



**FAKULTA
STROJNÍ
ČVUT V PRAZE**

**ZÁKLADY PROGRAMOVÁNÍ
A ALGORITMIZACE
(2012036)**

SEMESTRÁLNÍ PRÁCE

**Gaussova eliminace
a Taylorův polynom
v Matlabu/Pythonu**

Martin Lukášek

(lukasma9@cvut.cz)

Datum:

22. října 2025

Cvičení:

C4

Cvičící:

Ing. Ondřej Krejčí

1 Úvod

1.1 Úkoly:

1.1.1 Gaussova eliminace:

1. Vytvořte vlastní implementaci Gaussovy eliminace v rámci MATLABu i Pythonu bez užití jiných vestavěných solverů.
2. Otestujte řešení pro čtvercové, regulární matice různých velikostí: $n = \{10, 100, 500\}$.
3. Pro každé n změřte výpočetní čas Vaší vlastní implementace v MATLABU a v Pythonu. Vyneste do grafu závislost výpočetní čas x velikost matice. Porovnejte v grafu s výpočetními časy vestavěných metod.

1.1.2 Taylorův polynom:

4. Vyberte si reálnou funkci $f(x)$, např. $\sin(x)$, volbu ale nechám na Vás.
5. Implementujte výpočet Taylorova polynomu n -tého řádu na zvoleném intervalu. (Vyberte si zda MATLAB nebo Python).
6. Graficky porovnejte původní funkci $f(x)$ a její aproximace Taylor. polynomem různého řádu $n = 2, 3, 4, 6, 8$ na vhodném intervalu.
7. Porovnejte s vestavěnými funkcemi `sympy.series()`.
8. Diskutujte přesnost aproximace v závislosti na řádu polynomu.

1.2 Výstup práce:

- Zdrojový kód
- Stručná zpráva (max 3 strany)
- Prezentace - (max 10 minut)

2 Vypracování

2.1 Gaussova eliminace (MATLAB & Python)

Cílem bylo implementovat řešení soustavy lineárních rovnic $A\mathbf{x} = \mathbf{b}$ vlastní verzí Gaussovy eliminace se zpětnou substitucí a volitelným částečným pivotováním. Implementace v Pythonu poskytuje funkci:

```
gauss_solve(A,b,pivot,return_intermediate,verbose),
```

která provádí dopřednou eliminaci (včetně prohazování řádků podle *max pivotu* v aktuálním sloupci) a následnou zpětnou substituci; při volbě:

```
return_intermediate=True
```

navíc vrací horní trojúhelníkovou matici U a upravenou pravou stranu \mathbf{b}' .

Algoritmus. Dopředná fáze prochází sloupce $k = 1, \dots, n - 1$, v každém z nich volitelně vybere pivot s největší absolutní hodnotou a provede elementární řádkové operace, aby vynulovala prvky pod diagonálou. Pro $i > k$ se používá multiplikátor $m_{ik} = U_{ik}/U_{kk}$ a aktualizace $U_{i,k:n} \leftarrow U_{i,k:n} - m_{ik} U_{k,k:n}$, $b'_i \leftarrow b'_i - m_{ik} b'_k$. Získanou horní trojúhelníkovou soustavu $U\mathbf{x} = \mathbf{b}'$ řeší zpětná substituce. Časová složitost je $\mathcal{O}(n^3)$, paměť $\mathcal{O}(n^2)$. Částečné pivotování výrazně zlepšuje numerickou stabilitu (omezí růstový faktor) a snižuje riziko dělení malými pivoty.

Testy a měření. Pro měření výkonu se generují dobře podmíněné náhodné systémy (A, b) s diagonální dominancí $A \leftarrow A + n * E$ a fixním seedem (reprodukovatelnost). Měří se průměrné časy přes několik běhů pro velikosti $n \in \{10, 100, 300, 500\}$ a porovnává se s `A\b` (MATLAB) a `np.linalg.solve` (Python). Součástí jsou grafy závislosti času na n a textový výpis testu na systému 3×3 (matice, upravená pravá strana, řešení).

Ošetření chyb. Kód detekuje singulární či téměř singulární situace ($\text{pivot} \approx 0$) a ukončí běh s chybou. Doporučeným doplněním je kontrola rezidua $\|A\mathbf{x} - \mathbf{b}\|_2$ a podmíněnosti $\kappa_2(A)$ pro hlubší diagnostiku (volitelné).

MATLAB přepis. MATLAB skript `gauss_solve_benchmark.m` je věrný přepis Python verze: obsahuje funkci `gauss_solve` (s přepínači `pivot`, `return_intermediate`, `verbose`), ukázkový test 3×3 a benchmark proti `A\b`. Grafy se vykreslují přes `plot`.

