

Martin Klazar

MA 1, PŘEDNÁŠKA 5, 21. 3. 2024

VLASTNOSTI LIMIT FUNKCÍ A BODOVÁ SPOJITOST. ASYMPTOTICKÉ ZNAČENÍ

Neřekneme-li jinak, všechny funkce uvažované od minulé přednášky dále leží v \mathcal{R} , jsou tedy typu $f: M \rightarrow \mathbb{R}$ s $M \subset \mathbb{R}$.

Jednostranné limity funkcí

• *Jednostranná okolí a jednostranné limitní body.* Všimněme si, že $\mathbb{R} \setminus \{a\} = (-\infty, a) \cup (a, +\infty)$ se pro každé $a \in \mathbb{R}$ skládá ze dvou oddělených částí – na rozdíl od roviny \mathbb{R}^2 se v \mathbb{R} bod a nedá „obejít“. Proto se zavádějí limity funkcí v bodu zleva a zprava. Začneme definicí jednostranných okolí.

Levé, resp. pravé, ε -okolí bodu $b \in \mathbb{R}$ je $U^-(b, \varepsilon) = (b - \varepsilon, b]$, resp. $U^+(b, \varepsilon) = [b, b + \varepsilon)$. Levé, resp. pravé, prstencové ε -okolí bodu b je $P^-(b, \varepsilon) = (b - \varepsilon, b)$, resp. $P^+(b, \varepsilon) = (b, b + \varepsilon)$. Bod $b \in \mathbb{R}$ je levým, resp. pravým, limitním bodem množiny $M \subset \mathbb{R}$, pokud pro každé ε je $P^-(b, \varepsilon) \cap M \neq \emptyset$, resp. $P^+(b, \varepsilon) \cap M \neq \emptyset$. Množiny těchto bodů označíme jako $L^-(M)$, resp. $L^+(M)$ ($\subset \mathbb{R}$). Bod $b \in \mathbb{R}$ je oboustranný limitní bod množiny $M \subset \mathbb{R}$, krátce OLB, pokud pro každé ε je $P^-(b, \varepsilon) \cap M \neq \emptyset$ i $P^+(b, \varepsilon) \cap M \neq \emptyset$. Jejich množinu označíme jako $L^\pm(M)$.

- *Úloha.* Bod $b \in L^-(M)$, resp. $b \in L^+(M) \iff$ existuje $(a_n) \subset (-\infty, b) \cap M$, resp. $(a_n) \subset (b, +\infty) \cap M$, že $\lim a_n = b$.
- *Jednostranné limity funkcí.* Podobají se obyčejným limitám.

Definice 1 (jednostranné limity) Necht' $f \in \mathcal{F}(M)$ & $b \in L^-(M)$. Pokud pro každé ε existuje δ , že $f[P^-(b, \delta) \cap M] \subset U(L, \varepsilon)$, píšeme $\lim_{x \rightarrow b^-} f(x) = L$ a řekneme, že funkce f má v bodě b limitu zleva rovnou L . Náhrada znaménka $-$ znaménkem $+$, dává limitu v b zprava $\lim_{x \rightarrow b^+} f(x) = L$.

- *Úlohy.* (i) Když $\lim_{x \rightarrow b} f(x) = L$, pak $\lim_{x \rightarrow b^-} f(x) = L$ nebo $\lim_{x \rightarrow b^+} f(x) = L$. (ii) Když $\lim_{x \rightarrow b^-} f(x) = \lim_{x \rightarrow b^+} f(x) = L$, pak i $\lim_{x \rightarrow b} f(x) = L$. (iii) Konečně pokud $\lim_{x \rightarrow b^-} f(x) = K$, $\lim_{x \rightarrow b^+} f(x) = L$ a $K \neq L$, pak $\lim_{x \rightarrow b} f(x)$ neexistuje.

