

FUNDAMENTOS MATEMÁTICOS PARA COMPUTAÇÃO

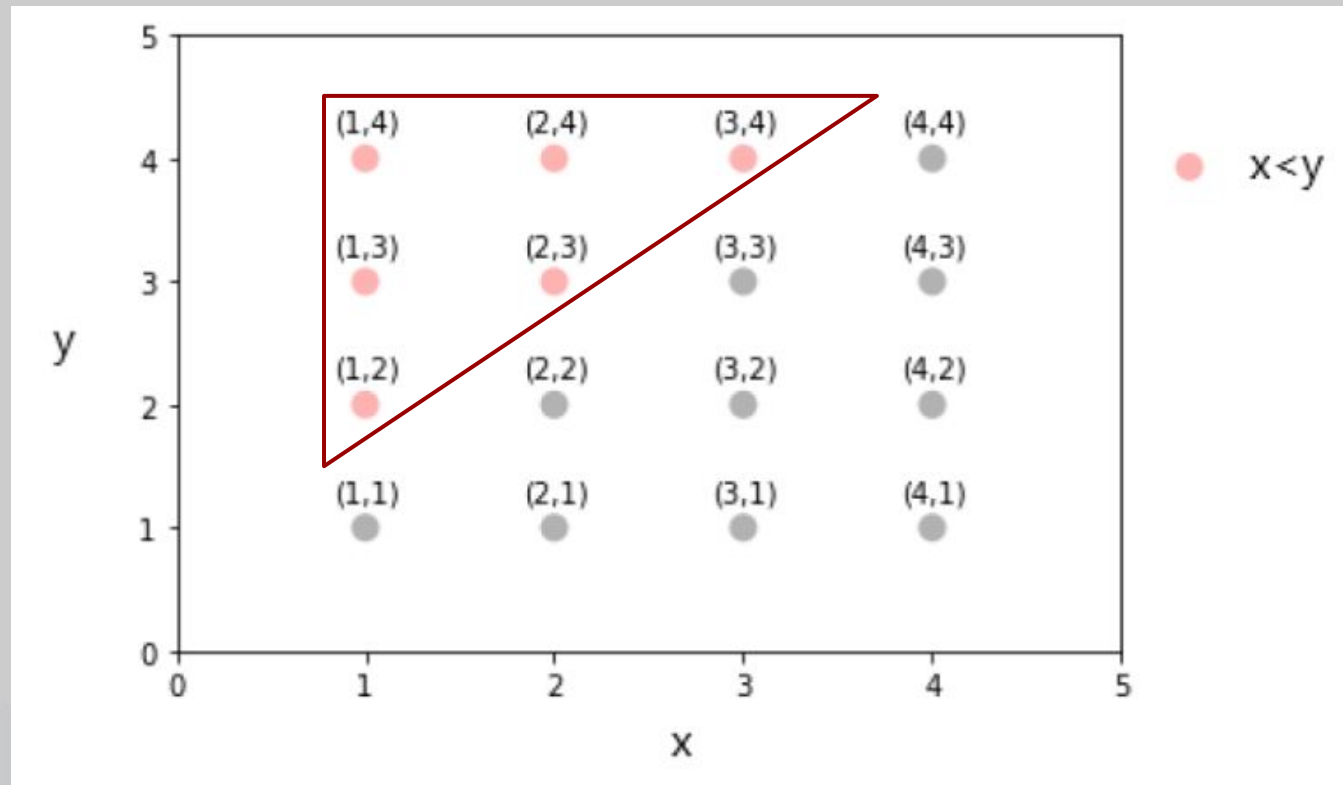
Relações Binárias

SUMÁRIO

- **Relações Binárias**
- **Propriedades de Relações**
- **Fecho de uma Relação**
- **Ordem Parcial**
- **Relações de Equivalência**

Relações Binárias

Uma relação binária em um conjunto S é um subconjunto de $S \times S$.



