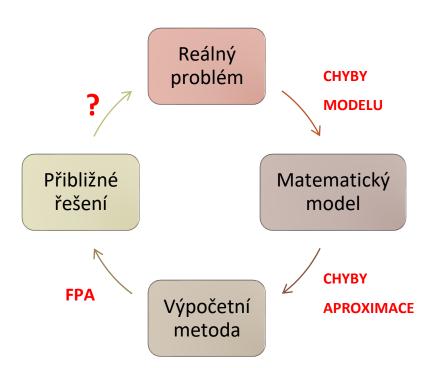
ÚVOD DO NUMERIKY MODELY, CHYBY, FPA, STABILITA

Doc. RNDr. Iveta Hnětynková, PhD.

Katedra numerické matematiky



OD REÁLNÉHO PROBLÉMU K ŘEŠENÍ ZDROJE CHYB



Model = zjednodušený popis problému jazykem matematiky (rovnice, tabulky, ...), měřená data často nepřesná

Výpočetní metoda = postup vedoucí k získání přibližného řešení Proč přibližného?

Algoritmizace (program) = popis postupu řešení (sekvence instrukcí k jednoduchým operacím) – počítačová aritmetika není přesná (FPA)

Mohu zajistit, že je výsledek spolehlivý?

Analýza vlastností úloh, chování metod, odhady chyb, ...

KOREKTNOST MODELU (ÚLOHY) CITLIVOST NA CHYBY V DATECH

Značení:

U – úloha, d – vstupní data, U(d) – řešení pro daná data, D – množina přípustných dat

Definice (Hadamard): Řekneme, že úloha U je korektní (well–posed), pokud:

- 1. Pro každé d z množiny D existuje řešení U(d).
- 2. Řešení U(d) je jednoznačné.
- 3. Řešení U(d) závisí spojitě na datech úlohy.

Jinak je úloha nekorektní (ill-posed).



Příklad (lineární model): A x = b, kde pravá strana (příp. i matice) jsou měřená data

.... Kdy bude korektní a kdy ne? Lze ji modifikovat, aby byla vždy korektní?

KOREKTNOST MODELU (ÚLOHY) CITLIVOST NA CHYBY V DATECH

Značení: d − data, Δd − perturbace dat,

 $U(d + \Delta d)$ – řešení pro perturbovaná data

 $\Delta U := U(d + \Delta d) - U(d)$

.... Jak se změní řešení při malé perturbaci dat?

Definice (podmíněnost úlohy):

Řekneme, že korektní úloha U je dobře podmíněná, pokud malá relativní změna vstupních dat $|\Delta d|/|d|$ vyvolá malou relativní změnu $|\Delta U(d)|/|U(d)|$ řešení úlohy.

Jinak je úloha U špatně podmíněná.

Příklad:

$$2x + 6y = 8$$

 $2x + 6.00001y = 8.00001$
 $x=1, y=1$

$$2x + 6y = 8$$

 $2x + 5.99999y = 8.00002$
 $x=10, y=-2$

CITLIVOST SOUSTAV LINEÁRNÍCH ROVNIC PODMÍNĚNOST MATICE

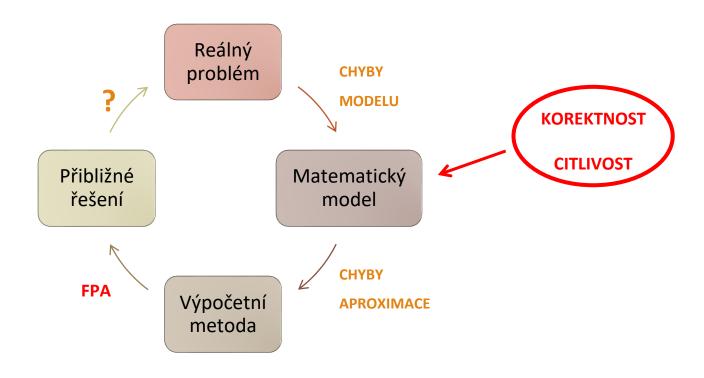
Značení: A x = b – soustava s A čtvercovou, regulární
A $(x + \Delta x) = (b + \Delta b)$ Jak se změní řešení x při malé perturbaci b?

