

Zahájení : přivítání
obecné informace
syllabus
nutné pořadavky ke zkoušce

1. LIMITA, SPOJITOST, DERIVACE

1.1 ZÁKLADNÍ POJMY

MATEMATIKA, JEJÍ ROLE VE VĚDĚ, JEJÍ STRUKTURA

Věda jako celek představuje systematický, racionální a empirický způsob poznávání objektivní a procesů reálného světa. Věda se dělí (nejednotvárným a narušujícím se stále více překrývajícím způsobem) na vědy

- přírodní (fyzika, biologie, chemie, ...)
- technické (inženýrství - aplikované vědy přírodních ...)
- lékařské či obecnější vědy o žití přírody
- společenské (ekonomie, lingvistika, teologie, psychologie, ...)

Vědní obory shrnují poznatky a usilují o porozumění souvislostí, vztahů, procesů, případně predikci či co nejlepší poznání dané situace. Procesy, vztahy, souvislosti jsou popisovány verbálně a následně, přesněji dosažitelné přesnějšího popis, popisovány univerzálnějším jazykem - matematikou, která intuitivně mění v konzistentní.

Matematika je jazykem (přírodních) věd

Filosofie či počítačová věda jsou další vědní disciplíny s přesahem přes vědu jako celek.

Znám-li dobře češtinu, slovenštinu, angličtinu, ruštinu, či jakýkoliv jiný jazyk, což zahrnuje pravopis, gramatiku, výslovnost, slovní zásobu, literaturu, ... mohu velmi dobře (verbálně či písemně) popisovat procesy (= život) kolem sebe.

Zeela podobně, čím lépe budeme matematiku, tím lépe (přesněji) dovedeme popsat pozorované jevy, zpracovávat / interpretovat experimenty, hledat souvislosti a odhalovat věci jinak takřka neodhalitelné, zkrátka lépe pochopit dané "fyzikální" teorii.

MATEMATIKA (podobně jako jiný dostupná vědní jazyk) má mnoho oblastí:

LOGIKA, ALGEBRA, GEOMETRIE, TEORIE MNOŽIN, MATEMATICKÁ ANALÝZA, ... , TOPOLOGIE,

kde se často dají dělit.

Ačkoliv předmětem našeho kurzu je matematická analýza (což je, třeba řečeno, studium měnících se procesů, kde klíčový pojem je funkce), dnes se analýze věnuvat můžeme. Potřebujeme se nejprve domluvit na základních matematických gramatikách (tj. logice) a navíc otevírat maticy (spojené se základy algebry, teorie množin, teorie čísel).

► ZÁKLADY LOGIKY

angl. sentence

Věty v běžné řeči nazýváme vyjádření (anglicky statements).
 VÝROKEM rozumíme vyjádření, o kterém lze jednoznačně rozhodnout, zda je pravdivé či nepravdivé.

Výrokům, které jsou pravdivé, přiřadíme hodnotu 1 (true T)
 Výrokům, které jsou nepravdivé, přiřadíme hodnotu 0 (false F)

Výroky také splňují dvě pravidla:

- (i) dichotomie, které říká, že každý výrok musí mít hodnotu buď 0 nebo 1.
- (ii) vyloučeného středu, které říká, že vyjádření, kterému nelze přiřadit jednoznačnou hodnotu 0 nebo 1, není výrok.

VÝROKOVÝ POČET (tj. počítání s výroky) je založen na následujících operacích s výroky popsanech v Tabulce 1.:

A	B	$\neg A$	$A \wedge B$	$A \vee B$	$A \Rightarrow B$	$A \Leftrightarrow B$
1	1	0	1	1	1	1
1	0	0	0	1	0	0
0	1	1	0	1	1	0
0	0	1	0	0	1	1

Tabulka 1. Popis operací negace, konzunce, disjunce, implikace a ekvivalence.

