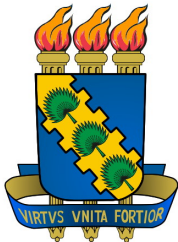


Indução Matemática

Matemática Discreta



Prof. Samy Sá

Universidade Federal do Ceará
Campus de Quixadá

26 de setembro de 2020

Roteiro

Prévia

Introdução: Naturais e Contagem

Chegando às Provas por Indução...

Indução Matemática

Indução Sobre Outros Conjuntos

Observações

Prévia

Requisitos

- Técnicas de Demonstração de Teoremas
- Propriedades / Manipulação Algébrica

Esta apresentação...

- Inicia o tópico de Indução e Recursão
- Apresenta brevemente o conceito de Conjuntos Contáveis
- Discute intuições e exemplos das provas por Indução Matemática sobre conjuntos contáveis

Roteiro

Prévia

Introdução: Naturais e Contagem

Chegando às Provas por Indução...

Indução Matemática

Indução Sobre Outros Conjuntos

Observações

Como Gerar os Números Naturais?

Definição

O conjunto dos Números Naturais é o menor conjunto \mathbb{N} (c/ resp. $a \subseteq$) tal que

1. $0 \in \mathbb{N}$
2. $\forall x (x \in \mathbb{N} \rightarrow x + 1 \in \mathbb{N})$

Podemos propor um algoritmo:

1. **int** $n = 0$
2. **enquanto** $n \geq 0$ {
3. **escreva** n
4. **faça** $n = n + 1$
5. }

Valores de n :

0 $\xrightarrow{+1}$ 1 $\xrightarrow{+1}$ 2 $\xrightarrow{+1}$ 3 $\xrightarrow{+1}$ 4 $\xrightarrow{+1}$...

Valores escritos:

0 1 2 3 4 ...

Como Gerar os Números Naturais?

Definição

O conjunto dos Números Naturais é o menor conjunto \mathbb{N} (c/ resp. $a \subseteq$) tal que

1. $0 \in \mathbb{N}$
2. $\forall x (x \in \mathbb{N} \rightarrow x + 1 \in \mathbb{N})$

Alternativamente:

1. **int** $n = 0$
2. **enquanto** $n \geq 0$ {
3. **escreva** n
4. **faça** $n = s(n)$
5. }
- 6.
7. **função** $s(\text{int } n)$ { **retorne** $n + 1$ }

Valores de n :

0 $\xrightarrow{+1}$ 1 $\xrightarrow{+1}$ 2 $\xrightarrow{+1}$ 3 $\xrightarrow{+1}$ 4 $\xrightarrow{+1}$...

Valores escritos:

0 1 2 3 4 ...

Como Gerar os Números Naturais?

Definição

O conjunto dos Números Naturais é o menor conjunto \mathbb{N} (c/ resp. $a \subseteq$) tal que

1. $0 \in \mathbb{N}$
2. $\forall x (x \in \mathbb{N} \rightarrow x + 1 \in \mathbb{N})$

Alternativamente:

1. **int** $n = 0$
2. **enquanto** $n \geq 0$ {
3. **escreva** n
4. **faça** $n = s(n)$
5. }
- 6.
7. **função** $s(\text{int } n)$ { **retorne** $n + 1$ }

Valores de n :

0 $\xrightarrow{s(n)}$ 1 $\xrightarrow{s(n)}$ 2 $\xrightarrow{s(n)}$ 3 $\xrightarrow{s(n)}$ 4 $\xrightarrow{s(n)}$...

Valores escritos:

0 1 2 3 4 ...

Como Gerar os Números **Inteiros**?

Definição

O conjunto dos Números Inteiros é o menor conjunto \mathbb{Z} (c/ resp. $a \subseteq$) tal que

1. $0 \in \mathbb{Z}$
2. $\forall x (x \in \mathbb{Z} \rightarrow x + 1 \in \mathbb{Z})$
3. $\forall x (x \in \mathbb{Z} \rightarrow x - 1 \in \mathbb{Z})$

Podemos propor um algoritmo:

1. **int** $n = 0$
2. **escreva** n
3. **enquanto** $n \geq 0$ {
4. **faça** $n = n + 1$
5. **escreva** n
6. **escreva** $-n$
7. }

Valores de n :

0 $\xrightarrow{+1}$ 1 $\xrightarrow{+1}$ 2 $\xrightarrow{+1}$ 3 $\xrightarrow{+1}$ 4 $\xrightarrow{+1}$...

