# Elementos de Análise Combinatória

franciscogustaavo

May 2021

# Contents

1	Conseitos	3
	1.1 Axiomar	3
	1.2 Teorema	3
	1.3 Prova Formal	3
	1.4 Prova por contradição	4
	l.5 Prova por indução	4
	l.6 Cojectura	6
<b>2</b>	Lógica Proposicional	7
	2.1 Proposição	7
	2.2 Negação de Proposição	7
	2.3 Conectivos (e) e V(ou)	7
	2.4 Condicionais $\rightarrow$ (se., então) e $\leftrightarrow$ (se e somente se)	8
	2.5 Tautologia	9
	2.6 Relação de Implicação $\Rightarrow$	9
	2.7 Relação de Equivalência ⇔	9
	2.8 Setenças abertas, Quantificadores ( $\forall \exists \exists !$ )	10
	2.9 Conjuntos	10
3	Indução Matemática	13
	3.1 Princípio da Inclusão e Exclusão	13
	3.2 Tautologia	13
4	Análise Combinatória e Probabilidade	14
	4.1 Princípio fundamental da contagem	14
	4.2 Fatorial	14
	4.3 Combinações	
5	Proplemas Matemáticos	15
	5.1 Pro1	15

### Conteudo para estudar

- Indução
- Teorema Finito de Ramsey
- Problema de monty hall
- Curso de ferias da UFC prof caminha (Introdução a análice real matematica)
- Teoria analitica dos números
- $\bullet\,$  Como os números primos são regidos.
- Site de ajuda wolframalpha.com

•

### 1 Conseitos

### 1.1 Axiomar

- Um axioma ou postulado é uma sentença ou proposição que não é provada ou demonstrada e é considerada como óbvia ou como um consenso inicial necessário para a construção ou aceitação de uma teoria. Por essa razão, é aceito como verdade e serve como ponto inicial para dedução de outras verdades um axioma ou postulado é uma sentença ou proposição que não é provada ou demonstrada e é considerada como óbvia ou como um consenso inicial necessário para a construção ou aceitação de uma teoria. Por essa razão, é aceito como verdade e serve como ponto inicial para dedução de outras verdades
- Melhor dizendo: É algo que é aceito como verdade, por ser muito óbvio.
- Obs: N\u00e3o \u00e9 porque um axioma \u00e9 verdadeiro em um determinado ambiente matem\u00e1tico, que ele vai ser verdadeiro no ambiente real.
- Exemplo: Uma caixa não vazia, ao colocar a sua mão dentro dessa caixa, você pode escolher ao acaso um elemento dela (para qualquer conjunto não vazio).

### 1.2 Teorema

• Na matemática, um teorema é uma afirmação que pode ser provada como verdadeira, por meio de outras afirmações já demonstradas, como outros teoremas, juntamente com afirmações anteriormente aceitas, como axiomas.

#### 1.3 Prova Formal

- Em matemática, uma prova é uma demonstração de que, dados certos axiomas, algum enunciado de interesse é necessariamente verdadeiro. Utiliza como base premissas intrínsecas a um modelo conceitual e um silogismo que, a partir de uma série de operações, chega ao resultado.
- Melhor dizendo: É parte de um conjunto de conhecimentos, tomados como verdades, desenvolvendo por meio de raciocínio lógico de inferência básica a sua demonstração até chegar em um resultado desejado.
- Obs: Tenho uma proposição: A soma dos **n** primeiros números naturais > 0 é igual a  $(\frac{n(n+1)}{2})$ . Se eu sair testando essa proposição até o valor de um milhão, e não encontrar nenhum valor que contradiz essa preposição, isso ainda não é uma prova, mesmo que eu tenha plena certeza que a proposição é verdadeira.
- Exemplo 1:
  - Prove que  $(A B) \subset A$
  - Se  $x \in (A B)$ , então  $x \in A \ e \ x \notin B$ .
  - Logo  $x \in (A B) \Rightarrow x \in A \ e \ (A B) \subset A$
- Exemplo 2:
  - Prove que  $(A-B) \cup (B-A) = (A \cup B) (A \cap B)$

#### • Exemplo 3:

A soma de todos os alunos de três turmas diferente: A=Matemática, B=Cálculo, C=Combinatoria,  $\#(A \cup B \cup C)$  é?

- #A + #B + #C
- Retirando os alunos que estudam em mais de uma turma ABC:  $-\#(A\cap B) \#(A\cap C) \#(B\cap C)$
- Acabei retiram todos os alunos que se repetem, colocando de volta o aluno, idependente se ele estuda em mais de uma turma:  $+\#(A \cap B \cap C)$
- A formula final é:  $(\#A + \#B + \#C) \#(A \cap B) \#(A \cap C) \#(B \cap C) + \#(A \cap B \cap C)$

### • Exemplo 4:

415 alunos, 221 estudam inglês, 163 estudam francês, 52 estudam inglês e francês. Quantos alunos não estudam nenhum idioma?

