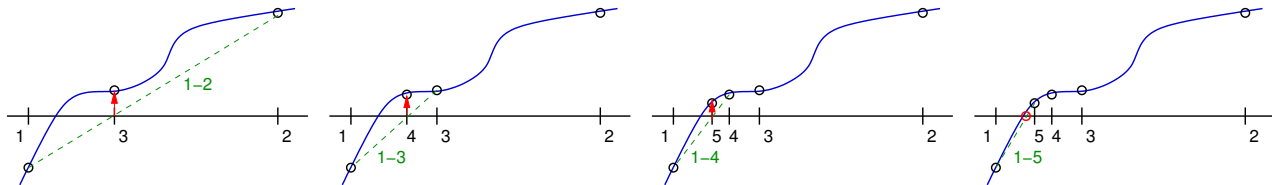
Metoda sečen (sekantová)

► Pro další iteraci vždy použijeme dva nejnovější body



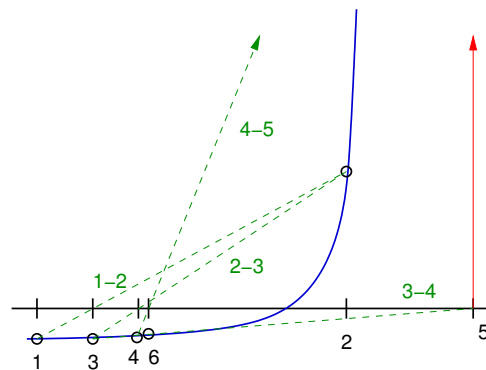
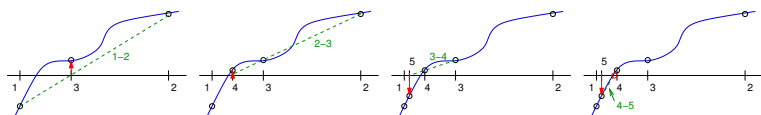
Regula falsi (metoda tětiv, False position method)

► V každé iteraci udržujeme $f(a)f(b) < 0$

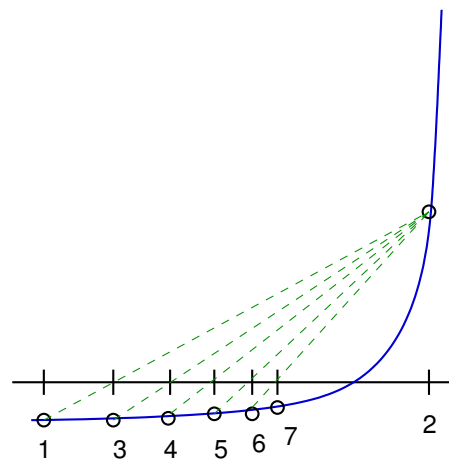
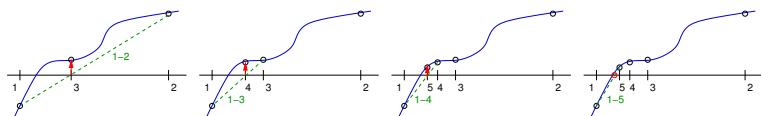


Nežádoucí chování superlineárních metod daleko od kořene

Metoda sečen (sekantová)



Regula falsi (metoda těživ, False position method)



Odvození Brentovy metody

- Provádíme *inverzní kvadratickou interpolaci* $x = f(y)$:
- Mějme tři body (a, f_a) , (b, f_b) , (c, f_c) , které interpolujeme Lagrangeovým polynomem

$$x = \frac{(y - f_b)(y - f_c)a}{(f_a - f_b)(f_a - f_c)} + \frac{(y - f_c)(y - f_a)b}{(f_b - f_c)(f_b - f_a)} + \frac{(y - f_a)(y - f_b)c}{(f_c - f_a)(f_c - f_b)}$$

- V bodu $y = 0$ máme

$$\begin{aligned} x(y=0) &= \frac{f_b f_c a}{(f_a - f_b)(f_a - f_c)} + \frac{f_c f_a b}{(f_b - f_c)(f_b - f_a)} + \frac{f_a f_b c}{(f_c - f_a)(f_c - f_b)} \\ &= \frac{(R-1)(S-1)(T-1)b + S \left(T(R-T)(c-b) - (1-R)(b-a) \right)}{(R-1)(S-1)(T-1)}, \end{aligned}$$

kde jsme označili $R \equiv f_b/f_c$, $S \equiv f_b/f_a$, $T \equiv f_a/f_c$. Označíme-li dále

$$P = S \left[(R-1)(b-a) + T(R-T)(c-b) \right],$$

$$Q = (R-1)(S-1)(T-1),$$

má Lagrangeův polynom tvar

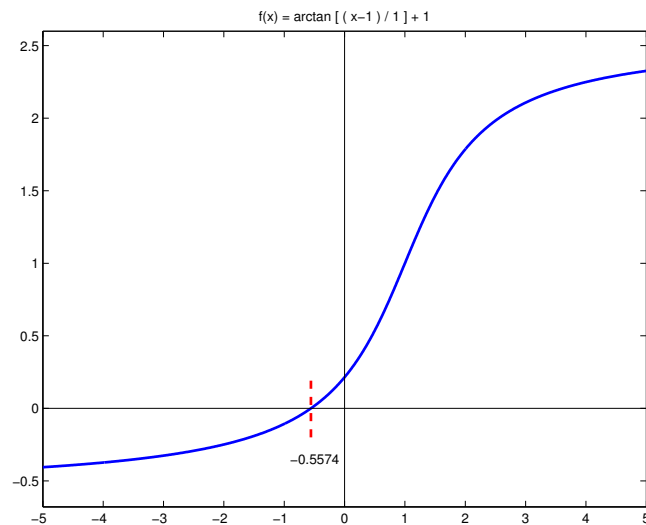
$$x(y=0) = b + \frac{P}{Q}.$$

- Při iteraci je b momentální odhad a P/Q kvadratická korekce.

