# FAKULTA INFORMAČNÍCH TECHNOLOGIÍ VYSOKÉ UČENÍ TECHNICKÉ V BRNE

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 (2) nebo Definice 2 na straně 1). Pro vytvoření těchto odkazů používáme příkazy \label, \ref a \pageref.

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 0.4em a 0.3em.

### 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 \${}\$ nebo \mbox{} která říká, že (matematický) text nemá být zalomen. V následující definici je nastavena mezera mezi jednotlivými položkami \item na 0.05em.

**Definice 1.** Turingův stroj *(TS) je definován jako šestice* tvaru  $M = (Q, \Sigma, \Gamma, \delta, q_0, q_F)$ , kde:

- Q je konečná množina vnitřních (řídicích) stavů,
- $\Sigma$  je konečná množina symbolů nazývaná vstupní abeceda,  $\Delta \notin \Sigma$ ,
- $\Gamma$  je konečná množina symbolů,  $\Sigma \subset \Gamma$ ,  $\Delta \in \Gamma$ , nazývaná pásková abeceda,
- $\delta: (Q \backslash q_F) \times \Gamma \to Q \times (\Gamma \cup \{L, R\})$ , kde  $L, R \not\in \Gamma$ , je parciální přechodová funkce, a
- $q_0 \in Q$  je počáteční stav  $a q_f \in Q$  je koncový stav.

Symbol  $\Delta$  značí tzv. *blank* (prázdný symbol), který se vyskytuje na místech pásky, která nebyla ještě použita.

Konfigurace pásky se skládá z nekonečného řetězce, který reprezentuje obsah pásky a pozice hlavy na tomto řetězci. Jedná se o prvek množiny  $\{\gamma\Delta^\omega\mid\gamma\in\Gamma^*\}\times\mathbb{N}^1.$  Konfigurace pásky obvykle zapisujeme jako  $\Delta xyz\underline{z}x\Delta...$  (podtržení značí pozici hlavy). Konfigurace stroje je pak dána stavem řízení a konfigurací pásky. Formálně se jedná o prvek množiny  $Q\times\{\gamma\Delta^\omega\mid\gamma\in\Gamma^*\}\times\mathbb{N}.$ 

#### 1.1 Podsekce obsahující větu a odkaz

**Definice 2.** Řetězec w nad abecedou  $\Sigma$  je přijat TS M jestliže M při aktivaci z počáteční konfigurace pásky

 $\underline{\Delta}w\Delta...$  a počátečního stavu  $q_0$  zastaví přechodem do koncového stavu  $q_F$ , tj.  $(q_0, \Delta w\Delta^\omega, 0) \overset{*}{\underset{M}{\vdash}} (q_F, \gamma, n)$  pro nějaké  $\gamma \in \Gamma^*$  a  $n \in \mathbb{N}$ .

Množinu  $L(M) = \{w \mid w \text{ je přijat TS } M\} \subseteq \Sigma^*$  nazýváme jazyk přijímaný TS M.

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

**Věta 1.** *Třída jazyků, které jsou přijímány TS, odpovídá* rekurzivně vyčíslitelným jazykům.

 $D\mathring{u}kaz$ . V d $\mathring{u}kaze$  vyjdeme z Definice 1 a 2.

#### 2 Rovnice

Složitější matematické formulace sázíme mimo plynulý text. Lze umístit několik výrazů na jeden řádek, ale pak je třeba tyto vhodně oddělit, například příkazem \quad.

$$\sqrt[i]{x_i^3}$$
 kde  $x_i$  je  $i$ -té sudé číslo  $y_i^{2\cdot y_i} 
eq y_i^{y_i^{y_i}}$ 

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

$$x = \left\{ \left( \left[ a + b \right] * c \right)^d \oplus 1 \right\} \tag{1}$$

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

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

#### 3 Matice

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

$$\begin{pmatrix} a+b & \widehat{\xi+\omega} & \widehat{\pi} \\ \overrightarrow{\mathbf{a}} & AC & \beta \end{pmatrix} = 1 \Longleftrightarrow \mathbb{Q} = \mathcal{R}$$

Prostředí array lze úspěšně využít i jinde.

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

 $<sup>^1</sup>$ Pro libovolnou abecedu  $\Sigma$  je  $\Sigma^\omega$ množina všech nekonečných řetězců nad  $\Sigma,$ tj. nekonečných posloupností symbolů ze  $\Sigma.$