$$x \rho y \leftrightarrow x < y$$

Relações Binárias

Exemplo: $S=\{1,2,3,4\}$

$S \times S = \{(1,1), (1,2), (1,3), (1,4), (2,1), (2,2), (2,3), (2,4),$
 $(3,1), (3,2), (3,3), (3,4), (4,1), (4,2), (4,3), (4,4)\}$

$x \rho y \leftrightarrow x < y, x \in S \text{ e } y \in S$

$S \times S = \{(1,1), (1,2), (1,3), (1,4), (2,1), (2,2), (2,3), (2,4),$
 $(3,1), (3,2), (3,3), (3,4), (4,1), (4,2), (4,3), (4,4)\}$

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

Relações Binárias

Exemplo: $S=\{1,2\}$

$S \times S = \{(1,1), (1,2), (2,1), (2,2)\}$

$x \rho y \leftrightarrow x+y \text{ é ímpar}, x \in S \text{ e } y \in S$

$\rho = \{(1,2), (2,1),\}$

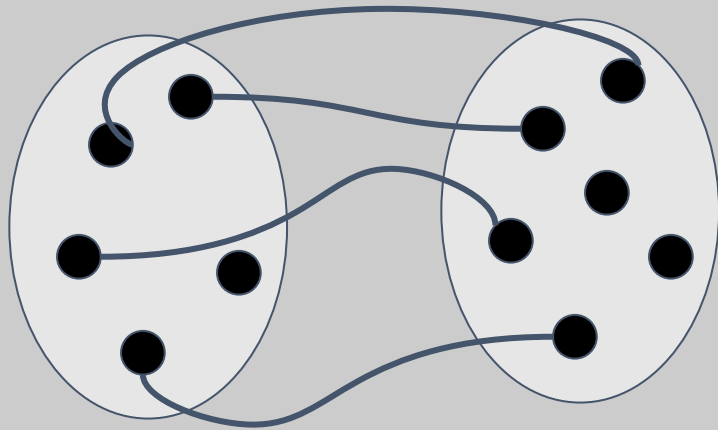
$x \rho y \leftrightarrow \rho = \{(1,1), (2,1)\}, \text{ onde } (1,2) \notin \rho$

Relações Binárias

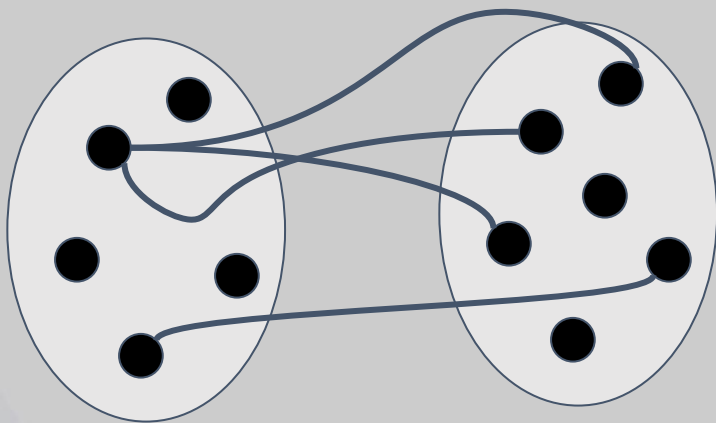
Relações entre conjuntos diferentes:

- Dados dois conjuntos S e T , uma **relação binária** de S para T é um subconjunto de $S \times T$.
- Dados n conjuntos S_1, S_2, \dots, S_n , $n > 2$, uma **relação n -ária** em $S_1 \times S_2 \times \dots \times S_n$ é um subconjunto de $S_1 \times S_2 \times \dots \times S_n$.