- O número de alunos que estudam inglês: #I = 221; Francês: #F = 163; Inglês e Francês:  $\#(I \cap F)$ ; Todos os alunos:  $\#\Omega = 415$ ; Valor desejado:  $\#(I \cup F)^c = ?$ .
- $\#(I \cup F) = \#I + \#F \#I \cap F \implies 221 + 163 52 = 332$
- $-\#(I \cup F) + \#(I \cup F)^c = \#\Omega \implies 332 + \#(I \cup F)^c = 415 \implies \#(I \cup F)^c = 83$

### 1.4 Prova por contradição

- Prova por contradição (ou redução ao absurdo) é um método de prova matemática indireta, não-construtiva. Este tipo de prova é feito assumindo-se como verdade o contrário do que queremos provar e então chegando-se a uma contradição.
- Melhor dizendo: Quero prova que **p** é verdade, então eu pego ~ **p** e faço de conta que ele verdade, chego em um absurdo (algo que não pode acontecer), então ~ **p** é falso, sendo assim **p** é verdadeiro.

### • Exemplo 1:

- Existe uma quantidade infinita de números primos.
- Prova: Por absurdo, suponha  $p_1 + p_2 + p_3 \dots p_n$  são os **únicos** primos. Tal  $p = p_1 p_2 p_3 \dots p_n + 1$ . Nenhum primo entre  $p_1 \dots p_n$  divide **p**. Então **p** é primo e é maior que todos os outros. Contradição.
- Ou seja, o absurdo foi supor que existia uma quantidade finita de números primos, portando essa suposição é falsa,
   e existem infinitos números primos.

#### • Exemplo 2:

- Não existe menor número real positivo.
- Prova: Por contradição. Suponha que existe o menor número real positivo. Seja x esse número. Veja que  $\frac{x}{2} > 0$  e  $\frac{x}{2} \in \mathbb{R}$  e  $\frac{x}{2} < x$ . Contradição!
- Ou seja, o absurdo foi supor que existia um menor número real positivo, portando essa suposição é falsa, e não existem um menor número real positivo.

### 1.5 Prova por indução

- É uma prova usado para demonstrar a verdade de um número infinito de proposições. Esse método funciona provando que o enunciado é verdadeiro para um valor inicial, e então provando que o processo usado para ir de um valor para o próximo é valido.
- Ou seja: A prova por indução é formada por uma sequência de três passos.
  - $1^{\underline{0}}$  Base de indução (Também chamado de caso inicial):

É provar que uma equação (ideia) qualquer é válida para um valor inicial P(1). Dependendo da definição utilizada de  $\mathbb{N}$ , esse valor pode ser 0 ou 1.

- 2º Hipótese de indução

É mostrar que, a equação é válida para um determinado  $\mathbf{n}$ , P(n).

- 3º Passo indutivo

É mostrar que a equação é válida para o  $\mathbf{n} + \mathbf{1}$ , P(n+1).

- Obs:

Se eu conseguir provar o **Passo indutivo**, então eu consigo provar que a equação é válida para qualquer n.

### • Exemplo 1:

A soma dos **n** primeiros números naturais vai ser igual a **n** multiplicado por **n** mais **1**, tudo isso dividido por dois.  $(\frac{n(n+1)}{2})$ .

#### - Prova, por indução:

Base de indução, para n = 1, temos:  $\left(1 = \frac{1(1+1)}{2}\right)$ . A partir dessa premissa, vamos para o segundo passo.

**Hipótese de indução**, suponha que:  $1+2+3+...+k=\frac{k(k+1)}{2}$  é verdadeiro, para um certo  $k \in \mathbb{N}$ . Dessa premissa vamos para o último passo.

Passo indutivo, 1+2+3+...+k+k+1, a soma de 1 até k podemos subistituir pelo resultado da Hipótese de indução, ficando:  $\frac{k(k+1)}{2}+k+1$ , o MMC desse valor é 2, dividir esse MMC pelo denominador e multiplicar o resultado pelo numerador vai ficar:  $\frac{k(k+1)+2(k+1)}{2}$ , colocando k+1 em evidência fica:  $\frac{(k+1)(k+2)}{2}$ . Finalizamos provando que essa fórmula vale para todos os números naturais.

### • Exemplo 2:

A soma dos **n** primeiros números naturais ao quadrado:  $1^2 + 2^2 + ... + n^2 = \frac{n(n+1)(2n+1)}{c}$ 

### - Prova, por indução:

Base de indução, para n = 1, temos:  $(1^2 = \frac{1(1+1)(2\cdot 1+1)}{\epsilon})$ .

Hipótese de indução, suponha que a formula é verdadeira para p(n).

Passo indutivo,  $1^2 + 2^2 + ... + n^2 + (n+1)^2 = \frac{(n+1)(n+2)(2n+3)}{6}$ , a formula depois da igualdade é o resultado que eu pretendo chegar, eu cheguei a esse resultado pegando a formula  $\frac{n(n+1)(2n+1)}{6}$  colocando onde tinha n por n+1.