Porovnání Brentovy metody a bisekce

Funkce: $f(x) = \arctan(x - 1) + 1$

Analytický kořen: $x = 1 + \tan(-1) \approx -0.55740772465490$



Numericky:

	$tol = 1e - 3$			$tol = 1e - 10$		
	x_0	$f(x_0)$	kroků	x_0	$f(x_0)$	kroků
BRENT	-0.5575...	$\approx 10^{-5}$	9	-0.5574077246...	$\approx 10^{-13}$	11
BISEKCE	-0.5578...	$\approx 10^{-4}$	14	-0.5574077247...	$\approx 10^{-11}$	37

Newton-Raphsonova (tečnová) metoda hledání kořene skalární funkce

- Využívá derivaci funkce $f(x)$, je tedy vhodná především pokud ji umíme rychle spočítat
- Nacházíme se v bodu x_i . Chceme spočítat δ tak, aby $f(x_i + \delta) = 0$.
- Taylorův rozvoj:

$$f(x_i + \delta) = f(x_i) + \delta f'(x_i) + \frac{\delta^2}{2} f''(x_i) + \dots$$

- Položíme tedy $f(x_i + \delta)$ **rovno nule** a dále **zanedbáme** členy od 2. řádu výše:

$$\underbrace{f(x_i + \delta)}_{\stackrel{!}{=} 0} = f(x_i) + \delta f'(x_i) + \underbrace{\frac{\delta^2}{2} f''(x_i) + \dots}_{\text{zanedb.}}$$

- Vyjádříme posunutí δ jako

$$\delta = -\frac{f(x_i)}{f'(x_i)}$$

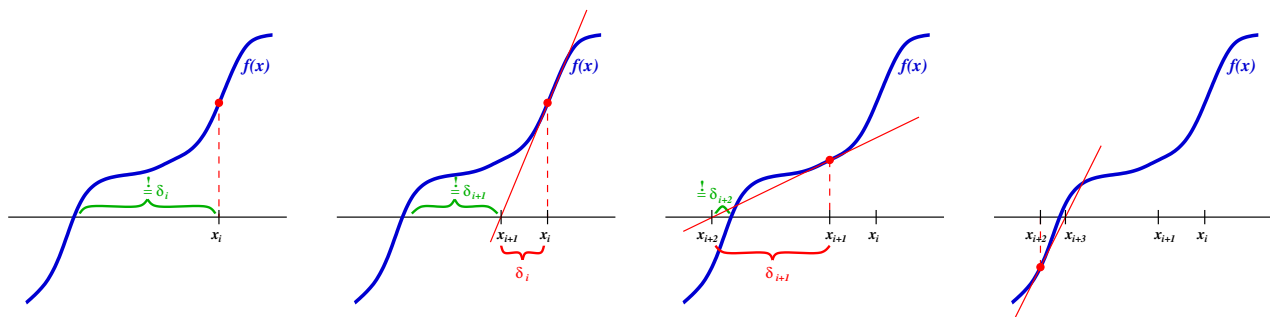
a máme tedy jednu iteraci Newton-Raphsonovy metody:

$$x_{i+1} = x_i - \frac{f(x_i)}{f'(x_i)}$$

- Neboli: funkci jsme nahradili lineární funkcí (tečnou v x_i) a tu jsme pak extrapolovali

Newton-Raphsonova (tečnová) metoda - jak to funguje ve skalárním případě

$$\delta_i = -\frac{f(x_i)}{f'(x_i)}, \quad x_{i+1} = x_i + \delta_i$$



Odvození metody:

$$\underbrace{f(x_i + \delta)}_{\stackrel{!}{=} 0} = f(x_i) + \delta f'(x_i) + \underbrace{\frac{\delta^2}{2} f''(x_i) + \dots}_{\text{zanedb.}}$$

$$\delta_i = -\frac{f(x_i)}{f'(x_i)}$$

- POZN.: N-R metodu pro soustavu $\vec{f}(\vec{x}) = \vec{0}$ odvodíme později - opět pomocí Taylorova rozvoje!

Řád přesnosti Newton-Raphsonovy metody

Označme přesné řešení x , přibližnou hodnotu po i -tém kroku x_i a její chybu ε_i . Máme tedy

$$x_{i+1} = x_i + \delta, \quad x = x_i + \varepsilon_i = x_{i+1} + \varepsilon_{i+1}.$$

Chyba po kroku $i + 1$ je

$$\begin{aligned} \varepsilon_{i+1} = x - x_{i+1} &= \overbrace{x - x_i}^{\varepsilon_i} + \overbrace{x_i - x_{i+1}}^{-\delta} = \varepsilon_i - \delta = \varepsilon_i + \frac{f(x_i)}{f'(x_i)} \\ &= \frac{\varepsilon_i f'(x_i) + f(x_i)}{f'(x_i)} = \frac{\varepsilon_i f'(x - \varepsilon_i) + f(x - \varepsilon_i)}{f'(x - \varepsilon_i)} \\ &= \frac{\varepsilon_i f'(x) - \varepsilon_i^2 f''(x) + \frac{1}{2} \varepsilon_i^3 f'''(x) - \frac{1}{3!} \varepsilon_i^4 f^{(4)}(x) + \dots + \overbrace{f(x)}^{=0} - \varepsilon_i f'(x) + \frac{1}{2} \varepsilon_i^2 f''(x) - \frac{1}{3!} \varepsilon_i^3 f'''(x) + \dots}{f'(x) - \varepsilon_i f''(x) + \frac{1}{2} \varepsilon_i^2 f'''(x) + \dots} \\ &= \frac{-\frac{\varepsilon_i^2}{2} f''(x) + \left[\frac{1}{2} - \frac{1}{3!}\right] \varepsilon_i^3 f'''(x) - \left[\frac{1}{3!} - \frac{1}{4!}\right] \varepsilon_i f^{(4)}(x) + \dots}{f'(x) - \varepsilon_i f''(x) + \frac{1}{2} \varepsilon_i^2 f'''(x) + \dots} \\ &= \frac{-\frac{\varepsilon_i^2}{2} f''(x) + \frac{3-1}{3!} \varepsilon_i^3 f'''(x) - \frac{4-1}{4!} \varepsilon_i f^{(4)}(x) + \dots}{f'(x) - \varepsilon_i f''(x) + \frac{1}{2} \varepsilon_i^2 f'''(x) + \dots} \\ &\approx -\varepsilon_i^2 \frac{f''(x)}{2f'(x)}. \end{aligned}$$

Metoda je tedy kvadratická \Rightarrow rychlá blízko kořene

Ohraňení kořenů polynomu

$$f(x) = a_0 + a_1x + a_2x^2 + \cdots + a_nx^n, \quad a_n \neq 0$$

- Všechny kořeny x_i jsou v mezikruží

$$\frac{|a_0|}{|a_0| + \max_{k=1, \dots, n} |a_k|} \leq |x_i| \leq 1 + \frac{\max_{k=0, \dots, n-1} |a_k|}{|a_n|}$$

(POZOR! Jedno max jde od 1 do n , druhé od 0 do $n-1$.)

