

## Komentář k oddílu VIII.4 – integrace racionálních funkcí

### Celkové poznámky o smyslu tohoto oddílu:

- Hledání primitivních funkcí je, na rozdíl od počítání derivací, relativně tvůrčí činnost, pro niž nemáme standardní univerzální postup.
- Navíc existují celkem jednoduché funkce, k nimž primitivní funkci spočítat v nějakém pěkném tvaru neumíme. To lze matematicky přesně definovat, říká se tomu, že je nelze vyjádřit *v konečném tvaru*, tedy zhruba řečeno nějakým vzorcem.

Příkladem takových funkcí jsou například funkce  $e^{-x^2}$  na  $\mathbf{R}$  nebo funkce  $\frac{\sin x}{x}$  na  $(0, +\infty)$ .

- V tomto oddílu se budeme zabývat racionálními funkcemi (tedy podíly polynomů). Pro ně totiž existuje standardní postup výpočtu primitivní funkce. Tento algoritmus si popíšeme.
- Nejprve si ukážeme nějaké vlastnosti polynomů a nakonec s jejich pomocí popíšeme slibovaný algoritmus.
- Polynomy a priori uvažujeme s komplexními koeficienty, protože to je přirozené a počítání v komplexním oboru se stejně nevyhneme.

### K Větě VIII.17 a jejímu Důsledku:

- Dělení polynomů se zbytkem je analogické dělení celých čísel se zbytkem. Zde požadujeme, aby zbytek byl buď nulový nebo měl menší stupeň než dělitel (tj. než  $Q$ ).
- Důkaz se provede například indukcí podle stupně dělence (tj.  $P$ ). Protože metoda důkazu je konstruktivní a zároveň dává návod, jak při dělení postupovat, důkaz si provedeme.
- Důkaz existence  $R$  a  $Z$ :
  - Pokud  $Q$  má stupeň 0, pak je to konstantní funkce. Existuje tedy konstanta  $c \in \mathbf{C} \setminus \{0\}$ , že  $Q = c$  na  $\mathbf{C}$ . Pak stačí zvolit  $R = \frac{1}{c}P$  a  $Z = 0$ .

- Předpokládejme, že  $Q$  má stupeň  $k > 0$ . Pak  $Q$  má tvar

$$Q(x) = c_k x^k + c_{k-1} x^{k-1} + \cdots + c_0,$$

kde  $c_0, \dots, c_k \in \mathbf{C}$ ,  $c_k \neq 0$ .

Nyní postupujme indukcí podle stupně  $P$ :

- První krok:  $P$  je nulový nebo stupeň  $P$  je menší než  $k$ .

Pak stačí vzít  $R = 0$  a  $Z = P$ .

- Druhý krok: Předokládejme, že  $n \geq k - 1$  a tvrzení platí, pokud stupeň  $P$  je nejvýše roven  $n$  (nebo  $P = 0$ ).

Nechť nyní  $P$  je polynom stupně  $n + 1$ , tj.

$$P(x) = a_{n+1} x^{n+1} + a_n x^n + \cdots + a_0,$$

kde  $a_0, \dots, a_{n+1} \in \mathbf{C}$ ,  $a_{n+1} \neq 0$ .

Definujme polynom  $P_1$  vzorcem

$$P_1(x) = P(x) - \frac{a_{n+1}}{c_k} x^{n+1-k} Q(x), \quad x \in \mathbf{C}.$$

Protože  $c_k \neq 0$  a  $n \geq k - 1$  (a tedy  $n + 1 - k \geq 0$ ), je  $P_1$  dobře definovaný polynom.

Navíc má  $P_1$  stupeň nejvýše  $n$  (nebo je nulový).

$Q(x)$  je totiž polynom stupně  $k$  s koeficientem  $c_k$  u  $x^k$ ,  $x^{n+1-k} Q(x)$  je polynom stupně  $n + 1$  s koeficientem  $c_k$  u  $x^{n+1}$  a konečně  $\frac{a_{n+1}}{c_k} x^{n+1-k} Q(x)$  je polynom stupně  $n + 1$  s koeficientem  $a_{n+1}$  u  $x^{n+1}$ .

