

Дискретна математика

проф. д-р Тодорка Глушкова,
Катедра „Компютърни технологии“, ФМИ

2

Математически основи

Съдържание:

- Теория на множествата
- Релации
- Функции

Теория на множествата

- Почти всичко в математиката и теоретичната информатика може да се формализира с понятията от теорията на множествата.

Множество M : Съвкупност от еднотипни обекти на нашите възприятия или на нашето мислене (Кантор). Обектите наричаме елементи на множеството

Означения:

- Елемент на M : $a \in M$
- Не принадлежи на M : $a \notin M$
- Елементи на M : $a, b \in M$
- Не принадлежат на M : $a, b \notin M$
- Пrazно и универсално множества: \emptyset, U

Теория на множествата

Дефиниции:

- **Еднакви множества:**

когато съдържат едни и същи елементи ($M_1 = M_2$)

- **Различни множества:**

Когато съществува поне един елемент, който принадлежи на едното, но не принадлежи на другото множество ($M_1 \neq M_2$)

- **Повторяемост:**

Един елемент не може да се повтаря в едно множество

- **Наредба:**

Елементите на едно множество не са подредени

Георг Кантор



Георг Фердинад Лудвиг Филип Кантор

(Georg Ferdinand Ludwig Philipp Cantor)

- Роден: 3.03.1845 в Санкт Петербург, Русия
- Починал: 6.01.1918 в Хале, Германия
- Алма матер: Швейцарска висша техническа школа в Цюрих, Хумболдтовия университет в Берлин
- Работил: Университет Хале-Витенберг
- Немски математик, най-известен като създател на съвременната теория на множествата – фундаментална теория в математиката.

Представяне на множества

Съществуват два начина за дефиниране елементите на множествата:

- Чрез явно изброяване, ако са краен брой
- Чрез определена зависимост, на които тези елементи трябва да отговарят.

Например:

а) $M = \{a, b, c, \dots, x, y, z\};$

б) M е множеството на всички положителни реални числа

Примери

?

Множества

$$\mathbb{N} = \{ 1, 2, 3, 4, \dots \}$$

$$\mathbb{N}_0 = \{ 0, 1, 2, 3, 4, \dots \}$$

$$\mathbb{Z} = \{ \dots, -2, -1, 0, 1, 2, \dots \}$$

$$M_1 = \{ 2, 4, 6, 8, 10, \dots \}$$

$$M_2 = \{ 0, 1, 4, 9, 16, 25, \dots \}$$

?

Представяния

$$M_3 = \{ n \in \mathbb{N} \mid n \bmod 2 = 1 \}$$

$$M_4 = \{ n^2 \mid n \in \mathbb{N}_0 \}$$

Отношения между множества

Подмножества:

$M_1 \subseteq M_2 :\Leftrightarrow$ от $a \in M_1$ следва $a \in M_2$

Празното множество е подмножество на всяко друго множество:
 $\emptyset \subseteq M$

$M_1 = M_2 \Leftrightarrow M_1 \subseteq M_2$ и $M_2 \subseteq M_1$

Истински подмножества:

$M_1 \subset M_2 :\Leftrightarrow M_1 \subseteq M_2$ и $M_1 \neq M_2$

Пример:

$A = \{1, 3, 5\};$

$B = \{1, 2, 3, 4, 5\}.$

Тогава $A \subseteq B.$

Обвивка на множество

- **Теорема 1.** За всяко произволно множество A е вярно: $\emptyset \subseteq A$.
- В много случаи се налага да разгледаме всички подмножества на дадено множество.
- **Дефиниция:** Множеството от всички подмножества на A се нарича **обвивка** на A . Означаваме я с $P(A)$ и:

$$P(A) = \{B \mid B \subseteq A\}$$

Пример: $A = \{2, 3\}$. Тогава: $P(A) = \{\emptyset, \{2\}, \{3\}, \{2, 3\}\}$

Мощност на множество

- Често се налага да определим колко е голямо едно множество, т.е. колко елемента има.
- Ако множеството A има краен брой елементи, то A е крайно и **мощността** му е броя на тези елементи, т.е. $|A| = n$.
- Всяко множество, което не е крайно се нарича **безкрайно** и е предмет на разглеждане в други математически дисциплини.

Структурирани множества

Структурираните множества са:

- наредените n -орки;
- матриците;
- низовете.

Наредени двойки и n-торки

- **Дефиниция:** *Наредената двойка* е последователност от два обекта, разгледани в определен ред. Записваме (x,y) . В някои случаи **x** и **y** се наричат координати.
- Наредените двойки (a,b) и (c,d) са еквивалентни $\Leftrightarrow a=c$ и $b=d$.
- **Дефиниция:** Декартово произведение на множествата A и B е множеството от наредени двойки с първи елемент от A и втори – от B . Бележим с $A \times B$.
 $A \times B = \{(a,b) \mid a \in A \wedge b \in B\}$
- Забележете, че множествата $\{a,b\} = \{b,a\}$, но наредените двойки $(a,b) \neq (b,a)$.