- Odhad maximálního kladného kořene:

– Necht' $a_n > 0$,

– necht' $k = \min \{j : a_{n-j} < 0\}$. (Tzn. a_{n-k} je první záporný koef. počítáno shora.)

Potom pro všechny kořeny $x_i > 0$ platí

$$x_i < 1 + \sqrt[k]{\frac{\max_{j: a_j < 0} |a_j|}{a_n}}$$

Sturmova věta

- Sturmova posloupnost:

$$\begin{aligned}f_0(x) &= f(x) \\f_1(x) &= f'(x) \\&\dots \\f_i(x) &= -1 \cdot \left(\text{zbytek po dělení polynomů } \frac{f_{i-2}(x)}{f_{i-1}(x)} \right) \\&\dots \\f_k(x) &= \text{const.} \quad \text{ukončí posloupnost } (k \leq n)\end{aligned}$$

- **Sturmova věta:**

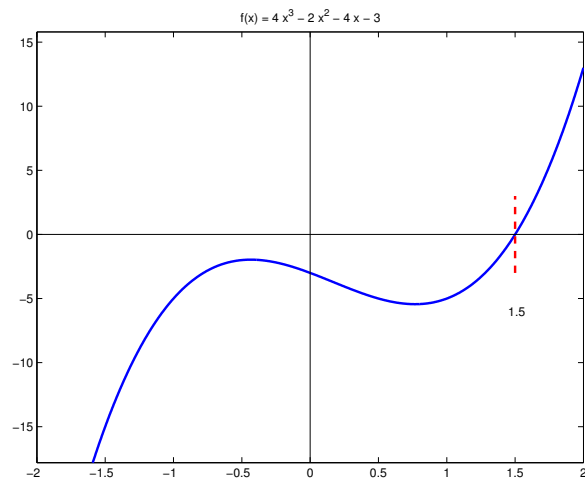
Má-li algebraická rovnice pouze jednoduché kořeny, potom počet reálných kořenů na intervalu $[a, b]$ je roven rozdílu znaménkových změn ve Sturmově posloupnosti f_0, f_1, \dots, f_k v krajních bodech a, b .

- Má-li algebraická rovnice násobné kořeny, bude $f_k = 0$.
Vydělíme ji polynomem f_{k-1} a použijeme Sturmovu větu.
Odtud dostaneme počet reálných kořenů na daném intervalu (bez násobnosti).

Sturmova věta - příklad 1

$$f(x) \equiv 4x^3 - 2x^2 - 4x - 3 = 0$$

Anal. řešení: $x_1 = \frac{3}{2}, \quad x_{2,3} = \frac{1}{2}(-1 \pm i)$



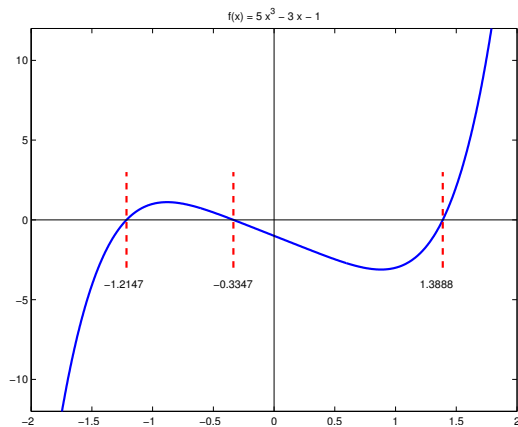
$$\begin{aligned} f_0 &= 4x^3 - 2x^2 - 4x - 3 \\ f_1 &= 3x^2 - x - 1 \\ f_2 &= 26x + 29 \\ f_3 &= -1 \end{aligned}$$

x	$-\infty$	0	1	2	$+\infty$
$\text{sgn} f_0(x)$	-	-	-	+	+
$\text{sgn} f_1(x)$	+	-	+	+	+
$\text{sgn} f_2(x)$	-	+	+	+	+
$\text{sgn} f_3(x)$	-	-	-	-	-
zn. změn	2	2	2	1	1

Sturmova věta - příklad 2

$$f(x) \equiv x^5 - 3x - 1 = 0$$

Anal. řešení: $x_1 = -1.21465$, $x_2 = -0.334734$, $x_3 = 1.38879$, $x_{4,5} = 0.0802951 \pm 1.32836i$



$$f_0 = x^5 - 3x - 1$$

$$f_1 = 5x^4 - 3$$

$$f_2 = \frac{1}{5}(12x + 5)$$

$$f_3 = \frac{59083}{20736}$$

x	$-\infty$	-2	0	2	$+\infty$
$\text{sgn} f_0(x)$	-	-	-	+	+
$\text{sgn} f_1(x)$	+	+	-	+	+
$\text{sgn} f_2(x)$	-	-	+	+	+
$\text{sgn} f_3(x)$	+	+	+	+	+
zn. změn	3	3	1	0	0

Po zjemnění intervalů:

x	-2	-1.5	-1	-0.5	0	0.5	1	1.5	2
$\text{sgn} f_0(x)$	-	-	+	+	-	-	-	+	+
$\text{sgn} f_1(x)$	+	+	+	-	-	-	+	+	+
$\text{sgn} f_2(x)$	-	-	-	-	+	+	+	+	+
$\text{sgn} f_3(x)$	+	+	+	+	+	+	+	+	+
zn. změn	3	3	2	2	1	1	1	0	0