Funkce znaménka $\text{sgn}: \mathbb{R} \rightarrow \{-1, 0, 1\}$ tedy nemá v nule limitu, protože $\lim_{x \rightarrow 0^-} \text{sgn } x = -1$ a $\lim_{x \rightarrow 0^+} \text{sgn } x = 1$. Jednoznačnost limity a Heineho definice fungují pro jednostranné limity funkcí stejně jako pro obyčejné limity.

Spojitost v bodu

Následující definice je důležitá.

Definice 2 (spojitost v bodu) Funkce $f \in \mathcal{F}(M)$ a b je v M . Řekneme, že f je spojitá v bodu b , když pro každé ε existuje δ , že $f[U(b, \delta) \cap M(f)] \subset U(f(b), \varepsilon)$. Když to neplatí, řekneme, že f je v b nespojitá.

- *Úloha.* Kdy je tedy f v $b \in M(f)$ nespojitá?

Například $\text{sgn } x$ je nespojitá v $x = 0$, ale všude jinde je spojitá. Když $b \notin M(f)$, funkce f není v b ani spojitá ani nespojitá. Při srovnání s limitou $\lim_{x \rightarrow b} f(x) = L$ vidíme, že L se nahradilo hodnotou $f(b)$ a prstencové okolí $P(b, \delta)$ obyčejným okolím $U(b, \delta)$.

- *Úloha.* Funkce f je spojitá v $b \in M(f)$, právě když pro každé ε existuje δ , že $x \in M(f) \wedge |x - b| \leq \delta \Rightarrow |f(x) - f(b)| \leq \varepsilon$.

Tvrzení 3 (spojitost v bodě) Pro funkci $f \in \mathcal{F}(M)$ & bod $b \in M \cap L(M)$ jsou (1), (2) a (3) vzájemně ekvivalentní.
 (1) Funkce f je v b spojitá. (2) $\lim_{x \rightarrow b} f(x) = f(b)$. (3) Pro každou posl. $(a_n) \subset M$ s $\lim a_n = b$ se $\lim f(a_n) = f(b)$.

Důkaz. Implikace $1 \Rightarrow 2$. Nechť f je spojitá v b podle definice 2 a buď dáno ε . Tedy existuje δ , že $f[U(b, \delta) \cap M] \subset U(f(b), \varepsilon)$. Pak i $f[P(b, \delta) \cap M] \subset U(f(b), \varepsilon)$ a $\lim_{x \rightarrow b} f(x) = f(b)$.

Implikace $2 \Rightarrow 3$. Nechť $\lim_{x \rightarrow b} f(x) = f(b)$, $(a_n) \subset M$ má limitu $\lim a_n = b$ a je dáno ε . Tedy existuje δ , že

$$f[P(b, \delta) \cap M] \subset U(f(b), \varepsilon) . \quad (*)$$

Vezmeme n_0 , že $n \geq n_0 \Rightarrow a_n \in U(b, \delta)$. Pak též $n \geq n_0 \Rightarrow f(a_n) \in U(f(b), \varepsilon)$: pro $a_n \neq b$ použijeme inkluzi (*) a pro $a_n = b$ je $f(a_n) = f(b) \in U(f(b), \varepsilon)$. Tedy $\lim f(a_n) = f(b)$.

Implikace $3 \Rightarrow 1$, to jest $\neg 1 \Rightarrow \neg 3$. Nechť f není spojitá v b . Pak existuje takové ε , že pro $\forall \delta \exists a = a(\delta) \in U(b, \delta) \cap M$, že $f(a) \notin U(f(b), \varepsilon)$. Pro každé n vybereme nějaké takové $a_n = a(1/n)$ a dostaneme posloupnost $(a_n) \subset M$, že $\lim a_n = b$, ale $f(a_n) \notin U(f(b), \varepsilon)$ pro každé n . Tedy $(f(a_n))$ nemá limitu $f(b)$ a část 3 neplatí. \square

Poslední implikaci jsme opět dokázali s pomocí *axiomy výběru*.

- *Izolované body.* Nechť $M \subset \mathbb{R}$. Množina $M \setminus L(M)$ je tvořena takzvanými izolovanými body množiny M .

