# Organizační úvod

Přednášky budou nahrávány, referáty ne.

Kontaktovat přes e-mail slavikova@karlin.mff.cuni.cz

Teoretické příklady odevzdávat přes Moodle.

# 1 Prvočísla

## Definice 1.1 (Dělitel)

Číslo  $d \in \mathbb{Z}$  nazýváme dělitelem čísla  $n \in \mathbb{Z}$ , značeno  $d \div n$ , pokud existuje  $k \in \mathbb{Z}$  splňující n = kd.

## Definice 1.2 (Prvočíslo)

Řekněme, že  $n \in \mathbb{N}$  je prvočíslo, pokud n > 1 a jeho jediní kladní dělitelné jsou  $1 \ge n$ .

 $Nap \check{r} \acute{\imath} k lad$  (Několik prvních prvočísel) 2, 3, 5, 7, 11, 13, 17, ...

# Věta 1.1 (Základní věta aritmetiky)

Každ'e přirozen\'e číslo  $n \geq 2$  lze zapsat právě jedním způsobem jako součin prvočísel ve tvaru:

$$n = p_1^{\alpha_1} p_2^{\alpha_2} \cdots p_k^{\alpha_k}$$
 
$$k \in N, p_1 < p_2 < \cdots < p_k jsou \ prvočísla, \alpha_1, \dots, \alpha_k \in \mathbb{N}$$

Například

$$2020 = 2^2 \cdot 5 \cdot 101(k = 3, p_1 = 2, p_2 = 5, p_3 = 101, \alpha_1 = 2, \alpha_2 = 1, \alpha_3 = 1)$$

 $D\mathring{u}kaz$ 

1. krok = existence rozkladu (indukcí):

Pro n=2 zjevně platí  $2=2^1$   $(k=1,p_1=2,\alpha_1=1).$ 

Předpokládejme, že tvrzení platí pro všechna  $2 \le x \le n$ . Pokud je n+1 prvočíslo, pak  $n+1=(n+1)^1$   $(k=1,p_1=n+1,\alpha_1=1)$ . Pokud není, pak  $n+1=a\cdot b$ , kde  $1 < a \le b < n+1$ . Podle indukčního předpokladu lze a i b rozložit na prvočísla. Zápis rozkladu n+1 pak bude sjednocením všech prvočísel a součtem příslušných  $\alpha$ , pokud se prvočísla vyskytují v a i b. (V přednášce byl zaveden zápis bez mocnin, kde prvočísla nemusí být různá, a pak proveden součin.)

2. krok = jednoznačnost rozkladu:

# Lemma 1.2 (Euklidovo lemma (bez důkazu))

Nechť  $a,b \in \mathbb{Z}$  a nechť p je prvočíslo takové, že p | ab. Pak p | a nebo p | b.

Použijeme důkaz sporem. Předpokládejme, že tvrzení neplatí. Vybereme nejmenší z přirozených čísel, pro které rozklad není jednoznačný. Označme ho n.

$$n = q_1 \cdots q_l = r_1 \cdot r_m \ (q_1, \dots, q_l, r_1, \dots, r_m \text{prvočísla})$$

A není pravda, že  $(r_1, \ldots, r_m)$  je permutací  $(q_1, \ldots, q_l)$ .

Protože  $q_1 \mid n$ , pak  $q_1 \mid r_1 \cdots r_m$  a podle Euklidova lemmatu  $q_1$  dělí alespoň jedno z čísel  $r_1, \ldots r_m$ . BÚNO  $q_1 \mid r_1$ , tedy  $q_1 = r_1$ . Vydělením n číslem  $q_1$  dostaneme menší přirozené číslo, které nemá jednoznačný rozklad.  $\left(\frac{n}{q_1} = q_2 \cdots q_l = r_2 \cdots r_m\right)$ .

#### Věta 1.3

Prvočísel je nekonečně mnoho.