- \* Fazendo o passo indutivo, fica,  $1^2 + 2^2 + ... + n^2 + (n+1)^2 = \frac{n(n+1)(2n+1)}{6} + (n+1)^2$ .
- \* Fazendo o MMC fica:  $\frac{n(n+1)(2n+1)+6(n+1)^2}{6}$ . \* Deixando o n+1 em evidência:  $\frac{(n+1)(n(2n+1)+6(n+1))}{6}$
- \* Abrindo os parêntes:  $\frac{(n+1)(2n^2+n+6n+6)}{6}$
- \* Colocando o 2n e o 3 em evidência, fica:  $\frac{(n+1)(2n^2+4n+3n+6)}{6} = \frac{(n+1)(2n(n+2)+3(n+2))}{6}$ .
- \* Colocando o n+2 em evidência:  $\frac{(n+1)(n+2)(2n+3)}{6}$ .

### • Exemplo 3:

A soma dos **n** primeiros números ímpares naturais:  $1+3+5+...+(2n-1)=n^2$ 

### Prova, por indução:

Base de indução, para n = 1, temos:  $(1^2 = 1)$ .

Hipótese de indução, suponha que a formula é verdadeira para p(n).

Passo indutivo,  $1+3+5+...+(2n-1)+(2n+1)=(n+1)^2$ .

- \* Fazendo o passo indutivo, fica,  $1 + 3 + 5 + ... + (2n 1) + (2n + 1) = n^2 + (2n + 1)$ .
- \* O resultado  $n^2 + (2n+1)$  é um Trinômio do quadrado perfeito, que fica:  $(n+1)^2$
- \* Então provamos que a formula  $1+3+5+...+(2n-1)=n^2$  é valida para 1, para n e para n+1.

### • Exemplo 4:

A soma dos **n** primeiros números de Fibonacci:  $1+1+2+3+5+8+...+F_n=F_{n+2}-1$ 

### - Prova, por indução:

Base de indução, para n = 1, temos:  $(F_{1+2} - 1 = F_3 - 1 = 2 - 1 = 1)$ .

Hipótese de indução, suponha que a formula é verdadeira para p(n).

Passo indutivo,  $1 + 1 + 2 + 3 + 5 + ... + F_n + F_{n+1} = F_{n+3} - 1$ .

- \* Fazendo o passo indutivo, fica,  $1+1+2+3+5+...+F_n+F_{n+1}=(F_{n+2}-1)+(F_{n+1})$ .
- \* Com o próprio resultado  $(F_{n+2}-1)+(F_{n+1})$  podemos aplica a formula de Fibonacci, somando os dois antecessores:  $(F_{n+2}-1)+(F_{n+1})=F_{n+3}-1$
- \* Então provamos que a formula  $1+1+2+3+5+\ldots+F_n=F_{n+2}-1$  é valida para 1, para n e para n+1.

#### • Exemplo 5:

A soma dos **n** primeiros números:  $\frac{1}{1\cdot 2} + \frac{1}{2\cdot 3} + \frac{1}{3\cdot 4} + ... + \frac{1}{n(n+1)} = \frac{n}{n+1}$ 

### - Prova, por indução:

Base de indução, para n = 1, temos:  $(\frac{1}{1+1} = 0, 5)$ .

Hipótese de indução, suponha que a formula é verdadeira para p(n). Passo indutivo,  $\frac{1}{1\cdot 2} + \frac{1}{2\cdot 3} + \frac{1}{3\cdot 4} + \dots + \frac{1}{n(n+1)} + \frac{1}{(n+1)(n+2)} = \frac{n+1}{n+2}$ .

- \* Fazendo o passo indutivo, fica,  $\frac{1}{1\cdot 2} + \frac{1}{2\cdot 3} + \frac{1}{3\cdot 4} + \dots + \frac{1}{n(n+1)} + \frac{1}{(n+1)(n+2)} = \frac{n}{n+1} + \frac{1}{(n+1)(n+2)}$
- \* Colocando o  $\frac{1}{n+1}$  em evidência, fica:  $\frac{1}{n+1} \left\{ \frac{n}{n} + \frac{1}{n+2} \right\}$
- \* Fazendo o mínimo de  $\{\frac{n}{n+1}, \frac{1}{n+2}\}$  fica:  $\frac{1}{n+1}\{\frac{n(n+2)+1}{n+2}\}$
- \* Tirando os parênteses:  $\frac{1}{n+1}\big\{\frac{n^2+2n+1}{n+2}\big\}$
- \* O resultado acima é um Trinômio do quadrado perfeito, resolvendo fica:  $\frac{1}{n+1} \left\{ \frac{(n+1)^2}{n+2} \right\}$
- \* Retirando as chaves:  $\frac{(n+1)^2}{(n+1)(n+2)}$ , isso é a mesma coisa de  $\frac{(n+1)(n+1)}{(n+1)(n+2)}$ , cortando o (n+1), fica:  $\frac{n+1}{n+2}$
- \* Então provamos que a formula  $\frac{1}{1\cdot 2} + \frac{1}{2\cdot 3} + \frac{1}{3\cdot 4} + \dots + \frac{1}{n(n+1)} = \frac{n}{n+1}$  é valida para 1, para n e para n+1.

