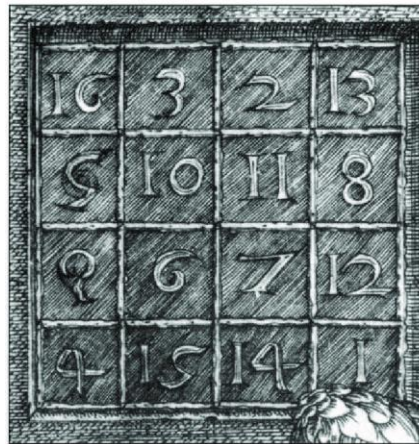


# Bine ați venit la cursul **Logică și Structuri Discrete -LSD**



## Cursul 1

Ș.I. dr. ing. Cătălin Iapă

[catalin.iapa@cs.upt.ro](mailto:catalin.iapa@cs.upt.ro)

Să facem  
cunoștință:

Curs:



Cătălin Iapă

Laboratoare:



Adelina Stana



Alex Grosu



Raul Brumar



Cătălin Botean

# Să facem cunoștință

- Moldova-Nouă, Caraș-Severin
- Liceul Grigore Moisil Timișoara
- Facultatea de Automatică și Calculatoare, UPT
  - Calculatoare și Tehnologia Informației
- Doctorat
  - Identificarea utilizatorului unui calculator în funcție de modul în care scrie la tastatură
- Liga AC, Casa Tineretului, Primăria Timișoara, Ministerul Dezvoltării, Autoritatea pentru Digitalizarea României
- Programarea Calculatoarelor, Tehnici de Programare, Managementul Proiectelor Software

# Detalii administrative curs

- Semestrul 1: 14 săptămâni
  - 2 ore de **curs**/ săptămână
  - 2 ore de **laborator**/ săptămână
- Prezența la curs și laborator e obligatorie
  - Pentru toate prezențele la curs veți primi 1p bonus la examen
- Veți primi **2 note**, media lor este nota finală la LSD
  - 1 notă la examen, în sesiune, după cele 14 săptămâni
  - 1 notă pentru activitatea de la laborator
- Pentru a promova materia e nevoie să luați **cel puțin nota 5**, atât la examen cât și la laborator
- **Examenul** se poate da de 3 ori

# Ce facem la LSD

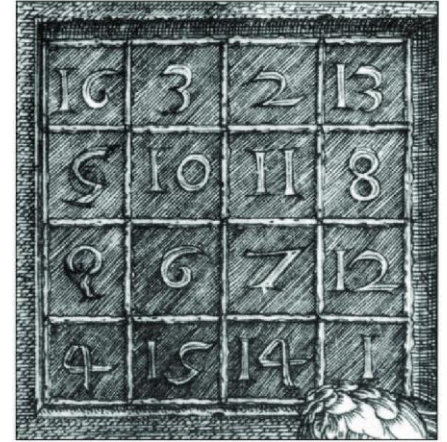
Demonstrații

Mulțimi

Funcții

Proprietăți ale funcțiilor

Funcțiile în programare



# Despre LSD

- Logică și Structuri Discrete
- Ce vom face?
  - LOGICĂ,
  - MATEMATICĂ și *Ce fel de Matematică?*
  - PROGRAMARE *Ce fel de Programare?*
- De ce ai nevoie înainte să începi acest curs?
  - Noțiuni fundamentale de matematică
  - Curiozitate

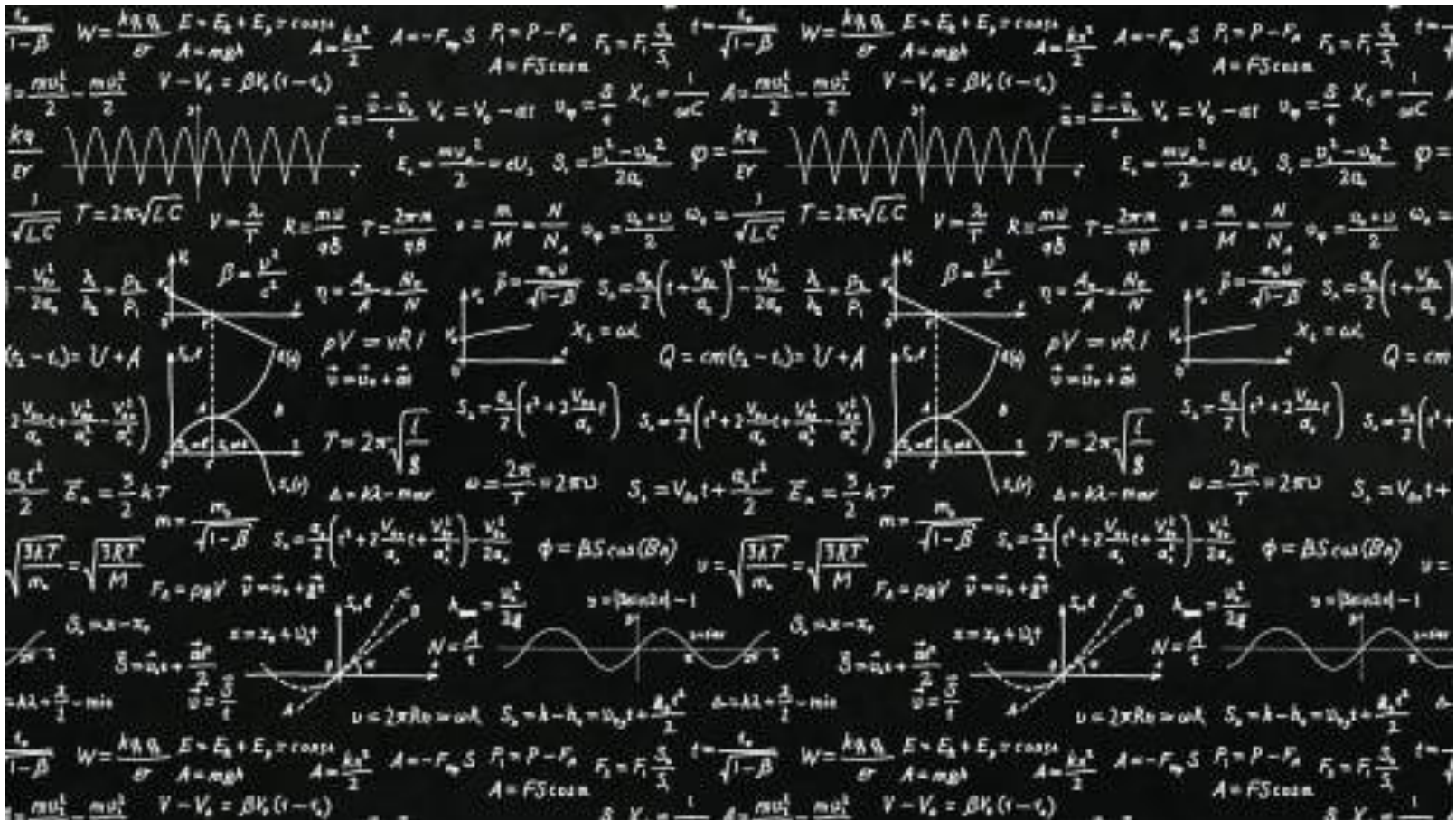
# Despre LSD

## LOGICĂ MATEMATICĂ

- cum exprimăm precis **afirmații**
  - pentru definiții riguroase, specificații în software, ...
- cum **demonstrăm** afirmații
  - pentru a arăta că un algoritm e corect
- cum prelucrăm **formule** logice
  - pentru a găsi soluții la probleme

# Despre LSD

## MATEMATICĂ DISCRETĂ



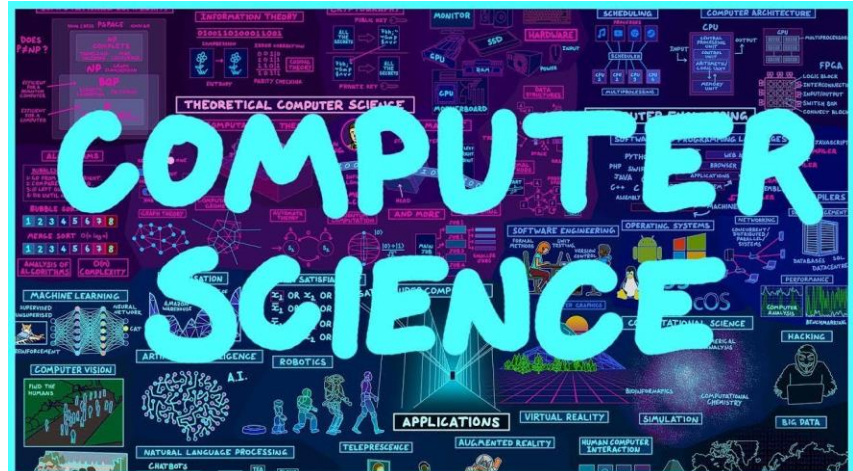


# Despre LSD

## MATEMATICĂ DISCRETĂ

Este limbajul de bază al științei calculatoarelor

- *algorithms*
- *bioinformatics*
- *computer graphics*
- *data science*
- *machine learning*
- *software engineering etc.*



# Despre LSD

## MATEMATICĂ DISCRETĂ

- Ce studiem?

studiem noțiuni/obiecte care iau valori distincte,  
discrete

- întregi, valori logice, relații, arbori, grafuri, etc.