 $D\mathring{u}kaz$ 

Důkaz sporem. Předpokládejme, že prvočísel je konečně mnoho, a označme p největší prvočíslo. Definujeme:

$$n_p = 2 \cdot 3 \cdot 5 \cdot \cdots \cdot p + 1$$

Pak  $n_p > p$  a  $n_p$  dává zbytek 1 po dělení všemi prvočísly, tedy není ani jedním dělitelné. Tedy  $n_p$  nemá prvočíselný rozklad. se základní větou aritmetiky.

Poznámka

Důkaz nedává konstrukci vyššího prvočísla, pouze dokazuje jeho existenci.

## Například

Mezi 1 a 100 je 25 prvočísel.

Mezi  $10^7$  a  $10^7 + 100$  jsou pouze 2 prvočísla.

 $Označme \Pi(N) počet prvočísel \leq N.$ 

Existují konstanty  $c_1, c_2 > 0$  takové, že

$$\frac{c_1}{\log N} \le \frac{\Pi(N)}{N} \le \frac{c_2}{\log N}$$

Poznámka

Prvočísel je nekonečně mnoho, ale "řídnou". Musí tedy existovat dlouhé úseky bez prvočísel.

Například

Interval  $[n!+2,\dots,n!+n]$ neobsahuje žádné prvočíslo. (Jelikož k-té číslo je dělitelné k+1.)

# 2 Čísla racionální a iracionální

# Definice 2.1 (Racionální a iracionální číslo)

Číslo  $x \in \mathbb{R}$  je racionální, pokud ho lze zapsat ve tvaru  $x = \frac{p}{q}, \ q \in \mathbb{N}, \ p \in \mathbb{Z}.$ 

Číslo  $y \in \mathbb{R}$ je iracionální, pokud není racionální.

Například (Z přednášky)

 $\sqrt{2}$  je iracionální.

#### Věta 2.1

Nechť  $n \in \mathbb{N}$  je taková, že  $\sqrt{n} \notin \mathbb{N}$  (tedy n není druhou mocninou přirozeného čísla). Pak  $\sqrt{n}$  je iracionální.

#### Lemma 2.2

Jsou-li p, q nesoudělná, pak p², q² jsou také nesoudělná.

 $D\mathring{u}kaz$ 

Dle základní věty aritmetiky každé přirozené číslo lze rozložit na součin prvočísel. Rozložíme a dokážeme.  $\hfill\Box$ 

Důkaz (Sporem)

Předpokládejme, že  $\sqrt{n}$  je racionální, ale není to celé číslo. Pak  $\sqrt{n}=\frac{p}{q}$ , kde p,q jsou nesoudělná přirozená čísla  $(q\geq 2)$ . Umocníme:  $n=\frac{p^2}{q^2}$ . q|p lightning.

## Věta 2.3 (Referát 1)

Existují iracionální čísla a,<br/>b taková, že  $a^b$  je racionální. (Text: skripta z MA, str. 14--15.)

 $D\mathring{u}kaz$ 

Buď 
$$\sqrt{2}^{\sqrt{2}}$$
 nebo  $(\sqrt{2}^{\sqrt{2}})^{\sqrt{2}} = \sqrt{2}^2 = 2$ 

Příklad (Teoretický příklad 1)

Nechť  $n \in \mathbb{N}$  a nechť  $a_1, \ldots, a_n$  jsou kladná reálná čísla, taková, že  $a_1 \cdot \cdots \cdot a_n = 1$ .

Dokažte, že

$$(1+a_1)\cdot\cdots\cdot(1+a_n)\geq 2^n.$$

Příklad (Teoretický příklad 2)

Nalezněte supremum a infimum množiny

$$\left\{\sqrt{n} - \lfloor \sqrt{n} \rfloor : n \in \mathbb{N}\right\}$$

# 3 Mohutnost množin

#### Definice 3.1

Množiny  $\mathbb{X}$ ,  $\mathbb{Y}$  mají stejnou mohutnost, pokud existuje bijekce  $\mathbb{X}$  na  $\mathbb{Y}$ . Značíme  $\mathbb{X} \approx \mathbb{Y}$ .