Mullerova metoda

- V aktuální (k -té) iteraci vezmeme tři poslední body (odhady) $x^{(k-2)}$, $x^{(k-1)}$, $x^{(k)}$ a jejich funkční hodnoty $y^{(k-2)} = P(x^{(k-2)})$, $y^{(k-1)} = P(x^{(k-1)})$, $y^{(k)} = P(x^{(k)})$ a proložíme je Lagrangeovým polynomem 2. řádu:
- Lokálně (pro tuto iteraci) přeznačíme indexy

$$(x, y)_1 := (x, y)^{(k-2)}, \quad (x, y)_2 := (x, y)^{(k-1)}, \quad (x, y)_3 := (x, y)^{(k)},$$

a Lagrangeův polynom je

$$L(x) = \frac{(x - x_2)(x - x_3)}{(x_1 - x_2)(x_1 - x_3)} y_1 + \frac{(x - x_1)(x - x_3)}{(x_2 - x_1)(x_2 - x_3)} y_2 + \frac{(x - x_1)(x - x_2)}{(x_3 - x_1)(x_3 - x_2)} y_3$$

což lze zapsat jako

$$L(x) = Ax^2 + Bx + C,$$

kde

$$\begin{aligned} A &= \frac{1}{(x_1 - x_2)(x_1 - x_3)} y_1 + \frac{1}{(x_2 - x_1)(x_2 - x_3)} y_2 + \frac{1}{(x_3 - x_1)(x_3 - x_2)} y_3, \\ B &= \frac{x_2 x_3}{(x_1 - x_2)(x_1 - x_3)} y_1 + \frac{x_1 x_3}{(x_2 - x_1)(x_2 - x_3)} y_2 + \frac{x_1 x_2}{(x_3 - x_1)(x_3 - x_2)} y_3, \\ C &= \frac{-(x_2 + x_3)}{(x_1 - x_2)(x_1 - x_3)} y_1 + \frac{-(x_1 + x_3)}{(x_2 - x_1)(x_2 - x_3)} y_2 + \frac{-(x_1 + x_2)}{(x_3 - x_1)(x_3 - x_2)} y_3. \end{aligned}$$

(Všimněme si, že v každém sloupci se zlomky liší jen v čitateli.)

Mullerova metoda (pokračování)

- Hledáme kořen původního polynomu $P(x)$. Předpokládáme, že je blízko kořene aproximujícího polynomu $L(x)$, tedy položíme $L(x) = 0$ a řešíme kvadratickou rovnici pro x :

$$x_{a,b} = \frac{-B \pm \sqrt{B^2 - 4AC}}{2A}$$

- Z kořenů vybereme ten, který je blíže k $x^{(k)}$ (= k našemu x_3):

$$x^{(k+1)} = \begin{cases} x_a & \text{pokud } |x_a - x_3| < |x_b - x_3| \\ x_b & \text{jinak} \end{cases},$$

vypočítáme funkční hodnotu $y^{(k+1)} = P(x^{(k+1)})$ a jdeme na další iteraci s body

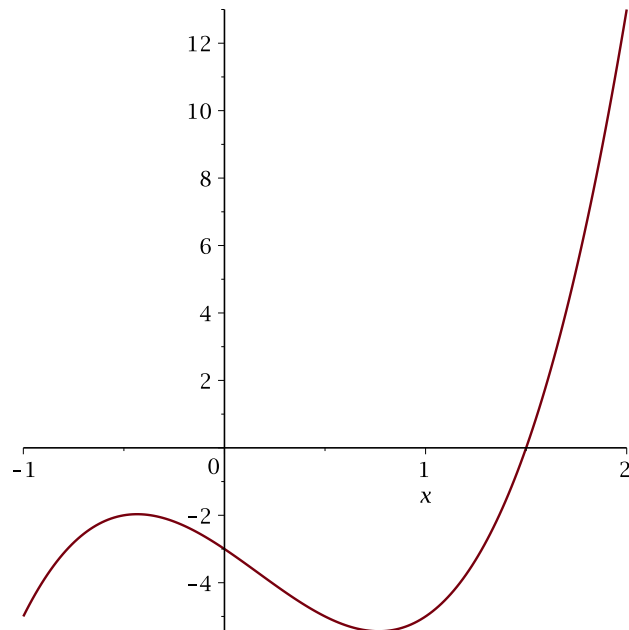
$$(x, y)_1 := (x, y)^{(k-1)}, \quad (x, y)_2 := (x, y)^{(k)}, \quad (x, y)_3 := (x, y)^{(k+1)}$$

- Inicializace $x^{(-1)}$, $x^{(0)}$ a $x^{(1)}$: vezmeme libovolné tři body, třeba ekvidistantní reálná čísla

Mullerova metoda - příklad

Hledáme kořen polynomu $P(x) = 4x^3 - 2x^2 - 4x - 3$

Analytické řešení: jeden reálný kořen $x = \frac{3}{2}$, dva komplexní $x = -\frac{1}{2} \pm \frac{1}{2}i$



Laguerrova metoda - algoritmus

Hledáme kořen polynomu $P_n(x)$ stupně n .

- ◇ Zvolíme počáteční odhad $x^{(0)}$
- ◇ V k -té iteraci postupně spočítáme

$$G = \frac{P'_n(x^{(k)})}{P_n(x^{(k)})},$$

$$H = G^2 - \frac{P''_n(x^{(k)})}{P_n(x^{(k)})},$$

$$a = \frac{n}{G \pm \sqrt{(n-1)(nH - G^2)}},$$

kde znaménko volíme tak, abychom maximalizovali abs. hodnotu jmenovatele

- ◇ $x^{(k+1)} = x^{(k)} - a$
- ◇ Opakujeme, dokud a není dostatečně malé nebo iterací není příliš mnoho

