

## 1 Omezení počítače: čas a paměť

**Úloha 1.** Mějme čtvercovou matici řádu  $n$  a vektor s  $n$  prvky. Spočítejte, kolik operací násobení a sčítání stojí operace násobení matice vektorem.

**Úloha 2.** Pomocí příkazů `tic` a `toc` (start a konec stopek) změřte násobení náhodné čtvercové matice vektorem s řádem  $n = 100, 1000, 10\,000$ . S využitím výpočtu v předchozí úloze přepočítejte výsledek jako počet elementárních operací (flopů) za vteřinu.

**Úloha 3.** Vyzkoušejte, jakou největší náhodnou čtvercovou matici dokážete v MATLABu vytvořit (a uložit). Pomocí příkazů `whos` zjistěte, kolik paměti zabírá.

## 2 LU rozklad

### 2.1 Opakování a LU rozklad v MATLABu

LU rozklad je maticový zápis Gaussovy eliminace, tedy převodu matice do odstupňovaného tvaru. Označíme-li  $E_k$  matici elementární transformace (vynásobení řádku nenulovým číslem, prohození dvou řádků, nebo přičtení násobku řádku k jinému), pak lze Gaussovu eliminaci schematicky zapsat jako

$$A \rightarrow A^{(1)} = E_1 A \rightarrow \dots \rightarrow U = A^{(n-1)} = \overbrace{E_{n-1} \dots E_1}^{L^{-1}} A, \quad (1)$$

kde  $U$  je matice v odstupňovaném tvaru a platí  $LU = A$ . (Připomínáme, že matice elementárních úprav jsou regulární.)

Pro tzv. silně regulární matice nepotřebujeme v Gaussově eliminaci prohazovat řádky. Pak je matice  $L$  dolní trojúhelníková, což vysvětluje název rozkladu (Lower–Upper). To, jestli je matice silně regulární, ale bohužel obvykle dopředu nevíme.

**Úloha 4.** Pro vestavěnou funkci `[L,U] = lu(A)`:

- Zvolte `A = wilkinson(6)` a spočítejte její LU rozklad. Ověřte, že  $U$  je horní trojúhelníková. Je  $L$  dolní trojúhelníková?
- Prohodte u matice  $A$  třetí a čtvrtý sloupec a zopakujte.
- (navíc) nastudujte si v nápovědě variantu volání vestavěné funkce jako `[L,U,P] = lu(A)`. Čemu odpovídá matice  $P$ ? Jak se změní vlastnosti  $L$  oproti `[L,U] = lu(A)`?

### 2.2 Řídké matice a LU rozklad

V řadě aplikací dostáváme matice, které mají na většině pozic nuly. Těmto maticím říkáme *řídké* a obvykle u nich ukládáme pouze nenulové prvky. (Matice, které nejsou řídké, označujeme jako *husté*.)

**Úloha 5.** • Vytvořte řídkou matici příkazem `B = gallery('poisson',5)`; Jaký má rozměr? Jaký je rozdíl zadáte-li do příkazové řádky bez středníku `A` (z předchozí úlohy), resp. `B`?

- Pomocí příkazu `whos` srovnajte paměťové nároky na uložení řídké matice `B = gallery('poisson',50)`; a náhodné (husté) matice stejného řádu.

- (navíc) Jakou největší matici lze pomocí  $B = \text{gallery}('poisson', N)$ ; sestavit a uložit? Odhadněte na základě několika voleb parametru  $N$  a ověřte.

**Úloha 6.** Zkonstruuje matici  $B = \text{gallery}('poisson', 50)$ ; a matici  $C$ , která vznikne přidáním sloupcového vektoru samých jedniček (vhodné délky) zleva k matici  $B$ . Proveďte pro obě LU rozklad. Pomocí příkazu `whos` srovnajte paměťové nároky pro matice  $B$  a  $C$  a pro jejich LU faktory. Pomocí příkazu `spy` srovnajte zaplnění (tj. počet nenulových prvků) faktorů  $L$  pro matice  $B$  a  $C$ .

**Úloha 7.** Zkonstruuje matici  $B = \text{gallery}('poisson', 100)$ ; a spočítejte její LU rozklad. Jak dlouho to trvá? Kolik paměti faktory  $L$  a  $U$  zabírají? Zvládne MATLAB spočítat LU rozklad matice  $B = \text{gallery}('poisson', 1000)$ ;? **Varování:** Výpočet tohoto rozkladu vám na několik minut v podstatě zastaví počítač. A pak to stejně skončí s chybovou hláškou "Out of memory".