- Ce nu studiem?

nu studiem domeniul **continuu**

- numere reale, infinitezimale, limite, ecuații  
diferențiale

vezi: analiză matematică

# Despre LSD

## PROGRAMARE în PYTHON

Vom aplica conceptele parcurse la curs pe calculator, folosind limbajul de programare PYTHON

### Limbaj la nivel înalt

- Este deosebit de ușor să începeți să utilizați Python (chiar dacă nu ați programat înainte)
- Sintaxa este prietenoasă cu cititorul (și aproape de un limbaj natural)
- Codul este compact
- Biblioteca standard Python oferă o gamă largă de facilități și multe biblioteci externe sunt, de asemenea, disponibile
- Este unul dintre cele mai utilizate limbaje de programare la ora actuală

Ce facem la LSD

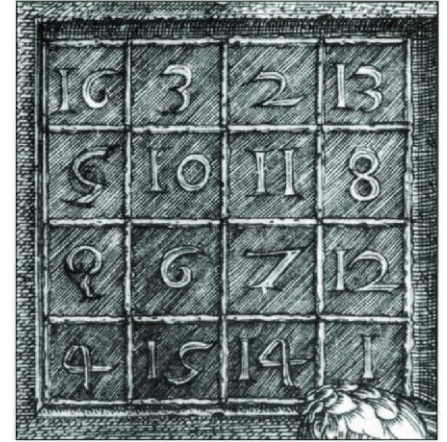
## Demonstrații

Mulțimi

Funcții

Proprietăți ale funcțiilor

Funcțiile în programare



# Să începem

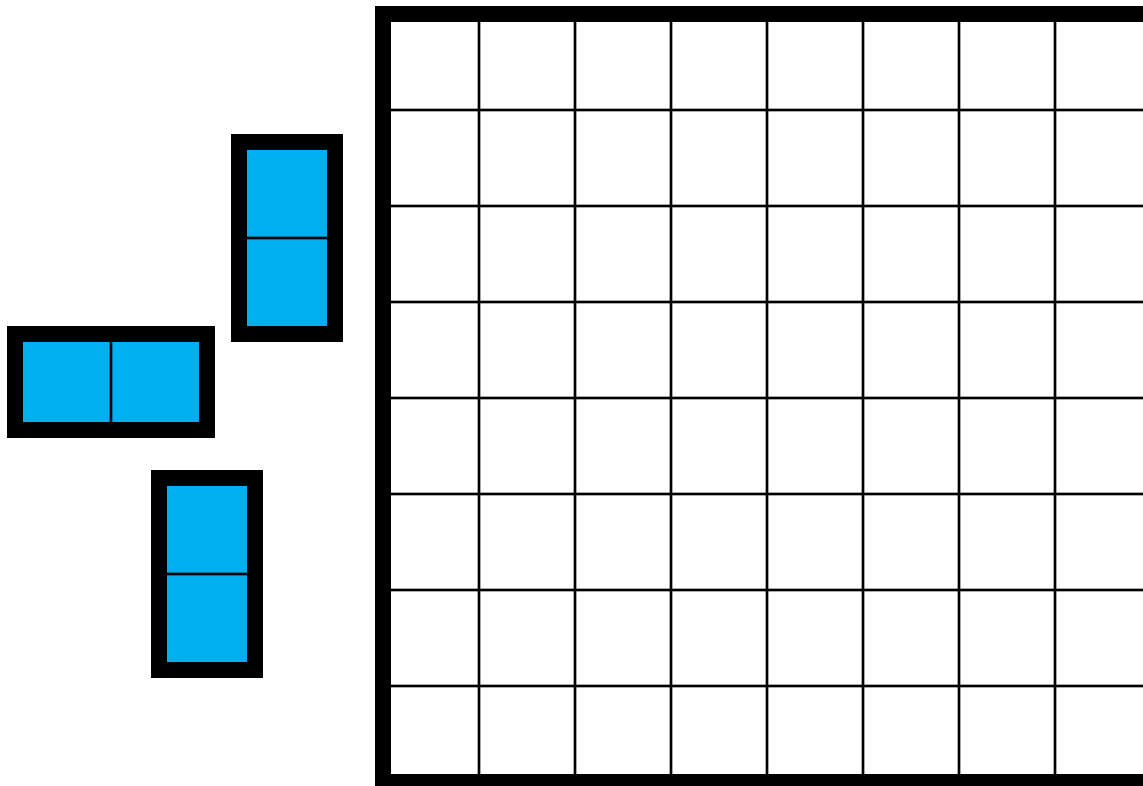
- DEMONSTRAȚII
- Ce e demonstrația?

# Să începem

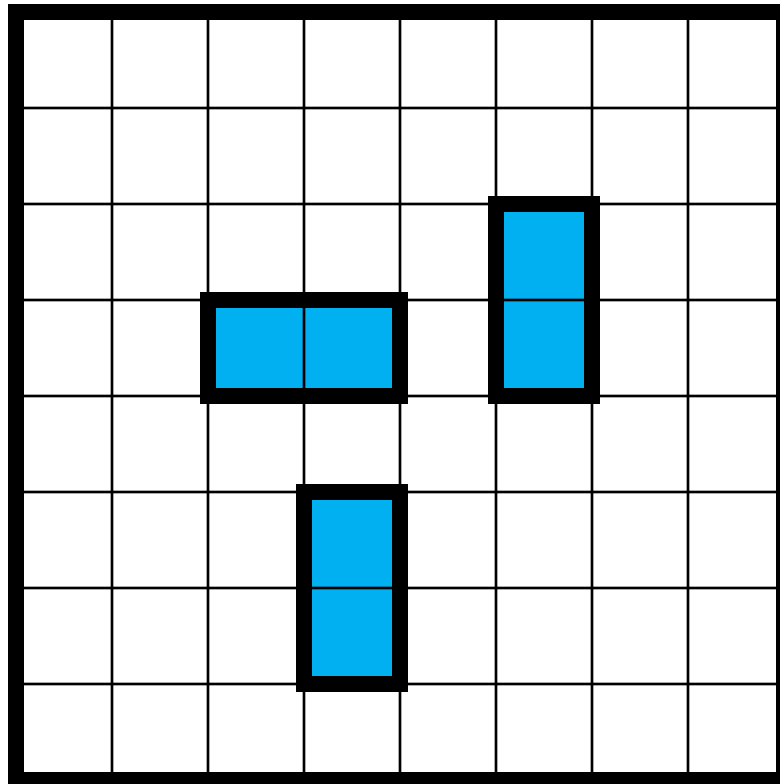
- DEMONSTRAȚII
- Ce e demonstrația?
  - Un argument care este așa de convingător astfel încât poți să îl folosești pentru a-i convinge și pe ceilalți
  - Este un semn de înțelegere

# DEMONSTRAȚII

Un prim exemplu simplu: Putem umple (fără a lăsa spații goale) o tablă de șah de dimensiunea 8 x 8 cu piese de domino de dimensiunea 1 x 2?



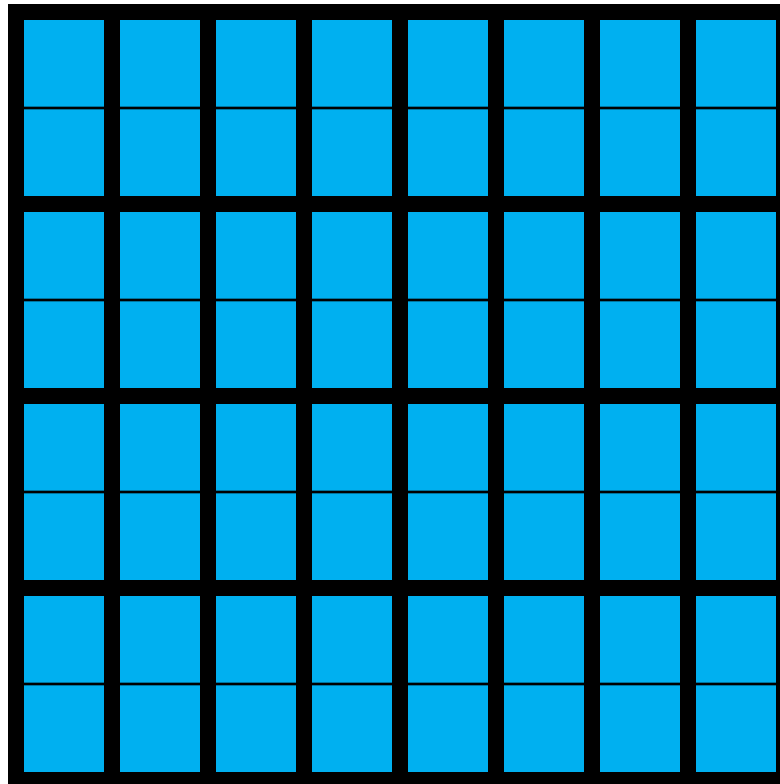
Putem sa o umplem sau nu?