### • Exemplo 6:

Provar que  $3^n - 1$  é par para todo  $n \in \mathbb{N}$ .

### - Prova, por indução:

Base de indução, para n = 0, temos:  $(3^0 - 1 = 0)$ . Hipótese de indução,  $3^n + 1 = 2k$ , para um certo n. Passo indutivo,  $3^{n+1} - 1$ .

- \* O valor anterior também pode ser escrito, como  $3 \cdot 3^n 1$ , substituindo o  $3^n$ , fica: 3(2k+1) 1.
- \* Multiplicando, fica: 6k + 3 1 = 6k + 2
- \* 6k + 2 = 2(3k + 1) = 2q

### 1.6 Cojectura

• Uma conjectura é uma ideia, fórmula ou frase, a qual não foi provada ser verdadeira, baseada em suposições ou ideias com fundamento não verificado. As conjecturas utilizadas como prova de resultados matemáticos recebem o nome de hipóteses.

# 2 Lógica Proposicional

### 2.1 Proposição

- É uma senteça ou oração que pode ser classificada em verdadeiro ou falso.
- Exemplo:
  - $(9 \neq 5)$  Nove é diferente de cinco. Verdadeira
  - (7 > 3) Sete é maior que três. Verdadeira
  - $(2 \in \mathbb{Z})$  Dois é um número inteiro. Verdadeira
  - (3 | 11) Três é divisor de onze. False
  - $-(4\cdot 5=20)$  Quatro vezes cinco é igual a vinte. Verdadeira

### 2.2 Negação de Proposição

- A partir de uma proposição p qualquer, sempre podemos construir outra, denominada negação de p e indicada com o símbolo  $\sim p$ .
- Exemplo:

```
 - p:(9 \neq 5), \sim p:(9 = 5) 
 - p:(7 > 3), \sim p:(7 \le 3) 
 - p:(2 \in \mathbb{Z}), \sim p:(2 \notin \mathbb{Z}) 
 - p:(3 \mid 11), \sim p:(3 \mid 11) 
 - p:(4 \cdot 5 = 20), \sim p:(4 \cdot 5 \neq 20) 
 - p:(\forall x), \sim p:(\exists x) 
 - p:(\forall x)(x^2 - 4x + 1 \neq (x - 2)^2), \sim p:(\exists x)(x^2 - 4x + 1 = (x - 2)^2)
```

### 2.3 Conectivos ∧(e) e ∨(ou)

- Conjunção  $\wedge$ 
  - Colocando o conectivo  $\wedge$ entre duas proposições p e q, obtemos uma nova proposição, p  $\wedge$  q, denominada conjunção das sentenças p e q.
  - A conjunção p ∧ q é verdadeira se p e q são ambas verdadeiras;
  - Se ao menos uma delas for falsa então p  $\wedge$  q é falsa.

р	q	$p \wedge q$
V	V	V
V	F	$\mathbf{F}$
F	V	$\mathbf{F}$
F	F	F

#### - Exemplo:

```
* p: 2 > 0 (V)

q: 2 \neq 1 (V)

então:

p \land q: 2 > 0  e  2 \neq 1 (V)

* p: -2 < -1 (V)

q: (-2)^2 < (-1)^2 (F)

então:

p \land q: -2 < -1  e (-2)^2 < (-1)^2 (F)
```

#### • Disjunção V

- Colocando o conectivo  $\lor$  entre duas proposições p e q, obtemos uma nova proposição, p  $\lor$  q, denominada disjunção das sentenças p e q.

- A disjunção p $\vee$  q é verdadeira se ao menos uma das proposições p ou q é verdadeira; se p e q são ambas falsas, então p $\vee$  q é falsa.

р	q	$p \lor q$
V	V	V
V	F	V
F	V	V
F	F	F

### - Exemplo:

```
* p: 5 > 0 (V)

q: 5 > 1 (V)

então:

p \lor q: 5 > 0 ou 5 > 1 (V)

* p: 3 = 3 (V)

q: 3 < 3 (F)

então:

p \lor q: 3 \le 3 (F)
```

### 2.4 Condicionais $\rightarrow$ (se. então...) e $\leftrightarrow$ (se e somente se)

#### ullet Condicional o

- Colocando o condicional  $\rightarrow$  entre duas proposições p e q, obtemos uma nova proposição, p  $\rightarrow$  q, que se lê: 'se p, então q', 'p é condição necessária para q', 'q é condição suficiente para p'.
- O condicional p $\rightarrow$ q é falso somente quando p é verdadeiro e q é falsa; caso contrári, p $\rightarrow$ q é verdadeiro.