Množina  $\mathbb X$  má mohutnost menši nebo rovnu mohutnosti  $\mathbb Y$  , pokud existuje prosté zobrazení  $\mathbb X$  do  $\mathbb Y$  . Značíme  $\mathbb X \preceq \mathbb Y$ .

Množina  $\mathbb X\,$ má menší mohutnost než $\mathbb Y\,$ , pokud  $\mathbb X\preceq \mathbb Y,$ ale neplatí  $\mathbb Y\preceq \mathbb X.$  Značíme  $\mathbb X\prec \mathbb Y.$ 

#### $m V\check{e}ta~3.1$

 $(Cantor\text{-}Bernstein) \ Necht \ \mathbb{X} \quad a \ \mathbb{Y} \quad jsou \ mno\check{z}iny \ splňujíci \ \mathbb{X} \preceq \mathbb{Y} \ a \ \mathbb{Y} \preceq \mathbb{X}, \ pak \ \mathbb{X} \approx \mathbb{Y}.$ 

#### Lemma 3.2

Nechť  $\mathbb{X}$  je množina a  $H : \mathcal{P}(\mathbb{X}) \to \mathcal{P}(\mathbb{X})$  je zobrazení splňující podmínku  $\forall \mathbb{A}, \mathbb{B} \in \mathcal{P}(\mathbb{X}) : \mathbb{A} \subset \mathbb{B} \implies H(\mathbb{A}) \subset H(\mathbb{B})$ . Pak existuje  $\mathbb{C} \subset \mathbb{X}$  takové, že H(C) = C.

#### $D\mathring{u}kaz$

Položme  $\mathcal{C} = \{ \mathbb{A} \in \mathcal{P}(\mathbb{X}) : \mathbb{A} \subset H(\mathbb{A}) \}$ . Ukážeme, že  $\mathbb{C} = \bigcap \mathcal{C}$  je hledanou množinou.  $C \subset \mathbb{X}$  je zřejmé,  $C \subset H(C)$ : Pokud  $\mathbb{A} \in \mathcal{C}$ , pak  $\mathbb{A} \subset C$ , pak z vlastnosti zobrazení plyne  $H(\mathbb{A}) \subset H(\mathbb{C})$ . Tedy  $\mathbb{A} \subset H(\mathbb{A}) \subset H(\mathbb{C})$ . Z definice  $\mathbb{C}$  dostáváme  $C \subset H(\mathbb{C})$ . Nakonec musíme ještě dokázat  $H(\mathbb{C}) \subset \mathbb{C}$ . Z  $\mathbb{C} \subset H(\mathbb{C})$  a z vlastnosti zobrazení  $H(\mathbb{C}) \subset H(H(\mathbb{C}))$  TODO!  $H(\mathbb{C}) \subset \mathbb{C}$ .

#### $D\mathring{u}kaz$

Předpokládáme  $\mathbb{X} \leq \mathbb{Y} \implies$  existuje prosté zobrazení  $f: \mathbb{X} \to \mathbb{Y}$  a  $\mathbb{Y} \leq X \implies$  existuje prosté zobrazení  $f: \mathbb{Y} \to \mathbb{X}$ .

Definujeme  $H: \mathcal{P}(\mathbb{X}) \to \mathcal{P}(\mathbb{X})$  předpisem  $H(\mathbb{A}) = \mathbb{X} \setminus g(\mathbb{Y} \setminus f(\mathbb{A}))$ . (Pozorování, jestliže  $f = g^{-1}$  je prosté a na, tak H je identita.) Nyní ověříme předpoklady Lemmatu.