Valores escritos:

0 1 2 3 4 ...
 -1 -2 -3 -4

Como Gerar os Números Inteiros?

Definição

O conjunto dos Números Inteiros é o menor conjunto \mathbb{Z} (c/ resp. $a \subseteq$) tal que

1. $0 \in \mathbb{Z}$
2. $\forall x (x \in \mathbb{Z} \rightarrow x + 1 \in \mathbb{Z})$
3. $\forall x (x \in \mathbb{Z} \rightarrow x - 1 \in \mathbb{Z})$

Alternativamente:

1. **int** $n = 0$
2. **escreva** n
3. **enquanto** $n \geq 0$ {
4. **faça** $n = s(n)$
5. **escreva** n
6. **escreva** $-n$
7. }
- 8.
9. **função** $s(\text{int } n)$ { **retorne** $n + 1$ }

Valores de n :

0 $\xrightarrow{+1}$ 1 $\xrightarrow{+1}$ 2 $\xrightarrow{+1}$ 3 $\xrightarrow{+1}$ 4 $\xrightarrow{+1}$...

Valores escritos:

0 1 2 3 4 ...
 -1 -2 -3 -4

Como Gerar os Números Inteiros?

Definição

O conjunto dos Números Inteiros é o menor conjunto \mathbb{Z} (c/ resp. $a \subseteq$) tal que

1. $0 \in \mathbb{Z}$
2. $\forall x (x \in \mathbb{Z} \rightarrow x + 1 \in \mathbb{Z})$
3. $\forall x (x \in \mathbb{Z} \rightarrow x - 1 \in \mathbb{Z})$

Alternativamente:

1. **int** $n = 0$
2. **escreva** n
3. **enquanto** $n \geq 0$ {
4. **faça** $n = s(n)$
5. **escreva** n
6. **escreva** $-n$
7. }
- 8.
9. **função** $s(\text{int } n)$ { **retorne** $n + 1$ }

Valores de n :

0 $\xrightarrow{s(n)}$ 1 $\xrightarrow{s(n)}$ 2 $\xrightarrow{s(n)}$ 3 $\xrightarrow{s(n)}$ 4 $\xrightarrow{s(n)}$...

Valores escritos:

0 1 2 3 4 ...
 -1 -2 -3 -4

Outros Exemplos

Como gerar apenas os inteiros POSITIVOS?

Algoritmo (Versão 1):

```
1. int  $n = 0$   
2. escreva  $n$     % (não escreva nada)  
3. enquanto  $n \geq 0$  {  
4.    faça  $n = s(n)$   
5.    escreva  $n$   
6. }  
7.  
8. função  $s(\text{int } n)$  { retorne  $n + 1$  }
```

Valores de n :

0 $\xrightarrow{s(n)}$ 1 $\xrightarrow{s(n)}$ 2 $\xrightarrow{s(n)}$ 3 $\xrightarrow{s(n)}$ 4 $\xrightarrow{s(n)}$...

Valores escritos:

1 2 3 4 ...

Outros Exemplos

Como gerar apenas os inteiros POSITIVOS?

Algoritmo (Versão 2):

1. **int** $n = 1$
2. **escreva** n
3. **enquanto** $n \geq 0$ {
4. **faça** $n = s(n)$
5. **escreva** n
6. }
- 7.
8. **função** $s(\text{int } n)$ { **retorne** $n + 1$ }

Valores de n :

1 $\xrightarrow{s(n)}$ 2 $\xrightarrow{s(n)}$ 3 $\xrightarrow{s(n)}$ 4 $\xrightarrow{s(n)}$...

Valores escritos:

1 2 3 4 ...

Outros Exemplos

Como gerar os múltiplos de 3?

Algoritmo (Versão 1):

```
1. int  $n = 0$   
2. escreva  $n$   
3. enquanto  $n \geq 0$  {  
4.   faça  $n = s(n)$   
5.   escreva  $3 * n$   
6.   escreva  $-3 * n$   
7. }  
8.  
9. função  $s(\text{int } n)$  { retorne  $n + 1$  }
```

Valores de n :

0 $\xrightarrow{s(n)}$ 1 $\xrightarrow{s(n)}$ 2 $\xrightarrow{s(n)}$ 3 $\xrightarrow{s(n)}$ 4 $\xrightarrow{s(n)}$...

Valores escritos:

0 3 6 9 12 ...
 -3 -6 -9 -12

Observações

O que observamos?