Pokud tento polynom odečteme od  $P$ , bude koeficient u  $x^{n+1}$  nulový, tedy opravdu  $P_1$  má stupeň nejvýše  $n$  (nebo  $P_1 = 0$ ).

Podle indukčního předpokladu použitého na  $P_1$  dostaneme, že existují polynomy  $R_1$  a  $Z_1$ , přičemž  $Z_1$  je buď nulový nebo má stupeň menší než  $k$ , že

$$P_1(x) = R_1(x)Q(x) + Z_1(x), \quad x \in \mathbf{C}.$$

Pak ovšem dostaneme

$$\begin{aligned}
 P(x) &= P_1(x) + \frac{a_{n+1}}{c_k} x^{n+1-k} Q(x) \\
 &= R_1(x)Q(x) + Z_1(x) + \frac{a_{n+1}}{c_k} x^{n+1-k} Q(x) \\
 &= \left( \underbrace{R_1(x) + \frac{a_{n+1}}{c_k} x^{n+1-k}}_{=R(x)} \right) Q(x) + \underbrace{Z_1(x)}_{=Z(x)}.
 \end{aligned}$$

Tím je důkaz dokončen.

- Z výše uvedeného postupu je zřejmé, že mají-li  $P$  a  $Q$  reálné koeficienty, vyjdou i  $R$  a  $Z$  s reálnými koeficienty (aritmetickými operacemi z reálných čísel vzniknou opět reálná čísla).
- *Jednoznačnost  $R$  a  $Z$ : Součástí tvrzení věty je i to, že  $R$  a  $Z$  jsou jednoznačně určeny. Pro nás to sice není podstatné, ale je to zajímavé a není to těžké:*

*Předpokládejme, že  $Q$  má stupeň  $k$  a máme polynomy  $R_1, Z_1, R_2, Z_2$ , přičemž každý z polynomů  $Z_1$  a  $Z_2$  je buď nulový nebo má stupeň menší než  $k$  a platí*

$$R_1(x)Q(x) + Z_1(x) = R_2(x)Q(x) + Z_2(x), \quad x \in \mathbf{C},$$

*neboli*

$$\underbrace{(R_1(x) - R_2(x))Q(x)}_{=0 \text{ nebo stupně } \geq k} = \underbrace{Z_2(x) - Z_1(x)}_{=0 \text{ nebo stupně } < k}, \quad x \in \mathbf{C}.$$

*Pokud  $R_1 - R_2$  není nulový polynom, je na levé straně polynom stupně alespoň  $k$ . To ovšem není možné, protože napravo je buď nulový polynom nebo polynom stupně menšího než  $k$ .*

*Jediná možnost je tedy, že  $R_1 = R_2$  a  $Z_1 = Z_2$ . A to je slibovaná jednoznačnost.*

- Důsledek snadno plyne z Věty VIII.17:

Nechť  $P$  je polynom a  $Q(x) = x - \lambda$ , kde  $\lambda \in \mathbf{C}$  je nějaké číslo.

Aplikací Věty VIII.17 na  $P$  a  $Q$  dostaneme, že existují polynomy  $R$  a  $Z$ , že

$$P(x) = (x - \lambda)R(x) + Z(x), \quad x \in \mathbf{C},$$

přičemž  $Z$  je buď nulový nebo má stupeň menší než 1 (což je stupeň  $Q$ ). To ovšem znamená, že  $Z$  je konstantní polynom.

Tj. existuje polynom  $R$  a konstanta  $c \in \mathbf{C}$ , že

$$P(x) = (x - \lambda)R(x) + c, \quad x \in \mathbf{C}.$$

Dosadíme-li speciálně  $x = \lambda$ , dostaneme

$$P(\lambda) = (\lambda - \lambda)R(\lambda) + c = c,$$

tj.  $c = P(\lambda)$ , neboli

$$P(x) = (x - \lambda)R(x) + P(\lambda), \quad x \in \mathbf{C}.$$

Nyní je jasné, že v případě, že  $P(\lambda) = 0$  (tj.  $\lambda$  je kořenem  $P$ ), dostaneme

$$P(x) = (x - \lambda)R(x), \quad x \in \mathbf{C},$$

což jsme chtěli.