Odvození:
$$\|\Delta x\| = \|A^{-1} \Delta b\| \le \|A^{-1}\| \|\Delta b\|$$
 $=> \|b\| / \|A\| \le \|x\|$ $=> \|\Delta x\| / \|x\| \le \|A\| \|A^{-1}\| \|\Delta b\| / \|b\|$ relativní změna řešení relativní perturbace dat

- Podmíněnost matice A určuje míru citlivosti soustavy na perturbace v pravé straně.
- Je-li $\kappa(A)$ malá, soustava je dobře podmíněná (tj. málo citlivá).
- Je-li $\kappa(A)$ velká, nemáme nic zaručeno.

 $\kappa(A)$

OD REÁLNÉHO PROBLÉMU K ŘEŠENÍ NUMERICKÁ ANALÝZA



ARITMETIKA S PLOVOUCÍ ČÁRKOU (FPA) JAK JE VÝPOČET PŘESNÝ?

$$\sum_{n=1}^{\infty} \frac{1}{n} = 1 + \frac{1}{2} + \frac{1}{3} + \frac{1}{4} + \dots$$
 Přesně: ∞ Počítač: 22,06

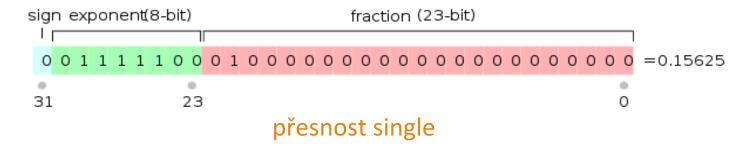
$$\frac{1-\cos(x)}{x^2}$$
 pro $x = 1,2.10^{-8}$

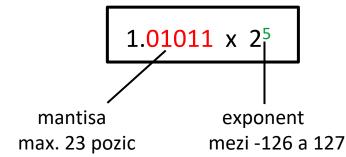
Přesně: 0,5

Počítač: 0,77

Reprezentace čísel: fl – floating point numbers (IEEE 754 standard)

Číslo je uloženo v normalizované binární reprezentaci v určitém počtu bajtů (single - 4, double - 8, ...). Jeden bajt má 8 bitů pro uložení 0 nebo 1.

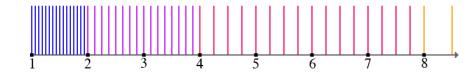




PŘESNOST ČÍSEL A OPERACÍ STROJOVÁ PŘESNOST

Číslo 0,1 je binárně přibližně $1.1001100110011001 \times 2^{-4}$ a tedy

Větší čísla jsou uložena s menší absolutní přesností.



chyba v single

Ztráta přesnosti při operacích (sčítání, násobení, ...):

fl (x * y) = (x * y) (1 +
$$\delta$$
), $|\delta| < C \varepsilon^{mach}$ ~ 10⁻⁸ přesnost single ~ 10⁻¹⁶ přesnost double

Neplatí vlastnosti z přesné aritmetiky (komutativita, ...).

fl
$$(0,1 + 100\ 000\ 000 - 100\ 000\ 000) = 0$$

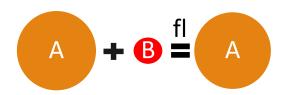
fl $(100\ 000\ 000 - 100\ 000\ 000 + 0,1) = 0,1$

PŘESNOST ČÍSEL A OPERACÍ ZAOKROUHLOVÁNÍ A CANCELACE

$$\sum_{n=1}^{\infty} \frac{1}{n} = 1 + \frac{1}{2} + \frac{1}{3} + \frac{1}{4} + \dots + \frac{1}{10^{1000000000}} + \dots = \infty$$

Single: 15,40

Double: 22,06



ztráta přesnosti zaokrouhlováním

$$\frac{1-\cos(x)}{x^2} = 0.5$$
 pro $x = 1.2.10^{-8}$

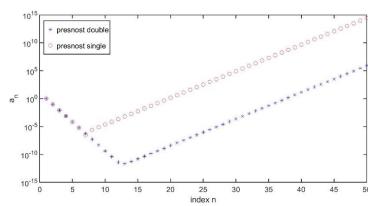
Single: 0

Double: 0,77

ztráta přesnosti rušením platných cifer

ZVYŠOVÁNÍ PŘESNOSTI ARITMETIKY NEMUSÍ ŘEŠIT PROBLÉM

$$a_0 = 1, a_1 = \frac{1}{11}, \quad a_{n+2} = \frac{34}{11}a_{n+1} - \frac{3}{11}a_n$$
 ... rychle klesající posloupnost



Nevýhody zvyšování přesnosti:

- zvyšuje paměťové náklady
- zpomaluje výpočet
- nemusí řešit problém

$$u(x, y) = 333,75y^6 + x^2(11x^2y^2 - y^6 - 121y^4 - 2) + 5,5y^8 + \frac{x}{2y}$$
 pro $x = 77617, y = 33096$

Single 1,172603

Double 1,1726039400531

Quadruple 1,1726039400531788760

Přesně: - 0,827396

STABILITA VÝPOČTU VHODNÁ METODA A IMPLEMENTACE

Chceme metodu, která nebude citlivá na zaokrouhlovací chyby. Reálné výpočty – složité modely, velká data, miliardy operací v FPA.