Laguerrova metoda - příklad:

$$P_3(x) = 4x^3 + 3x^2 + 2x + 1, \quad x^{(0)} = -1.0$$

- První iterace:

$$x^{(0)} = -1.0$$

$$G = \frac{P'_3(x^{(0)})}{P_3(x^{(0)})} = \frac{12x^2 + 6x + 2}{4x^3 + 3x^2 + 2x + 1} \Big|_{x^{(0)}} = -4$$

$$H = G^2 - \frac{P''_3(x^{(0)})}{P_3(x^{(0)})} = (-4)^2 - \frac{24x + 6}{4x^3 + 3x^2 + 2x + 1} \Big|_{x^{(0)}} = 16 - 9 = 7,$$

$$a = \frac{3}{G \pm \sqrt{(3-1)(3H-G^2)}} = \left\{ \frac{\frac{3}{\begin{array}{c} \cancel{0.837722339831620} \\ \hline \end{array}}}{\begin{array}{c} \boxed{\frac{3}{-7.162277660168380}} \end{array}} \right\} = -0.418861169915810$$

$$x - a = -1 - (-0.418861169915810) = -0.581138830084190$$

$$\Rightarrow x^{(1)} = -0.581138830084190$$

- Rychle konverguje k reálnému kořenu:

k	$x^{(k)}$	G	H	a
0	-1.0	-4	7	$\approx -4.1886 \times 10^{-1}$
1	-0.581138830084190	$\approx 3.8974 \times 10^1$	$\approx 1.6397 \times 10^3$	$\approx 2.4704 \times 10^{-2}$
2	-0.605843146337280	$\approx -7.3747 \times 10^4$	$\approx 5.4384 \times 10^9$	$\approx -1.3560 \times 10^{-5}$
3	-0.605829586188266	$\approx 4.6193 \times 10^{14}$	$\approx 2.1338 \times 10^{29}$	$\approx 2.1648 \times 10^{-15}$
4	-0.605829586188268	...		

Laguerrova metoda - jak to funguje

◇ Pro polynom ve tvaru $P_n(x) = C \prod_{i=1}^n (x - x_i)$ platí

$$P'_n(x) = C [1(x - x_2)(x - x_3) \dots (x - x_n) + (x - x_1)1(x - x_3) \dots (x - x_n) + \dots] = P_n(x) \sum_{i=1}^n \frac{1}{x - x_i}$$

$$P''_n(x) = P_n(x) \sum_{i=1}^n \frac{1}{x - x_i} \sum_{k=1, k \neq i}^n \frac{1}{x - x_k}$$

$$\frac{d}{dx} \ln |P_n(x)| = \frac{d}{dx} \left(\sum_{i=1}^n \ln |x - x_i| + \ln C \right) = \sum_{i=1}^n \frac{1}{x - x_i}, \quad \frac{d^2}{dx^2} \ln |P_n(x)| = \sum_{i=1}^n \frac{1}{(x - x_i)^2}$$

◇ Definujeme

$$G \equiv \frac{d}{dx} \ln |P_n(x)| = \frac{P'_n}{P_n}, \quad H \equiv \frac{d^2}{dx^2} \ln |P_n(x)| = \left[\frac{P'_n}{P_n} \right]^2 - \frac{P''_n}{P_n}$$

◇ “Drastické předpoklady”: $x - x_1 = a, \quad x - x_i = b, \quad 2 \leq i \leq n, \quad a < b$

◇ Potom máme

$$G = \frac{1}{a} + \frac{n-1}{b}, \quad H = \frac{1}{a^2} + \frac{n-1}{b^2} \Rightarrow a = \frac{n}{G \pm \sqrt{(n-1)(nH - G^2)}}.$$

Znaménko volíme tak, abychom maximalizovali abs. hodnotu jmenovatele.

◇ Tedy iterace $x_1^{(k+1)} = x_1^{(k)} - a$

Syntetické dělení polynomů

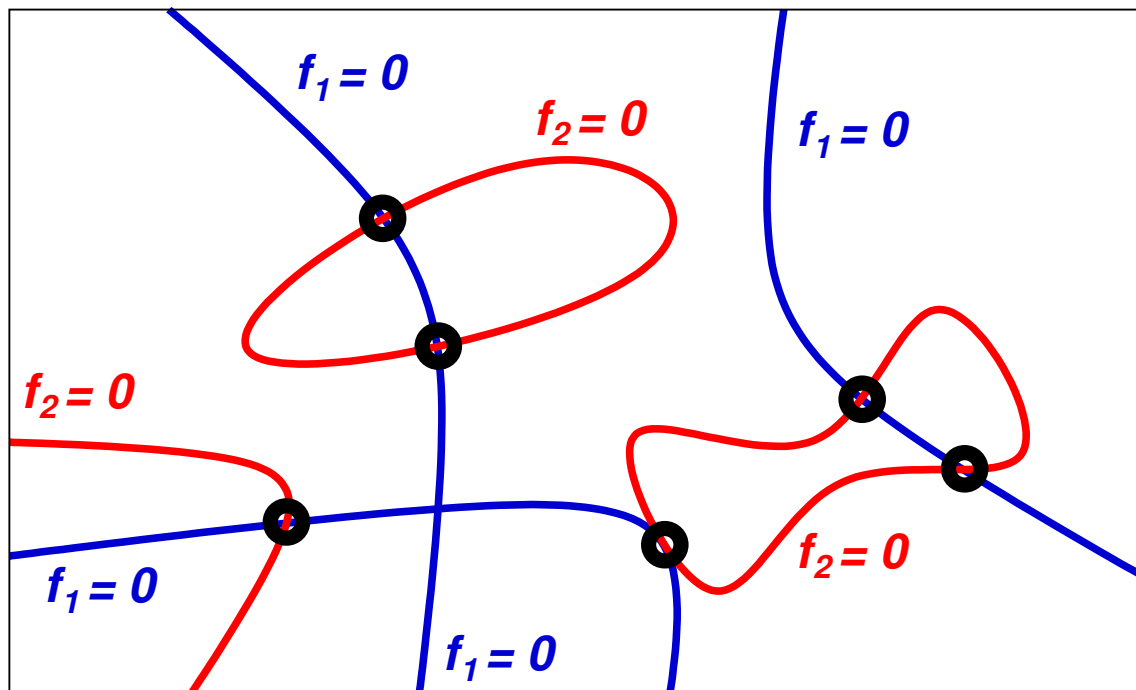
$$\frac{a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \dots + a_0}{b_m x^m + b_{m-1} x^{m-1} + \dots + b_0} = \overbrace{c_{n-m} x^{n-m} + \dots + c_0}^{\text{podíl}} + \frac{\overbrace{d_{m-1} x^{m-1} + \dots + d_0}^{\text{zbytek po dělení}}}{b_m x^m + b_{m-1} x^{m-1} + \dots + b_0}$$