Z Věty VIII.17 rovněž plyne, že v případě, že  $P$  má reálné koeficienty a  $\lambda \in \mathbf{R}$ , má i  $R$  reálné koeficienty.

### K Větě VIII.18, následující definici a poznámce:

- Důkaz Věty VIII.18 se provede indukcí podle  $n$  s použitím Důsledku Věty VIII.17 a základní věty algebry (Věta I.5):

**Krok 1,  $n = 1$ :** Pokud  $n = 1$ , pak  $P(x) = a_1x + a_0$ , kde  $a_0, a_1 \in \mathbf{C}$ ,  $a_1 \neq 0$ .

Máme tedy

$$P(x) = a_1x + a_0 = a_1\left(x + \frac{a_0}{a_1}\right) = a_1(x - x_1), \quad \text{kde } x_1 = -\frac{a_0}{a_1}.$$

**Krok 2,  $n \rightarrow n + 1$ :** Nechť  $n \geq 1$  je takové, že tvrzení platí pro polynomy stupně  $n$ .

Nechť

$$P(x) = a_{n+1}x^{n+1} + a_nx^n + \cdots + a_0$$

je polynom stupně  $n + 1$  (tj.  $a_0, \dots, a_{n+1} \in \mathbf{C}$ ,  $a_{n+1} \neq 0$ ).

Protože  $P$  je nekonstantní polynom, podle základní věty algebry (Věta I.5) má aspoň jeden komplexní kořen.

Existuje tedy  $\lambda \in \mathbf{C}$ , že  $P(\lambda) = 0$ .

Podle Důsledku Věty VIII.17 existuje polynom  $Q$ , že

$$P(x) = (x - \lambda)Q(x), \quad x \in \mathbf{C}.$$

Zřejmě  $Q$  není nulový, tedy je tvaru

$$Q(x) = c_kx^k + \cdots + c_0,$$

kde  $c_0, \dots, c_k \in \mathbf{C}$  a  $c_k \neq 0$ .

Protože  $(x - \lambda)Q(x)$  je polynom stupně  $k + 1$  s koeficientem  $c_k$  u  $x^{k+1}$  (jak se snadno přesvědčíme výpočtem) a zároveň se tento polynom rovná  $P$ , dostáváme  $k = n$  a  $c_k = a_{n+1}$ .

Aplikací indukčního předpokladu na  $Q$  (což je polynom stupně  $n$ ) dostaneme, že existují  $x_1, \dots, x_n \in \mathbf{C}$ , že

$$Q(x) = a_{n+1}(x - x_1) \cdots (x - x_n), \quad x \in \mathbf{C},$$

tedy

$$P(x) = (x - \lambda)Q(x) = a_{n+1}(x - x_1) \cdots (x - x_n)(x - \lambda), \quad x \in \mathbf{C}.$$

To dokončuje důkaz, stačí vzít  $x_{n+1} = \lambda$ .

- Pokud  $P$  má rozklad jako ve Větě VIII.18, pak  $x_1, \dots, x_n$  jsou všechny kořeny  $P$ .

Na jednu stranu je totiž zřejmé, že pro každé  $j \in \{1, \dots, n\}$  je  $P(x_j) = 0$ , tedy  $x_1, \dots, x_n$  jsou kořeny.

Na druhou stranu, pokud  $x$  není rovno žádnému z čísel  $x_1, \dots, x_n$ , pak  $P(x) \neq 0$  (protože  $P(x)$  je součinem  $n + 1$  nenulových čísel), tj.  $x$  není kořenem  $P$ .