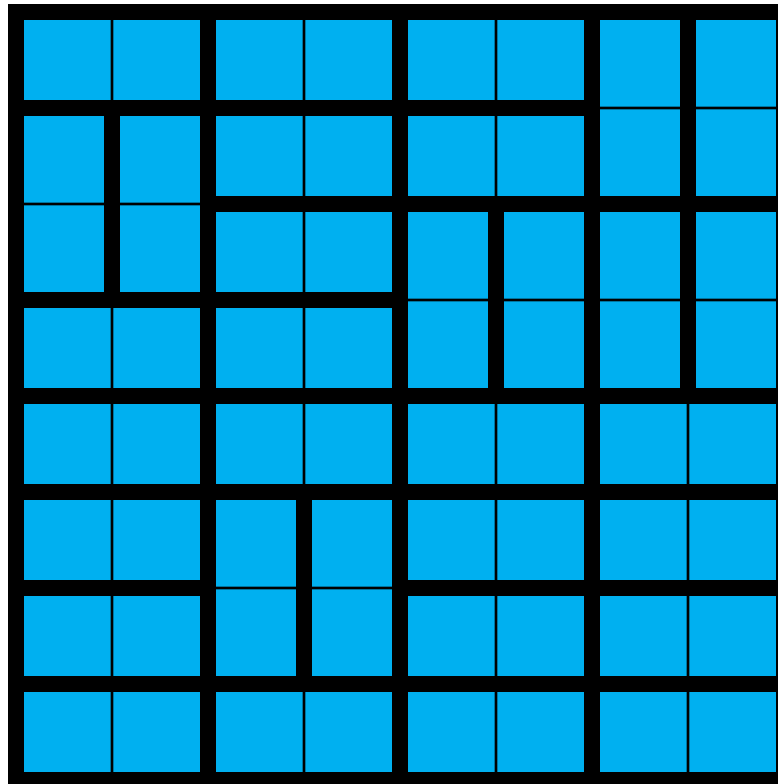
## DEMONSTRAȚIA PRIN EXEMPLU

Răspunsul e evident, **DA**. Și cred că fiecare dintre voi poate demonstra asta. E de ajuns să arătăm un exemplu și am demonstrat:



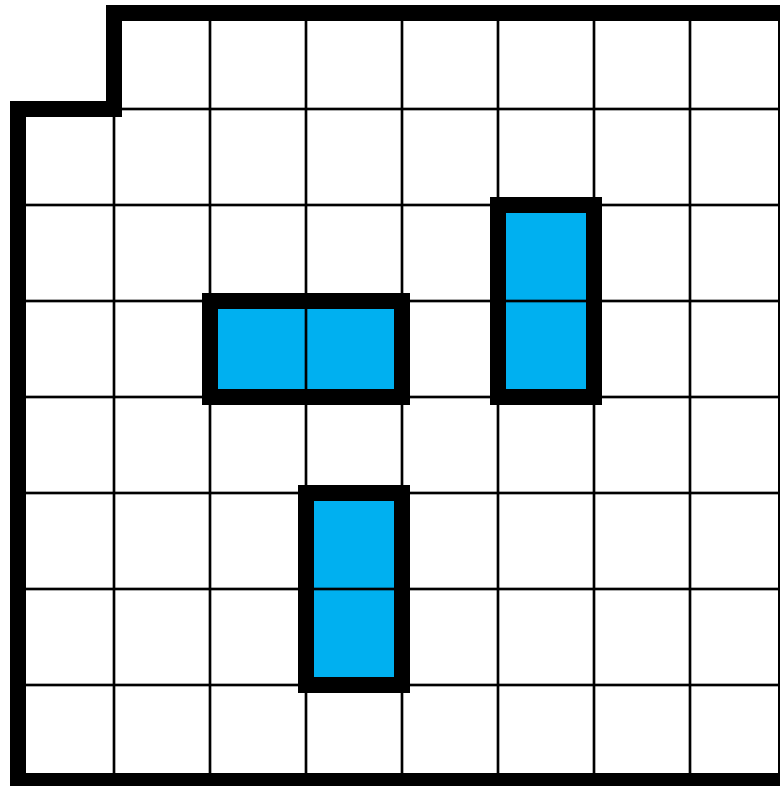
## DEMONSTRAȚIA PRIN EXEMPLU

Răspunsul e evident, **DA**. Și cred că fiecare dintre voi poate demonstra asta. E de ajuns să arătăm un exemplu și am demonstrat:



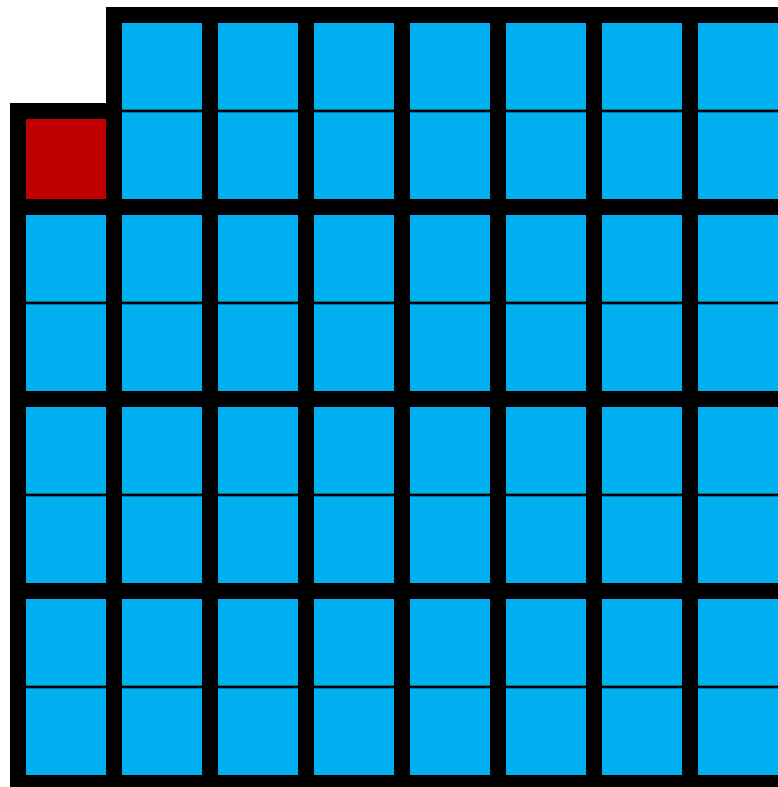
## Putem sa o umplem sau nu?

Dar dacă complicăm puțin problema? Dacă eliminăm un pătrat de pe tablă? Mai putem să umplem tabla și de data asta?



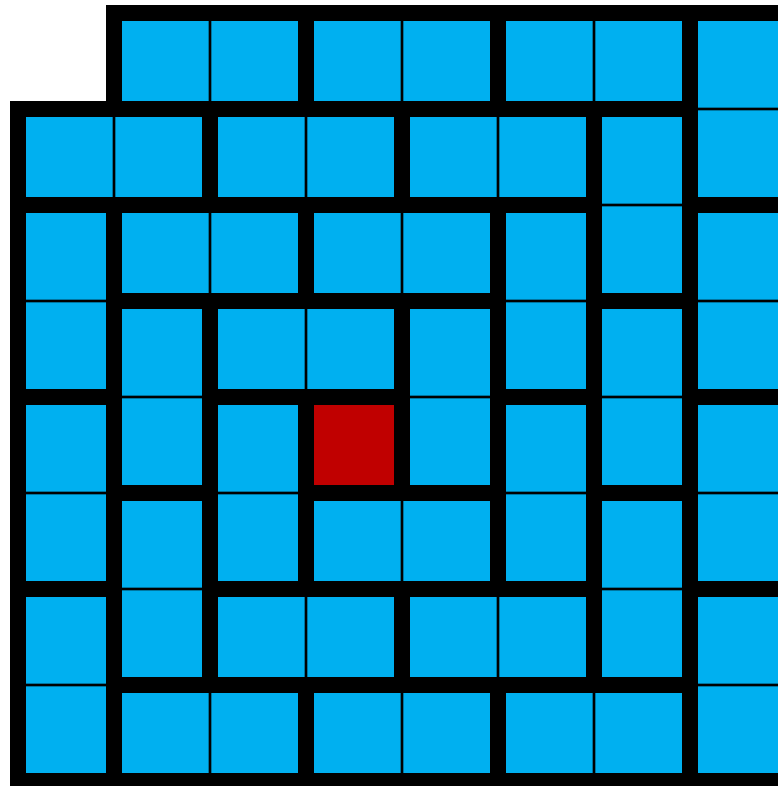
## Putem sa o umplem sau nu?

Am încercat în 2 moduri mai jos, dar în ambele ne rămâne un pătrat neumplut. De data asta nu putem demonstra prin exemplu. Dar putem demonstra că nu există nici o combinație posibilă, oare?



## Putem sa o umplem sau nu?

Am încercat în 2 moduri mai jos, dar în ambele ne rămâne un pătrat neumplut. De data asta nu putem demonstra prin exemplu. Dar putem demonstra că nu există nici o combinație posibilă, oare?



## Putem sa o umplem sau nu?

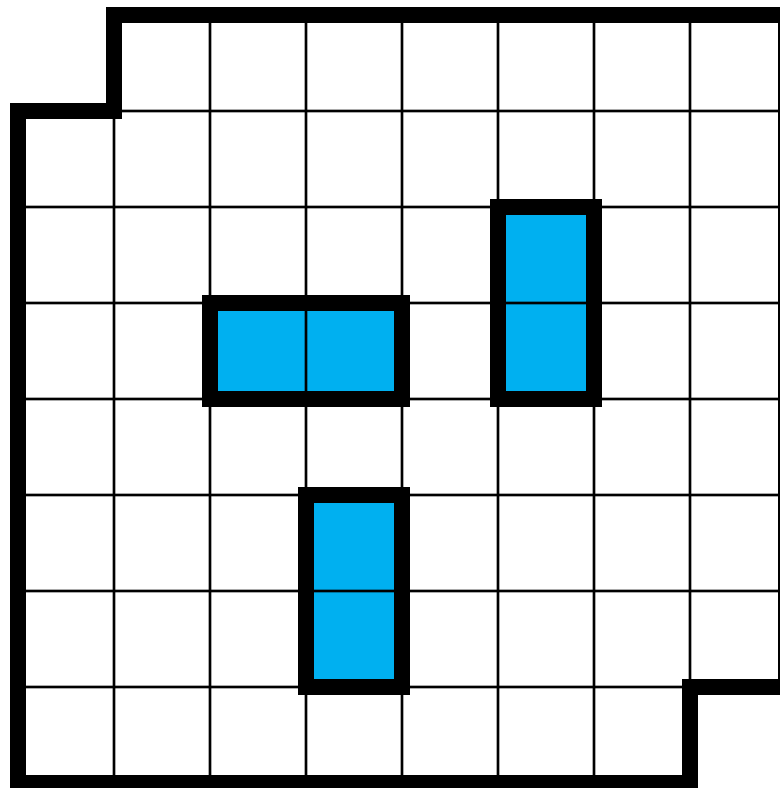
Putem demonstra astfel:

Pe tabla de șah sunt în total **64 de pătrate** (  $8 \times 8$  ).  
Eliminând unul, rămânem doar cu  $63$  (  $8 \times 8 - 1$  ).