- *Úloha.* Bod $b \in M$ je izolovaný bod množiny $M \subset \mathbb{R}$, právě když pro nějaké ε je $U(b, \varepsilon) \cap M = \{b\}$.

Tvrzení 4 (spojitost v iz. bodu) Každá funkce $f \in \mathcal{R}$ je spojitá v každém izolovaném bodu množiny $M(f)$.

Důkaz. Necht' $f \in \mathcal{F}(M)$ a bod $b \in M$ je izolovaný. Pak existuje δ , že $U(b, \delta) \cap M = \{b\}$. Pro toto δ inkluze

$$f[U(b, \delta) \cap M] = f[\{b\}] = \{f(b)\} \subset U(f(b), \varepsilon)$$

platí pro každé ε . Podle definice 2 je f spojitá v b . □

- *Úloha.* Necht' $a: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{R}$ je posloupnost zapsaná jako funkce. V kterých bodech svého definičního oboru \mathbb{N} je a spojitá?

- *Jednostranná spojitost.* Řekneme, že funkce f je zleva spojitá v bodě $b \in M(f)$, když pro každé ε existuje δ , že $f[U^-(b, \delta) \cap M(f)] \subset U(f(b), \varepsilon)$. Náhradou znaménka $-$ znaménkem $+$ dostaneme spojitost zprava.

- *Úloha.* Funkce je v daném bodu spojitá, právě když je v něm zleva i zprava spojitá.

Riemannova funkce

Je to funkce $r \in \mathcal{F}(\mathbb{R})$ s hodnotami $r(x) = 0$ pro $x \in \mathbb{R} \setminus \mathbb{Q}$ a $r(m/n) = \frac{1}{n}$ pro zlomek $\frac{m}{n}$ v základním tvaru.

Tvrzení 5 (o Riemannově funkci) Tato funkce je spojitá právě v iracionálních číslech.

Důkaz. Necht' $x = \frac{m}{n}$ je zlomek v základním tvaru a $\varepsilon \leq \frac{1}{n}$. Pro $\forall \delta \exists$ iracionální $\alpha \in U(x, \delta)$. Ale $r(\alpha) = 0 \notin U(r(x), \varepsilon) = U(\frac{1}{n}, \varepsilon)$, takže funkce r není v bodě x spojitá.

Nechť $x \in \mathbb{R} \setminus \mathbb{Q}$ a je dáno $\varepsilon \in (0, 1)$. Definujeme

$$M = \{|x - \frac{m}{n}| \mid \frac{m}{n} \in \mathbb{Q} \cap U(x, 1) \wedge 1/n \geq \varepsilon\} \text{ a } \delta = \min(M).$$

Toto δ existuje a $\delta > 0$, protože podle úlohy níže je M neprázdná konečná množina kladných čísel. Pro toto δ platí, že $y \in U(x, \delta) \Rightarrow r(y) \in U(r(x), \varepsilon) = U(0, \varepsilon)$ – pro každé $y \in U(x, \delta)$ je $r(y) = 0$ nebo $r(y) = \frac{1}{n} < \varepsilon$. Proto je funkce r v bodu x spojitá. \square

- *Úloha.* Zdůvodněte uvedené vlastnosti množiny M .

Limity monotónních funkcí

Nechť $N \subset M(f)$. Funkce f na N neklesá, resp. neroste, pokud pro každé $x \leq y$ v N je $f(x) \leq f(y)$, resp. $f(x) \geq f(y)$. Když f na N neklesá či neroste, je na N monotónní.