- Některé z kořenů se mohou v seznamu  $x_1, \dots, x_n$  opakovat. Počet výskytů kořenu  $\lambda$  v tomto seznamu se rovná násobnosti kořenu  $\lambda$ :

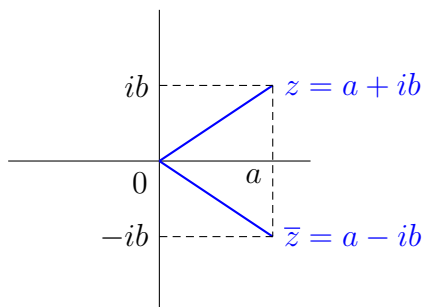
Dejme tomu, že čísla  $x_1, \dots, x_k$  jsou rovna  $\lambda$  a  $x_{k+1}, \dots, x_n$  jsou různá od  $\lambda$ . Pak

$$P(x) = (x - \lambda)^k \cdot \underbrace{a_n(x - x_{k+1}) \cdots (x - x_n)}_{R(x)}, \quad x \in \mathbf{C},$$

a je zřejmé, že  $R$  je polynom a  $R(\lambda) \neq 0$ .

### K Větě VIII.19 a komplexně sdruženým číslům:

- Geometricky se komplexně sdružené číslo k  $z$  získá osovou souměrností podle reálné osy:



- Z uvedených vlastností komplexně sdružených čísel jsou první a třetí vlastnost zřejmé.

Druhá vlastnost asi není zřejmá na první pohled, ale snadno se ověří výpočtem

$$\begin{aligned} (a + ib)(c + id) &= ac - bd + i(ad + bc), \\ (a - ib)(c - id) &= ac - bd - i(ad + bc). \end{aligned}$$

- Důkaz Věty VIII.19:

Nechť  $P$  je polynom s reálnými koeficienty, tj.

$$P(x) = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \cdots + a_0,$$

kde  $a_0, \dots, a_n \in \mathbf{R}$ . Pak postupně dostaneme:

1.  $\overline{P(x)} = P(\bar{x})$ ,  $x \in \mathbf{C}$ .

Počítejme:

$$\begin{aligned}\overline{P(x)} &= \overline{a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \dots + a_0} \\ &= \overline{a_n x^n} + \overline{a_{n-1} x^{n-1}} + \dots + \overline{a_0} \\ &= \overline{a_n} \cdot (\bar{x})^n + \overline{a_{n-1}} \cdot (\bar{x})^{n-1} + \dots + \overline{a_0} = P(\bar{x}),\end{aligned}$$

kde ve druhé rovnosti jsme použili první vlastnost komplexně sdružených čísel a ve třetí rovnosti druhou vlastnost.

2. Je-li  $z$  kořenem  $P$ , je i  $\bar{z}$  kořenem.

Máme-li totiž  $P(z) = 0$ , pak z prvního bodu vidíme, že

$$P(\bar{z}) = \overline{P(z)} = \overline{0} = 0.$$

3. Nyní dokažme vlastní tvrzení věty. Nechť  $z$  je kořenem polynomu  $P$  násobnosti  $k$ .

Pak existuje polynom  $R$  splňující

$$P(x) = (x - z)^k R(x), \quad x \in \mathbf{C}, \text{ a } R(z) \neq 0.$$

Z bodu 1 plyne, že pro každé  $x \in \mathbf{C}$  platí

$$P(x) = \overline{\overline{P(x)}} = \overline{P(\bar{x})} = \overline{(\bar{x} - z)^k R(\bar{x})} = (\overline{\bar{x} - z})^k \overline{R(\bar{x})} = (x - \bar{z})^k \tilde{R}(x),$$

kde

$$\tilde{R}(x) = \overline{R(\bar{x})}, \quad x \in \mathbf{C}.$$

Zbývá si uvědomit, že  $\tilde{R}$  je polynom a  $\tilde{R}(\bar{z}) \neq 0$ .

$R$  je polynom, tedy

$$R(x) = c_m x^m + c_{m-1} x^{m-1} \dots + c_0, \quad x \in \mathbf{C}$$

pro nějaká  $c_0, \dots, c_m \in \mathbf{C}$ . Pak výpočtem podobným jako v bodě 1 dostaneme

$$\tilde{R}(x) = \overline{R(\bar{x})} = \overline{c_m (\bar{x})^m + c_{m-1} (\bar{x})^{m-1} \dots + c_0} = \overline{c_m} x^m + \overline{c_{m-1}} x^{m-1} + \dots + \overline{c_0},$$

tedy  $\tilde{R}$  je opravdu polynom.

Nakonec

$$\tilde{R}(\bar{z}) = \overline{R(z)} \neq 0,$$

protože  $R(z) \neq 0$ .