Putem umple cu piese de domino (  $1 \times 2$  ) doar un **număr par de pătrate**.  $63$  fiind număr impar, nu poate fi acoperit cu piesele disponibile.

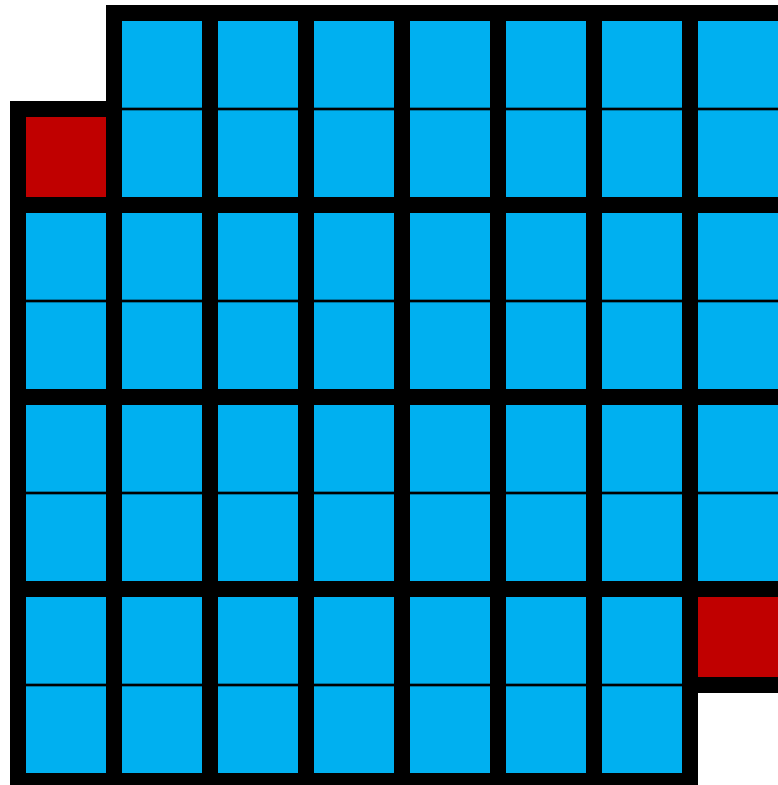
QED

Dar dacă complicăm încă puțin problema? Dacă eliminăm două pătrate de pe tablă? De data asta putem să umplem tabla? Ne rămâne să umplem doar 62 ( $8 \times 8 - 2$ ) de pătrate, deci am putea să folosim 31 de piese de domino, nu?



## Putem sa o umplem sau nu?

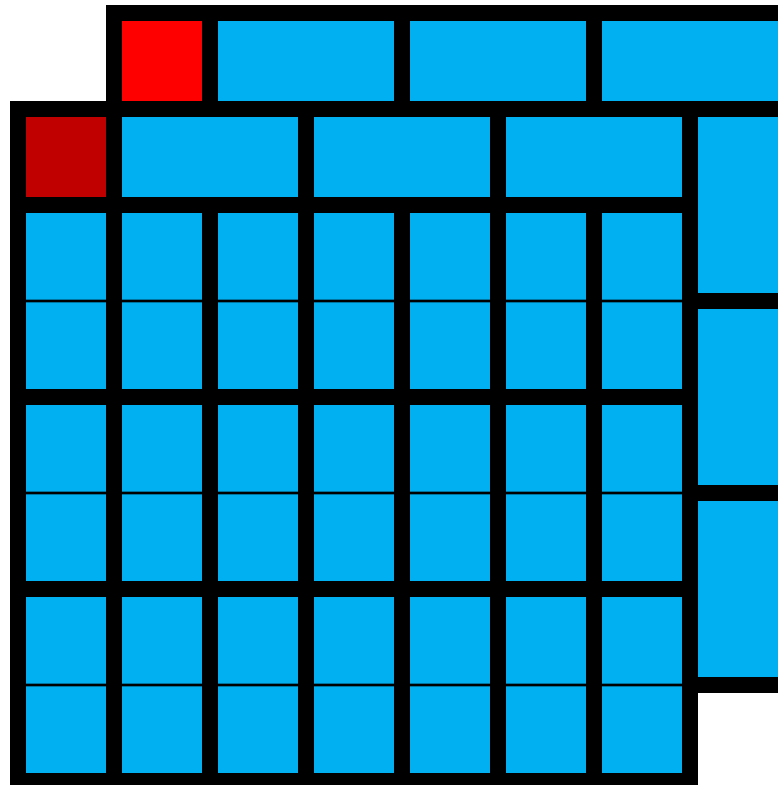
Am încercat în 2 moduri mai jos, dar în ambele ne rămân câte 2 pătrate neumplute. Nici de data asta nu putem demonstra prin exemplu. Putem demonstra, din nou, că nu există nici o combinație posibilă?



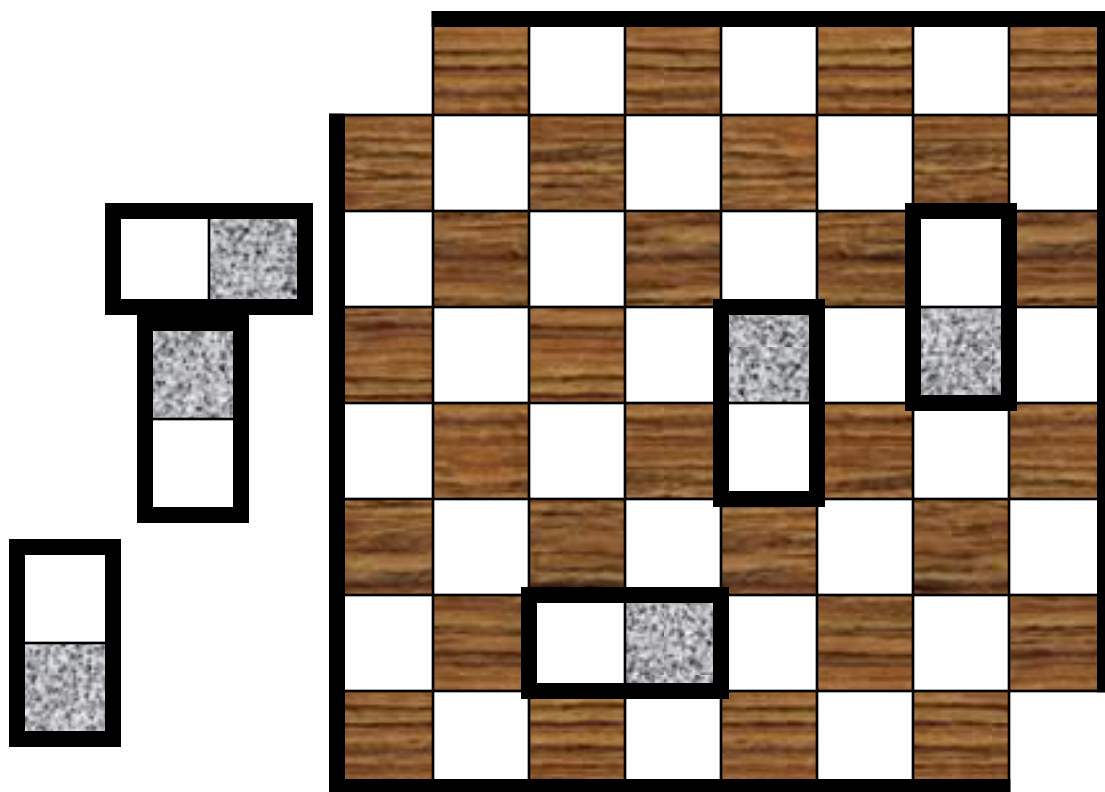


## Putem sa o umplem sau nu?

Am încercat în 2 moduri mai jos, dar în ambele ne rămân câte 2 pătrate neumplute. Nici de data asta nu putem demonstra prin exemplu. Putem demonstra, din nou, că nu există nici o combinație posibilă?



Pentru a ne simplifica demonstrația ne vom folosi de cele 2 culori ale tablei de șah. De fiecare dată vor fi 2 culori diferite acoperite. Noi am eliminat 2 patrate albe, deci au mai rămas pe tablă **32 de pătrate maro** și doar **30 albe**, suprafață imposibil de acoperit, pentru că tot timpul **vor rămâne nacoferite 2 pătrate colorate neacoferite**.



- V-a convins această demonstrație?
- Putem merge mai departe cu exemplele. Dacă eliminăm 2 pătrate de culori diferite, putem să acoperim restul tablei cu piese de domino?
- Putem demonstra că putem acoperi restul tablei, oricare ar fi cele 2 pătrate de culori diferite eliminate?

Ce am aflat până acum despre demonstrații:

- Ca să demonstrăm că ceva există e de ajuns să oferim un **exemplu**
- Pentru a demonstra că ceva nu există avem de urmat un **raționament logic**

Vom continua cu un exemplu mai aproape de matematică:

# Există un număr?

- Există un număr de 2 cifre care, dacă devine de 7 ori mai mic, atunci prima sa cifră dispare?

# Există un număr?

- Există un număr de 2 cifre care, dacă devine de 7 ori mai mic, atunci prima sa cifră dispare?
- Da,  $35 / 7 = 5$
- Nu este greu de găsit, numerele de 2 cifere divizibile cu 7 sunt doar câteva: 14, 21, 28, 35, 42, 49, 56, 63
- Dar putem să complicăm problema: Există un număr care, dacă devine de 57 de ori mai mic, atunci prima cifră dispare?