Relações Binárias

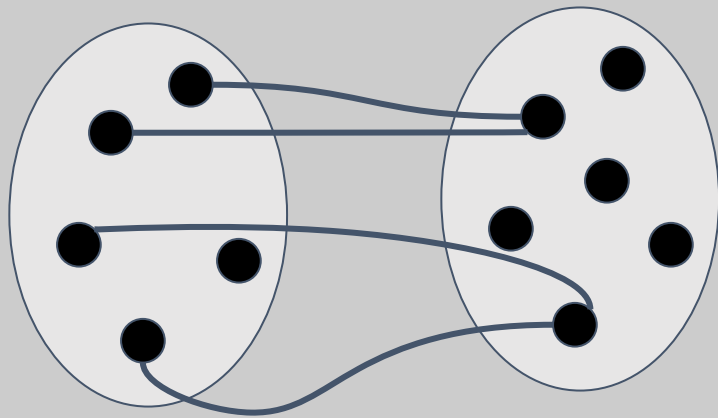


Um para um

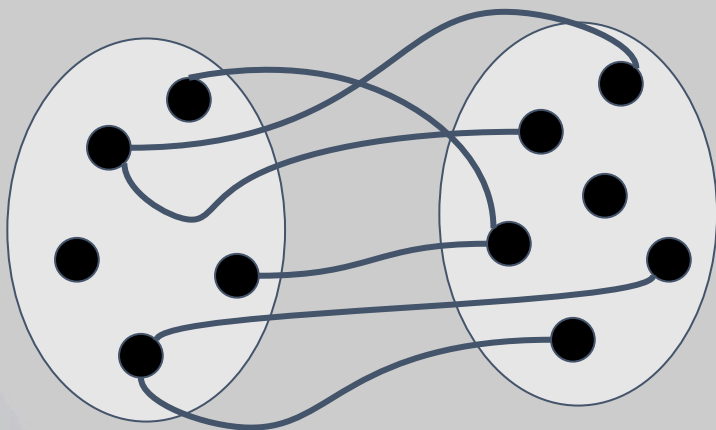


**Um para
muitos**

Relações Binárias



**Muitos para
um**



**Muitos para
muitos**

Propriedades de Relações

Seja ρ uma relação binária em um conjunto S .

Reflexiva:

$$(\forall x)(x \in S \rightarrow (x, x) \in \rho)$$

Simétrica:

$$(\forall x)(\forall y)(x \in S \wedge y \in S \wedge (x, y) \in \rho \rightarrow (y, x) \in \rho)$$

Transitiva:

$$\begin{aligned} (\forall x)(\forall y)(\forall z)(x \in S \wedge y \in S \wedge z \in S \\ \wedge (x, y) \in \rho \wedge (y, z) \in \rho \rightarrow (x, z) \in \\ \rho) \end{aligned}$$

Propriedades de Relações

Exemplo: Seja ρ a relação binária em \mathbb{N}

$$x \rho y \leftrightarrow x \leq y, x \in \mathbb{N} \text{ e } y \in \mathbb{N}$$

- Essa relação é reflexiva:

$$(\forall x)(x \in S \rightarrow (x, x) \in \rho)$$

Se $x \in \mathbb{N}$, temos $x=x$, logo $(x,x) \in \rho$

- Essa relação é transitiva:

$$(\forall x)(\forall y)(\forall z)(x \in S \wedge y \in S \wedge z \in S$$

$$\wedge (x, y) \in \rho \wedge (y, z) \in \rho \rightarrow (x, z) \in$$

$\rho)$

Para $x,y,z \in \mathbb{N}$, se $x \leq y$ e $y \leq z$, temos $x \leq y \leq z$. Logo, $x \leq z$

Propriedades de Relações

Exemplo: Seja ρ a relação binária em \mathbb{N}

$$x \rho y \leftrightarrow x \leq y, x \in \mathbb{N} \text{ e } y \in \mathbb{N}$$

- Essa relação não é simétrica.

$$(\forall x)(\forall y)(x \in S \wedge y \in S \wedge (x, y) \in \rho \rightarrow (y, x) \in \rho)$$

Basta um contra-exemplo!

Temos que $(3, 4) \in \rho$ pois $3 \leq 4$.

$3 \leq 4$ não implica que $4 \leq 3$.

Para $x, y \in \mathbb{N}$, se $x \leq y$ e $y \leq x$, então $x = y$.

Propriedades de Relações

Seja ρ uma relação binária em um conjunto S .