Tím je důkaz hotov.

### K Větě VIII.20:

- Tato věta plyne z Vět VIII.18 a VIII.19. Ukážeme si jak – důkaz je opět konstruktivní, ukazuje, jak rozklad nalézt.

- Nechť tedy  $P$  je polynom stupně  $n$  s reálnými koeficienty.

Podle Věty VIII.18 existují čísla  $z_1, \dots, z_n \in \mathbf{C}$ , že platí

$$P(x) = a_n(x - z_1)(x - z_2) \dots (x - z_n), \quad x \in \mathbf{C}.$$

Nyní jednotlivé činitele seskupíme. Popíšeme to přesněji:

- Některé z kořenů mohou být reálné, některé mohou být imaginární. Nejprve se budeme zabývat reálnými kořeny.

Nechť  $x_1, \dots, x_k$  jsou všechny reálné kořeny, přičemž každý uvádíme jen jednou.

Dále nechť  $p_1, \dots, p_k$  jsou jejich násobnosti.

To znamená, že číslo  $x_1$  se v seznamu  $z_1, \dots, z_n$  vyskytuje  $p_1$ -krát,  $x_2$  se vyskytuje  $p_2$ -krát atd.

Tedy, seskupíme-li příslušné činitele, dostaneme

$$P(x) = a_n(x-x_1)^{p_1}(x-x_2)^{p_2} \dots (x-x_k)^{p_k} \cdot \underbrace{(\text{činitele s imaginárními } z_j)}_{\text{polynom bez reálných kořenů}}.$$

- Nyní se podívejme na imaginární kořeny.

Nechť  $y_1, \dots, y_l$  jsou všechny kořeny s kladnou imaginární částí (tj. ležící nad reálnou osou), přičemž každý uvádíme jen jednou.

Dále nechť  $q_1, \dots, q_l$  jsou jejich násobnosti.

Podle Věty VIII.19 jsou i komplexně sdružená čísla  $\bar{y}_1, \dots, \bar{y}_l$  kořeny polynomu  $P$ , a to s násobnostmi  $q_1, \dots, q_l$ . Tyto kořeny mají zápornou imaginární část, tj. leží pod reálnou osou.

Tím budou vyčerpány všechny kořeny, a tak po seskupení činitelů dostaneme

$$P(x) = a_n(x - x_1)^{p_1}(x - x_2)^{p_2} \dots (x - x_k)^{p_k} \\ \cdot (x - y_1)^{q_1}(x - \bar{y}_1)^{q_1}(x - y_2)^{q_2}(x - \bar{y}_2)^{q_2} \dots (x - y_l)^{q_l}(x - \bar{y}_l)^{q_l}$$



Zbývá poslední krok – roznásobit činitele příslušné komplexně sdruženým kořenům:

Pokud  $y_j = a_j + ib_j$  (kde  $a_j, b_j \in \mathbf{R}$  a  $b_j > 0$ ), pak  $\overline{y_j} = a_j - ib_j$ . Potom máme

$$\begin{aligned} (x - y_j)^{q_j} (x - \overline{y_j})^{q_j} &= ((x - y_j)(x - \overline{y_j}))^{q_j} = (x^2 - (y_j + \overline{y_j})x + y_j \overline{y_j})^{q_j} \\ &= (x^2 - \underbrace{2a_j}_{\alpha_j} x + \underbrace{a_j^2 + b_j^2}_{\beta_j})^{q_j}. \end{aligned}$$

Položíme-li  $\alpha_j = -2a_j$  a  $\beta_j = a_j^2 + b_j^2$ , dostaneme rozklad ve slibovaném tvaru.

### K Větě VIII.21:

- Předpoklady této věty říkají, že  $P$  a  $Q$  jsou dva polynomy s reálnými koeficienty, stupeň  $P$  je menší než stupeň  $Q$  a polynom  $Q$  máme rozložený způsobem popsaným ve Větě VIII.20.
- Za uvedených předpokladů věta říká, že racionální funkci  $\frac{P}{Q}$  lze vyjádřit jako součet uvedeného tvaru. (Jednotlivým sčítancům se říká „parciální zlomky“.)