р	q	$\mathrm{p}  ightarrow \mathrm{q}$
V	V	V
V	F	F
F	V	V
F	F	V

#### - Exemplo:

```
* p: (2 | 4) (V)
q: (4 | 20) (V)
```

 $p \to q$ : se dois é divisor de quatro, então quatro é divisor de vinte  $(2 \mid 4 \to 4 \mid 20)$  (V)

```
* p: (2 \cdot 5 = 10) (V)
q: (3 \mid 10) (F)
```

 $p \to q$ : se dois vezes cinco é igual a dez, então três é divisor de dez  $(2 \cdot 5 = 10 \to 3 \mid 10)(F)$ 

```
* p: (5 < 2) (F)
q: (2 \in \mathbb{Z}) (V)
```

 $p \to q$ : se cinco é menor que dois, então dois é número inteiro  $(5 < 2 \to 2 \in \mathbb{Z})(V)$ 

### - Exemplo em portugues:

\* "Se eu for eleito, reduzirei o valor do RU"

```
p: "Se eu for eleito"
```

q: "reduzirei o valor do RU"

 $p \to q$ : Se eu for eleito  $\to$  reduzirei o valor do RU

Se eu for eleito	reduzirei o valor do RU	$\mathrm{p} \rightarrow \mathrm{q}$
V	V	V
V	F	F
F	V	V
F	F	V

### • Condicional $\leftrightarrow$

Colocando o condicional ↔ entre duas proposições p e q, obtemos uma nova proposição, p ↔ q, que se lê: 'p se, e somente se, q', 'p é condição necessária e suficiente para q', 'q é condição necessária e suficiente para p' ou 'se p, então q e reciprocamente'.

 O condicional ↔ é verdadeiro somente quando p e q são ambas verdadeiro ou ambas falsas; se isso não acontecer, o condicional ↔ é falso.

р	q	$\mathbf{p} \leftrightarrow \mathbf{q}$
V	V	V
V	F	F
F	V	F
F	F	V

### - Exemplo:

```
* p: (2 | 12) (V)

q: (2 \cdot 7 | 12 \cdot 7) (V)

p \leftrightarrow q: (2 | 12 \leftrightarrow 2 \cdot 7 | 12 \cdot 7) (V)

* p: (\frac{3}{2} = \frac{6}{4}) (V)

q: (3 \cdot 4 \neq 6 \cdot 2) (F)

p \leftrightarrow q: (\frac{3}{2} = \frac{6}{4} \leftrightarrow 3 \cdot 4 \neq 6 \cdot 2) (F)

* p: (6 = 12: 3) (F)

q: (3 \cdot 6 = 18) (V)

p \leftrightarrow q: (6 = 12: 3 \leftrightarrow 3 \cdot 6 = 18) (F)
```

### 2.5 Tautologia

- É uma proposição formada por outras proposições e conectivos, que é sempre verdadeira idependente dos valores de suas variáveis.
- Exemplo 1:  $(p \land \sim p) \rightarrow (q \lor p)$

р	q	$\sim p$	$p \wedge \sim p$	$q \lor p$	$(p \land \sim p) \to (q \lor p)$
V	V	F	F	V	V
V	F	F	F	V	V
F	V	V	F	V	V
F	F	V	F	F	V

• Exemplo 2:  $(p \land \sim p) \rightarrow (q \lor p)$ 

p	q	$p \wedge q$	$\sim (p \wedge q)$	$\sim p$	$\sim q$	$\sim p \lor \sim q$	$  \sim (p \land q) \leftrightarrow (\sim p \lor \sim q)  $
V	V	V	F	F	F	F	V
V	F	F	V	F	V	V	V
F	V	$\mathbf{F}$	V	V	$\mathbf{F}$	V	V
F	F	$\mathbf{F}$	V	V	V	V	V

- Exemplo prático:  $\sim (p \land q)$ 
  - − p : "Olhei para a direita"
  - -q: "Olhei para a esquerda"

р	q	$p \wedge q$	$\sim (p \land q)$
V	F	F	V
F	V	F	V

### 2.6 Relação de Implicação $\Rightarrow$

- $p \Rightarrow q$  (p implica q), se  $p \rightarrow q$  é verdade.
- Esse símbolo  $\Rightarrow$  é usado em linguagens natural; demostrações; afirmações. Já no modelo de lógica usamos o  $\rightarrow$ .

### 2.7 Relação de Equivalência ⇔

- $p \Leftrightarrow q$  (p equivale a q), se, e somente se,  $p \leftrightarrow q$  é verdade.
- $\bullet$ Esse símbolo  $\Leftrightarrow$  é usado em linguagens natural; demostrações; afirmações. Já no modelo de lógica usamos o  $\leftrightarrow$  .

### 2.8 Setenças abertas, Quantificadores (∀∃∃!)

### • Setenças abertas

- Orações que contêm variáveis são chamadas funções proporcionais ou sentenças abertas. Tais orações não são proposições pois seu valor lógico (V ou F) é discutível, dependem do valor dado as variáveis.
- Há, entretanto, duas maneiras de transformar senteças abertas em proposições:
  - 1. Atribuir valor ás variáveis.
  - 2. Utilizar quantificadores.