Očekávané chování výsledků. Čas roste kubicky s n ; `A\b/np.linalg.solve` bývají rychlejší (využívají vysoce optimalizované BLAS/LAPACK), zatímco naše ”učebnicové” provedení potvrzuje teorii a je vhodné pro demonstraci kroků eliminace. Při zapnutém pivotování typicky dostaneme srovnatelnou přesnost (malé reziduum); bez pivotování mohou některé instance selhávat nebo být výrazně méně přesné.

2.2 Taylorův polynom pro $\sin(x)$ (Python)

Druhá část implementuje Maclaurinův polynom $\sin(x)$ do stupně n (tj. rozvoj v bodě $a = 0$):

$$T_n(x) = \sum_{k=0}^{\lfloor n/2 \rfloor} (-1)^k \frac{x^{2k+1}}{(2k+1)!},$$

tj. využívají se pouze liché mocniny. Funkce `taylor_sin_maclaurin(x,n)` vrací vektor aproximací pro dané x . Kód dále vykreslí porovnání $\sin(x)$ a $T_n(x)$ pro $n \in \{2, 3, 4, 6, 8\}$ na intervalu $[-\pi, \pi]$, graf absolutní chyby a ”zoom” v okolí nuly.

Porovnání se `sympy.series()`. Pro kontrolu správnosti se symbolicky vygeneruje rozvoj pomocí `sympy.series` (odstraní se $O(x^{n+1})$) a numericky se porovnají hodnoty na sadě testovacích bodů; reportuje se maximální odchylka. Součástí je i tabulka chyb (max a RMS) na plném intervalu $[-\pi, \pi]$ a na zúženém $[-1, 1]$.

Diskuse přesnosti. Taylorův polynom má nejlepší shodu v okolí bodu rozvoje ($x = 0$). Se zvyšujícím se n klesá chyba zejména u malých $|x|$; pro vzdálenější body je nutné vyšší řád, případně volba jiného bodu rozvoje a (např. centrování v oblasti zájmu). Na rozdíl od polynomiální interpolace na širších intervalech se zde neprojevuje Rungeho jev; konvergence je dána vlastnostmi řady a chováním derivací funkce.

Poznámky k implementaci. Výpočet využívá vektorové operace NumPy a faktoriály ze standardní knihovny; grafy jsou vykresleny pomocí `matplotlib`. Symbolická verifikace probíhá přes `sympy` a numerické vyhodnocení přes `lambdify`.

3 Závěr

Byly vyvinuty a otestovány dvě samostatné úlohy: (i) vlastní implementace Gaussovy eliminace se zpětnou substitucí a částečným pivotováním v MATLABu/Pythonu a (ii) aproximace $\sin(x)$ Maclaurinovými polynomy vybraných řádů v Pythonu.

U Gaussovy eliminace se prakticky potvrdila teorie: časová složitost $\mathcal{O}(n^3)$ a význam pivotování pro numerickou stabilitu. Vestavěné rutiny `A\b` / `np.linalg.solve` jsou rychlejší díky optimalizacím (BLAS/LAPACK), naše varianta je však vhodná pro didaktické objasnění kroků algoritmu a sledování dopředné eliminace (matice U) i zpětné substituce (výpočet \mathbf{x}). Doporučeným rozšířením je automatická kontrola rezidua $\|A\mathbf{x} - \mathbf{b}\|$ a analýza podmíněnosti A .

U Taylorových polynomů se ukázalo, že zvýšení řádu zlepšuje přesnost především v okolí rozvojového bodu; na širších intervalech je vhodné zvýšit n nebo zvolit jiný střed rozvoje. Symbolická kontrola přes `sympy.series` potvrdila správnost koeficientů a numerické konzistence na testovacích bodech, stejně jako očekávané chování maximální a RMS chyby na intervalech $[-\pi, \pi]$ a $[-1, 1]$.

Shrnutí přínosů: (a) porozumění praktickým aspektům eliminace (pivotování, kumulace zaokrouhlovacích chyb, měření výkonu) a (b) procvičení práce s Taylorovými rozvoji včetně validace vůči symbolickým nástrojům. **Možné pokračování:** plné pivotování či LU/QR dekompozice, robustnější diagnostika přesnosti (rezidua, relativní chyby, `cond`), zobecnění Taylorova polynomu na libovolné $f(x)$ a libovolný bod a , případně porovnání s Chebyshevovskou aproximací na daném intervalu.

Použitá literatura

- [1] K. Kuncová. „(9) Taylorův polynom.“ Slidy k předmětu Matematika B3, cit. 22. říj. 2025. URL: https://www.karlin.mff.cuni.cz/~kuncova/1920ZS_B3/09_Taylor_web.pdf.
- [2] M. Tůma. „Numerická lineární algebra II — Kapitola 2: Gaussova eliminace.“ Poznámky k přednášce, cit. 22. říj. 2025. URL: <https://www.karlin.mff.cuni.cz/~tuma/2003/NNLinalg2.pdf>.