- Jednoduchý postup, tzv. *long division* analogický ručnímu dělení čísel
- Syntetické dělení postupuje efektivněji:
 - nepoužívá x , pouze koeficienty polynomů
 - potřebuje méně operací
- Postupně dostáváme koeficienty podílu (c_i) a zbytku po dělení (d_i) dvou polynomů
- Implementováno např. v proceduře POLDIV v Numerical Recipes (dle Knutha), kde koeficienty podílu dostáváme pomocí vztahů

$$\begin{aligned} c_{n-m} &= \frac{a_n}{b_m}, \\ c_{n-m-1} &= \frac{a_{n-1} - c_{n-m} b_{m-1}}{b_m}, \\ &\dots \end{aligned}$$

a zároveň počítáme koeficienty zbytku d_{m-1}, \dots

Řešení 2 nelineárních rovnic o 2 neznámých



Řešení soustavy nelineárních rovnic

Speciální případ: převedení úlohy na hledání extrému

- Máme soustavu $\vec{f}(\vec{x}) = \vec{0}$, neboli

$$f_1(x_1, x_2, \dots, x_n) = 0$$

$$f_2(x_1, x_2, \dots, x_n) = 0$$

...

$$f_n(x_1, x_2, \dots, x_n) = 0.$$

- Pokusíme se vyjádřit f pomocí potenciálu V :

$$f_i = -\frac{\partial V(\vec{x})}{\partial x_i}, \quad i = 1 \dots n.$$

- Jestliže se nám to podaří, nahradíme řešení soustavy $\vec{f}(\vec{x}) = \vec{0}$ hledáním extrému $V(\vec{x})$.

Řešení nelineárních soustav prostou iterací

- Předpokládejme, že soustavu $\vec{f}(\vec{x}) = \vec{0}$ umíme vyjádřit ve tvaru $\vec{x} = \vec{\varphi}(\vec{x})$, tedy

$$\begin{aligned}x_1 &= \varphi_1(x_1, x_2, \dots, x_n) \\x_2 &= \varphi_2(x_1, x_2, \dots, x_n) \\&\dots \\x_n &= \varphi_n(x_1, x_2, \dots, x_n) .\end{aligned}$$

Tato soustava má stejná řešení jako soustava původní.

- Iterujeme: $\vec{x}^{(k+1)} = \vec{\varphi}(\vec{x}^{(k)})$.

Postačující podmínka konvergence

- Nechť $\vec{\varphi}(\vec{x})$ je *kontrahující zobrazení*.

Tzn.: Nechť v nějakém okolí G řešení $\vec{\xi}$ platí:

$$(1) (\forall \vec{x} \in G) (\vec{\varphi}(\vec{x}) \in G)$$

$$(2) (\exists q \in (0, 1)) (\forall \vec{x}_1, \vec{x}_2 \in G) (\|\vec{\varphi}(\vec{x}_1) - \vec{\varphi}(\vec{x}_2)\| \leq q \|\vec{x}_1 - \vec{x}_2\|).$$

Pak iterační posloupnost konverguje k řešení $\vec{\xi}$ a platí

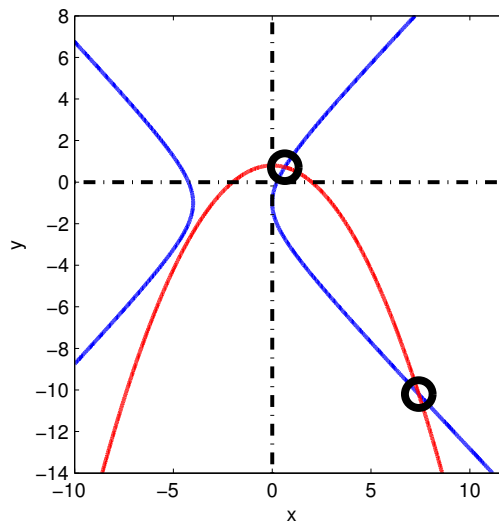
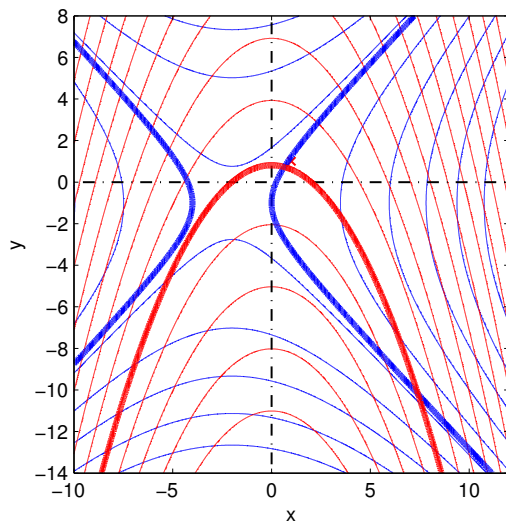
$$\|\vec{x}^{(k)} - \vec{\xi}\| \leq \frac{q}{1 - q} \|\vec{x}^{(k)} - \vec{x}^{(k-1)}\| .$$

- POZN.: Pokud v okolí řešení existují všechny parciální derivace $\vec{\varphi}$, lze podmínku konvergence zapsat pomocí Jakobiánu \mathbf{J} zobrazení $\vec{\varphi}(\vec{x})$ jako $|\mathbf{J}\vec{\varphi}(\vec{x})| \leq q < 1$.