# Există un număr?

- Există un număr de 2 cifre care, dacă devine de 7 ori mai mic, atunci prima sa cifră dispare?
- Da,  $35 / 7 = 5$
- Nu este greu de găsit, numerele de 2 cifere divizibile cu 7 sunt doar câteva: 14, 21, 28, 35, 42, 49, 56, 63
- Dar putem să complicăm problema: Există un număr care, dacă devine de 57 de ori mai mic, atunci prima cifră dispare?
- $7125 / 57 = 125$

- Există un număr care, dacă devine de 57 de ori mai mic, atunci prima cifră dispare?
- $7125 / 57 = 125$
- Cum îl putem găsi matematic:



- Există un număr care, dacă devine de 57 de ori mai mic, atunci prima cifră dispare?
- $7125 / 57 = 125$
- Cum îl putem găsi matematic:
  - Notăm numărul căutat cu  $ab\dots z$ , unde fiecare literă e o cifră
  - $ab\dots z = 57 * b\dots z$
  - $X = b\dots z$  considerăm că are  $k$  cifre

- Există un număr care, dacă devine de 57 de ori mai mic, atunci prima cifră dispare?
- $7125 / 57 = 125$
- Cum îl putem găsi matematic:
  - Notăm numărul căutat cu  $ab\dots z$ , unde fiecare literă e o cifră
  - $ab\dots z = 57 * b\dots z$
  - $X = b\dots z$  considerăm că are  $k$  cifre
  - $a * 10^k + X = 57 * X$
  - $a * 10^k = 57 * X - X = 56 * X = 7 * 8 * X$
  - $a * 5^k * 2^k = 7 * 8 * X$

- Există un număr care, dacă devine de 57 de ori mai mic, atunci prima cifră dispare?
- $7125 / 57 = 125$
- Cum îl putem găsi matematic:
  - Notăm numărul căutat cu  $ab\dots z$ , unde fiecare literă e o cifră
  - $ab\dots z = 57 * b\dots z$
  - $X = b\dots z$  considerăm că are  $k$  cifre
  - $a * 10^k + X = 57 * X$
  - $a * 10^k = 57 * X - X = 56 * X = 7 * 8 * X$
  - $a * 5^k * 2^k = 7 * 8 * X$
  - $a$  trebuie să fie divizibil cu 7,  $a$  e 1 cifră, deci  $a = 7$
  - $7 * 5^k * 2^k = 7 * 8 * X$
  - $5^k * 2^k = 8 * X$
  - $5^k * 2^k = 2^3 * X$

- Există un număr care, dacă devine de 57 de ori mai mic, atunci prima cifră dispare?
- $7125 / 57 = 125$
- Cum îl putem găsi matematic:
  - Notăm numărul căutat cu  $ab\dots z$ , unde fiecare literă e o cifră
  - $ab\dots z = 57 * b\dots z$
  - $X = b\dots z$  considerăm că are  $k$  cifre
  - $a * 10^k + X = 57 * X$
  - $a * 10^k = 57 * X - X = 56 * X = 7 * 8 * X$
  - $a * 5^k * 2^k = 7 * 8 * X$
  - $a$  trebuie să fie divizibil cu 7,  $a$  e 1 cifră, deci  $a = 7$
  - $7 * 5^k * 2^k = 7 * 8 * X$
  - $5^k * 2^k = 8 * X$
  - $5^k * 2^k = 2^3 * X$
  - Dacă  $k = 3$  avem soluția  $X = 125$
  - Deci am găsit un număr dintre cele căutate  $7125 = 57 * 125$

# Tipuri de demonstrații

- Prin exemplu – am văzut până acum
- Prin reducere la absurd – vom parcurge imediat
- Prin inducție matematică – vom parcurge imediat

# Demonstrația prin reducere la absurd

## Contrapozitiva unei afirmații

- Exemplu:
  - Propoziția "Dacă plouă **implică** că îmi iau umbrela."  
este **echivalentă** cu **contrapozitiva** ei:
  - "Dacă nu îmi iau umbrela **implică** că nu plouă."

# Demonstrația prin reducere la absurd

## Contrapozitiva unei afirmații

- Exemplu:
  - Propoziția "Dacă plouă **implică** că îmi iau umbrela."  
este **echivalentă** cu **contrapozitiva** ei:
  - "Dacă nu îmi iau umbrela **implică** că nu plouă."
- În logică, exemplul de mai sus se transpune formal astfel:
  - Notăm cu P propoziția "Plouă"
  - Notăm cu Q propoziția "Îmi iau umbrela"
  - "Dacă plouă **implică** că îmi iau umbrela." se transcrie  $P \Rightarrow Q$ , unde P e premiza, iar Q e concluzia
  - $\neg P$  și  $\neg Q$  sunt negatele celor 2 propoziții
  - o afirmație e echivalentă cu contrapozitiva ei:

$P \Rightarrow Q$   
afirmația

$\Leftrightarrow$

$\neg Q \Rightarrow \neg P$   
contrapozitiva

# Demonstrația prin reducere la absurd

- **Demonstrația prin reducere la absurd** se folosește de echivalența dintre o afirmație și contrapozitiva ei:

$$P \Rightarrow Q \quad \Leftrightarrow \quad \neg Q \Rightarrow \neg P$$

afirmația

contrapozitiva

- presupunem **concluzia falsă** ( $\neg Q$ )
- aratăm că **atunci premisa e falsă** ( $\neg P$ ), ceea ce e absurd, știind că premisa e adevărată ( $P$ )
- deci concluzia nu poate fi falsă  $\Rightarrow$  **concluzia e adevărată**



# Demonstrația prin reducere la absurd

- **Exemplu:** Suma a trei numere naturale e 139. Demonstrați că cel puțin unul dintre ele e mai mare decât 46.

# Demonstrația prin reducere la absurd

- **Exemplu:** Suma a trei numere naturale e 139. Demonstrați că cel puțin unul dintre ele e mai mare decât 46.
  - *P*: " $a+b+c = 139$ , unde  $a, b, c$  sunt numere naturale"
  - *Q*: " $a > 46$  sau  $b > 46$  sau  $c > 46$ "

# Demonstrația prin reducere la absurd

- **Exemplu:** Suma a trei numere naturale e 139. Demonstrați că cel puțin unul dintre ele e mai mare decât 46.
  - $P$ : " $a+b+c = 139$ , unde  $a, b, c$  sunt numere naturale"
  - $Q$ : " $a > 46$  sau  $b > 46$  sau  $c > 46$ "
  - Construim  $\neg Q$ : " $a \leq 46$  și  $b \leq 46$  și  $c \leq 46$ "
  - $\neg Q \Rightarrow "a+b+c \leq 46+46+46 \leq 138"$  e în contradicție cu  $P$  care spune că suma este 139  $\Rightarrow \neg P$

# Demonstrația prin reducere la absurd

- **Exemplu:** Suma a trei numere naturale e 139. Demonstrați că cel puțin unul dintre ele e mai mare decât 46.
  - $P$ : " $a+b+c = 139$ , unde  $a, b, c$  sunt numere naturale"
  - $Q$ : " $a > 46$  sau  $b > 46$  sau  $c > 46$ "
  - Construim  $\neg Q$ : " $a \leq 46$  și  $b \leq 46$  și  $c \leq 46$ "
  - $\neg Q \Rightarrow "a+b+c \leq 46+46+46 \leq 138"$  e în contradicție cu  $P$  care spune că suma este 139  $\Rightarrow \neg P$
  - Prin urmare  $P \Rightarrow Q$  e adevărată
  - QED

# Demonstrația prin inducție matematică

- Dacă o propoziție  $P(n)$  depinde de un număr natural  $n$  și:
  - 1) cazul de baza :  $P(1)$  e adevărată
  - 2) pasul inductiv : pentru orice  $n \geq 1$ 
$$P(n) \Rightarrow P(n + 1)$$
- atunci  $P(n)$  e adevărată pentru orice  $n$ .

# Demonstrația prin inducție matematică

- **Exemplu:** Să se demonstreze că  
$$9^n - 1 : 8, \forall n \in \mathbb{N}^*$$

# Demonstrația prin inducție matematică

- **Exemplu:** Să se demonstreze că

$$9^n - 1 : 8, \forall n \in \mathbb{N}^*$$

1) calculăm  $P(1) = 9^1 - 1 = 8 : 8$  - adevărat

2) presupunem  $P(n)$  adevărat

$$P(n) = 9^n - 1 : 8$$

Calculăm  $P(n + 1) = 9^{n+1} - 1$

# Demonstrația prin inducție matematică

- **Exemplu:** Să se demonstreze că

$$9^n - 1 : 8, \forall n \in \mathbb{N}^*$$

1) calculăm  $P(1) = 9^1 - 1 = 8 : 8$  - adevărat

2) presupunem  $P(n)$  adevărat

$$P(n) = 9^n - 1 : 8$$

Calculăm  $P(n + 1) = 9^{n+1} - 1$

$$= 9^n * 9 - 1$$

$$= 9^n * 9 - (9 - 8)$$

$$= 9 * (9^n - 1) - 8$$

$$= 9 * P(n) - 8$$



# Demonstrația prin inducție matematică

- **Exemplu:** Să se demonstreze că

$$9^n - 1 : 8, \forall n \in \mathbb{N}^*$$

1) calculăm  $P(1) = 9^1 - 1 = 8 : 8$  - adevărat

2) presupunem  $P(n)$  adevărat

$$P(n) = 9^n - 1 : 8$$

Calculăm  $P(n + 1) = 9^{n+1} - 1$

$$= 9^n * 9 - 1$$

$$= 9^n * 9 - (9 - 8)$$

$$= 9 * (9^n - 1) - 8$$

$$= 9 * P(n) - 8$$

$P(n) : 8$  și  $8 : 8 \Rightarrow P(n + 1) = 9 * P(n) - 8 : 8$  - adevărat

$$9^n - 1 : 8, \forall n \in \mathbb{N}^*$$

*QED*

Ce facem la LSD

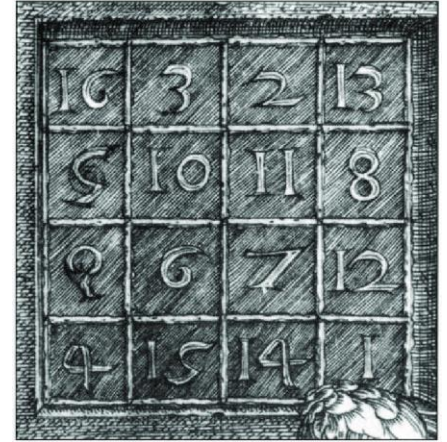
Demonstrații

**Mulțimi**

Funcții

Proprietăți ale funcțiilor

Funcțiile în programare



# Noțiuni introductive despre MULȚIMI

B426

B528a

B528b

B418a



# Ce sunt mulțimile?

Definiție:

O **mulțime** este o colecție de obiecte numite **elementele** mulțimii.