### - Exemplos:

- \* x+1=7 é verdadeira se trocarmos x por 6 e é falsa para qualquer outro valor dado a x;
- \*  $x^3 = 2x^2$  é verdadeira se trocarmos x por 0 ( $0^3 = 2 \cdot 0^2$ ) ou 2 ( $2^3 = 2 \cdot 2^2$ ) e é falsa para qualquer outro valor dado a x.

### • Quantificadores

#### 1. Quantificador universal ∀

- O quantificador universal, usado para transformar sentenças abertas em proposições, é indicado pelo símbolo
   ∀, que se lê: "qualquer que seja", "para todo", "para cada".
- Exemplos:
  - \*  $(\forall x)(x+1=7)$  que se lê: "qualquer que seja o número x, temos x+1=7" F
  - \*  $(\forall x)(x^3 = 2x^2)$  que se lê: "para todo número x,  $x^3 = 2x^2$ " F
  - \*  $(\forall a)((a+1)^2=a^2+2a+1)$  que se lê: "qualquer que seja o número a, temos  $(a+1)^2=a^2+2a+1$ " V
  - \*  $(\forall y)(y^2+1>0)$  que se lê: "para todo número y, temos  $y^2+1$  positivo" V

### 2. Quantificador existencial ∃

- O quantificador existencial é indicado pelo símbolo ∃, que se lê: "existe", "existe pelo menos um ", "existe um".
- Exemplos:
  - \*  $(\exists x)(x+1=7)$ , que se lê: "Existe um número x tal que x+1=7".V
  - \*  $(\exists x)(x^3=2x^2)$ , que se lê: "Existe um número x tal que  $x^3=2x^2$ ". V
  - \*  $(\exists a)(a^2+1\leq 0)$ , que se lê: "Existe um número a tal que  $a^2+1$  é não positivo".F
  - \*  $(\exists!m)(m(m+1) \neq m^2 + m)$ , que se lê: "Existe pelo menos um número m tal que  $m(m+1) \neq m^2 + m$ ".

#### 3. Quantificador para unicidade ∃!

- Algumas vezes utilizamos também outro quantificador: ∃!, que se lê: "existe um único", "existe um e um só", "existe só um".
- Exemplos:
  - \*  $(\exists !x)(x+1=7)$ , que se lê: "existe um só número x tal que x+1=7". V
  - \*  $(\exists !x)(x^3=2x^2)$ , que se lê: "existe um só número x tal que  $x^3=2x^2$ ". F
  - \*  $(\exists !x)(x+2>3)$ , que se lê: "existe um só número x tal que x+2>3".F

### 2.9 Conjuntos

- Um conjunto é uma lista de elementos que não se repetem.
- A ordem não importa: 1, 2, 3 = 2, 3, 1
- Os conjuntos são representados por chaves: {}

#### • Operações entre Cojuntos

- Pertence  $\in$ :  $x \in A$ , x só pertence a A, se x é elemento de A.
- Não Pertence  $\notin$ :  $x \notin A$ , x não pertence a A, se x não for elemento de A.
- Contido 
   — Um conjunto (A) só esta contido em um outro conjunto (B) se todos os elementos de (A) estive em (B). O contido só pode ser usado em relações de conjunto com conjunto.
- Não Contido ⊄: Um conjunto (A) não esta contido em um outro conjunto (B) se os elementos de (A) não estiverem em (B).
- **União** ∪: União de dois conjuntos:  $A = \{1, 2, 3\}$   $B = \{2, 7, 9\}$   $A \cup B = \{1, 2, 3, 7, 9\}$

- Interseção ∩: Interseção de dois conjuntos, é quando um elemento pertence aos dois conjuntos:  $A = \{1, 2, 3\}$   $B = \{2, 7, 9\}$   $A \cap B = \{2\}$
- Obs: A rigor, o certo é esse:  $(A \cup B) \cup C$  ou  $(A \cap B) \cap C$ , mas se fizer desse modo  $A \cup B \cup C$  ou  $A \cap B \cap C$ , da o mesmo resultado.
- Todos os elementos #: Quando esse símbolo vem antes de uma variável #A, ele está se referindo a todos os elementos, ou seja, se lê #A como "Todos os elementos de A".
- Omega  $\Omega$ : Usado para denotar um conjunto universo, isso vai depender do contexto, se estiver falando de números, o conjunto universo pode ser o conjunto de todos os alunos. Ex:  $A = \{0, 2, 4, 6, ...\}$   $B = \{1, 3, 5, 7, ...\}$   $A \cup B = \Omega$  Obs:Dizemos que  $\{A, b\}$  são partições de  $\Omega$ , se  $A \cap B = \emptyset$ .