Relação anti simétrica:

$$(\forall x)(\forall y)(x \in S \wedge y \in S \wedge (x, y) \in \rho \wedge (y, x) \in \rho \rightarrow x = y)$$

Cuidado!!

- Seja ρ é uma relação simétrica e antissimétrica em S com $(x, y) \in \rho$.
 - $(y, x) \in \rho \rightarrow$ Simetria e $x=y \rightarrow$ Anti simetria.
 - $x \rho y \leftrightarrow x=y$

Propriedades de Relações

Seja ρ uma relação binária em um conjunto S .

Relação anti simétrica:

$$(\forall x)(\forall y)(x \in S \wedge y \in S \wedge (x, y) \in \rho \wedge (y, x) \in \rho \rightarrow x = y)$$

Cuidado!!

- Seja $\rho = \{(1, 2), (2, 1), (1, 3)\}$ em $S = \{1, 2, 3\}$.
 - Não é simétrica: $(1, 3) \in \rho$ e $(3, 1) \notin \rho$
 - Não é anti simétrica: $(1, 2), (2, 1) \in \rho$ com $1 \neq 2$.

Fecho de uma Relação

Uma relação binária ρ^* em um conjunto S é o **fecho de uma relação** ρ em S em relação à propriedade P se:

1. ρ^* tem a propriedade P
2. $\rho \subseteq \rho^*$
3. ρ^* é subconjunto de qualquer outra relação em S que inclua ρ e tenha a propriedade P .

Fecho de uma Relação

Exemplo: Sejam $S = \{1, 2, 3\}$ e $\rho = \{(1, 1), (1, 2), (1, 3), (3, 1), (2, 3)\}$

- ρ não é reflexiva, nem simétrica, nem transitiva.
- Fecho de ρ em relação à **reflexividade (P)**
 - $\rho^* = \{(1, 1), (1, 2), (1, 3), (3, 1), (2, 3), (2, 2), (3, 3)\}$
 - $\rho \subseteq \rho^*$
 - Qualquer relação reflexiva em S tem que conter os novos pares ordenados. Qualquer relação reflexiva contendo ρ tem ρ^* como subconjunto.

Fecho de uma Relação

Exemplo: Sejam $S = \{1, 2, 3\}$ e $\rho = \{(1, 1), (1, 2), (1, 3), (3, 1), (2, 3)\}$.

- Fecho de ρ em relação à simetria é

$$\rho^* = \{(1, 1), (1, 2), (1, 3), (3, 1), (2, 3), (2, 1), (3, 2)\}$$

- Fecho de ρ em relação à transitividade é:

$$\{(1, 1), (1, 2), (1, 3), (3, 1), (2, 3),$$

$$(3, 2), (3, 3), (2, 1)\} \text{ (Incompleta!!)}$$

$$\rho^* = \{(1, 1), (1, 2), (1, 3), (3, 1), (2, 3), (3, 2), (3, 3), (2, 1), (2, 2)\}$$

Ordem Parcial

Uma relação binária em um conjunto S que seja **reflexiva**, **antissimétrica** e **transitiva** é chamada de uma **ordem parcial** em S .

Ordem Parcial

Exemplo: Em \mathbb{Z}_+ , $x \rho y \leftrightarrow x$ divide y .

Reflexiva:

Temos $x/x=1$, ou seja, x divide $x \rightarrow (x,x) \in \rho$

Antissimétrica:

Se $(x,y) \in \rho \wedge (y,x) \in \rho$, temos $y=x.a$, $a \in \mathbb{Z}_+$ e $x=y.b \rightarrow y=x.a=(\mathbf{y.b}).a=y.(\mathbf{b.a})$, logo $b=a=1 \rightarrow x=y$

Transitiva:

Se $(x,y) \in \rho \wedge (y,z) \in \rho$, temos $y=x.a$ e $z=y.b$, logo, $z=(\mathbf{x.a}).b=x.(\mathbf{a.b}) \rightarrow z=x.c \rightarrow x$ divide z .