- Em cada caso, estabelecemos um elemento de referência (base) e usamos alguma noção de sucessor que permitiria encontrar novos elementos.
- Produzimos novos elementos combinando $s(n)$ com ordens de escrita.
- **Estamos variando n de acordo com os naturais.**

Outros Exemplos

Como gerar os múltiplos de 3?

Algoritmo (Versão 2):

1. **int** $n = 0$
2. **escreva** n
3. **enquanto** $n \geq 0$ {
4. **faça** $n = s(n)$
5. **escreva** n
6. **escreva** $-n$
7. }
- 8.
9. **função** $s(\text{int } n)$ { **retorne** $n + 3$ }

Valores de n :

0 $\xrightarrow{s(n)}$ 3 $\xrightarrow{s(n)}$ 6 $\xrightarrow{s(n)}$ 9 $\xrightarrow{s(n)}$ 12 $\xrightarrow{s(n)}$...

Valores escritos:

0 3 6 9 12
 -3 -6 -9 -12 ...

Observações (Cont.)

O que observamos?

- Em cada caso, estabelecemos um elemento de referência (base) e usamos alguma noção de sucessor que permitiria encontrar novos elementos.
- Produzimos novos elementos combinando $s(n)$ com ordens de escrita.
- ~~Estamos variando n de acordo com os naturais.~~
- **Podemos variar n em qualquer conjunto que possamos produzir com um algoritmo similar. (CONJUNTOS CONTÁVEIS)**

Por que isso é interessante?

- Podemos usar os naturais para provar propriedades sobre elementos de conjuntos contáveis.

Como Fazê-lo? (Intuição)

Imagine que queremos provar o seguinte teorema

Teorema

Para todo n natural, $n^2 \geq n$.

Imagine se fosse possível fazê-lo
com o seguinte algoritmo:

1. **int** $n = 0$
2. **enquanto** $n \geq 0$ {
3. **se** $n^2 \geq n$
4. **faça** $n = s(n)$
5. **se não retorne** “falso”
6. }
- 7.
8. **função** $s(\text{int } n)$ { **retorne** $n + 1$ }

Valores de n :

$$0 \xrightarrow{s(n)} 1 \xrightarrow{s(n)} 2 \xrightarrow{s(n)} \dots$$

Tarefas:

$$\text{Provar } 0^2 \geq 0 \quad \text{Provar } 1^2 \geq 1 \quad \text{Provar } 2^2 \geq 2 \quad \dots$$

Esta seria uma tentativa de fazer prova exaustiva no conjunto dos naturais... Infelizmente, há infinitos deles.

Roteiro

Prévia

Introdução: Naturais e Contagem

Chegando às Provas por Indução...

Indução Matemática

Indução Sobre Outros Conjuntos

Observações

Como Fazê-lo? (Estratégia...)

Imagine que queremos provar o seguinte teorema

Teorema

Para todo n natural, $n^2 \geq n$.

Estratégia...

- O algoritmo será abortado apenas se o teorema tiver um contra-exemplo.
- Então provar que o algoritmo não é abortado também prova o teorema!

OU SEJA

Bastará mostrar que

SE o teste do passo em que $n = k$ não falhar
ENTÃO o teste do passo seguinte também não falhará

para cada valor k assumido por n .

Como Fazê-lo? (Estratégia...)

Imagine que queremos provar o seguinte teorema

Teorema

Para todo n natural, $n^2 \geq n$.

Estratégia...

- O algoritmo será abortado apenas se o teorema tiver um contra-exemplo.
- Então provar que o algoritmo não é abortado também prova o teorema!

É uma mudança de perspectiva:

Teorema

Dado um natural n qualquer:

1. $n^2 \geq n$ quando $n = 0$ e
2. $\forall k \in \mathbb{N}$, Se $n^2 \geq n$ quando $n = k$, então $n^2 \geq n$ quando $n = k + 1$.

Compare...

Definição

O conjunto dos Números Naturais é o menor conjunto \mathbb{N} (c/ resp. a \subseteq) tal que

1. $0 \in \mathbb{N}$
2. $\forall x (x \in \mathbb{N} \rightarrow x + 1 \in \mathbb{N})$

Teorema

Dado um natural n qualquer:

1. $n^2 \geq n$ **quando** $n = 0$ e
2. $\forall k \in \mathbb{N}$, **se** $n^2 \geq n$ **quando** $n = k$, **então** $n^2 \geq n$ **quando** $n = k + 1$.

Compare...