Obs:Dizemos que algo é complementa, representado pelo espoente  $^c$ , se o valor pertence a  $\Omega$ , e não pertence ao A. O  $(A^c)^c$  é mesmo que A. Ex:  $\Omega = \{1, 2, 3, 4\}$   $A = \{1, 4\}$   $A^c = \{2, 3\}$ 

- Pertence ∈:
- Pertence ∈:
- **Exemplo:**  $A = \{1, 2, 3\}$   $B = \{\{1, 2\}, 2, 3\}$   $C = \{1, 2\}$ 
  - \*  $1 \in A(V)$
  - \*  $7 \in A$  (F)
  - $* 4 \notin A \text{ (V)}$
  - \*  $\{1,2\} \in B$  (V)
  - \*  $\{1,2\} \in A$  (F) O conjunto  $\{1,2\}$  não é elemento de A.
  - $* A \subset B \ (V)$
  - $* B \subset A$  (F)
  - $* C \subset B$  (F)
  - $* C \not\subset B$  (V)
  - $* A \subset A (V)$
  - \*  $\#(A \cup C) = \#A + \#B$  (F) O  $\#(A \cup C) = \{1, 2, 3\} = 3$  e  $\#A + \#B = \{1, 2, 3, 1, 2\} = 5$
  - $* \#(A \cup C) = \#A + \#B \#(A \cap B) \text{ (V)}$
- Igualdade entre conjuntos: Um conjunto é igual a outro conjunto A=B, se, e somente se,  $A\subset B$  e  $B\subset A$ .  $A=\{1,2,3\}$   $B=\{3,2,1\}$  A=B V
- Vazio: O conjunto vazio pode ser representado por  $\varnothing$  ou {}. Atenção: Isso { $\varnothing$ } não é um conjunto vazio, isso é um conjunto cuja o único elemento é o vazio. O vazio esta contido em todos os conjuntos.
- Leis de De Morgan:
  - $1^{\underline{\mathbf{a}}}: (A \cup B)^c = A^c \cap B^c$

Para provar isso, precisamos primeiro provar que  $(A \cup B)^c$  esta contido em  $A^c \cap B^c$  e depois, provar que  $A^c \cap B^c$  esta contido em  $(A \cup B)^c$ .

$1) \ (\mathbf{A} \cup \mathbf{B})^{\mathbf{c}}  \subset  \mathbf{A}^{\mathbf{c}} \cap \mathbf{B}^{\mathbf{c}}$	2) $\mathbf{A^c} \cup \mathbf{B^c} \subset (A \cap B)^c$				
Se $x \in (A \cup B)^c$	Se $x \in A^c \cap B^c$ , então				
$x \notin A \cup B$ . Então,	$x \in A^c  e  x \in B^c$ . Logo,				
$x \notin A  e  x \notin B$ . Daí	$x \notin A$ $e$ $x \notin B$ . Certamente,				
$x \in A^c  e  x \in B^c d. \text{ Logo},$	$x \notin (A \cup B)$ . Por fim,				
$x \in A^c \cap B^c  e  (A \cup B)^c \subset A^c \cap B^c$	$x \in (A \cup B)^c$ $e$ $A^c \cap B^c \subset (A \cup B)^c$				

 $- 2^{\underline{a}}: (A \cap B)^c = A^c \cup B^c$ 

$1)\; (\mathbf{A}\cap \mathbf{B})^\mathbf{c}  \subset  \mathbf{A}^\mathbf{c} \cup \mathbf{B}^\mathbf{c}$	2) $\mathbf{A^c} \cup \mathbf{B^c} \subset (A \cap B)^c$
Se $x \in (A \cap B)^c$ . Então	Se $x \in A^c \cup B^c$ , ocorre
$x \notin A \cap B$ . Então $x \notin A$	$x \in A^c$ ou $x \in B^c$ . Se
ou $x \notin B$ . Se $x \notin A$ , então	$x \in A^c, x \not\in A$ . Se $x \not\in A$ ,
$x \in A^c$ $e$ $x \in A^c \cup B^c$ . Se	$x \notin A \cap B$ , logo $x \in (A \cap B)^c$
$x \notin B$ , então $x \in B^c$ $e$ $x \in A^c \cup B^c$ .	Se $x \in B^c$ , então $x \notin B$ e
Em todo caso, $x \in (A \cap B)^c \Rightarrow$	$x \notin A \cap B$ . Logo, $x \in (A \cap B)^c$ .
$x \in A^C \cup B^c$ . Logo $(A \cap B)^c \subset A^c \cup B^c$	Em todo caso,
	$x \in A^c \cup B^c \Rightarrow x \in (A \cap B)^c$ .
	Logo, $A^c \cup B^c \subset (A \cap B)^c$ .