Наредени двойки и n-торки

- **Дефиниция: Наредена n-орка** (a_1, a_2, \dots, a_n) е последователност от n- наредени обекта. Две n-орки са еквивалентни $(a_1, a_2, \dots, a_n) = (b_1, b_2, \dots, b_n) \Leftrightarrow a_i = b_i$ за $\forall i = 1..n$
- Декартово произведение на множествата $A_1 \times A_2 \times \dots \times A_n = \{(a_1, a_2, \dots, a_n) \mid a_i \in A_i \text{ за } \forall i = 1..n\}$
- Наредената n-орка (a_1, a_2, \dots, a_n) се нарича още крайна последователност или **нареден списък**.

Низове и последователности

- Всеки елемент в множеството се съдържа само веднъж в него, а елементите му са не подредени.
- Обекти, подобни на множествата, в които даден елемент може да се срещне няколко пъти ще наричаме **СПИСЪК**.
- В списъците реда на елементите не е фиксиран и затова ще ги наричаме **неподредени**.
- Ако елементите на списъка са подредени, ще го наричаме **подреден списък** или **последователност**.

Низове и последователности

- Ако броят на елементите в n -орката е безкраен, получаваме безкраен списък или безкрайна последователност.
- Формално една безкрайна последователност от едно множество A е подреден списък от елементи на A , индексирани посредством положителни цели числа. Бележим $\{a_1, a_2, \dots, a_i, \dots\}$, $i=1.. \infty$, a_i се наричат **терми**.
- Понякога е удобно поредицата да започва с 0, а не с 1.

Низове и последователности

- Често се налага да вземем определени терми от една последователност и да образуваме нова последователност, която наричаме **подпоследователност** на оригиналната.
- Особено важни в компютърните науки са **крайните списъци**.

Матрици

- Един начин да генерализираме понятието списък е като увеличим неговата размерност.
- За да подредим елементите в двумерното поле ще използваме наредени двойки от естествени числа(индекси).
- Такова подреждане наричаме **матрица**.Т.е., ако $m, n \in \mathbb{N}$, а S е множество, то A е $(m \times n)$ матрица с елементи от S :

$$A = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{m1} & a_{m2} & \dots & a_{mn} \end{pmatrix} \quad \text{съкратено } A = (a_{ij})$$

Матрици

- Матрицата има m - реда и n - стълба индексирани чрез множеството:

$$I = \{1, 2, 3 \dots m\} \times \{1, 2, 3 \dots n\}.$$

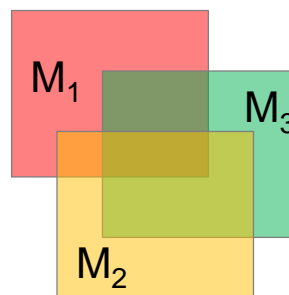
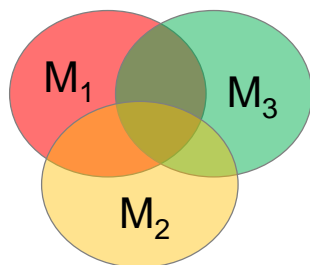
Т.е. можем да говорим за това, как елементите могат да бъдат индексирани чрез индексни множества, за да се получат списъци или матрици:

$$X = \{x_i, \text{ където } i \in I\}$$

Операции с множества

Върху множествата могат да бъдат дефинирани различни операции

Много релации и операции с множества могат да бъдат онагледени интуитивно посредством диаграмите на Вен



Джон Вен



Джон Вен (*John Venn*)

Роден: 04.08.1834 в Хъл, Йоркшър, Англия

Починал: 04.04.1923, Кембридж, Англия

- Британски логик и философ
- Известен е с представянето на диаграми на Вен
- Използват се в различни области, включително теория на множествата, теория на вероятности, логика, статистика и компютърните науки.

Примери

- Пример: Нека A е множеството на простите числа, а B – множеството на естествените числа, които при деление на 4 дават остатък 1. Тогава:

$$A = \{2, 3, 5, 7, 11, 13, 17, 19, 23, 29, \dots\}$$

$$B = \{5, 9, 13, 17, 21, 25, 29, \dots\}$$

$$A \cup B = \{2, 3, 5, 7, 9, 11, 13, 17, 19, 21, 23, 25, 29, \dots\}$$

$$A \cap B = \{5, 13, 17, 29, \dots\}$$

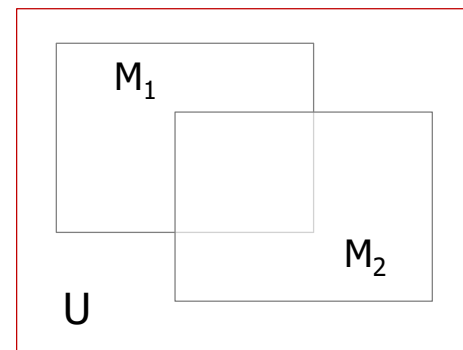
Операции с множества

Обединение:

$$M_1 \cup M_2 := \{ a \mid a \in M_1 \text{ или } a \in M_2 \}$$

$$\bigcup_{i=1}^n M_i := M_1 \cup \dots \cup M_n$$

$$\bigcup_{i=1}^{\infty} M_i := M_1 \cup M_2 \cup \dots$$

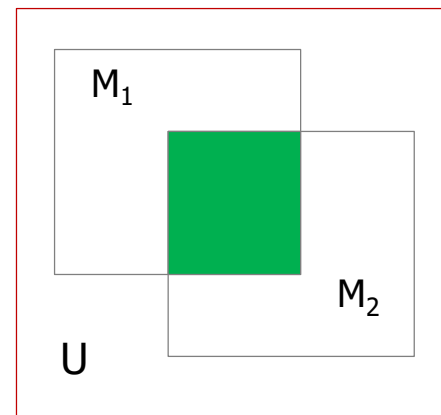


Сечение:

$$M_1 \cap M_2 := \{ a \mid a \in M_1 \text{ и } a \in M_2 \}$$

$$\bigcap_{i=1}^n M_i := M_1 \cap \dots \cap M_n$$

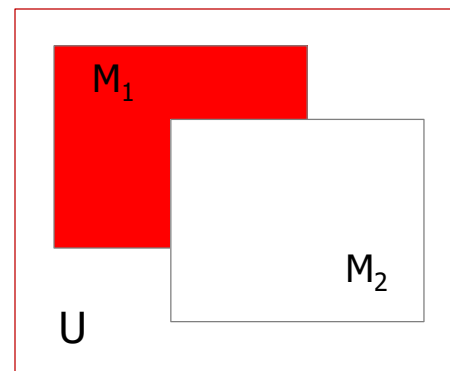
$$\bigcap_{i=1}^{\infty} M_i := M_1 \cap M_2 \cap \dots$$



Операции с множества

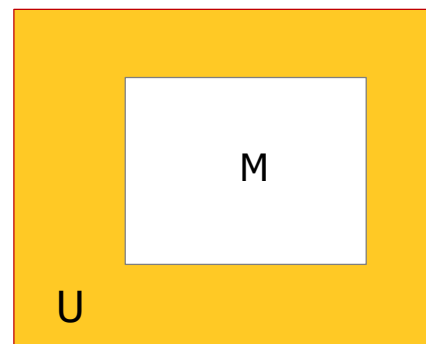
Разлика:

$$M_1 \setminus M_2 := \{ a \mid a \in M_1 \text{ или } a \notin M_2 \}$$



Допълнение/Комплимент:

$$\overline{M} := U \setminus M$$



Закони за множества

Комутативен: $M_1 \cup M_2 = M_2 \cup M_1$

$$M_1 \cap M_2 = M_2 \cap M_1$$

Дистрибутивен: $M_1 \cup (M_2 \cap M_3) = (M_1 \cup M_2) \cap (M_1 \cup M_3)$

$$M_1 \cap (M_2 \cup M_3) = (M_1 \cap M_2) \cup (M_1 \cap M_3)$$

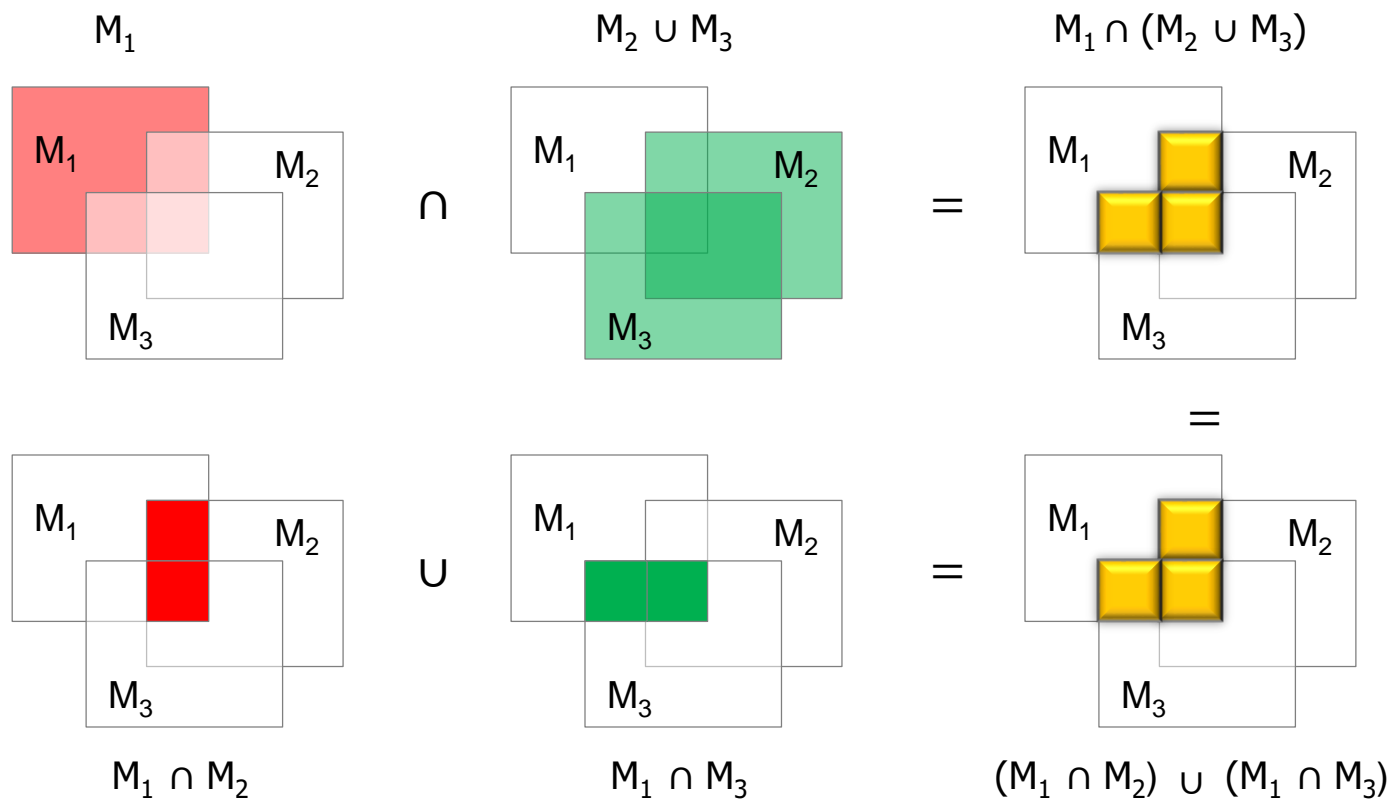
Неутрални елементи: $M \cup \emptyset = M$