Matematická tvrzení (výroky), pravidla nazývané věty (angl. Theorems), Lemmy, ..., jsou často ve tvaru implikace \Rightarrow či ekvivalence \Leftrightarrow . Protože pravdivostní tabulka $A \Leftrightarrow B$ je stejná jako pravdivostní tabulka $(A \Rightarrow B) \wedge (B \Rightarrow A)$, tak se často matematická tvrzení redukují na implikace \Rightarrow .

Protož (viz Tabuľka 2) jsou výroky

- $A \Rightarrow B$
- $\neg B \Rightarrow \neg A$
- $\neg(A \wedge \neg B)$

z pohledu logiky stejné, neboť mají stejnou pravdivostní tabuľku, takže rozlišujeme tři způsoby důkazů implikací:

- PRÍMÝ $A \Rightarrow B$
- NEPRÍMÝ $\neg B \Rightarrow \neg A$
- SPOREM $\neg(A \wedge \neg B)$

kteří ilustrujeme na následujícím příkladě.

A	$\neg A$	B	$\neg B$	$A \Rightarrow B$	$\neg B \Rightarrow \neg A$	$A \wedge \neg B$	$\neg(A \wedge \neg B)$
1	0	1	0	1	1	0	1
1	0	0	1	0	0	1	0
0	1	1	0	1	1	0	1
0	1	0	1	1	1	0	1

Tabuľka 2 Pravdivostní tabuľky výroků $A \Rightarrow B$, $\neg B \Rightarrow \neg A$ a $\neg(A \wedge \neg B)$ jsou stejné.

Příklad Bud' $m=1,2,3,\dots$ neboť $m \in \mathbb{N}$ (množina přirozených čísel).
 Dostaneme trojím způsobem, že platí pro každé $m \in \mathbb{N}$
 výrok: Je-li m^2 liché, pak m je liché.

Bud' $m \in \mathbb{N}$ libovolně, ale pevně.

PRÍMÝ DŮKAZ Protože m lze rozložit na součin prvočísel, máme $m = p_1 \dots p_r$ a $m^2 = p_1^2 \dots p_r^2$. Protože m^2 je liché, tak každé $p_i^2, i=1, \dots, r$, je liché. Odsud a ze skutečnosti, že p_i je prvočíslo plyne, že p_i je liché. Pak však $m =$ součin lichých čísel je liché. □

NEPRÍMÝ DŮKAZ Dostaneme implikaci
 není-li m liché (tj. n je sudé), pak není m^2 liché (tj. n^2 je sudé)
 (Dě) Je-li m sudé, pak $m=2r$ a pak $m^2=4r^2=2(2r^2)$
 tedy m^2 je sudé. □

DŮKAZ SPOREM Předpokládáme, že n^2 je liché a zároveň n je sudé a chceme nalézt neplatný výrok, neboli spor (značný \perp) s předpoklady. Je-li však n^2 liché a n sudé, pak $n^2 + n$ je liché a zároveň $n^2 + n = n(n+1)$ je čísla sudé neboť ~~je~~ jedno z čísel n resp. $n+1$ musí být sudé. Tedy $n^2 + n$ má být liché i sudé, což je hledaný spor. \perp

Výše uvedený příklad je zajímavý ještě ze dvou důvodů.

ZAPRŮG Výrok "je-li n^2 liché, pak je n liché" závisí na parametru $n \in \mathbb{N}$. Lze jej tedy označit $V(n)$. Tvrdí, ~~že~~ které jsme došli třemi způsoby, říká, že $V(n)$ má platit pro všechna $n \in \mathbb{N}$, což zapisujeme: $(\forall n \in \mathbb{N}) V(n)$

Symbol \forall čteme "pro všechna" se nazývá obecný kvantifikátor
 Negace výroku

Pro všechna $n \in \mathbb{N}$ platí $V(n)$ tzv. $(\forall n \in \mathbb{N}) V(n)$
 Existuje $n \in \mathbb{N}$ neplatí $V(n)$.

Tento výrok napíšeme
 $(\exists n \in \mathbb{N}) \neg V(n)$

Symbol \exists čteme "existuje" se nazývá existenční kvantifikátor
 Chceme-li zapsat "existuje právě jeden" píšeme $(\exists!)$. Někdy lze také vidět symbol \exists_1 , který značí totéž.