Ordem Parcial

Exemplo: Em \mathbb{Z}_+ , $x \rho y \leftrightarrow x$ divide y em

$S=\{1,2,3,6,12,18\}$

$(S, \leq) = \{(1,1), (1,2), (1,3), (1,6), (1,12), (1,18), (2,2), (2,6), (2,12), (2,18), (3,3), (3,6), (3,12), (3,18), (6,6), (6,12), (6,18), (12,12), (18,18)\}$

- (S, \leq) : Se $x \leq y$, então ou $x = y$ ou $x \neq y$.
- Se $x \leq y$ mas $x \neq y$, escrevemos $x < y$: x é um **predecessor** de y ou y é um sucessor de x .
- Se $x < y$ e não existe nenhum z com $x < z < y$ então x é um **predecessor imediato** de y .

Ordem Parcial

Exemplo:

$(S, \preceq) = \{(1,1), (1,2), (1,3), (1,6), (1,12), (1,18), (2,2), (2,6), (2,12), (2,18), (3,3), (3,6), (3,12), (3,18), (6,6), (6,12), (6,18), (12,12), (18,18)\}$

- **Predecessores de 6:**

$1 \preceq 6, 2 \preceq 6$ e $3 \preceq 6$.

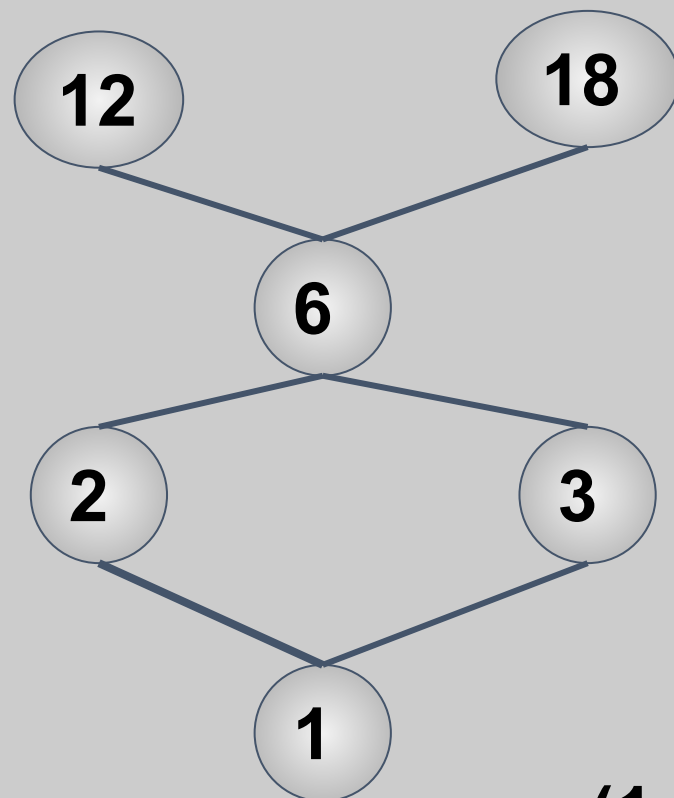
- **Predecessores imediatos de 6:**

$2 < 6$ e $3 < 6$

- **Observe que $1 < 2 < 6$, logo 1 não é um predecessor imediato de 6.**

Ordem Parcial

Diagrama de Haase

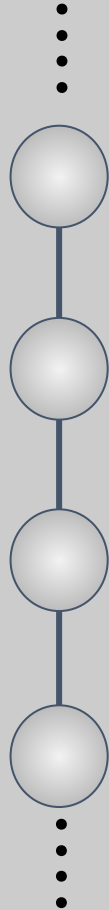


**Representa
visualmente (S, \leq)**

$(1,3), (3,6), (6,12), (6,18) \Rightarrow (1,6), (1,12), (1,18)$
 $(3,12), (3,18)$