$$M \cap \mathbb{U} = M$$

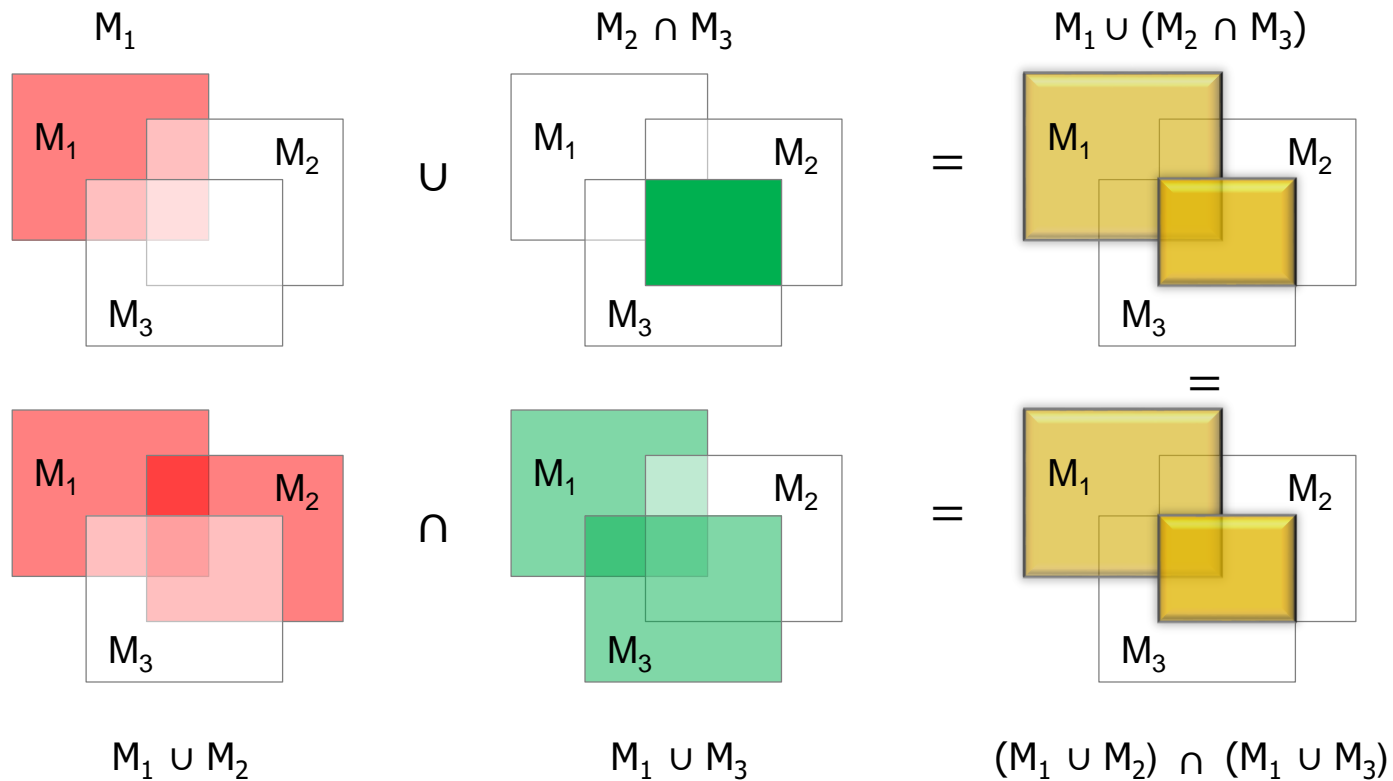
Инверсни елементи: $M \cup \overline{M} = \mathbb{U}$

