## Příklad (5.1)

Pro každé přirozené číslo n najděte inverzní matici k reálné matici

$$G = \begin{pmatrix} n & n & \cdots & n & n \\ n-1 & n-1 & \cdots & n-1 & 0 \\ \vdots & & & & \vdots \\ 2 & 2 & 0 & \cdots & 0 \\ 1 & 0 & 0 & \cdots & 0 \end{pmatrix}.$$

Řešení

Jsou dvě možnosti. Buď budeme hledat inverzní matici přes řádkové úpravy<sup>a</sup> nebo si představíme, jak probíhá maticové násobení.

Chceme, aby vyšla jednotková matice. Tedy v "pravém dolním rohu" musí vyjít jednička a matice G má v posledním řádku jen jedničku v prvním sloupci, jinak jsou tam nuly. Tedy  $G^{-1}$  musí mít v "pravém horním rohu" jedničku.

Nad jedničkou v jednotkové matici je nula. Kdežto v předposledním řádku matice G jsou v prvních dvou sloupcích dvojky a v ostatních nuly. Abychom dostali chtěnou jedničku, musíme na druhý řádek posledního sloupce matice  $G^{-1}$  dosadit takové x, aby výsledek skalárního součinu posledního sloupce matice  $G^{-1}$  s předposledním řádkem matice G (tedy z definice maticového násobení poslední sloupec předposlední řádek matice  $GG^{-1}$ ) byl 0. Tedy  $2 \cdot 1 + 2 \cdot x + 0 \cdot \underline{\phantom{a}} + 0 \cdot \underline{\phantom{a}} + \ldots = 0$ , tj. x = -1.

Můžeme si všimnout, že zbytek tohoto sloupce již můžeme vyplnit nulami, jelikož  $i \cdot 1 + i \cdot (-1) + i \cdot 0 + i \cdot 0 + \ldots + 0 \cdot 0 + \ldots = i - i = 0$ . Navíc, abychom v matici  $GG^{-1}$  v posledním řádku dostali nuly, nesmí již jednička z matice G ovlivňovat výsledek, tj. v prvním řádku matice  $G^{-1}$  budou v ostatních sloupcích nuly. Tím dostáváme matici:

$$G^{-1} = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & \cdots & 0 & 1 \\ - & - & - & \cdots & - & -1 \\ - & - & - & \cdots & - & 0 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ - & - & - & \cdots & - & 0 \\ - & - & - & \cdots & - & 0 \end{pmatrix}.$$

Nyní si můžeme uvědomit, že když zapomeneme na první sloupec matice (násobí se v následujícím postupu jen nulami) a poslední řádek (kde už jsou jen nuly) G, na poslední sloupec a první řádek matice  $G^{-1}$  a poslední řádek a poslední sloupec matice  $GG^{-1}$ , dostaneme podobnou úlohu, jen v posledním řádku bude 2, tedy nám místo 1 a -1 vyjde  $\frac{1}{2}$  a  $-\frac{1}{2}$ . Můžeme takhle pokračovat a v každém i-tém kroku nám vyjdou samé nuly krom  $\frac{1}{i}$  a  $-\frac{1}{i}$ .

Výsledná matice je tedy:

$$G^{-1} = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & \cdots & 0 & 0 & 1\\ 0 & 0 & 0 & \cdots & 0 & \frac{1}{2} & -1\\ 0 & 0 & 0 & \cdots & \frac{1}{3} & -\frac{1}{2} & 0\\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots & \vdots\\ 0 & 0 & \frac{1}{n-2} & \cdots & 0 & 0 & 0\\ 0 & \frac{1}{n-1} & -\frac{1}{n-2} & \cdots & 0 & 0 & 0\\ \frac{1}{n} & -\frac{1}{n-1} & 0 & \cdots & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}.$$

 $<sup>^</sup>a$ Což je docela přímočaré, stačí každý řádek vydělit tak, abychom dostali jen samé jedničky a následně druhý řádek odečteme od prvního, třetí od druhého, ..., n-tý od n-1-tého. Následně si docela snadno rozmyslíme, že tato matice bude vypadat jako ta výše.

## Příklad (5.2)

Rozhodněte, pro které trojice x, y, z je následující matice regulární

$$R = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 \\ x & y & z \\ x^2 & y^2 & z^2 \end{pmatrix}.$$

Řešení

(Čtvercová) matice je regulární právě tehdy, když po úpravě do odstupňovaného tvaru má alespoň jeden nulový řádek. Budeme tedy postupovat standardně Gaussovou eliminační metodou. Nejdříve odečteme xnásobek druhého řádku od třetího a xnásobek prvního řádku od druhého. To můžeme udělat pouze tehdy, je-li  $x \neq 0$ . Tedy vyřešme případ x=0: odečteme ynásobek druhého řádku od třetího. To můžeme udělat pouze tehdy, když není  $y\neq 0$ . Nechť tedy je y=0. Potom matice R není regulární, jelikož buď z=0, tedy má nulový řádek bez úprav, nebo odečtu znásobek druhého řádku od třetího, načež třetí řádek bude nulový, tedy Rnenregulrn.