Ordem Parcial

Diagrama de Haase

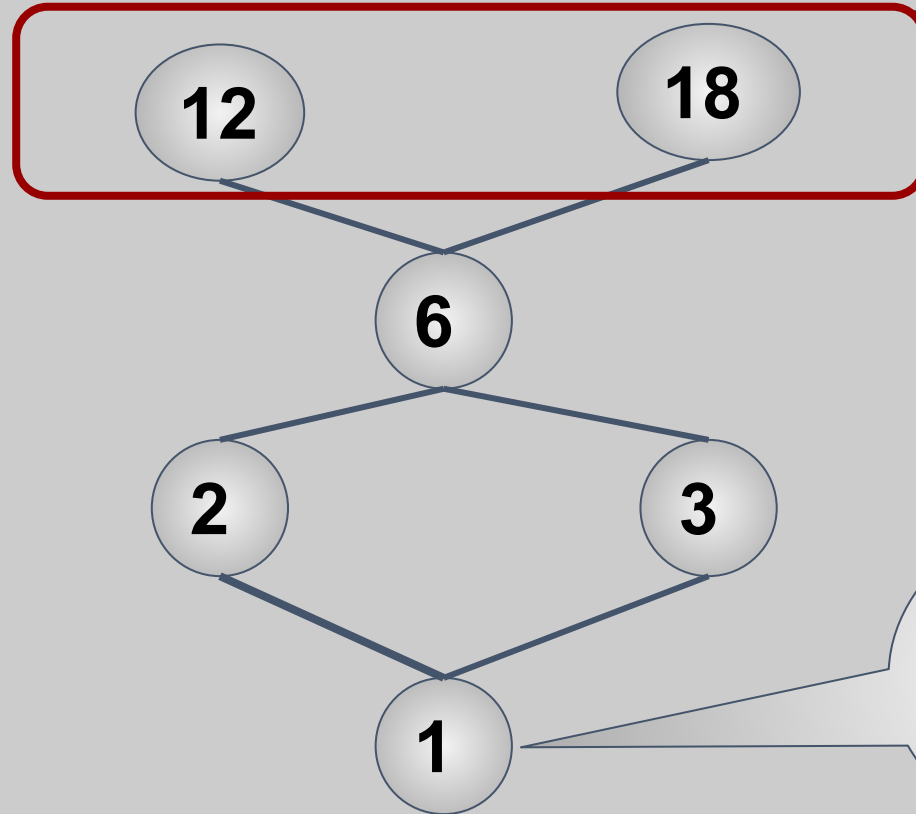


**Ordenação total
ou
Cadeia**

Em \mathbb{N} , $x \rho y \leftrightarrow x \leq y$.

Ordem Parcial

Diagrama de Haase



**Elementos
Maximais**

Não há elemento Máximo !!!

**Elemento
Mínimo e
Elemento
Minimal**

Relações de Equivalência

Uma relação binária em um conjunto S que é reflexiva, simétrica e transitiva é chamada de **relação de equivalência** em S .

Exemplo: Em \mathbb{N} , $x \rho y \leftrightarrow x + y$ é par.

Reflexiva: $(x,x) \in \rho$ pois $x+x=2x$ é par.

Simétrica: Se $(x,y) \in \rho$, $x+y=2a$ par com $a \in \mathbb{N}$.

Porém, $x+y=y+x \rightarrow y+x=2a$, logo $(y,x) \in \rho$

Transitiva: Se $(x,y) \in \rho$ e $(y,z) \in \rho$, temos:

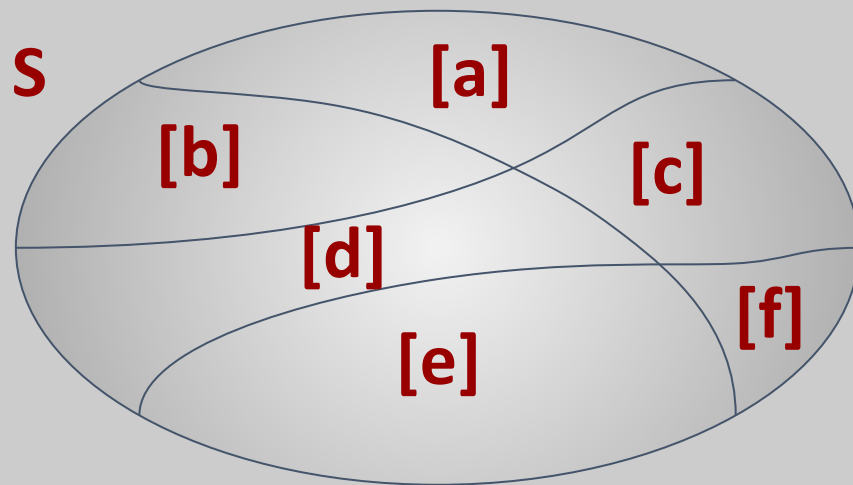
$x+y=2a$ e $y+z=2b$. Como $x=2a-y$, temos