Vzorec na pravé straně vypadá možná složitě, ale ve skutečnosti složitý není. Každému z činitelů v rozkladu polynomu  $Q$  odpovídá jedna skupina zlomků na pravé straně podle následujícího klíče:

- Pokud se v rozkladu vyskytuje činitel  $(x - \lambda)^p$  (tj.,  $\lambda$  je reálný kořen násobnosti  $p$ ), pak mu napravo odpovídá skupina  $p$  zlomků

$$\frac{A_1}{x - \lambda} + \frac{A_2}{(x - \lambda)^2} + \cdots + \frac{A_p}{(x - \lambda)^p}.$$

Speciálně, pokud  $p = 1$ , tj.  $\lambda$  je kořen násobnosti 1, pak příslušná skupina má jenom jeden člen  $\frac{A}{x - \lambda}$ .

- Pokud se v rozkladu vyskytuje činitel  $(x^2 + \alpha x + \beta)^q$  (odpovídající dvojici komplexně sdružených imaginárních kořenů násobnosti  $q$ ), pak mu napravo odpovídá skupina  $q$  zlomků

$$\frac{B_1 x + C_1}{x^2 + \alpha x + \beta} + \frac{B_2 x + C_2}{(x^2 + \alpha x + \beta)^2} + \cdots + \frac{B_q x + C_q}{(x^2 + \alpha x + \beta)^q}.$$

Speciálně, pokud  $q = 1$ , tj. ony kořeny jsou násobnosti 1, pak příslušná skupina má jenom jeden člen  $\frac{Bx+C}{x^2+\alpha x+\beta}$ .

- Věta říká, že rozklad uvedeného typu existuje a navíc je jednoznačně určen.

Důkaz této věty provádět nebudeme. Je například snadným důsledkem pokročilejších vět z komplexní analýzy.

Jiný způsob důkazu vychází z možného způsobu hledání rozkladu, a proto ho částečně popíšeme:

Na rovnost v tvrzení věty se můžeme dívat jako na rovnici s neznámými  $A_j^i, B_j^i, C_j^i$ .

Řešíme ji tak, že nejprve zlomky na pravé straně převedeme na společného jmenovatele.

Tak napravo dostaneme racionální funkci, která ve jmenovateli má polynom  $\frac{1}{a_n}Q$  a v čitateli nějaký polynom stupně menšího než  $Q$ .

Uvědomme si, že stupeň  $Q$  se rovná  $n = p_1 + \dots + p_k + 2(q_1 + \dots + q_l)$  a v čitateli opravdu dostaneme polynom stupně nejvýše  $n - 1$ .

Nyní rovnici vynásobíme  $Q(x)$ . Pak nalevo bude  $P(x)$  (což je polynom stupně nejvýše  $n - 1$ ) a napravo bude nějaký polynom stupně nejvýše  $n - 1$ .

Mají-li se tyto polynomy rovnat, musejí mít stejné koeficienty. Porovnáním koeficientů dostaneme soustavu  $n$  rovnic (polynom stupně nejvýše  $n - 1$  má  $n$  koeficientů a pro každý z nich dostaneme jednu rovnici) s neznámými  $A_j^i, B_j^i, C_j^i$ .

Neznámých je rovněž  $n$ . Lze ukázat, že matice výsledné soustavy je regulární, a tedy má soustava právě jedno řešení.

Důkaz provádět nebudeme, ale uvedený postup dává návod, jak v konkrétních případech rozklad najít.

### **Algoritmus pro výpočet primitivní funkce k funkci racionální.**

Nechť  $f(x) = \frac{P(x)}{Q(x)}$ , kde  $P$  a  $Q$  jsou polynomy s reálnými koeficienty, přičemž polynom  $Q$  není konstantní nulová funkce.

Budeme předpokládat, že ani  $P$  není konstantní nulová funkce (jinak je úloha triviální).

**Krok 1, vydělení polynomů:** Najdeme polynomy  $R$  a  $Z$  takové, že  $P(x) = R(x)Q(x) + Z(x)$ , přičemž  $Z$  je buď nulový nebo má stupeň menší než je stupeň  $Q$ . Že je to možné, říká Věta VIII.18 a její důkaz zároveň dává návod k výpočtu.