Příklad: Vyhneme se odčítání blízkých čísel a tím rušení platných cifer

$$\frac{1-\cos(x)}{x^2} = \frac{1}{2} \left(\sin(x/2) / (x/2) \right)^2 \text{ pro } x = 1, 2.10^{-8}$$

Příklad: $x^2 - 56x + 1 = 0$ spočteme kořeny vzorcem $r_{1,2} = (-b \pm \sqrt{b^2 - 4ac})/(2a)$

Double: $r_{1,2} = 28 \pm 27,982$ chyba jen v r_2

Využijeme-li vztahy
$$r_1 + r_2 = -b/a$$
, $r_1 r_2 = c/a$, $r_2 = 1/55,982 = 0,0178629$

Single: 0,5

Double: 0,5

STABILITA VÝPOČTU VHODNÁ METODA A IMPLEMENTACE

Značení:

```
d - vstupní data
```

f(d) - výsledek spočtený algoritmem v přesné aritmetice

fl (f(d)) - výsledek spočtený algoritmem v dané FPA

Definice (zpětná stabilita algoritmu):

Nechť f(d) reprezentuje výsledek spočtený přesným algoritmem a fl (f(d)) výsledek spočtený v FPA. Řekneme, že algoritmus je zpětně stabilní, pokud existují data (d + Δ d) taková, že fl (f(d)) = f(d + Δ d)

a navíc |Δd| / |d| je malé (řádu strojové přesnosti dané FPA).

- Zpětně stabilní algoritmus dává přesné řešení pro úlohu blízkou úloze původní.
- Je málo citlivý na zaokrouhlovací chyby.

NESTABILITA VÝPOČTU GAUSSOVA ELIMINACE



Příklad:
$$\begin{bmatrix} \varepsilon & 1 \\ 1 & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 \\ 2 \end{bmatrix}$$

$$\begin{bmatrix} \varepsilon & 1 \\ 0 & (1-1/\varepsilon) \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 \\ (2-1/\varepsilon) \end{bmatrix} \Rightarrow \begin{aligned} x_2 &= 1 + \varepsilon/(\varepsilon-1) \sim 1 - \varepsilon \\ x_1 &= 1 - \varepsilon/(\varepsilon-1) \sim 1 + \varepsilon \end{aligned}$$

Pokud ε bude blízko ε mach, pak v FPA dostaneme chybné: $x_2 = 1$, $x_1 = 0$ proč?

$$x_2 = \frac{(2-1/\varepsilon)}{(1-1/\varepsilon)} \sim 1$$
 => $x_1 = \frac{(1-x_2)}{\varepsilon} \sim 0$

Pivotace (řádková):

- V každém eliminačním kroku začneme řádkem s největším diagonálním prvkem (v abs. hodnotě).
- Může pomoci zlepšit stabilitu. Pomůže vždy?

NESTABILITA VÝPOČTUGAUSSOVA ELIMINACE

Zvolme hodnoty proměnných (řešení), například

$$[1,-1,1,\ldots,-1,1,-1]$$

a dopočtěme pravou stranu

$$[0, -3, 0, -3, \dots, 0, -3, 0, -2].$$

Řešíme soustavu tvaru

$$\begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ -1 & 1 & 0 & 0 & 0 & 1 & -3 \\ -1 & -1 & 1 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ -1 & -1 & -1 & 1 & 0 & 1 & -3 \\ -1 & -1 & -1 & -1 & 1 & 1 & 0 \\ -1 & -1 & -1 & -1 & -1 & 1 & -2 \end{bmatrix},$$

ale pro 56 neznámých. Počítač spočte nepřesné řešení

$$[1, -1, 1, \dots, -1, 1, -1, 1, 0, 2, -1].$$

Vysvětlení:

Rostou hodnoty v posledním sloupci matice a v pravé straně. Při zpětné eliminaci dojde k zaokrouhlovacím chybám.

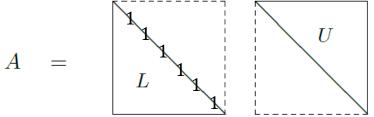
Pivotace: Pomůže, ale ne vždy.