Definição

O conjunto dos Números Naturais é o menor conjunto \mathbb{N} (c/ resp. a \subseteq) tal que

1. $0 \in \mathbb{N}$
2. $\forall x (x \in \mathbb{N} \rightarrow x + 1 \in \mathbb{N})$

Teorema

Dado um natural n qualquer:

1. $n^2 \geq n$ **quando** $n = 0$ e
2. $\forall k \in \mathbb{N}, \underbrace{n^2 \geq n \text{ quando } n = k}_{SE} \rightarrow \underbrace{n^2 \geq n \text{ quando } n = k + 1}_{ENTÃO}.$

Compare...

Definição

O conjunto dos Números Naturais é o menor conjunto \mathbb{N} (c/ resp. a \subseteq) tal que

1. $0 \in \mathbb{N}$
2. $\forall x (x \in \mathbb{N} \rightarrow x + 1 \in \mathbb{N})$

Teorema

Dado um natural n qualquer:

1. $n^2 \geq n$ **quando** $n = 0$ e
2. $\forall k \in \mathbb{N}, \underbrace{k^2 \geq k}_{SE} \rightarrow \underbrace{(k+1)^2 \geq (k+1)}_{ENTÃO}.$

Como Fazê-lo? (Técnica!)

Imagine que queremos provar o seguinte teorema

Teorema

Para todo n natural, $n^2 \geq n$.

Prova

Por CASOS, suponha que $n = 0$. Neste caso, precisamos verificar se $0^2 \geq 0$. Isto é verdadeiro, pois $0^2 = 0$.

Seja k um natural qualquer, suponha que $n = k$. Provaremos que

$$\text{“SE } k^2 \geq k, \text{ ENTÃO } (k+1)^2 \geq (k+1)\text{”}$$

Por Prova Direta, suponha que $k^2 \geq k$.

Por Produtos Notáveis (Quadrado da Soma), temos que $(k+1)^2 = k^2 + 2k + 1$.

Daí, como $k^2 \geq k$, temos $(k+1)^2 \geq k + 2k + 1$.

Como k é um número natural, $k + 2k + 1 \geq k + 1$.

Juntando as inequações, temos $(k+1)^2 \geq k + 1$.

Como Fazê-lo? (Técnica!)

Imagine que queremos provar o seguinte teorema

Teorema

Para todo n natural, $n^2 \geq n$.

Prova

Por CASOS, suponha que $n = 0$. Neste caso, precisamos verificar se $0^2 \geq 0$.
Isto é verdadeiro, pois $0^2 = 0$.

↙ *Instanciação de Variável*

Seja k um natural qualquer, suponha que $n = k$. Provaremos que

$$\text{"SE } k^2 \geq k, \text{ ENTÃO } (k+1)^2 \geq (k+1)\text{"}$$

Por Prova Direta, suponha que $k^2 \geq k$.

Por Produtos Notáveis (Quadrado da Soma), temos que $(k+1)^2 = k^2 + 2k + 1$.

Daí, como $k^2 \geq k$, temos $(k+1)^2 \geq k + 2k + 1$.

Como k é um número natural, $k + 2k + 1 \geq k + 1$.

Juntando as inequações, temos $(k+1)^2 \geq k + 1$.

Como Fazê-lo? (Técnica!)

Imagine que queremos provar o seguinte teorema

Teorema

Para todo n natural, $n^2 \geq n$.

Prova

BASE Por CASOS, suponha que $n = 0$. Neste caso, precisamos verificar se $0^2 \geq 0$.
Isto é verdadeiro, pois $0^2 = 0$.

↙ *Instanciação de Variável*

Seja k um natural qualquer, suponha que $n = k$. Provaremos que

“SE $k^2 \geq k$, ENTÃO $(k + 1)^2 \geq (k + 1)$ ”

PDI Por Prova Direta, suponha que $k^2 \geq k$.
Por Produtos Notáveis (Quadrado da Soma), temos que $(k + 1)^2 = k^2 + 2k + 1$.
Daí, como $k^2 \geq k$, temos $(k + 1)^2 \geq k + 2k + 1$.
Como k é um número natural, $k + 2k + 1 \geq k + 1$.
Juntando as inequações, temos $(k + 1)^2 \geq k + 1$.

Roteiro

Prévia

Introdução: Naturais e Contagem

Chegando às Provas por Indução...