Nyní už můžeme při x=0 odečíst ynásobek druhého řádku od třetího. První řádek je jistě nenulový (obsahuje jedničky), druhý řádek je nenulový, jelikož  $y \neq 0$  a na třetím řádku je (00z(z-y)), tedy (jelikož pokud by bylo z=0, pak můžeme prohodit sloupce s y a se z, čímž se regularita nezmění a dostaneme již probíraný případ) při x=0 a  $y\neq 0$  je matice regulární právě tehdy, když  $0 \neq z \neq y$ .

V tuto chvíli už můžeme předpokládat  $x \neq 0$ . Úpravou matice získáme:

$$\begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 \\ 0 & y-x & z-x \\ 0 & y \cdot (y-x) & z \cdot (z-x) \end{pmatrix}.$$

Pokud y=0, pak jsme mohli na začátku prohodit x a y a vrátit se tak k minulému a předminulému odstavci, kde x bylo nula, tedy y=0 nám dává regulární matice pouze při  $(y=0,\,0\neq x\neq z\neq 0)$ . Teď už zbývá vyřešit jen  $x\neq 0,\,y\neq 0$ , doupravíme matici výše:

$$\begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 \\ 0 & y - x & z - x \\ 0 & 0 & (z - y) \cdot (z - x) \end{pmatrix}.$$

Tato matice je regulární, pokud  $y\neq x$  a  $x\neq z\neq y$ . Tedy matice je regulární právě tehdy, když ani jeden z x,y,z není nulový a navzájem se nerovnají, nebo když je právě jeden nulový a další dva se nerovnají. To lze zkrátit na podmínku: Matice R je regulární právě tehdy, když  $x\neq y\neq z\neq x$ .

Příklad (5.bonus)

Pro danou matici A najděte regulární matici X a diagonální matici D tak, aby platilo  $A = XDX^{-1}$ . Použijte tento rozklad k nalezení explicitního vzorce pro n-tou mocninu matice A.

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 2 \\ 2 & 1 \end{pmatrix}$$

Řešení

Nejdříve rovnici ze zadání vynásobíme zprava maticí X, čímž dostaneme AX = XD. Označme si prvky matic, ať s nimi můžeme pracovat (diagonální má mimo diagonálu nuly) a zapišme rovnici násobení

$$X = \begin{pmatrix} a & b \\ c & d \end{pmatrix}, D = \begin{pmatrix} \alpha & 0 \\ 0 & \beta \end{pmatrix}$$
$$\begin{pmatrix} a & b \\ c & d \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} \alpha & 0 \\ 0 & \beta \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 2 \\ 2 & 1 \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} a & b \\ c & d \end{pmatrix},$$
$$\begin{pmatrix} \alpha \cdot a & \beta \cdot b \\ \alpha \cdot c & \beta \cdot d \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} a + 2c & b + 2d \\ 2a + c & 2b + d \end{pmatrix}.$$

Matice se rovnají, pokud se rovnají jejich prvky. Tedy dostáváme

$$\alpha \cdot a = a + 2c,$$
  $\alpha \cdot c = 2a + c,$   $\beta \cdot b = b + 2d,$   $\beta \cdot d = 2b + d.$ 

což můžeme "upravit" sečtením a odečtením rovnic do tvaru

$$\alpha \cdot (a-c) = -a+c,$$
  $\alpha \cdot (a+c) = a+c,$   $\beta \cdot (b-d) = b-d,$   $\beta \cdot (b+d) = b+d.$ 

Takže buď a=c nebo a=-c, stejně tak b=d nebo b=-d. Pokud by u obou nastala první (resp. druhá) možnost, po odečtení (resp. sečtení) řádků v X nám vyjde nulový řádek, takže by X nebylo regulární. Ze zbylých dvou možností si můžeme (TODO rozmyslet si proč) vybrat. Tedy BÚNO a=c a b=-d, tj.  $\alpha=3$  a  $\beta=-1$ .

Následně snadno dopočítáme inverzní matici  $X^{-1} = \begin{pmatrix} \frac{1}{2a} & \frac{1}{2a} \\ \frac{1}{2b} & \frac{-1}{2b} \end{pmatrix}$ , tj. hledaná rovnice bude  $(a \neq 0 \neq b)$ :

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 2 \\ 2 & 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} a & b \\ a & -b \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} 3 & 0 \\ 0 & -1 \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} \frac{1}{2a} & \frac{1}{2a} \\ \frac{1}{2b} & \frac{-1}{2b} \end{pmatrix} = XDX^{-1}.$$

Mocninu matice A vypočítáme podle tohoto jednoduše, protože při rozepsání na násobení se nám mnoho  $x^{-1}X$  vynásobí na I a diagonální matice se umocňuje jednoduše. Výsledkem tedy bude

$$A^{n} = AAAA \dots A = XDX^{-1}XDX^{-1} \dots XDX^{-1} = XDIDI \dots IDX^{-1} = XD^{n}X^{-1},$$

$$A^{n} = \begin{pmatrix} a & b \\ a & -b \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} 3^{n} & 0 \\ 0 & (-1)^{n} \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} \frac{1}{2a} & \frac{1}{2a} \\ \frac{1}{2b} & \frac{-1}{2b} \end{pmatrix},$$

$$A^{n} = \begin{pmatrix} \frac{3^{n} + (-1)^{n}}{2} & \frac{3^{n} - (-1)^{n}}{2} \\ -\frac{3^{n} + (-1)^{n}}{2} & \frac{3^{n} + (-1)^{n}}{2} \end{pmatrix}.$$