$$M \cap \overline{M} = \emptyset$$

Вен- диаграми за Дистрибутивния Закон



Вен-диаграми за Дистрибутивния Закон



Закони за множества

Идемпотентност: $M \cup M = M$

$$M \cap M = M$$

Асоциативност: $M_1 \cup (M_2 \cup M_3) = (M_1 \cup M_2) \cup M_3$

$$M_1 \cap (M_2 \cap M_3) = (M_1 \cap M_2) \cap M_3$$

Абсорбация: $M_1 \cup (M_1 \cap M_2) = M_1$

$$M_1 \cap (M_1 \cup M_2) = M_1$$

Де Морган:

$$\overline{M_1 \cup M_2} = \overline{M_1} \cap \overline{M_2}$$

$$\overline{M_1 \cap M_2} = \overline{M_1} \cup \overline{M_2}$$

Де Морган



Август Де Морган

(Augustus De Morgan)

Роден: 1806 г., Англия

Починал: 1871 г., Англия

- Британски математик
- Принадлежи към един от значимите създатели на математическата логика
- Дефинира понятието за пълна индукция

Закони за множества

Поглъщане:

$$M \cup U = U$$

$$M \cap \emptyset = \emptyset$$

Двойно отрицание:

$$\overline{\overline{M}} = M$$

Релации

Нека M е произволно множество.

Множеството $M \times M := \{ (x, y) \mid x, y \in M \}$ наричаме **декартово произведение** на M .

- Следователно, декартовото произведение $M \times M$ е множеството на всички подредени двойки (x, y) на елементите от M

Нека M е произволно множество.

Всяко множество $R \subseteq M \times M$ наричаме **релация** в M .

- Всяка релация може да се разглежда като подмножество на $M \times M$.
Бележим с $x \sim_R y$

Означения:

- $x \sim_R y$, ако $(x, y) \in R$
- $x \not\sim_R y$, ако $(x, y) \notin R$

Представяне на релации

Множество:

$$R := \{(1, 1), (1, 4), (2, 1), (3, 1), (4, 3)\}$$

Граф:

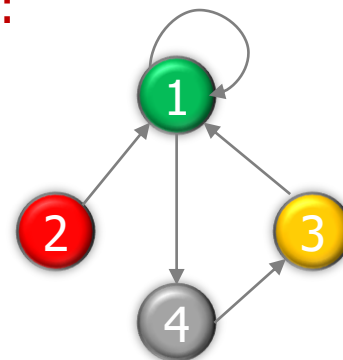


Таблица:

	1	2	3	4
1	1	0	0	1
2	1	0	0	0
3	1	0	0	0
4	0	0	1	0

Матрица:

$$\begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \end{bmatrix}$$

Свойства на Релациите

Дефиниции:

- **Рефлексивна:** ако $x \sim x$ за всички $x \in M$
- **Симетрична:** ако от $x \sim y$ следва винаги, че $y \sim x$
- **Асиметрична:** ако от $x \sim y$ следва винаги $y \not\sim x$
- **Транзитивна:** ако от $x \sim y$ и $y \sim z$ следва винаги $x \sim z$

Функции

Дефиниция: Една функция $f:A \rightarrow B$ е правило, според което на всеки елемент x от A се съпоставя точно един елемент $f(x)$ от B .

- От гледна точка на множествата една функция от A към B е подмножество на $A \times B$, удовлетворяващо следното условие:

$$\{\forall a \in A: \exists b \in B: (a, b) \in f\} \wedge$$

$$\{\forall a \in A : \forall b_1, b_2 \in B: ((a, b_1) \in f \wedge (a, b_2) \in f) \rightarrow b_1 = b_2\}$$

Примери

$f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}, f(x) = x^2$ за всяко x от \mathbb{R} или в
множествено-теоретичен аспект:

$$f = \{(x, x^2) \mid x \in \mathbb{R}\}.$$

Т.е. f съдържа наредени двойки като $(5, 25)$;
 $(-5, 25)$; $(-\pi, \pi^2)$, но не съдържа $(36, 6)$ или $(2, -4)$.

Функции

Дефиниция: Две функции са **еквивалентни**, тогава и само тогава, когато и трите им множества са съответно еквивалентни.

Т.е. $f, g: A \rightarrow B$ са еквивалентни $\Leftrightarrow \forall x \in A: f(x) = g(x)$

- Разгледаните до тук функции са функции на един аргумент.
- Нека A_1, A_2, \dots, A_n, B са множества.

Тогава: $f: A_1 \times A_2 \times \dots \times A_n \rightarrow B$ е функция на n -променливи или аргументи.