## $\bullet$ Propriedades Distribuitivas:

$$- (A \cup B) \cap C = (A \cap C) \cup (B)$$

$$- (A \cap B) \cup C = (A \cup C) \cap (B)$$

# 3 Indução Matemática

## 3.1 Princípio da Inclusão e Exclusão

•  $\#(A_1 \cup A_2 \dots \cup A_n) = \#A_1 + \dots \#A_n - \#(A_1 \cap A_2) - \dots - \#(A_{n-1} \cap A_n) + \dots + (-1)^{n+1} \#(A_1 \cap A_2 \cap A_n)$ 

# 3.2 Tautologia

•

### 4 Análise Combinatória e Probabilidade

### 4.1 Princípio fundamental da contagem

O princípio fundamental da contagem é um princípio da combinatória. É, basicamente, a ideia de que o número de possibilidades de fazer n ações distintas e independentes é a multiplicação da quantidade de modos possíveis que cada uma pode ser feita. Ex: 3 blusas, 2 calças e 2 sapatos, quantas maneiras diferentes uma pessoa pode sair de casa: 12 possibilidades.

### 4.2 Fatorial

- Essa operação é bastante comum na análise combinatória, facilitando o cálculo de arranjos, permutações, combinações e demais problemas envolvendo contagem. O fatorial é representado pelo símbolo "!". Definimos como n! (n fatorial) a multiplicação de n por todos os seus antecessores até chegar em 1. n! =  $n \cdot (n-1) \cdot (n-2) \cdot \dots \cdot 3 \cdot 2 \cdot 1$ .
- -0! = 1
- Ex 1: Tenho 3 alunos (A, B, C), quantas filas diferentes eu posso organizar com 10 alunos:  $3! = 3 \cdot 2 \cdot 1 = 6$
- Ex 2: Quantas permutações podemos fazer com o nome "CAIO":  $4! = 4 \cdot 3 \cdot 2 \cdot 1 = 24$  ("CAIO", "COIA", "CIOA", ..., "OIAC").
- Ex 3: Quantas permutações podemos fazer com o nome "CASA":  $4! = \frac{4 \cdot 3 \cdot 2 \cdot 1}{2} = 24$ . É dividido por dois pois o A se repete duas vezes.
- Ex 4: Quantas permutações podemos fazer com o nome "PARAGUAIO":  $\frac{9!}{3!}$ . É dividido por 3! pois o A se repete três vezes.
- Ex 5: Quantas permutações podemos fazer com o nome "ARARA":  $\frac{5!}{3! \cdot 2!}$

### 4.3 Combinações

- A Combinação  $(C_{np})$  é um tipo de agrupamento da análise combinatória que calcula quantos subconjunto de "p" elementos podemos formar partindo de um conjunto inicial com "n" elementos. Nesse caso, a ordem das combinações não importa, pois trocá-la gera o mesmo resultado. Há 2 tipos de Combinações que possuem suas próprias fórmulas.
- Ex 1: Tenho 45 alunos, quero formar um comiter com 3 alunos, de quantas maneiras diferente eu posso forma esse comiter? 45·44·43/3!, O 45, pois existe 45 alunos para a primeira posição, o 44 pois existe 44 alunos para a segunda posição, o 43 pois existe 43 alunos para a terceira posição, sabendo que a ordem não importa, então temos que retira os valores que se repetem (3!).

### 5 Proplemas Matemáticos

### 5.1 Pro1

• Eu tenho dois filhos. Um deles é um menino e nasceu numa terça-feira. Qual a probabilidade de que eu tenha dois meninos?

Resposta:  $\frac{13}{27}$ 

Solução: Observe que se o filho maior é um menino que nasceu numa terça-feira, então existem 14 possibilidades para a segunda criança: pode ser um menino, nascido em qualquer um dos sete dias da semana, ou bem ser uma menina, que tenha nascido em qualquer um dos sete dias. Suponhamos agora que o filho menor seja o nascido numa terça-feira. Então, como antes, existem 14 possibilidades para quem nasceu primeiro. No entanto, há um caso que está sendo considerado duplicado, que é quando os dois filhos são meninos e nasceram em uma terça-feira. Assim que, ao invés de considerarmos 28 casos distintos (14 se o primeiro filho foi o citado e 14 se o segundo filho foi o citado), na verdade temos 27 casos possíveis como espaço amostral. Desse total, repare que são 13 os que nos interessam: 7 casos em que o filho mais velho é um menino nascido em uma terça-feira (e o segundo, neste caso, em qualquer dia da semana) e 6 casos em que o filho mais novo é um menino nascido em um terça feira e o mais velho, neste caso, teria nascido em qualquer um dos outros dias da semana (o caso em que os dois nasceram em uma terça-feira já foi considerado na contagem anterior). Logo, a probabilidade é de 13271327. Observação: Se os dois filhos forem gêmeos, considere como "maior" o filho que nasceu primeiro. O raciocínio continua válido.

	$((x \lor y) \to z) \leftrightarrow ((x \to y) \to z)$									
X	У	$(x \lor y)$	$\mathbf{z}$	$(x \lor y) \to z$	X	У	$(x \to y)$	$((x \to y) \to z)$	$((x \lor y) \to z) \leftrightarrow ((x \to y) \to z)$	
V	V	V	V	V	V	V	V	V	V	
V	F	V	F	F	V	F	F	V	${ m F}$	
F	V	V	V	V	F	V	V	V	V	
F	F	F	F	V	F	F	V	V	V	