Věta 6 (limity mon. funkcí) *Nechť $f \in \mathcal{F}(M)$ a existuje δ , že $s V := P^-(b, \delta) \cap M$, popř. $V := U(+\infty, \delta) \cap M$, je $b \in L^-(V)$, popř. $+\infty \in L(V)$, a f na V neklesá. Pak*

$$\lim_{x \rightarrow b^-} f(x) = \sup(f[V]), \text{ popř. } \lim_{x \rightarrow +\infty} f(x) = \sup(f[V]),$$

kde suprema bereme v $(\mathbb{R}^, <)$.*

Důkaz. Nechť f, M, V, b a δ jsou, jak uvedeno (druhá limita v $+\infty$ se dokáže podobně), a je dáno ε . Označíme si $A = \sup(f[V])$ a vezmeme libovolné $a \in U(A, \varepsilon)$ s $a < A$. Podle definice suprema existuje $c \in V$, že $a < f(c) \leq A$. Položíme $\theta = b - c$. Pro každé $d \in M$, že $c < d < b$, je $a < f(c) \leq f(d) \leq A$, tedy $f(d) \in U(A, \varepsilon)$. Tedy $f[P^-(b, \theta) \cap M] \subset U(A, \varepsilon)$ a $\lim_{x \rightarrow b^-} f(x) = A$. \square

Pro obyčejné limity věta neplatí: funkce $\text{sgn} : \mathbb{R} \rightarrow \{-1, 0, 1\}$ (kde

$\operatorname{sgn} x = -1$ pro $x < 0$, $\operatorname{sgn} 0 = 0$ a $\operatorname{sgn} x = 1$ pro $x > 0$) na \mathbb{R} neklesá, ale $\lim_{x \rightarrow 0} \operatorname{sgn} x$ neexistuje.

- *Úloha.* Popište tři další varianty věty: pro lokálně nerostoucí funkci a/nebo limitu v b zprava, popř. v $-\infty$.

Aritmetika limit funkcí

Aritmetiku limit (AL) rozšíříme z posloupností na funkce. V důkazu využijeme Heineho definici limity funkce.

Věta 7 (AL funkcí) *Nechť f a g jsou v \mathcal{R} , prvek A je v $L(M(f) \cap M(g))$, $\lim_{x \rightarrow A} f(x) = K$ a $\lim_{x \rightarrow A} g(x) = L$. Pak se $\lim_{x \rightarrow A} (f + g)(x) = K + L$, $\lim_{x \rightarrow A} (fg)(x) = KL$ a $\lim_{x \rightarrow A} (f/g)(x) = K/L$, když výraz napravo není neurčitý.*

Důkaz. Probereme jen podíl, součet a součin jsou jednodušší. Nechť K/L není neurčitý výraz, speciálně $L \neq 0$. Tedy $g(x) \neq 0$ na $M(g) \cap P(A, \delta)$ pro nějaké δ a $A \in L(M)$, $M = M(f) \cap M(g) \setminus Z(g)$. Nechť $(a_n) \subset M \setminus \{A\}$ s $\lim a_n = A$. Podle Heineho definice limity funkce (implikace \Rightarrow) se $\lim f(a_n) = K$ a $\lim g(a_n) = L$. Podle věty o AL posloupností se pak

$$\lim \frac{f(a_n)}{g(a_n)} = \frac{\lim f(a_n)}{\lim g(a_n)} = \frac{K}{L}.$$

Protože toto platí pro každou posloupnost $(f(a_n)/g(a_n))$ s (a_n) jak uvedeno, podle Heineho definice limity funkce (implikace \Leftarrow) se $\lim_{x \rightarrow A} (f/g)(x) = \lim_{x \rightarrow A} f(x)/g(x) = K/L$. \square

- *Úloha.* Přizpůsobte větu 7 pro jednostranné limity.

Limity funkcí a lineární uspořádání $(\mathbb{R}^*, <)$

Uvedeme dvě věty. Pro $M, N \subset \mathbb{R}$ porovnání $M < N$ znamená, že $a \in M, b \in N \Rightarrow a < b$. V následující větě dovolujeme $A \neq B$.

Věta 8 (limity a $(\mathbb{R}^*, <)$) *Mějme limity $\lim_{x \rightarrow A} f(x) = K$ a $\lim_{x \rightarrow B} g(x) = L$. Pak platí následující.*

(1) $K < L \Rightarrow \exists \delta: f[P(A, \delta) \cap M(f)] < g[P(B, \delta) \cap M(g)]$.