Přesto na GE stojí jedny z nejpoužívanějších algoritmů pro řešení soustav rovnic (komplikovanější, vylepšené, robustní). Viz knihovny LAPACK, ...

GAUSSOVA ELIMINACE JAKO LU ROZKLAD ZÁKLADNÍ VZTAHY

Značení: U - matice A po elementárních úpravách

L - matice, do níž po sloupcích ukládáme násobitele řádků



- Neuvažujeme-li pivotaci (základní GE), nemusí LU rozklad existovat.
- GE s řádkovou pivotací lze provést pro každou A regulární.
- Označme P permutační matici permutující řádky A do pořadí, které odpovídá pořadí v GE s řádkovou pivotací. Pak

PA = LU.

Důsledek: Na GE s pivotací lze nahlížet jako na základní GE pro řádkově permutovanou matici.

Více k LU rozkladu viz cvičení a Kapitola 4.1-4.2 učebnice.

GAUSSOVA ELIMINACE JAKO LU ROZKLAD PODMÍNEČNÁ ZPĚTNÁ STABILITA

Věta (o stabilitě LU):

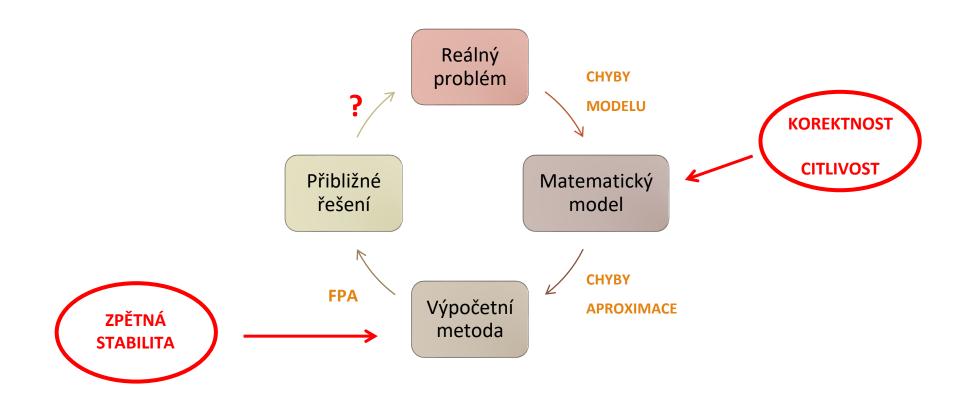
Nechť L, U jsou výsledkem GE pro matici A řádu n počítané v FPA se strojovou přesností ε^{mach} . Označme $\|.\|$ maximovou normu matice. Potom existuje matice ΔA tak, že $(A + \Delta A) = LU$, kde $\|\Delta A\| \le 2n \varepsilon^{mach} \|L\| \|U\| + O((\varepsilon^{mach})^2)$.

GE s řádkovou pivotací:

- Věta platí, aplikujeme tvrzení na PA.
- Prvky v matici L jsou menší než 1, tedy $\|L\| \le n$.
- Výpočet bude zpětně stabilní, pokud || ΔA || / || A || bude malé, tj. pokud bude malý

Řekneme, že LU s řádkovou pivotací je podmínečně zpětně stabilní.

OD REÁLNÉHO PROBLÉMU K ŘEŠENÍ NUMERICKÁ ANALÝZA



ANALÝZA CHYB A JEJICH ODHADY ZÁKLADNÍ POJMY

```
Značení: U - úloha, d - vstupní data, U(d) - přesné řešení, fl(U(d)) - výsledek spočtený v FPA

Chyby: |fl(U(d)) - U(d)| ... přímá absolutní chyba
|fl(U(d)) - U(d)| / |U(d)| ... přímá relativní chyba
|\Delta d| ... zpětná absolutní chyba ((d + \Delta d) je z definice zpětné stability)
|\Delta d| / |d| ... zpětná relativní chyba
```

Analýza chyb (přímá a zpětná):

- musí zahrnovat chyby všeho druhu modelování, aproximační, zaokrouhlovací, ...
- je komplikovaná -> v ZNM uvidíme jen základní výsledky (pro FPA bez důkazů)

REÁLNÝ PROBLÉM HLEDÁNÍ PŘIBLIŽNÉHO ŘEŠENÍ

Základní suroviny:

- Analýza korektnosti a citlivosti úlohy
- Vhodná výpočetní metoda
- Vhodná implementace na počítači
 - stabilita výpočtu
- Zpětná kontrola spolehlivosti výsledku
 - odhady chyb