Řešení nelineárních soustav - příklad I

demo_simpiter.m

$$\begin{aligned} x^2 + 4x - y^2 - 2y - 1 &= 0 \\ x^2 + 5y - 4 &= 0 \end{aligned} \Leftrightarrow \begin{aligned} x &= \frac{y^2 + 2y + 1 - x^2}{4} \\ y &= \frac{4 - x^2}{5} \end{aligned}$$

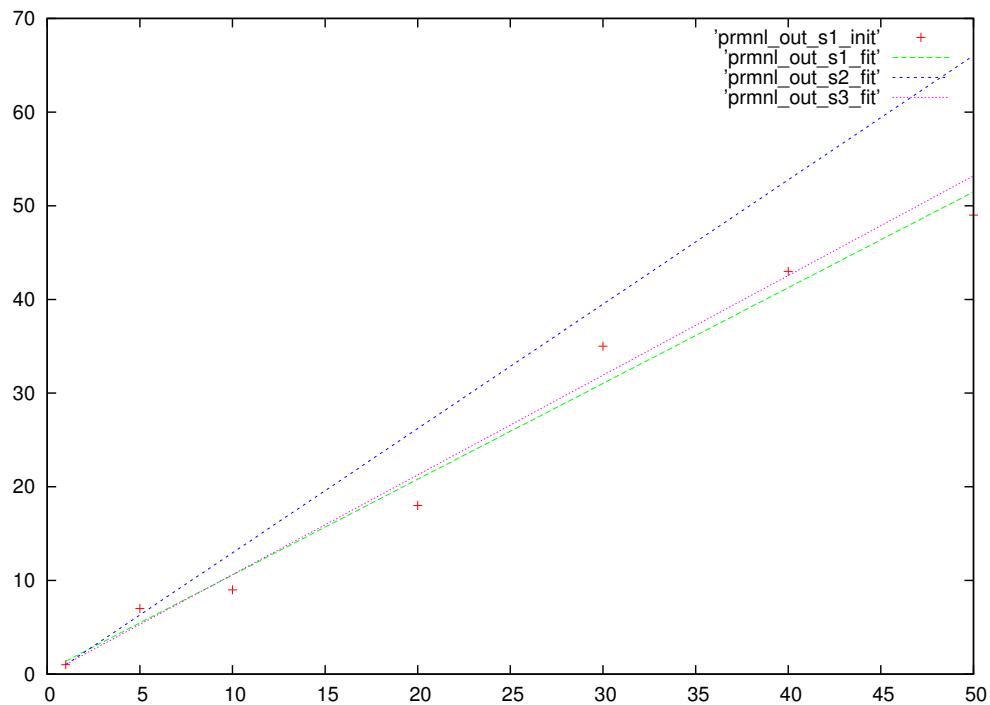


Dvě reálná řešení

$$(x, y) \approx (0.637, 0.719), \quad (x, y) \approx (7.417, -10.202)$$

a dvě komplexní

$$\begin{aligned} (x, y) &\approx (-4.027 + 0.962i, -2.258 + 1.549i), \\ (x, y) &\approx (-4.027 - 0.962i, -2.258 - 1.549i). \end{aligned}$$



Newton-Raphsonova metoda pro soustavy nelineárních rovnic

- Stejně jako v případě 1 rovnice systém linearizujeme v bodu $\vec{x}^{(k)}$ (k -tém odhadu řešení):

$$\underbrace{f_i \left(\vec{x}^{(k)} + \vec{\delta x}^{(k)} \right)}_{\text{předpokl.} = 0} = \underbrace{f_i \left(\vec{x}^{(k)} \right) + \sum_{j=1}^n \overbrace{\frac{\partial f_i}{\partial x_j} \delta x_j^{(k)}}^{\nabla f(x^{(k)}) \cdot \vec{\delta x}^{(k)}}}_{\text{položíme} = 0} + \underbrace{\mathcal{O} \left[\left(\vec{\delta x}^{(k)} \right)^2 \right]}_{\text{zanedbáme}}$$

- Máme tedy soustavu n rovnic o n neznámých:

$$\underbrace{\begin{pmatrix} \frac{\partial f_1}{\partial x_1} & \frac{\partial f_1}{\partial x_2} & \cdots & \frac{\partial f_1}{\partial x_n} \\ \frac{\partial f_2}{\partial x_1} & \frac{\partial f_2}{\partial x_2} & \cdots & \frac{\partial f_2}{\partial x_n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ \frac{\partial f_n}{\partial x_1} & \frac{\partial f_n}{\partial x_2} & \cdots & \frac{\partial f_n}{\partial x_n} \end{pmatrix}}_{\mathbf{J}} \cdot \begin{pmatrix} \vec{\delta x}_1^{(k)} \\ \vec{\delta x}_2^{(k)} \\ \vdots \\ \vec{\delta x}_n^{(k)} \end{pmatrix} = - \begin{pmatrix} f_1 \left(\vec{x}^{(k)} \right) \\ f_2 \left(\vec{x}^{(k)} \right) \\ \vdots \\ f_n \left(\vec{x}^{(k)} \right) \end{pmatrix}$$

Tím vypočteme $\vec{\delta x}^{(k)}$ a další odhad bude $\vec{x}^{(k+1)} = \vec{x}^{(k)} + \vec{\delta x}^{(k)}$

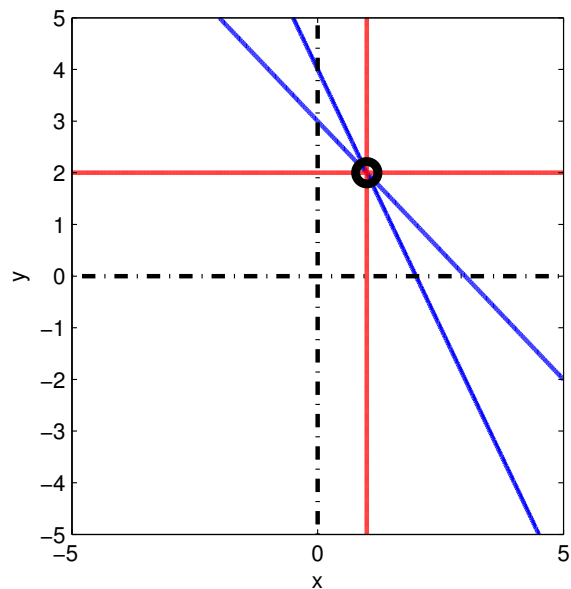
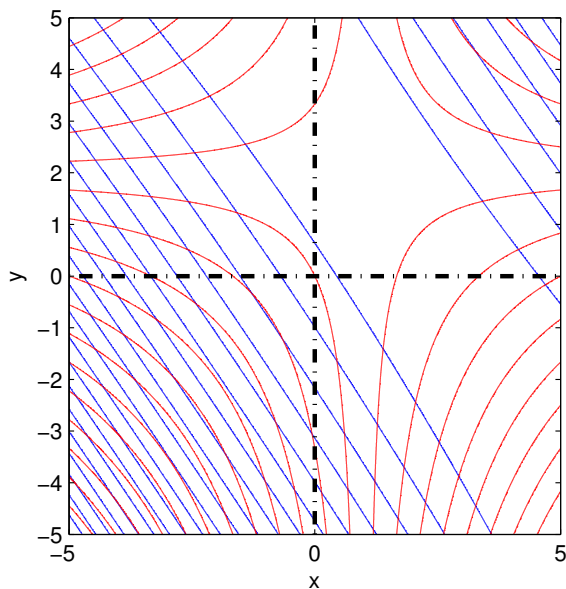
- Vektorově

$$\vec{x}^{(k+1)} = \vec{x}^{(k)} - [\mathbf{J} f \left(\vec{x}^{(k)} \right)]^{-1} \cdot \vec{f} \left(\vec{x}^{(k)} \right)$$

