

FAKULTA INFORMAČNÍCH TECHNOLOGIÍ  
VYSOKÉ UČENÍ TECHNICKÉ V BRNĚ

Typografie a publikování-2.projekt  
Sazba dokumentů a matematických výrazů

# Úvod

V této úloze si vyzkoušíme sazbu titulní strany, matematických vzorců, prostředí a dalších textových struktur obvyklých pro technicky zaměřené texty (například rovnice (1) nebo Definice 1 na straně 1). Pro odkazování na vzorce a struktury zásadně používáme příkaz `\label` a `\ref` případně `\pageref` pokud se chceme odkázat na stranu výskytu.

Na titulní straně je využito sázení nadpisu podle optického středu s využitím zlatého řezu. Tento postup byl probírán na přednášce. Dále je použito odřádkování se zadanou relativní velikostí 0.4 em a 0.3 em.

## 1 Matematický text

Nejprve se podíváme na sázení matematických symbolů a výrazů v plynulém textu včetně sazby definic a vět s využitím balíku `amsthm`. Rovněž použijeme poznámku pod čarou s použitím příkazu `\footnote`. Někdy je vhodné použít konstrukci `\mbox{ }`, která říká, že text nemá být zalomen.

**Definice 1.** Zásobníkový automat (ZA) je definovaný jako sedmice tvaru  $A = (Q, \Sigma, \Gamma, \delta, q_0, Z_0, F)$ , kde:

- $Q$  je konečná množina všech vnitřních (řídících) stavů
- $\Sigma$  je konečná vstupní abeceda,
- $\Gamma$  je konečná zásobníková abeceda
- $\delta$  je přechodová funkce  $Q \times (\Sigma \cup \{\epsilon\}) \times \Gamma \rightarrow 2^{Q \times \Gamma^*}$
- $q_0 \in Q$  je počáteční stav,  $Z_0 \in \Gamma$  je startovní symbol zásobníku  $aF \subseteq \Gamma$  je množina koncových stavů.

Nechť  $P = (Q, \Sigma, \Gamma, \delta, q_0, Z_0, F)$  je zásobníkový automat. Konfigurací nazveme trojici  $(q, \omega, \delta) \in Q \times \Sigma^* \times \Gamma^*$ , kde  $q$  je aktuální stav vnitřního řízení,  $\omega$  je dosud nezpracovaná část vstupního řetězce a  $\alpha = Z_{i1}, Z_{i2} \dots Z_{ik}$  je obsah zásobníku<sup>1</sup>.

### 1.1 Podsekcce obsahující větu a odkaz

**Definice 2.** Řeřezec  $\omega$  nad abecedou  $\Sigma$  je přijat ZA  $A$  jestliže  $(q_0, \omega, Z_0) \vdash_A^* (q_0, \epsilon, \delta)$  pro nějaké  $\gamma \in \Gamma^*$  a  $q_F \in F$ . Množinu  $L(A) = \{\omega \mid \omega \text{ je přijata ZA } A\} \subseteq \Sigma^*$  nazýváme jazyk přijímaný TS  $M$ .

Nyní si vyzkoušíme sazbu vět a důkazů opět s použitím balíku `amsthm`.

<sup>1</sup>  $Z_{i1}$  je vrchol zásobníku

**Věta 1.** Třída jazyků, které jsou přijímány ZA, odpovídá bezkontextovým jazykům.

*Důkaz.* V Důkaze vyjdeme z Definice 1 a 2. □

## 2 Rovnice a odkazy

Složitější matematické fomulace sázíme mimno plynulý text. Lze umístit několik výrazů na jeden řádek, ale pak je třeba tyto vhodně oddělit, například příkaze `\quad`.

$$\sqrt[i]{x_i^3} \text{ kde } x_i \text{ je } i\text{-té sudé číslo splňující } x_i^{2-x_i^2} \leq x_i^{y_i^3}$$

V rovnici (1) jsou využity tři typy závorek s různou explicitně definovanou velikostí.

$$x = \left[ \left\{ [a + b] * c \right\}^d \ominus 1 \right]^{1/2} \quad (1)$$

$$y = \lim_{x \rightarrow \infty} \frac{\frac{1}{\log_{10} x}}{\sin^2 x + \cos^2 x}$$

V této větě vidíme, jak vypadá implicitní vysázení limity  $\lim_{n \rightarrow \infty}$  v normálním odstavci textu. Podobně je to i s dalšími symboly jako  $\prod_{i=1}^n 2^i$  či  $\bigcap_{A \in B} A$ . V případě vzorců  $\lim_{n \rightarrow \infty} f(n)$  a  $\prod_{i=1}^n 2^i$  jsme si vynutili méně úspornou sazbu příkazem `\limits`.

$$cc \int_b^a g(x) dx = - \int_a^b f(x) dx \quad (2)$$

$$\overline{A \wedge B} \Leftrightarrow \overline{A} \vee \overline{B} \quad (3)$$

## 3 Matice

Pro sázení matic se velmi často používá prostředí `array` a závorky `\left.` `\right)`.

$$\left[ \begin{array}{c} \beta + \gamma \quad \hat{\pi} \\ \vec{a} \quad \overleftrightarrow{AC} \end{array} \right] = 1 \iff \mathbb{Q} = \mathbf{R}$$

$$\mathbf{A} = \begin{vmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{m1} & a_{m2} & \dots & a_{mn} \end{vmatrix} = \begin{array}{cc} t & u \\ v & w \end{array} = tw - uv$$

Prostředí `array` lze úspěšně využít i jinde.

$$\binom{n}{k} = \begin{cases} 0 & \text{pro } k < 0 \text{ nebo } k > n \\ \frac{n!}{k!(n-k)!} & \text{pro } 0 \leq k \leq n \end{cases}$$