Nechť  $\mathbb{U} \subset \mathbb{V} \subset \mathbb{X}$ . Pak  $f(\mathbb{U}) \subset f(\mathbb{V}) \Longrightarrow \mathbb{Y} \setminus f(\mathbb{V}) \subset \mathbb{Y} \setminus f(\mathbb{U}) \Longrightarrow g(\mathbb{Y} \setminus f(\mathbb{V})) \subset g(\mathbb{Y} \setminus f(\mathbb{U})) \Longrightarrow \mathbb{X} \setminus g(\mathbb{Y} \setminus f(\mathbb{U})) \subset \mathbb{X} \setminus g(\mathbb{Y} \setminus f(\mathbb{V})) \Longrightarrow H(\mathbb{U}) \subset H(\mathbb{V}).$ 

Dle lemmatu existuje  $\mathbb{C} \subset \mathbb{X}$  takové, že  $H(\mathbb{C}) = \mathbb{C}$ . Pak  $\mathbb{C} = H(\mathbb{C}) = \mathbb{X} \setminus g(\mathbb{Y} \setminus f(\mathbb{C}))$ ,  $g(\mathbb{Y} \setminus f(\mathbb{C})) = \mathbb{X} \setminus \mathbb{C}$ . Tedy  $g|_{\mathbb{Y} \setminus f(\mathbb{C})}$  je prosté zobrazení  $\mathbb{Y} \setminus f(\mathbb{C})$  ne  $\mathbb{X} \mid \mathbb{C}$ , a tedy  $g^{-1}|_{\mathbb{X} \setminus \mathbb{C}}$  je prosté zobrazení  $\mathbb{X} \setminus \mathbb{C}$  na  $\mathbb{Y} \setminus f(\mathbb{C})$ . Navíc jistě  $f|_{\mathbb{C}}$  je prosté zobrazení  $\mathbb{C}$  na  $f(\mathbb{C})$ 

Definujeme  $h(a)=f(a), a\in \mathbb{C}|h(a)=g^{-1}(a), a\in \mathbb{X}\setminus \mathbb{C}.$  Potomh je prosté zobrazení  $\mathbb{X}$  na  $\mathbb{Y}$  .

# 4 Aritmetický, geometrický a harmonický průměr

#### Definice 4.1

Nechť  $x_1, \ldots, x_n > 0$ . Definujeme jejich

- aritmetický průměr jako  $A_n = \frac{x_1 + \dots + x_n}{n}$ .
- geometrický průměr jako  $G_n = \sqrt[n]{x_1 \cdot \dots \cdot x_n}$
- harmonický průměr jako  $H_n = \frac{n}{\frac{1}{x_1} + \ldots + \frac{1}{x_n}}$

# Věta 4.1 (AGH nerovnost)

# $A_n \ge G_n \ge H_n$

Poznámka (Pozorování)

Nerovnost  $G_n \ge H_n$  snadno plyne z  $A_n \ge G_N$ , stačí dosadit  $x_i = \frac{1}{y_i}$ . Stačí ukázat nerovnost  $A_n \ge G_n$ .

Důkaz (1. Zpětnou indukcí)

Dokážeme pro mocniny 2. Následně dosadíme za jedno x geometrický průměr těch ostatních a budeme "indukovat" zpět.

Důkaz (2. Indukcí)

Dokážeme pro 1.

Chceme odhadnout aritmetický průměr n+1 čísel. Použijeme indukční předpoklad pro n čísel, jejichž aritmetický průměr je stejný. Za tato čísla zvolíme  $x_1, \ldots, x_{n-1}, x'_n$ , kde  $x'_n$  je doplnění, aby byly shodné aritmetické průměry.  $x'_n$  vyjádříme. Upravíme, řekneme, že  $x_n$  a  $x_{n+1}$  jsme zvolili, že budou nejmenší a největší číslo.

Poznámka (2. referát)

Existuje i aritmeticko-geometrický průměr a aritmeticko-harmonický průměr (je roven geometrickému).

*Příklad* (3. teoretický)

Najděte všechna celá čísla m splňující

 $(1+m)^n \ge 1 + mn, \forall n \in \mathbb{N}$