ZADŮRŽENÍ Výrok (nebo výroková forma = výrok s kvantifikátory) $(\forall n \in \mathbb{N}) V(n)$ kde $V(n)$ je např. "je-li n^2 liché, pak n liché" ~~je~~ je parametrizovaná množinou přirozených čísel, což je nejmenší indukční množina v množině reálných čísel (viz poznámky) a zároveň lze dorozumět principem indukce:
 (a) ověříme, že $V(n_0)$ platí pro nějaké $n_0 \in \mathbb{N}$ ($n_0=1$)
 (b) ověříme, že platí implikace: Pokud $V(m)$ platí $V(m+1)$ pro $m \geq m_0$

Pro ilustraci dorozumíme naše jednoduché tvrzení z Příkladu metodou indukce.

Ad (a) $V(1)$ tj. "je-li 1^2 liché, pak 1 liché" platí \checkmark

Ad (β) Předpokládejme, že $V(m)$ platí $\forall m \leq m_0$. Chceme dokázat $V(m_0+1)$ tj. "j-li $(m_0+1)^2$ liché, pak m_0+1 je sudé"

Avšak: $(m_0+1)^2 = m_0^2 + 2m_0 + 1 = (m_0-1)^2 + 4m_0 \Rightarrow (m_0-1)^2$ je liché

Diagram showing the decomposition of $(m_0+1)^2$ into m_0^2 and $2m_0+1$, and further into $(m_0-1)^2$ and $4m_0$. Arrows indicate that m_0^2 is even and $2m_0+1$ is odd, while $(m_0-1)^2$ is odd and $4m_0$ is even.

Pro m_0 nelze indukční předpoklad použít

pak z indukčního předpokladu m_0-1 je liché, a tedy m_0+1 je rovněž liché.

Můžeme (a budeme) mít výroky (výrokové formy), které závisí na více proměnných. Uvažujme pro jednoduchost situaci, kdy výrok závisí na dvou parametrech $x \in X$ a $y \in Y$, tj. $V(x,y)$. Pak jsou možné tyto kombinace kvantifikátorové forem:

- (1a) $(\forall x \in X)(\forall y \in Y) V(x,y)$
- (2a) $(\forall x \in X)(\exists y \in Y) V(x,y)$
- (3a) $(\exists x \in X)(\forall y \in Y) V(x,y)$
- (4a) $(\exists x \in X)(\exists y \in Y) V(x,y)$
- (1b) $(\forall y \in Y)(\forall x \in X) V(x,y)$
- (2b) $(\exists y \in Y)(\forall x \in X) V(x,y)$
- (3b) $(\forall y \in Y)(\exists x \in X) V(x,y)$
- (4b) $(\exists y \in Y)(\exists x \in X) V(x,y)$

Výroky (1a) a (1b) se liší pořadím kvantifikátorů. U výroků se stejnými kvantifikátory na pořadí nezáleží, neboť je možné zapísat $(\forall (x,y) \in X \times Y) V(x,y)$ nam. $(\exists (x,y) \in X \times Y) V(x,y)$

Tedy (1a) a (1b) jsou ekvivalentní a podobně (3a) a (3b).

NAOPAK, (2a) a (2b) a podobně (3a) a (3b) ekvivalentní NEJSOU, a pořadí kvantifikátorů je extrémně důležité jak potvrzuje následující příklad.

Příklad M množina mužů, \check{Z} množina žen, $V(m,\check{z})$ označuje výrok "z je matkou m". Pak

$(\forall m \in M)(\exists \check{z} \in \check{Z}) V(m,\check{z})$ je pravdivý výrok

Zdůvodno

$(\exists \check{z} \in \check{Z})(\forall m \in M) V(m,\check{z})$ je výrok nepravdivý.

Cvičení: Napište si negace obou výroků a rozhodněte Ado jsou pravdivé.