Avem două noțiuni distincte: elemente și mulțime

$x \in S$ : elementul  $x$  **aparține** mulțimii  $S$

$y \notin S$ : elementul  $y$  **nu aparține** mulțimii  $S$

**Ordinea** elementelor **nu** conteaza  $\{1, 2, 3\} = \{2, 1, 3\}$

Un element **nu** apare de mai multe ori  $\{1, 2, 3, 2\}$

# Submulțimi

$A$  e o *submulțime* a lui  $B$ :  $A \subseteq B$

dacă fiecare element al lui  $A$  e și un element al lui  $B$ .

Ca să demonstrăm  $A \not\subseteq B$  e suficient să găsim un element  $x \in A$  pentru care  $x \notin B$ .

- Dacă  $A \subseteq B$  și  $B \subseteq A$ , atunci  $A = B$  (mulțimile sunt egale)

Ce facem la LSD

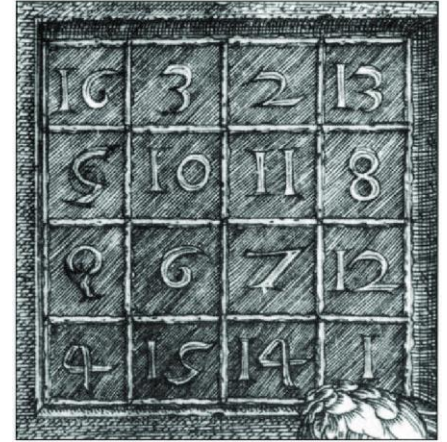
Demonstrații

Mulțimi

**Funcții**

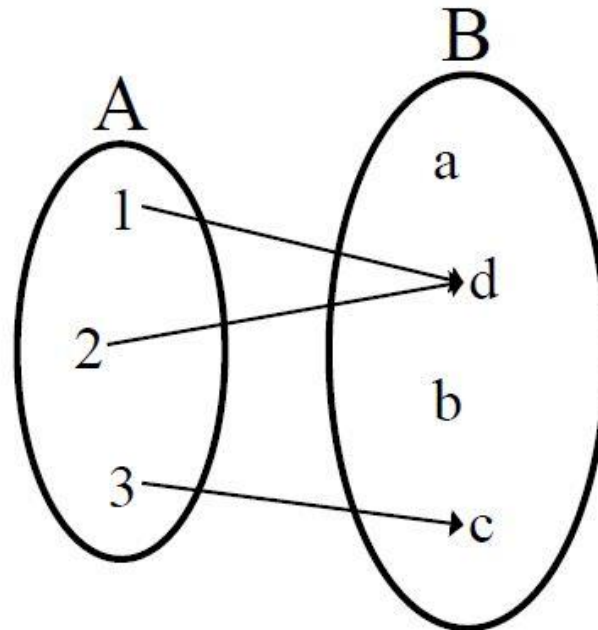
Proprietăți ale funcțiilor

Funcțiile în programare



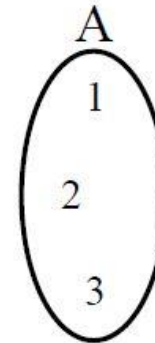
# FUNȚII

Fiind date mulțimile  $A$  și  $B$ , o funcție  $f: A \rightarrow B$  e o asociere prin care *fiecărui* element din  $A$  îi corespunde *un singur* element din  $B$ .



# O funcție e definită prin trei componente

1. *domeniul de definiție*

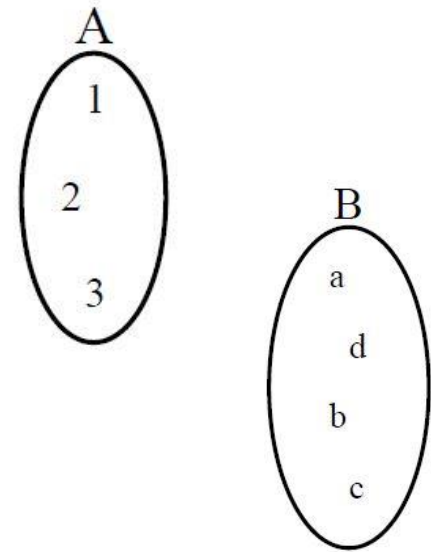




# O funcție e definită prin trei componente

1. *domeniul de definiție*

2. *domeniul de valori* (codomeniul)



# O funcție e definită prin trei componente

1. *domeniul de definiție*

2. *domeniul de valori* (codomeniul)

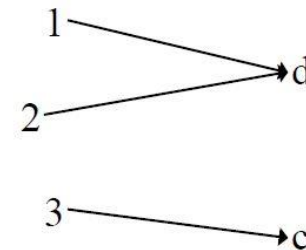
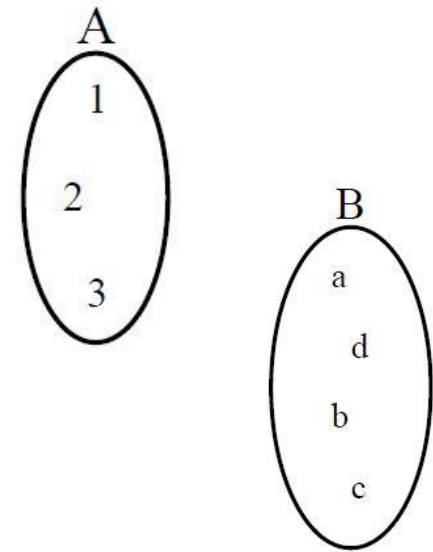
3. *asocierea propriu-zisă*

(legea, regula de asociere, corespondența)

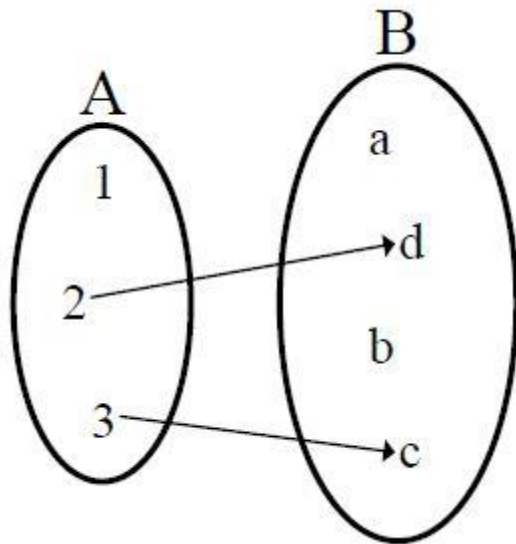
$f: Z \rightarrow Z, f(x) = x + 1$       și

$f: R \rightarrow R, f(x) = x + 1$

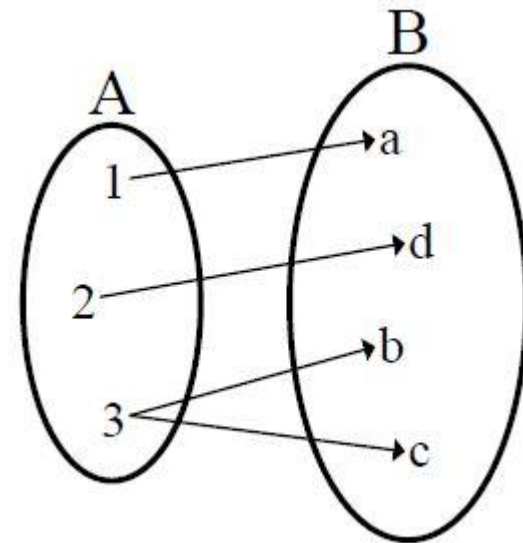
sunt funcții distincte!



# Exemple care nu sunt funcții



nu asociază o valoare fiecărui element



asociază mai multe valori unui element

Imagini: [http://en.wikipedia.org/wiki/File:Partial\\_function.svg](http://en.wikipedia.org/wiki/File:Partial_function.svg)  
[http://en.wikipedia.org/wiki/File:Multivalued\\_function.svg](http://en.wikipedia.org/wiki/File:Multivalued_function.svg)

# Definiție alternativă a funcțiilor

O funcție  $f : A \rightarrow B$  este o *mulțime*  $f \subseteq A \times B$  a. î. pentru *fiecare* element  $a \in A$  există un *unic* element  $b \in B$  a. î.  $(a, b) \in f$ . Notăm această alegere unică a lui  $b$  cu  $f(a)$ .