(2) *Když pro každé $\delta > 0$ existují $x \in P(A, \delta) \cap M(f)$ a $y \in P(B, \delta) \cap M(g)$, že $f(x) \geq g(y)$, pak $K \geq L$.*

Důkaz. 1. Protože $K < L$, existuje ε , že $U(K, \varepsilon) < U(L, \varepsilon)$. Pak podle předpokladu o limitech funkcí f a g existuje δ , že $f[P(A, \delta) \cap M(f)] \subset U(K, \varepsilon)$ a $g[P(B, \delta) \cap M(g)] \subset U(L, \varepsilon)$. Tedy

$$f[P(A, \delta) \cap M(f)] < g[P(B, \delta) \cap M(g)] .$$

2. Část 2 je jen obměna implikace v části 1. □

Symbol $I(a, b)$ označuje uzavřený reálný interval s konci a a b .

Věta 9 (dva funkční strážníci) *Nechť funkce f, g a h jsou v $\mathcal{F}(M)$, K je v $L(M)$, $\lim_{x \rightarrow K} f(x) = \lim_{x \rightarrow K} g(x) = L$ a nechť existuje δ , že pro každé $x \in P(K, \delta) \cap M$ je $h(x) \in I(f(x), g(x))$. Potom také $\lim_{x \rightarrow K} h(x) = L$.*

Důkaz. Nechť f, g, h, M, K, L a δ jsou, jak uvedeno, a je dáno ε . Vezmeme $\theta \leq \delta$, že pro každé $x \in P(K, \theta) \cap M$ hodnoty $f(x)$ a $g(x)$ leží v $U(L, \varepsilon)$. Pro tato x je tedy

$$h(x) \in I(f(x), g(x)) \subset U(L, \varepsilon) \text{ a } h(x) \in U(L, \varepsilon),$$

protože $U(L, \varepsilon)$ je konvexní množina. Tedy $\lim_{x \rightarrow K} h(x) = L$. □

Limity složených funkcí

Operace skládání funkcí nemá u posloupností obdobu. Následující věta je tak v tomto ohledu novinkou.

Věta 10 (limita $f(g)$) $\lim_{x \rightarrow A} g(x) = K$, $\lim_{x \rightarrow K} f(x) = L$, $M := M(f(g))$ a $A \in L(M)$. Pak $\lim_{x \rightarrow A} f(g)(x) = L \iff$ je splněna podmínka (i) nebo podmínka (ii).

(i) Platí implikace $K \in M(f) \Rightarrow f(K) = L$.

(ii) Existuje δ , že $g(x) \neq K$ na $P(A, \delta) \cap M$.

Neplatí-li ani (i) ani (ii), pak $\lim_{x \rightarrow A} f(g)(x)$ neexistuje nebo se rovná $f(K) \neq L$.

Důkaz. Necht' A, g, K, f, L a $M (\subset M(g))$ jsou, jak uvedeno, a je dáno ε . Podle předpokladů existuje θ , že (a) $f[P(K, \theta) \cap M(f)] \subset U(L, \varepsilon)$, a existuje θ' , že (b) $g[P(A, \theta') \cap M(g)] \subset U(K, \theta)$. Necht' platí podmínka (i). Inkluze (a) tím zesílí na $f[U(K, \theta) \cap M(f)] \subset U(L, \varepsilon)$. Patrně $g[M] \subset M(f)$. V

$$\begin{aligned} f(g)[P(A, \theta') \cap M] &= f[g[P(A, \theta') \cap M]] \\ &\subset f[U(K, \theta) \cap M(f)] \subset U(L, \varepsilon) \end{aligned}$$

tak druhá inkluze platí a $\lim_{x \rightarrow A} f(g)(x) = L$.

Necht' platí podmínka (ii). Ono θ' vezmeme $\leq \delta$ v podmínce (ii). Inkluze (b) tím zesílí na $g[P(A, \theta') \cap M(g)] \subset P(K, \theta)$. V

$$\begin{aligned} f(g)[P(A, \theta') \cap M] &= f[g[P(A, \theta') \cap M]] \\ &\subset f[P(K, \theta) \cap M(g)] \subset U(L, \varepsilon) \end{aligned}$$

tak první inkluze platí a opět $\lim_{x \rightarrow A} f(g)(x) = L$.