### 3 Singulární rozklad a komprese dat

Nechť  $A \in \mathbb{C}^{n \times m}$ ,  $\text{rank}(A) = r$ , pak matici  $A$  můžeme zapsat ve tvaru *singulárního rozkladu* (SVD):

$$A = U \Sigma V^*,$$

kde  $U \in \mathbb{C}^{n \times n}$  a  $V \in \mathbb{C}^{m \times m}$  jsou unitární matice a

$$\Sigma = \begin{bmatrix} \Sigma_r & 0 \\ 0 & 0 \end{bmatrix} \in \mathbb{R}^{n \times m}, \quad \Sigma_r = \text{diag}(\sigma_1, \dots, \sigma_r) \in \mathbb{R}^{r \times r},$$

$\sigma_1 \geq \sigma_2 \geq \dots \geq \sigma_r > 0$ . Schematicky (včetně takzvaného ekonomického tvaru):

$$\begin{array}{c} A \\ \square \end{array} = \begin{array}{c} U \\ \begin{array}{|c|} \hline U_r \\ \hline \end{array} \end{array} \begin{array}{c} \Sigma \\ \begin{array}{|c|c|} \hline \Sigma_r & 0 \\ \hline 0 & 0 \end{array} \end{array} \begin{array}{c} V^* \\ \begin{array}{|c|} \hline V_r^* \\ \hline \end{array} \end{array} = \begin{array}{c} U_r \\ \square \end{array} \begin{array}{c} \Sigma_r \\ \square \end{array} \begin{array}{c} V_r^* \\ \square \end{array}.$$

Díky singulárnímu rozkladu lze matici zapsat v tzv. *dyadickém rozvoji*

$$A = \sum_{j=1}^r \sigma_j u_j v_j^* = \sum_{j=1}^r A_j, \quad A_j \equiv \sigma_j u_j v_j^*.$$

**Věta 1** (Eckart–Young–Mirsky). *Nechť  $A \in \mathbb{C}^{n \times m}$ ,  $r := \text{rank } A$ , a nechť  $k < r$ . Potom*

$$\underset{\substack{X \in \mathbb{C}^{n \times m} \\ \text{rank}(X) \leq k}}{\text{argmin}} \|A - X\| = A^{(k)} \equiv \sum_{j=1}^k \sigma_j u_j v_j^*$$

a platí

$$\|A - A^{(k)}\| = \sigma_{k+1}.$$

Rovněž platí i

$$\underset{\substack{X \in \mathbb{C}^{n \times m} \\ \text{rank}(X) \leq k}}{\text{argmin}} \|A - X\|_F = A^{(k)}, \quad \|A - A^{(k)}\|_F^2 = \sum_{j=k+1}^r \sigma_j^2.$$

**Úloha 8.** Singulární rozklad a výše uvedenou větu využijeme ke kompresi obrazu.

1. Pomocí příkazu `doc` zjistíme informace o funkci `imread`. Zajímá nás především vstup a výstup. Vše důležité najdeme v dokumentaci v kapitole `Examples`.
2. Uložme si obrázek `beer.bmp` jako proměnnou typu `double`.
3. Použijme příkaz `svd` a výsledky si uložíme. Pokud neznáme výstup funkce `svd`, můžeme opět použít příkaz `help`.
4. Nyní máme spočtený SVD rozklad. Můžeme se podívat na vlastnosti tohoto rozkladu. Pomocí příkazu `semilogy` můžeme vykreslit singulární čísla. Pokud nás zajímá chyba rozkladu, můžeme použít naši funkci `plotSVD`. U obou funkcí je dobré si zjistit podobu vstupu.
5. Vypočítejme matici pouze s polovinou (přibližně polovinou) singulárního tripletu.
6. Pomocí příkazů `imagesc` a `colormap` vykresleme zkomprimovaný snímek v černobíle škále.
7. Porovnejme obrázek s původním obrázkem tak, že pomocí příkazu `figure(3)` otevřeme třetí okno s obrázkem a opět pomocí příkazů `imagesc` a `colormap` vykreslíme původní obrázek.
8. Vyzkoušejme si vlastní volbu singulárního tripletu nebo si nahrajme vlastní obrázky a experimentujme.
9. Pomocí dema `runme.m` můžeme sledovat změnu velikosti obrázku a snižování kvality v závislosti na volbě singulárního tripletu.

## Seznam připravených skriptů a funkcí

- `plotSVD.m`: Výpočet kvality SVD metody.
- `runme.m`: Skript na pozorování ztráty kvality obrazu.