Ce facem la LSD

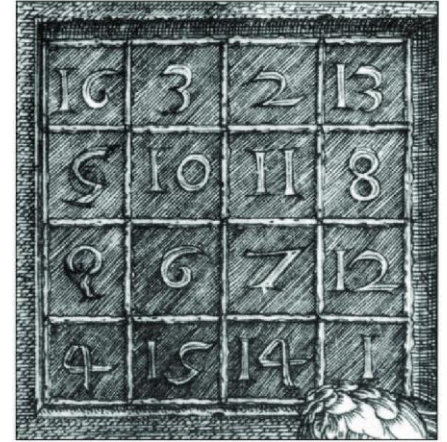
Demonstrații

Mulțimi

Funcții

**Proprietăți ale funcțiilor**

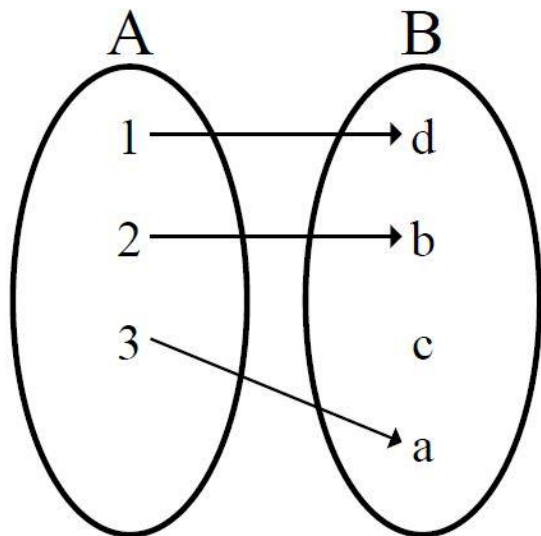
Funcțiile în programare



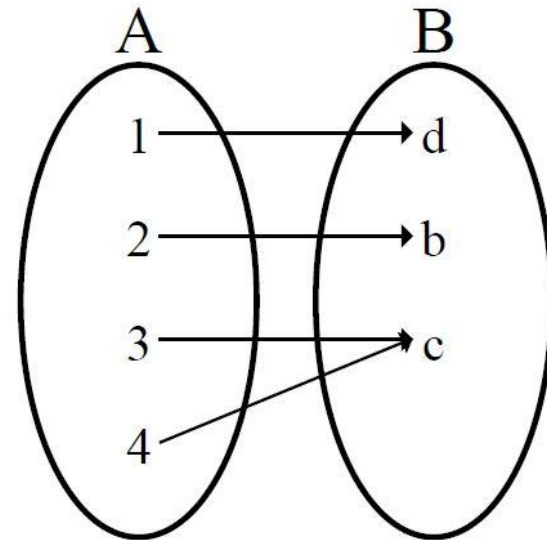
# Funcții injective

O funcție  $f : A \rightarrow B$  e *injectivă* dacă pentru orice  $x_1, x_2 \in A, x_1 \neq x_2 \Rightarrow f(x_1) \neq f(x_2)$   
(asociază *valori diferite la argumente diferite*)

funcție injectivă



funcție neinjectivă



Imagine: <http://en.wikipedia.org/wiki/File:Injection.svg>

<http://en.wikipedia.org/wiki/File:Surjection.svg>

# Funcții injective

În locul condiției  $x_1, x_2 \in A, x_1 \neq x_2 \Rightarrow f(x_1) \neq f(x_2)$  putem scrie echivalent:

$$f(x_1) = f(x_2) \Rightarrow x_1 = x_2$$

(dacă valorile sunt egale, atunci argumentele sunt egale)

E totuna cu  $x_1, x_2 \in A, x_1 = x_2 \Rightarrow f(x_1) = f(x_2)$  ?

# Funcții injective

În locul condiției  $x_1, x_2 \in A, x_1 \neq x_2 \Rightarrow f(x_1) \neq f(x_2)$  putem scrie echivalent:

$$f(x_1) = f(x_2) \Rightarrow x_1 = x_2$$

(dacă valorile sunt egale, atunci argumentele sunt egale)

E totuna cu  $x_1, x_2 \in A, x_1 = x_2 \Rightarrow f(x_1) = f(x_2)$  ?

Nu! *Orice funcție* ia aceeași valoare pentru argumente egale! (e o proprietate de bază a egalității și substituției)



# Funcții injective

Proprietate a funcțiilor injective:

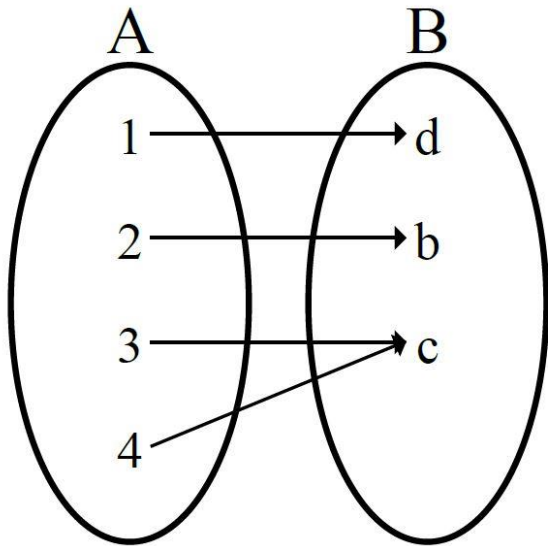
Dacă  $f : A \rightarrow B$  și  $f$  e injectivă, atunci  $|A| \leq |B|$ .

Nu și invers!

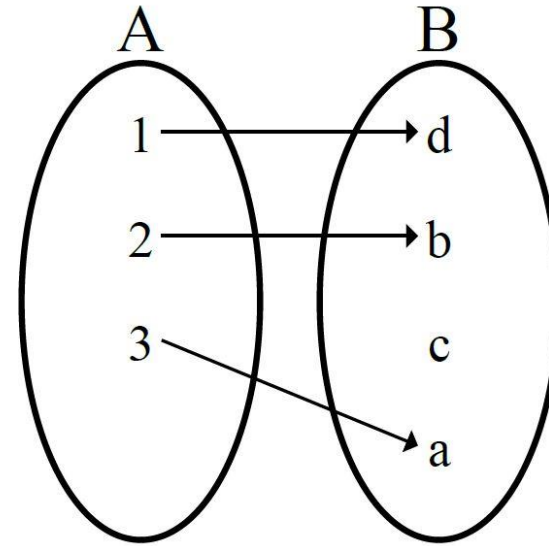
Pentru orice mulțime  $A$  a.î.  $|A| > 1$  putem construi  $f$  să ducă două elemente din  $A$  în aceeași valoare din  $B$

# Funcții surjective

O funcție  $f: A \rightarrow B$  e *surjectivă* dacă pentru fiecare  $y \in B$  există un  $x \in A$  cu  $f(x) = y$ .



funcție surjectivă



funcție nesurjectivă

# Funcții surjective

Proprietate a funcțiilor surjective:

Dacă  $f : A \rightarrow B$  și  $f$  e surjectivă, atunci  $|A| \geq |B|$ .

**Nu și invers!** Putem construi  $f$  a. î. să nu ia ca valoare un element anume din  $B$ , dacă  $|B| > 1$ .

# Funcții surjective

Proprietate a funcțiilor surjective:

Dacă  $f : A \rightarrow B$  și  $f$  e surjectivă, atunci  $|A| \geq |B|$ .

**Nu și invers!** Putem construi  $f$  a. î. să nu ia ca valoare un element anume din  $B$ , dacă  $|B| > 1$ .

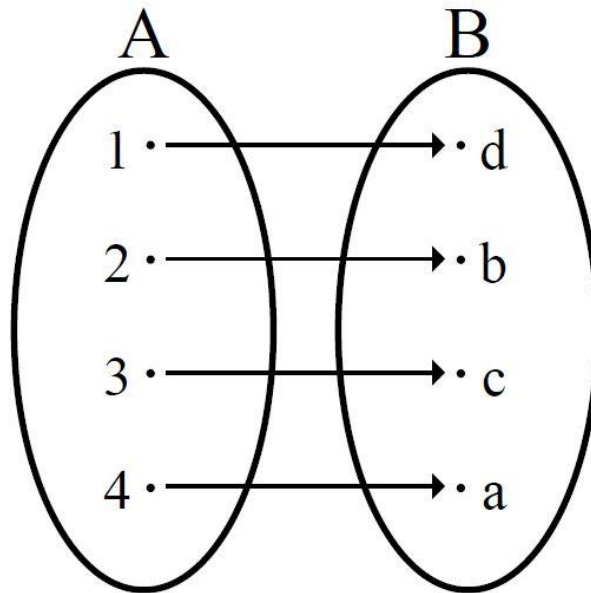
Putem transforma o funcție nesurjectivă într-una surjectivă prin *restrângerea* domeniului de valori:

- $f_1 : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}, f_1(x) = x^2$  nu e surjectivă,
- dar  $f_2 : \mathbb{R} \rightarrow [0, \infty), f_2(x) = x^2$  (restrânsă la valori nenegative) este surjectivă.

# Funcții bijective

O funcție care e **injectivă și surjectivă** se numește **bijectivă**.

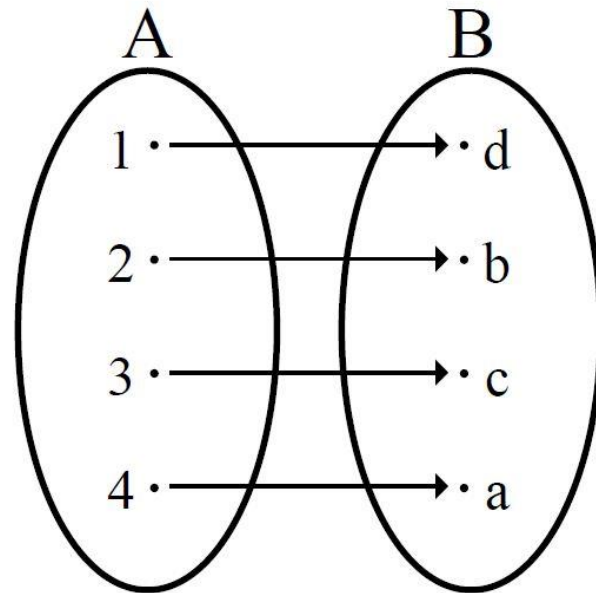
O funcție bijectivă  $f : A \rightarrow B$  pune în corespondență **unu la unu** elementele lui  $A$  cu cele ale lui  $B$ .