Necht' ani podmínka (i) ani podmínka (ii) neplatí. Neplatnost (i) znamená, že $K \in M(f)$, ale $f(K) \neq L$. Neplatnost (ii) znamená, že pro každé n existuje $a_n \in P(A, 1/n) \cap M$, že $g(a_n) = K$. Pak

$(a_n) \subset M \setminus \{A\}$, $\lim a_n = A$ a

$$\lim f(g)(a_n) = \lim f(g(a_n)) = \lim f(K) = f(K) \quad (\neq L).$$

Podle Heineho definice limity funkce tedy $\lim_{x \rightarrow A} f(g(x))$ buď neexistuje, anebo se rovná $f(K)$, což však není L . \square

Podmínka (i) je splněna vždy, když $K \notin M(f)$, např. pro $K = \pm\infty$ – pak lze větu vždy použít. Naše věta o limitě složené funkce je, na rozdíl od jiných, ekvivalence. V \mathbf{K} ji ještě zesílíme.

- *Úloha.* Dokažte větu 10 pomocí Heineho definice limity funkce.
- *Úloha.* Odvoďte z věty 10 následující důsledek.

Důsledek 11 (limity v 0 a v $+\infty$) Předpokládejme, že množina $M \subset (0, +\infty)$, že $0 \in L(M)$ a že $f: M \rightarrow \mathbb{R}$. Potom $\lim_{y \rightarrow 0} f(y) = L$, právě když $\lim_{x \rightarrow +\infty} f(1/x) = L$.

Asymptotické značení

- *Asymptotické symboly O a \ll .* Tyto nemají limitní povahu.

Definice 12 (O a \ll) Nechť $N \subset M(f) \cap M(g)$. Píšeme $f(x) = O(g(x))$ ($x \in N$) („na množině N je funkce f velké O z funkce g “), existuje-li $c > 0$, že pro každé $x \in N$ je $|f(x)| \leq c \cdot |g(x)|$. Značení $f(x) \ll g(x)$ ($x \in N$) znamená totéž.

- *Úlohy.* Rozhodněte, zda platí následující vztahy. (i) $x^2 = O(x^3)$ ($x \in \mathbb{R}$). (ii) $x^3 = O(x^2)$ ($x \in \mathbb{R}$). (iii) $x^3 \ll x^2$ ($-20 < x < 20$). (iv) $\log x = O(x^{1/3})$ ($x > 0$). (v) $\log x \ll x^{1/3}$ ($x > 1$).
- *Asymptotické symboly o a \sim .* Tyto jsou limitní povahy.

Definice 13 (*o a* \sim) *Nechť A je v $L(M(f/g))$. Píšeme $f(x) = o(g(x))$ ($x \rightarrow A$) („pro $x \rightarrow A$ je funkce f malé o z funkce g“), jestliže $\lim_{x \rightarrow A} f(x)/g(x) = 0$. Píšeme $f(x) \sim g(x)$ ($x \rightarrow A$) („pro $x \rightarrow A$ je funkce f asymptoticky rovna funkci g“), jestliže $\lim_{x \rightarrow A} f(x)/g(x) = 1$.*

- *Úlohy.* Rozhodněte, zda platí následující vztahy. (i) $x^2 = o(x^3)$ ($x \rightarrow +\infty$). (ii) $x^3 = o(x^2)$ ($x \rightarrow 0$). (iii) $x^2 = o(x^3)$ ($x \rightarrow 0$). (iv) $(x+1)^3 \sim x^3$ ($x \rightarrow 1$). (v) $(x+1)^3 \sim x^3$ ($x \rightarrow +\infty$). (vi) $e^{-1/x^2} = o(x^{20})$ ($x \rightarrow 0$).