- Newton-Raphsonovou metodou řešíme soustavu

$$x(2x + 3y - 10) + y(y - 7) + 12 = 0$$

$$x(y - 2) - y + 2 = 0$$

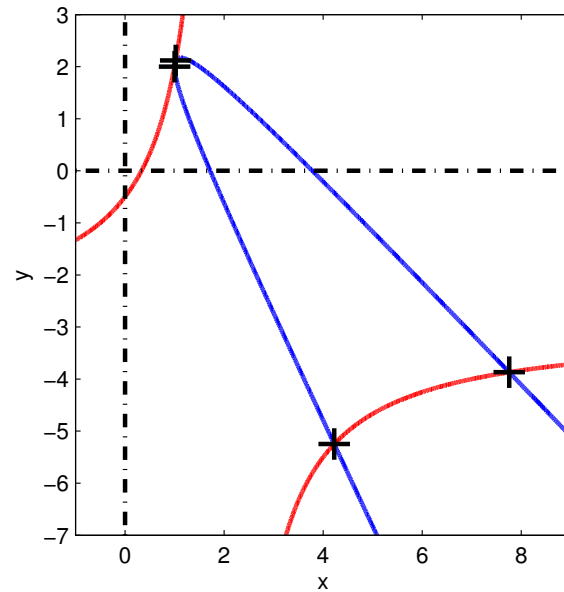
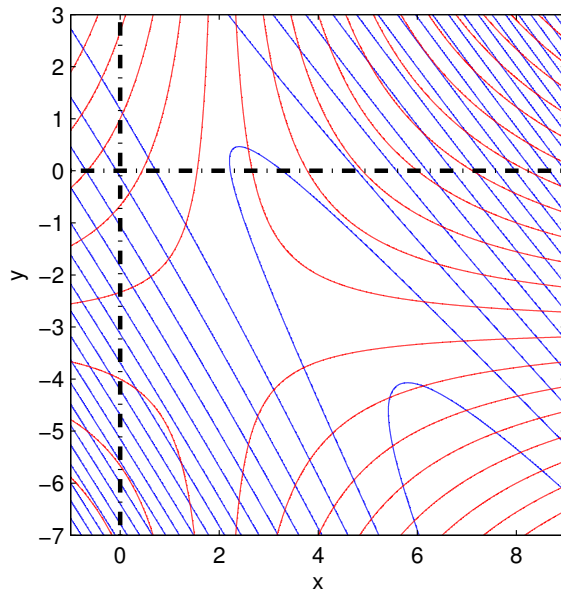


- Soustava má jen jedno řešení $(x, y) = (1, 2)$, metoda k němu vždy konverguje

- Newton-Raphsonovou metodou řešíme soustavu

$$x(2x + 3y - 11) + y(y - 7) + 13 = 0$$

$$3x + y(x - 2) - 1 = 0$$

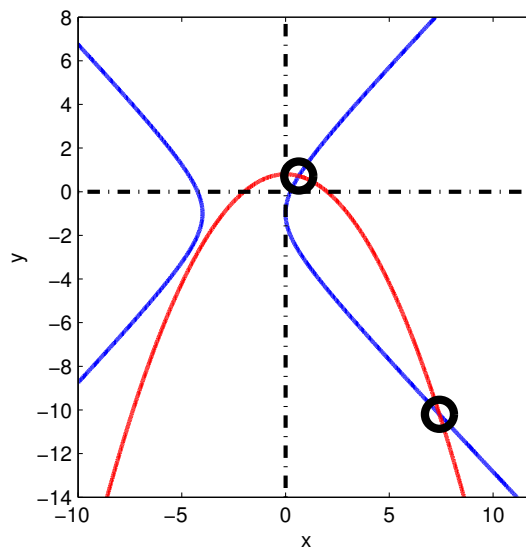
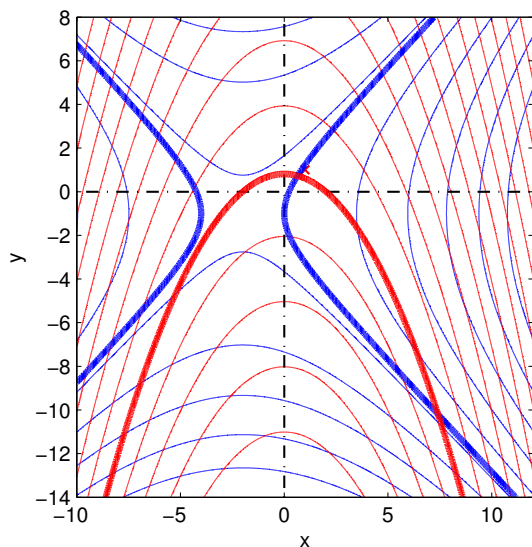


- Soustava má 4 reálná řešení, metoda konverguje k některému z nich podle počát. odhadu

- Newton-Raphsonovou metodou řešíme (opět) soustavu

$$x^2 + 4x - y^2 - 2y - 1 = 0$$

$$x^2 + 5y - 4 = 0$$



- Soustava má 2 reálná řešení, metoda konverguje k některému z nich podle počát. odhadu:
 - S počátečním odhadem $(1, 1)$ najde řešení $(x, y) \approx (0.6371, 0.7188)$,
 - S počátečním odhadem $(5, -5)$ najde řešení $(x, y) \approx (7.4169, -10.202)$.