# 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 strane 1). Rovněž si vyzkoušíme používání odkazů \refa \pageref.

Na titulní straně je využito sázení nadpisu podle optického strědu 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. Rovnež použijeme poznámku pod čarou s použitím příkazu \footnote. Někdy je vhodné použít konstrukci \${}\$, která říká, že matematický text nemá být zalomen.

**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,
- $\delta: (Q \setminus \{q_F\}) \times \Gamma \to Q \times (\Gamma \cup \{L, R\}), kde\ L, R \notin \Gamma$ , je parciální přechodová funkce,
- $q_0$  je počáteční stav,  $q_0 \in Q_a$
- $q_F$  je koncový stav,  $q_F \in Q$ .

Symbol  $\Delta$  značí tzv. *blank* (prázdný symbol), který se vyskytuje na místech pásky, která nebyla ješte použita (může ale být na pásku zapsán i později).

Konfigurace pásky se skládá z nekonečného řetězce, který reprezentuje obsah pásky a pozice hlavy na tomto řetězci. Jedná se o prvek množiny  $\{\gamma\Delta^\omega\mid\gamma\in\Gamma^*\}\times\mathbb{N}.^1$  Konfiguraci pásky obvykle zapisujeme jako  $\Delta xyz\underline{z}x\Delta\dots$  (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  $\underline{\Delta}w\Delta\ldots a$  počátečního stavu  $q_0$  zastaví přechodem do koncového stavu  $q_F$ , tj.  $(q_0, \Delta\omega\Delta^{\omega}, 0) \overset{*}{\underset{M}{\vdash}} (q_F, \gamma, n)$  pro nějaké  $\gamma \in \Gamma^*$  a  $n \in \mathbb{N}$ .

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

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

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

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

## 2 Rovnice a odkazy

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

$$\sqrt[i]{x_i^3} \quad \text{kde } x_i \text{ je } i\text{-t\'e sud\'e \'e\'islo} \quad y_i^{2\cdot y_i} \neq y_i^{y_i^{y_i}}$$

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

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

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

$$(1)$$

V této věte 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  $\bigcup_{A\in\mathcal{B}} A$ . V případe vzorců  $\lim_{n\to\infty} f(n)$  a  $\sum_{i=1}^n 2^i$  jsme si vynutili méně úspornou sazbu příkazem \limits.

$$\int_{a}^{b} f(x) dx = -\int_{b}^{a} g(x) dx$$
 (2)

$$\overline{\overline{A \vee B}} \Leftrightarrow \overline{\overline{A} \wedge \overline{B}} \tag{3}$$

### 3 Matice

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

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

$$\left(\begin{array}{cc} a+b & \widehat{\xi+\omega} & \widehat{\pi} \\ \overrightarrow{a} & \overrightarrow{AC} & \beta \end{array}\right) = 1 \iff \mathbb{Q} = \mathbb{R}$$

$$\mathbf{A} = \left| \begin{array}{cccc} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{m1} & a_{m2} & \cdots & a_{mn} \end{array} \right| = \left| \begin{array}{ccc} t & u \\ v & w \end{array} \right| = tw - uv$$

Prostředí array lze úspešne využít i jinde.

$$\binom{n}{k} = \left\{ \begin{array}{ll} \frac{n!}{k!(n-k)!} & \text{pro } 0 \leq k \leq n \\ 0 & \text{pro } k < 0 \text{ nebo } k > n \end{array} \right.$$

## 4 Závěrem