# Funcții bijective

Pentru *orice* funcție, din definiție, la fiecare  $x \in A$  corespunde un *unic*  $y \in B$  cu  $f(x) = y$ .

Pentru o funcție *bijectivă*, și invers: la fiecare  $y \in B$  corespunde un *unic*  $x \in A$  cu  $f(x) = y$ .

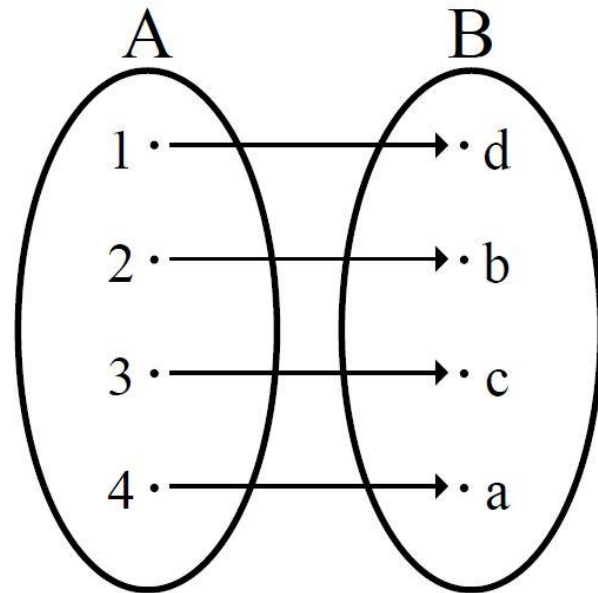


# Funcții bijective

Pentru *orice* funcție, din definiție, la fiecare  $x \in A$  corespunde un *unic*  $y \in B$  cu  $f(x) = y$ .

Pentru o funcție *bijectivă*, și invers: la fiecare  $y \in B$  corespunde un *unic*  $x \in A$  cu  $f(x) = y$ .

Dacă există  $f : A \rightarrow B$  și  $f$  e bijectivă, atunci  $|A| = |B|$ .



Ce facem la LSD

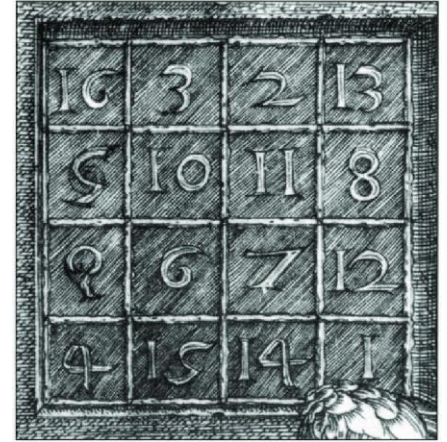
Demonstrații

Mulțimi

Funcții

Proprietăți ale funcțiilor

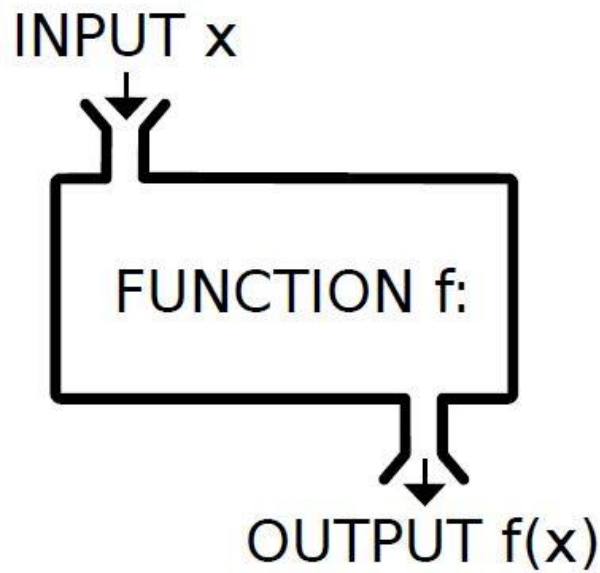
**Funcțiile în programare**





# Funcția în programare

În limbajele de programare, o **funcție** exprimă un **calcul**: primește o **valoare** (*argumentul*) și produce ca **rezultat** altă **valoare**



# Funcții în Python

**Funcțiile** se definesc simplu, cu o sintaxă (regulă de scriere) similară cu alte limbaje de programare. Astfel, funcția

$$f : \mathbf{Z} \rightarrow \mathbf{Z}, f(x) = x + 3$$

# Funcții în Python

**Funcțiile** se definesc simplu, cu o sintaxă (regulă de scriere) similară cu alte limbaje de programare. Astfel, funcția

$f : \mathbf{Z} \rightarrow \mathbf{Z}, f(x) = x + 3$  se scrie în Python:

```
def f(x):  
    return x + 3
```

Cuvântul cheie **def** introduce o *definiție*, aici, pentru identificatorul *f*.

Dupa numele funcției, se introduc **parametrii** acesteia între paranteze (*x*), urmați de **semnul :** (două puncte).

# Funcții în Python

```
def f(x):  
    return x + 3
```

În Python, *indentarea* este foarte importantă în scrierea codului.

Spre deosebire de alte limbaje de programare ce folosesc acolade { }, în Python indentarea este folosită pentru blocurile de cod.

Indentarea este întotdeauna precedată de semnul : (două puncte).

# Apelarea funcțiilor în Python

Odată definită funcția, aceasta **se apelează** în felul următor:

```
>>> f(1)
```

```
4
```

Când apelăm o funcție putem să specificăm și **numele parametrului** la apel:

```
>>> f(x=5)
```

```
8
```

Putem da funcției și o **expresie complexă** ca parametru:

```
>>> f(2*3)
```

```
9
```

# Funcții anonime în Python

Notația *lambda argument : expresie* definește în Python o funcție anonimă (funcție lambda).

Aceasta este o *expresie* de tip funcție și poate fi folosită în alte expresii. Putem evalua direct:

```
>>> (lambda x : x + 3)(2)  
5
```

fără a fi nevoie să dăm întâi un nume funcției.

Acest exemplu simplu ilustrează că în limbajul Python, o funcție poate fi folosită la fel de simplu ca și orice altă valoare.

# Funcții anonime în Python

Folosind notația `def`, este echivalent să definim:

```
>>> def f(x):  
...     return x + 3
```

sau

```
>>> def f(x):  
...     return (lambda x : x + 3)
```

# Funcții cu mai multe argumente în Python

Fie funcția din matematică:

$$\textit{suma}: \mathbf{Z} \times \mathbf{Z} \rightarrow \mathbf{Z}, \textit{suma}(x, y) = x + y$$



# Funcții cu mai multe argumente în Python

Fie funcția din matematică:

$$\textit{suma}: \mathbf{Z} \times \mathbf{Z} \rightarrow \mathbf{Z}, \textit{suma}(x, y) = x + y$$

Varianta cea mai uzuală de a transcrie această funcție într-un program Python este:

```
>>> def suma(x, y):  
...     return x + y
```

# Funcțiile sunt valori în Python

O **funcție** e și ea o **valoare** (ca întregii, realii, etc.) și poate fi folosită la fel ca orice valoare (**data ca parametru, returnata, etc.**):

# Funcțiile sunt valori în Python

O **funcție** e și ea o **valoare** (ca întregii, realii, etc.) și poate fi folosită la fel ca orice valoare (**data ca parametru, returnata**, etc.):

```
>>> def g(f,x):  
...     return f(x) + x
```

# Funcții definite pe cazuri în Python

$$\text{Fie } \quad \text{abs} : \mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{Z}, \quad \text{abs}(x) = \begin{cases} x, & \text{dacă } x \geq 0 \\ -x, & \text{altfel } (x < 0) \end{cases}$$

Valoarea funcției nu e dată de o singură expresie, ci de una din **două expresii** diferite ( $x$  sau  $-x$ ), depinzând de o **condiție** ( $x \geq 0$ ).

# Funcții definite pe cazuri în Python

Fie  $abs : \mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{Z}$ ,  $abs(x) = \begin{cases} x, & \text{dacă } x \geq 0 \\ -x, & \text{altfel } (x < 0) \end{cases}$

Valoarea funcției nu e dată de o singură expresie, ci de una din **două expresii** diferite ( $x$  sau  $-x$ ), depinzând de o **condiție** ( $x \geq 0$ ).

În Python:

```
def abs(x):  
    if (x > 0):  
        return x  
    else:  
        return -x
```

# Funcții definite pe cazuri în Python

Cazul general al instrucțiunii *if este:*

*if (expr1):*

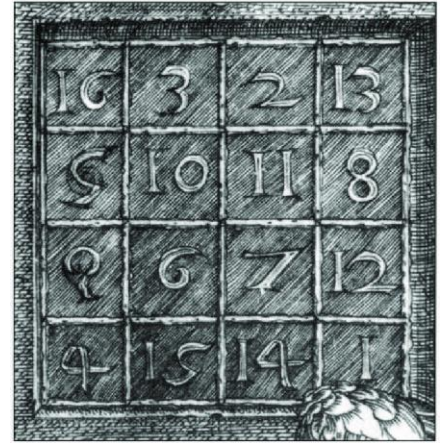
*expr2*

*else:*

*expr3*

Instrucțiunea *if* se evaluează astfel:

- Dacă evaluarea lui *expr1* da valoarea **true** (adevarat), valoarea expresiei e valoarea lui *expr2*,
- altfel e valoarea lui *expr3*.



O zi bună în continuare!

# Bibliografie

- Exemplele cu tabla de șah și piesele de domino au fost inspirate din cursul ***Mathematical Thinking in Computer Science*** de la University of California San Diego (de pe <https://www.coursera.org/>)
- Conținutul cursului are punctul de plecare de la materialele de anii trecuți de la cursul de LSD, predat de conf. dr. ing. Marius Minea și ș.l. dr. ing. Casandra Holotescu (<http://staff.cs.upt.ro/~marius/curs/lcd/index.html>)