Pak máme

$$f(x) = \frac{P(x)}{Q(x)} = R(x) + \frac{Z(x)}{Q(x)}.$$

$R$  je polynom, takže primitivní funkci najdeme snadno.

Zbývá najít primitivní funkci k  $\frac{Z(x)}{Q(x)}$ , čemuž se budou věnovat další kroky.

**Poznámka:** Pokud stupeň  $P$  je menší než stupeň  $Q$ , tento krok můžeme přeskočit (je  $R = 0$  a  $Z = P$ ).

**Krok 2, rozklad polynomu ve jmenovateli:** Najdeme rozklad polynomu  $Q$  uvedený ve Větě VIII.20.

To je snadné za předpokladu, že umíme najít všechny kořeny polynomu  $Q$  – pak postupujeme podle důkazu Věty VIII.20.

Najít kořeny polynomu  $Q$  ovšem může být obtížné až nemožné (pro rovnice vyššího řádu neexistuje obecný vzorec), takže toto je limit použitelnosti metody pro praktické počítání.

**Krok 3, rozklad na parciální zlomky:** Najdeme rozklad funkce  $\frac{Z(x)}{Q(x)}$  tvaru popsaného ve Větě VIII.21, tj. „na parciální zlomky“. Postup byl naznačen u zmíněné věty, je třeba vyřešit příslušnou soustavu rovnic.

**Krok 4, integrace parciálních zlomků:** Najdeme primitivní funkci ke každému z parciálních zlomků.

To lze udělat s využitím následujících vzorců a postupů:

- Je-li  $\lambda \in \mathbf{R}$ , pak  $\int \frac{1}{x-\lambda} dx \stackrel{c}{=} \log|x-\lambda|$  na  $(-\infty, \lambda)$  a na  $(\lambda, +\infty)$ .  
To plyne z kombinace Větičky VIII.11(3) a Věty VIII.13, nebo prostě ze známých pravidel derivování.
- Je-li  $\lambda \in \mathbf{R}$  a  $m > 1$ , pak  $\int \frac{1}{(x-\lambda)^m} dx \stackrel{c}{=} -\frac{1}{(m-1)(x-\lambda)^{m-1}}$  na  $(-\infty, \lambda)$  a na  $(\lambda, +\infty)$ .  
To plyne z kombinace Větičky VIII.11(2) a Věty VIII.13, nebo prostě ze známých pravidel derivování.

- Zlomek  $\frac{Cx+D}{(x^2+\alpha x+\beta)^m}$  si nejprve rozložíme na dva zlomky ještě „parciálnější“, a to takto:

$$\frac{Cx+D}{(x^2+\alpha x+\beta)^m} = a \cdot \frac{2x+\alpha}{(x^2+\alpha x+\beta)^m} + \frac{b}{(x^2+\alpha x+\beta)^m},$$

kde  $a, b$  jsou vhodná reálná čísla.

To ovšem je snadné – je vidět, že lze vzít  $a = \frac{C}{2}$  a pak  $b = D - a \cdot \alpha$ . Nyní najdeme primitivní funkci ke každému ze dvou zlomků na pravé straně.

- Pro první zlomek je to snadné, protože čitatel (tj.  $2x + \alpha$ ) je derivací funkce  $x^2 + \alpha x + \beta$ . (To bylo účelem rozkladu v předchozím bodě.)

Proto platí

$$\int \frac{2x+\alpha}{x^2+\alpha x+\beta} dx \stackrel{c}{=} \log(x^2+\alpha x+\beta), \quad x \in \mathbf{R}$$

a pro  $m > 1$

$$\int \frac{2x+\alpha}{(x^2+\alpha x+\beta)^m} dx \stackrel{c}{=} \frac{-1}{(m-1)(x^2+\alpha x+\beta)^{m-1}}, \quad x \in \mathbf{R}.$$

To plyne opět kombinací Větičky VIII.11 a Věty VIII.13, nebo též z pravidel pro počítání derivací.