$y+z=2b \Rightarrow y-2a+z=2b-2a \Rightarrow x+z=2c \Rightarrow (x,y) \in \rho$

Relações de Equivalência

Uma **partição de um conjunto** S é uma coleção de subconjuntos disjuntos não vazios cuja união é igual a S .

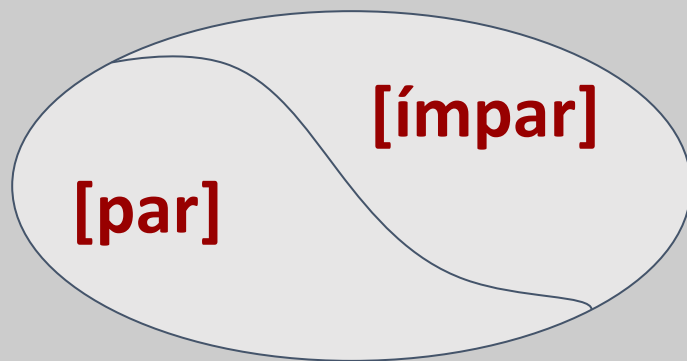
Classe de equivalência: $[x] = \{y | y \in S \wedge x \rho y\}$
Todos os elementos relacionados com x em S .



Relações de Equivalência

TEOREMA: Uma relação de equivalência ρ em um conjunto S determina uma partição de S , e uma partição de S determina uma relação de equivalência em S .

$$x \rho y \leftrightarrow x + y \text{ é par}$$



Relações de Equivalência

Congruência módulo n : Para x e y inteiros e n um inteiro positivo, $x \equiv y \pmod{n}$ se $x - y$ for um múltiplo inteiro de n ;

Exemplo: Quais as classes de equivalência para relação congruência módulo 5 em \mathbb{Z} ?

- $[0] = \{\dots, -15, -10, -5, 0, 5, 10, 15, \dots\}$
- $[1] = \{\dots, -14, -9, -4, 1, 6, 11, 16, \dots\}$
- $[2] = \{\dots, -13, -8, -3, 2, 7, 12, 17, \dots\}$
- $[3] = \{\dots, -12, -7, -2, 3, 8, 13, 18, \dots\}$
- $[4] = \{\dots, -11, -6, -1, 4, 9, 14, 19, \dots\}$

Relações de Equivalência

Exemplo: Quais as classes de equivalência para relação congruência módulo 5 em \mathbb{Z} ?

- $x-0=5a \Rightarrow x=5a$
 $[0] = \{ \dots, -15, -10, -5, 0, 5, 10, 15, \dots \}$
- $x-1=5a \Rightarrow x=5a+1$
 $[1] = \{ \dots, -14, -9, -4, 1, 6, 11, 16, \dots \}$
- $x-2=5a \Rightarrow x=5a+2$
 $[2] = \{ \dots, -13, -8, -3, 2, 7, 12, 17, \dots \}$
- $x-5=5a \Rightarrow x=5a-5=5(a-1)=5a$
 $[5] = \{ \dots, -15, -10, -5, 0, 5, 10, 15, \dots \} = [0]$

**Os conceitos e exemplos apresentados
nesses slides são baseados no conteúdo da
seção 5.1 do material-base “Fundamentos
Matemáticos para a Ciência da Computação”,
J.L. Gersting, 7a edição, LTC editora.**

FUNDAMENTOS MATEMÁTICOS PARA COMPUTAÇÃO

Relações Binárias