Теоретични понятия за функция

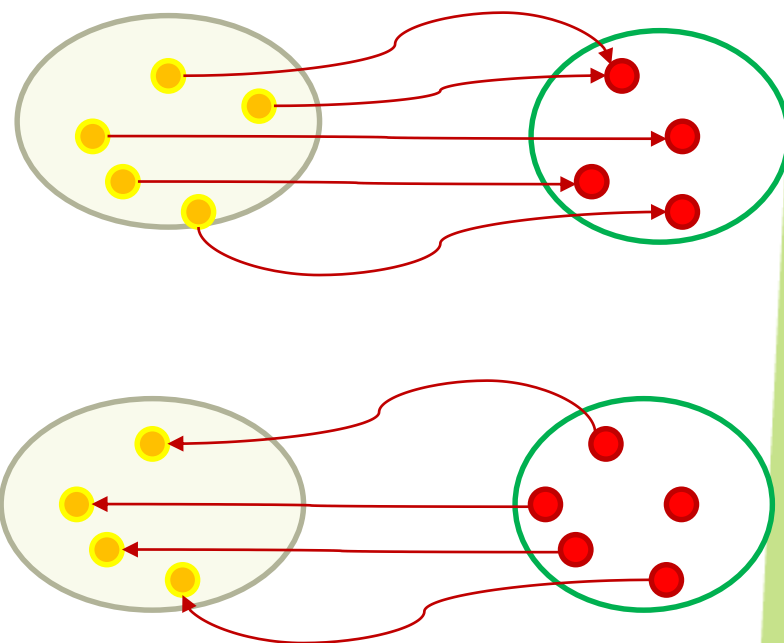
- Всички елементи от дефиниционната област на една функция се появяват като първа координата на подредената двойка на функцията, но не всички елементи на кообластта се появяват като втора координата.
- Дефиниция: За $f: A \rightarrow B$ **рангът** на функцията е:
 $\text{range}(f) = \{b \in B \mid \exists a \in A: (a, b) \in f\}$ или $\text{range}(f) = \{f(a) \mid a \in A\}$
- С други думи рангът на една функция е подмножество на множеството на стойности на тази на функцията.

Видове функции

Една функция $f: M \rightarrow N$ се нарича:

Сюрекция: ако за всички $y \in N$ съществува $x \in M$, така че $f(x) = y$.
Т.е. всеки елемент от N е изображение на един или повече елементи от M .

Инекция: ако от $f(x) = f(y)$ винаги следва, че $x = y$.



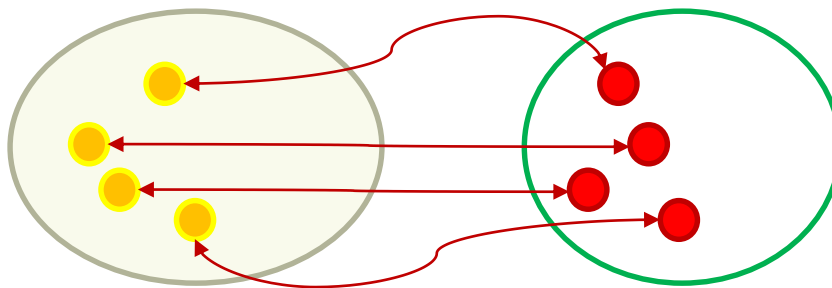
Примери

- Пример 1: $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}, f(x) = x^2, \forall x \in \mathbb{R}$ не е сюрекция, защото рангът на функцията е множеството на реалните неотрицателни числа. Ако, обаче, я запишем така:
 $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}^+ \cup \{0\}$, тогава тя е сюрекция.
- Пример 2: $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}, f(x) = x^2, \forall x \in \mathbb{R}$ не е инекция, защото $f(5) = 25; f(-5) = 25$.
($5 \neq -5$, а $25 = 25$)

Видове функции

Биекция: ако f е едновременно инекция и сюрекция, казваме, че е биекция.

Това е взаимно-еднозначно съответствие между елементите на дефиниционното и целевото множества



Операции върху функции

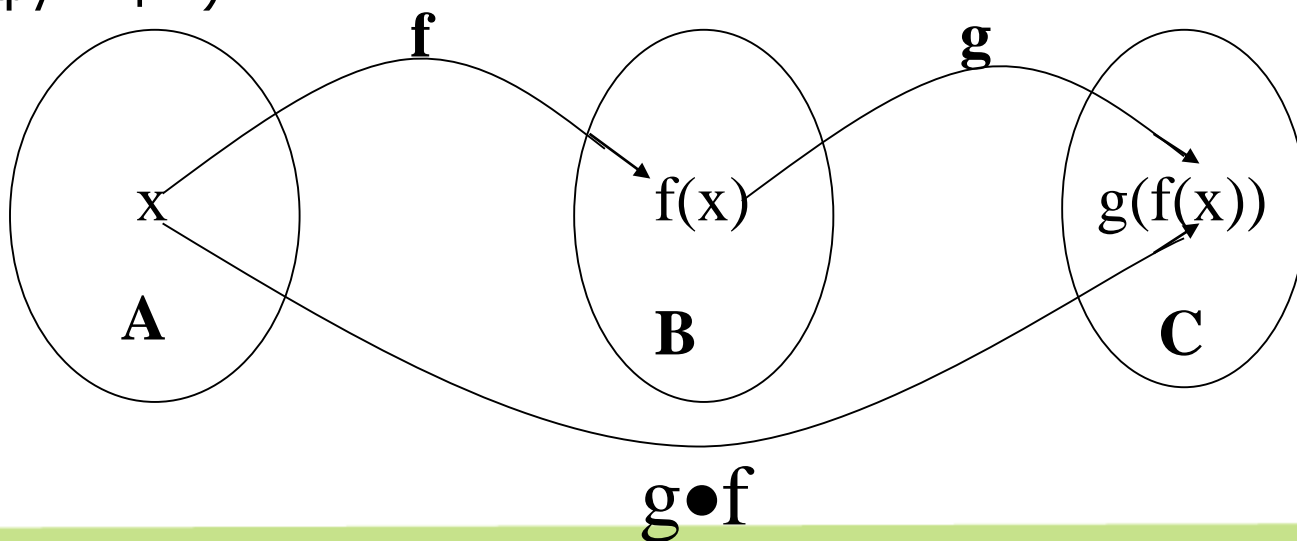
Да въведем операции над функции, като в резултат получим отново функция, т.е. да вдигнем нивото на абстракция. Нека f и $g: A \rightarrow B$ са функции. Тогава:

- 1) Сума** (по елементи) $f+g=s$ е функция, която за $\forall x \in A: s(x)=f(x)+g(x)$.
- 2) Произведение** (по елементи) $f.g=p$ е функция, която за $\forall x \in A: p(x)=f(x).g(x)$.

Забележка: Тези действия са възможни, само ако тези функции са дефинирани в една и съща кообласт.

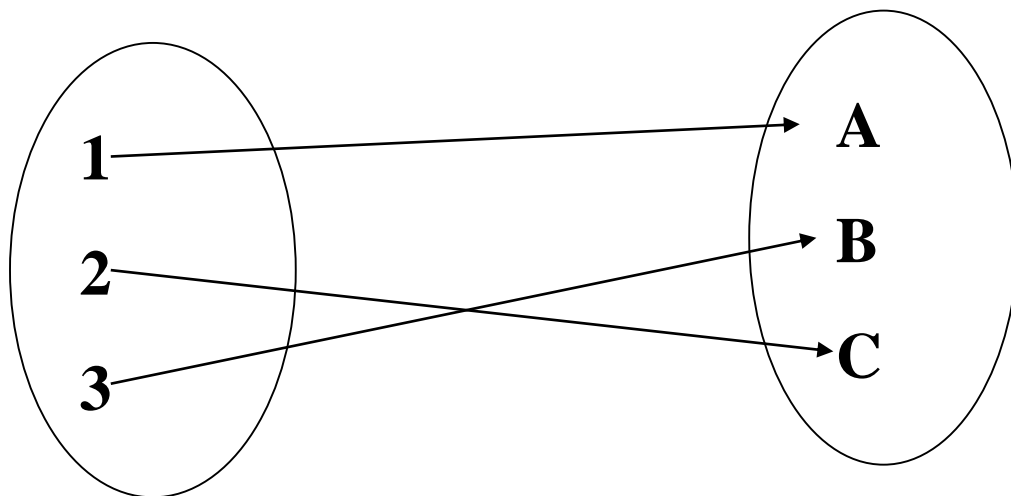
Операции върху функции

Дефиниция: Нека $f:A \rightarrow B$; $g:B \rightarrow C$. Тогава $g \circ f:A \rightarrow C$, такава че за $\forall x \in A$: $(g \circ f)(x) = g(f(x))$ се нарича **суперпозиция** на функциите. Така образуваме съставни функции(или функция във функция).



Операции върху функции

- **Дефиниция:** Нека $f:A \rightarrow B$ е биекция. Тогава обратната функция $f^{-1}: B \rightarrow A$ е също биекция и се задава с правилото: $f^{-1}(y) = x \Leftrightarrow f(x) = y$.



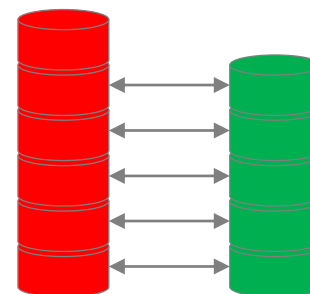
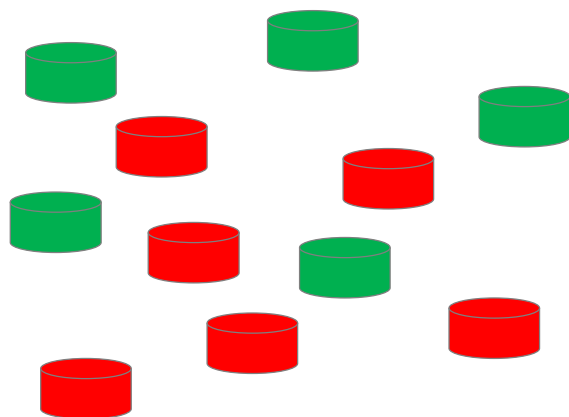
Операции върху функции

- **Дефиниция:** Функция, която изобразява $\forall x \in A$ в себе си се нарича **идентитет**. Бележим $i_A(x) = x$.
- **Теорема:** Нека $f: A \rightarrow B$; $g: B \rightarrow C$ са биективни функции. Тогава:
 - A) $f^{-1} \bullet f = i_A$; $f \bullet f^{-1} = i_B$;
 - B) $(g \bullet f)^{-1} = f^{-1} \bullet g^{-1}$;