- Druhý zlomek je složitější. Upravíme si ho „doplněním na čtverec“ – uvědomme si, že kvadratická funkce  $x^2 + \alpha x + \beta$  nemá reálné kořeny.

$$\begin{aligned} \frac{1}{(x^2+\alpha x+\beta)^m} &= \frac{1}{(x^2+2 \cdot x \cdot \frac{\alpha}{2} + \frac{\alpha^2}{4} - \frac{\alpha^2}{4} + \beta)^m} \\ &= \frac{1}{((x+\frac{\alpha}{2})^2 + \underbrace{\beta - \frac{\alpha^2}{4}}_{\gamma})^m} = \frac{1}{(\gamma \cdot (\frac{1}{\gamma}(x+\frac{\alpha}{2})^2 + 1))^m} \\ &= \frac{1}{\gamma^m ((\frac{x+\frac{\alpha}{2}}{\sqrt{\gamma}})^2 + 1)^m} = \frac{\sqrt{\gamma}}{\gamma^m} \cdot \frac{\frac{1}{\sqrt{\gamma}}}{((\frac{x+\frac{\alpha}{2}}{\sqrt{\gamma}})^2 + 1)^m} \end{aligned}$$

Smyslem těchto úprav bylo vyjádřit zlomek ve tvaru

$$\frac{1}{(x^2 + \alpha x + \beta)^m} = f(\varphi(x))\varphi'(x),$$

kde

$$f(y) = \frac{\sqrt{\gamma}}{\gamma^m} \cdot \frac{1}{(y^2 + 1)^m}, \quad \varphi(x) = \frac{x + \frac{\alpha}{2}}{\sqrt{\gamma}} \quad (\text{a } \varphi'(x) = \frac{1}{\sqrt{\gamma}}).$$

Díky Větě VIII.13 tedy stačí spočítat primitivní funkci k funkci  $\frac{1}{(y^2+1)^m}$ .

• Jest

$$\int \frac{1}{x^2 + 1} dx \stackrel{c}{=} \operatorname{arctg} x, \quad x \in \mathbf{R}$$

(viz Větička VIII.11, nebo prostě víme, jaká je derivace funkce  $\operatorname{arctg}$ ).

Dále máme

$$\begin{aligned} \int \frac{1}{(x^2 + 1)^m} dx & \stackrel{u'(x)=1}{=} \int \frac{1}{(x^2+1)^m} dx = \int \frac{x}{(x^2+1)^m} - \int \frac{x \cdot (-m) \cdot 2x}{(x^2+1)^{m+1}} dx \\ & \stackrel{u(x)=x \quad v'(x)=\frac{-m \cdot 2x}{(x^2+1)^{m+1}}}{=} \frac{x}{(x^2+1)^m} + 2m \int \frac{x^2}{(x^2+1)^{m+1}} dx \\ & = \frac{x}{(x^2+1)^m} + 2m \int \frac{x^2+1-1}{(x^2+1)^{m+1}} dx \\ & = \frac{x}{(x^2+1)^m} + 2m \int \frac{1}{(x^2+1)^m} dx - 2m \int \frac{1}{(x^2+1)^{m+1}} dx, \end{aligned}$$

tedy po úpravě

$$\int \frac{1}{(x^2 + 1)^{m+1}} dx = \frac{x}{2m(x^2 + 1)^m} + \frac{2m - 1}{2m} \int \frac{1}{(x^2 + 1)^m} dx.$$

Protože pro  $m = 1$  primitivní funkci spočítat umíme (viz výše), pomocí tohoto rekurentního (induktivního) vzorce ji spočítáme pro každé  $m$

**Krok 5, závěr:** Spočítáme-li primitivní funkce ke všem parciálním zlomkům, pak výsledná primitivní funkce bude rovna součtu těchto funkcí.

Nakonec určíme intervaly, na kterých výsledek platí. Z postupu je vidět, že je třeba vyloučit reálné kořeny polynomu  $Q$ .

Tedy vezmeme množinu  $\mathbf{R} \setminus$  (reálné kořeny  $Q$ ). Tato množina je tvořena několika otevřenými intervaly. Výsledek platí na každém z těchto intervalů (na každém zvlášť, byť výpočet byl stejný).