Příklady asymptotik

(1) Pro $x \in \mathbb{R}$ definujeme

$$\pi(x) = |\{p \in \mathbb{N} \mid p \leq x \text{ a } p \text{ je prvočíslo}\}|.$$

V r. 1896 *Jacques Hadamard (1865–1963)* a, nezávisle na něm, *Charles J. de la Vallée Poussin (1866–1962)* dokázali slavnou Prvočíselnou větu, že

$$\pi(x) \sim \frac{x}{\log x} \quad (x \rightarrow +\infty).$$

(2) Pro $k, n \in \mathbb{N}$ ($= \{1, 2, \dots\}$) definujeme $[n] = \{1, \dots, n\}$ a $r_k(n) = \max(\{|X| \mid X \subset [n] \text{ a neobsahuje arit. posl. délky } k\})$.

V r. 1975 *Endre Szemerédi (1940)* dokázal též slavnou větu, že pro každé k je

$$r_k(n) = o(n) \quad (n \rightarrow +\infty).$$

(3) Zápis $f(x) = g(x) + O(h(x))$ ($x \in N$) říká, že $f(x) - g(x) = O(h(x))$ ($x \in N$). Podobně rozumíme zápisu $f(x) = g(x) +$

$o(h(x))$ ($x \rightarrow A$). Pro $x \in \mathbb{R}$ definujeme

$$D(x) = |\{(m, n) \in \mathbb{N}^2 \mid mn \leq x\}|.$$

• *Úloha.* Ukažte, že $D(x) = \sum_{n \leq x} \tau(n)$, kde $\tau(n)$ je počet dělitelů čísla n (např. $\tau(28) = |\{1, 2, 4, 7, 14, 28\}| = 6$).

Úloze odhadnout $D(x)$ se tak říká (*Dirichletův*) *problém dělitelů*. V r. 1849 *Peter L. Dirichlet (1805–1859)* dokázal, že

$$D(x) = x \log x + (2\gamma - 1)x + O(\sqrt{x}) \quad (x \geq 2)$$

(γ je Eulerova konstanta, známá z asymptotiky harmonických čísel). V r. 1903 *Georgij F. Voronoi (1868–1908)* dokázal, že

$$D(x) = x \log x + (2\gamma - 1)x + O(x^{1/3} \log x) \quad (x \geq 2).$$

Ve 20. století přišla řada dalších zlepšení odhadu chyby v problému dělitelů. Současný rekord drží *Martin N. Huxley (1944)*, který v r. 2003 dokázal, že pro každé ε je

$$D(x) = x \log x + (2\gamma - 1)x + O_\varepsilon(x^{131/416+\varepsilon}) \quad (x \geq 2).$$

Značení O_ε zde znamená, že konstanty c v těchto odhadech O závisejí na ε (a pro $\varepsilon \rightarrow 0$ jdou patrně do $+\infty$ – kdyby nešly, mohli bychom vzít jediné společné c a index ε vynechat).

(4) Pro $n \in \mathbb{N}$ a nějaký algoritmus T pro násobení celých čísel definujeme $T(n) \in \mathbb{N}$ jako

$$\min(\{k \mid T \text{ vynásobí dvě } n\text{-ciferná čísla v } \leq k \text{ krocích}\}).$$

Školský algoritmus T_s splňuje $T_s(n) = O(n^2)$ ($n \in \mathbb{N}$). V r. 1960 *Anatolij A. Karacuba (1937–2008)* vymyslel algoritmus T_K , který násobí s rychlostí $T_K(n) = O(n^{\log_2 3}) = O(n^{1.585\dots})$ ($n \in \mathbb{N}$).

V r. 2021 *David Harvey* (nar. v *Sydney*) a *Joris van der Hoeven* (1971) publikovali algoritmus T_{HH} pro násobení celých čísel se složitostí

$$T_{HH}(n) = O(n \log n) \quad (n \in \mathbb{N} \setminus \{1\}).$$

- *Úloha.* Proč tu nepíšeme $n \in \mathbb{N}$?

DĚKUJI ZA POZORNOST!