

FUNKCE

FUNKCE

- funkce je speciální typ relace: funkce je taková (n -ární) relace, kde prvních $n - 1$ hodnot v n -tici jednoznačně určuje poslední hodnotu
- n -ární relace: množina uspořádaných entit
- funkce je zobrazení
- relace R z množiny A do množiny B se nazývá zobrazením z A do B , právě když ke každému prvku $a \in A$ existuje nejvýše jeden prvek $b \in B$ takový, že platí $(a, b) \in R$

FUNKCE

alternativně se můžeme na relaci podívat jako na vstupně-výstupní mechanismus:

- prvních $n - 1$ hodnot v n -tici můžeme pokládat za argumenty
- relace (vstup), poslední hodnotu za její výsledek
- pokud má být taková relace funkcí, výstup musí být jednoznačně určen argumenty

FUNKCE

formálně, binární relace na množině je funkce, pokud platí:

$$\forall x, y, z \in M \left((x, y) \in R \wedge (x, z) \in R \Rightarrow y = z \right)$$

obdobně, ternární relace na množině je funkce, pokud:

$$\forall x, y, z, w \in M \left((x, y, z) \in R \wedge (x, y, w) \in R \Rightarrow z = w \right) \dots$$

FUNKCE

pro binární relaci
mezi množinami A a B , která je funkcí,
říkáme „funkce z A do B “ a zapisujeme

$f: A \rightarrow B$

VLASTNOSTI FUNKCÍ

injektivita. Funkce $f: A \rightarrow B$ je injektivní (též prostá), pokud platí

$\forall x, y \in A \ (x \neq y) \Rightarrow f(x) \neq f(y)$ neboli žádné dva prvky nemají stejný obraz

surjektivita. Funkce $f: A \rightarrow B$ je surjektivní (též na), pokud platí

$\forall b \in B \ (\exists a \in A \ (f(a) = b))$

neboli každý prvek oboru hodnot má nějaký vzor, případně můžeme říci, že f obor B hodnot je

úplnost. Funkce $f: A \rightarrow B$ je úplná, pokud platí

$\forall b \in B \ (\exists a \in A \ (f(a) = b))$

neboli f definiční obor je B . Často se můžete setkat s tím, že pojmem funkce je myšlena úplná funkce.

řekneme, že funkce je *bijekce* právě tehdy, je-li současně injektivní, surjektivní a úplná

POSLOUPNOSTI

- posloupnosti jsou množiny prvků, v níž (na rozdíl od množin) záleží na pořadí
- prvky se v posloupnosti také mohou opakovat
- konečné posloupnosti můžeme považovat za uspořádané -tice
- konečná posloupnost délky n je úplná funkce, jejímž definičním oborem je množina

POSLOUPNOSTI

- posloupnosti typicky zapisujeme jako $0, 1, \dots, \dots$, což považujeme jen za druh zápisu pro $(0), (1), \dots, (\dots), \dots$
- v případě nekonečných posloupností často pracujeme s induktivními definicemi
- v případě posloupností tyto definice vypadají tak, že vypíšeme první člen (případně prvních několik členů), což je analogie báze indukce, a poté určíme předpis, podle kterého dostaneme n -prvek pomocí jednoho, případně několika předchozích prvků (analogie indukčního kroku)
- podle takovéto definice jsme schopni zkonstruovat libovolný prvek posloupnosti

Příkladem nekonečné posloupnosti je tzv. Fibonacciho posloupnost, kde každý další člen je součtem dvou předchozích členů: 0, 1, 1, 2, 3, 5, 8, 13, 21, 34, ...

induktivní definice Fibonacciho posloupnosti vypadá takto:

- $0 = 0$
- $1 = 1$
- $=_{n-1} +_{n-2}$