Разбиране на безкрайността: Сравняване на множества



Ако не можем да броим, можем ли и как да установим кои пулове са повече



Идея: сравняване мощност на множества посредством съществуване на **биекция**

Разбиране на безкрайността: Хилбертов хотел



Можем ли да го настаним

да



Как ще го настаним

Хилбертов хотел: хотел с безкрайно много стаи

- Всички стаи са заети
- Пристига нов гост



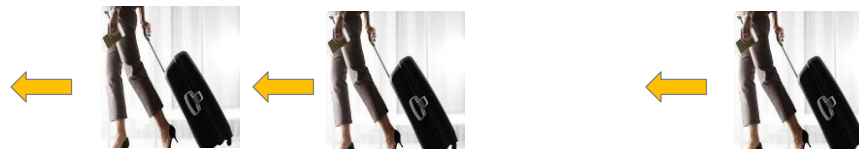
$n+1$

n

$n-1$

2

1



Хилбертов хотел

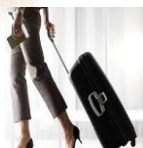
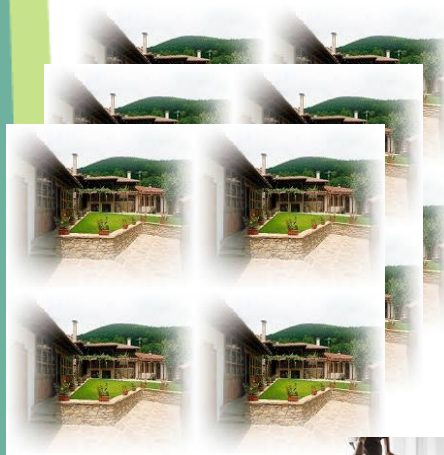
? Можем ли да го настаним

да

? Как ще го настаним

Хилбертов хотел: хотел с безкрайно много стаи

- Всички стаи са заети
- Пристига нов гост



n+1



n



n-1



2



1



Формално обяснение (доказателство)

Множествата N и $N \setminus \{1\}$ са **равномощни**
понеже: съществува биекция
(преместване на гост в съседна стая)

$$f: n \rightarrow n+1 \text{ от } N \text{ към } N \setminus \{1\}$$

Давид Хилберт



Давид Хилберт (*David Hilbert*):

Роден: 23 януари 1862, Кьонигсберг, Източна Прусия

Починал: 14 февруари 1943, Гьотинген, Германия

- Немски математик сред най-влиятелните на 19-20 век.
- Своята известност на велик математик дължи на създаването и развиването на голям кръг математически теории като теорията на инвариантите, аксиомизация на геометрията
- Идеята за хилбертовото пространство е в основите на функционалния анализ.
- Хилберт и неговите студенти развиват съществени части от математическата инфраструктура, необходима за квантовата механика и общата теория на относителността.

Използвана литература в курса

- D. W. Hoffmann, Theoretische Informatik, Hansen Verlag, 2009
- H. P. Gumm, M. Sommer, Einfuehrung in die Informatik, Oldenbourg Wissenschaftsverlag, 2004
- J. W. Grossman, Discrete Mathematics, Macmillan Pub. Co., 1990
- К. Манев, Увод в дискретната математика, КЛМН, 2005
- Й. Денев, Р. Павлов, Я. Демирович. *Дискретна математика*. Наука и изкуство, София, 1984.

Използвана литература в курса

- Д. Байнов, С. Костадинов, Р. Павлов, Л. Луканова. *Ръководство за решаване на задачи по дискретна математика*. Университетско издателство "Паисий Хилендарски", Пловдив, 1990.
- В.А. Успенский, *Машина Поста*, Москва, Наука, 1988, ISBN 5-02-013735-9.
- L. Lovasz, J. Pelikan, K. Vesztergombi, *Discrete Mathematics – Elementary and Beyond*, Springer Verlag, New York, 2003, ISBN 0-387-95584-4.

Използвана литература в курса

- E. Bender, S. Williamson, *A Short Course in Discrete Mathematics*, Dover, 2006, ISBN 0-486-43946-1.
- P. Linz, *An Introduction to Formal Languages and Automata*, Jones and Bartlett Publishers, 6-th edition, Jones & Bartlett Publishers, ISBN-13: [9781284077247](#), 2016
- Kenneth H. Rosen, Kamala Krithivasan, *Discrete mathematics and its application*, McGraw-Hill Companies, 7-th edition, ISBN 978-0-07-338309-5, 2012

Използвана литература в курса

- Owen D. Byer, Deirdre L. Smeltzer, Kenneth L. Wantz, Journey into Discrete Mathematics, AMS, MAA Press, Providence Rhode Island, ISBN 9781470446963, 2018
- Christopher Rhoades, Introductory Discrete Mathematics, Willford Press, ISBN 1682854922, 9781682854921, 2018
- David Liben-Nowell, Discrete Mathematics for Computer Science, Wiley, 2017, ISBN 1119397197, 9781119397199, 2017.
- <http://www.jflap.org/> - софтуерна среда