Indução Matemática

Indução Sobre Outros Conjuntos

Observações

Indução Matemática

Anteriormente, discutimos quase todo teorema é análogo ao formato

$$\forall x (P(x) \rightarrow Q(x))$$

onde $P(x)$ e $Q(x)$ expressam propriedades sobre elementos do domínio de x .

Lembrando que

- podem haver múltiplas variáveis, cada qual com seu quantificador
- $P(x)$ e $Q(x)$ podem ser compostas com funções, ou seja, podemos entender uma propriedade de $x + 1$ (exemplo) como sendo uma propriedade de x

Similarmente, podemos dizer que generalizações têm simplesmente a forma

$$\forall x P(x)$$

Indução Matemática

Consideremos um teorema de generalização

$$\forall x P(x)$$

onde $P(x)$ expressa uma possível propriedade dos elementos do domínio de x .

Se o domínio de x é nos números naturais, podemos provar o teorema em duas partes...

- (BASE) Suponha que $x = 0$. Mostre que $P(0)$ vale.
- (PDI) Para k natural qualquer (**Instanciação**), mostre que

$$P(k) \rightarrow P(k + 1)$$

Isso é mais simples do que parece!

Indução Matemática

Se o domínio de x é nos números naturais, podemos provar o teorema em duas partes...

- (BASE) Suponha que $x = 0$. Mostre que $P(0)$ vale.
- (PDI) Para k natural qualquer (**Instanciação**), mostre que

$$P(k) \rightarrow P(k + 1)$$

Isso é mais simples do que parece!

1. Suponha que $P(k)$ (**Hipótese de Indução**).
 2. Comece a analisar o cenário em que $x = k + 1$ de acordo com a natureza de $P(x)$, buscando uma oportunidade de aplicar a hipótese.
 3. Aplique a hipótese e organize sua conclusão
 4. Conclua $P(k + 1)$
-

Indução Matemática

Teorema

Para todo n natural, $n^2 - n$ é par.

Pense nisto como uma propriedade de n

Prova

(BASE) Suponha que $n = 0$. Neste caso, devemos verificar se $0^2 - 0$ é par.

Teremos que $0^2 - 0 = 0 - 0 = 0$, que é par.

Portanto, a propriedade realmente vale quando $n = 0$.

(PDI) Seja k um natural qualquer, devemos mostrar que

se $k^2 - k$ é par, então $(k + 1)^2 - (k + 1)$ é par.

Por Prova Direta, suponha que $k^2 - k$ é par (HI).

Analisando o caso em que $n = k + 1$, teremos que

$$(k + 1)^2 - (k + 1) = k^2 + 2k + 1 - k - 1$$

Indução Matemática

Teorema

Para todo n natural, $n^2 - n$ é par.

Pense nisto como uma propriedade de n

Prova

(BASE) Suponha que $n = 0$. Neste caso, devemos verificar se $0^2 - 0$ é par.
Teremos que $0^2 - 0 = 0 - 0 = 0$, que é par.
Portanto, a propriedade realmente vale quando $n = 0$.

(PDI) Seja k um natural qualquer, devemos mostrar que
se $k^2 - k$ é par, então $(k + 1)^2 - (k + 1)$ é par.

Por Prova Direta, suponha que $k^2 - k$ é par (HI).
Analisando o caso em que $n = k + 1$, teremos que

$$(k + 1)^2 - (k + 1) = k^2 + 2k + 1 - k - 1$$

Indução Matemática

Teorema

Para todo n natural, $n^2 - n$ é par.

Pense nisto como uma propriedade de n

Prova

(BASE) Suponha que $n = 0$. Neste caso, devemos verificar se $0^2 - 0$ é par.

Teremos que $0^2 - 0 = 0 - 0 = 0$, que é par.

Portanto, a propriedade realmente vale quando $n = 0$.

(PDI) Seja k um natural qualquer, devemos mostrar que

se $k^2 - k$ é par, então $(k + 1)^2 - (k + 1)$ é par.

Por Prova Direta, suponha que $k^2 - k$ é par (HI).

Analisando o caso em que $n = k + 1$, teremos que

$$(k + 1)^2 - (k + 1) = k^2 + 2k + 1 - k - 1 = k^2 - k + 2k$$

Oportunidade de usar HI

Indução Matemática

Teorema

Para todo n natural, $n^2 - n$ é par.

Pense nisto como uma propriedade de n

Prova

(BASE) Suponha que $n = 0$. Neste caso, devemos verificar se $0^2 - 0$ é par.

Teremos que $0^2 - 0 = 0 - 0 = 0$, que é par.

Portanto, a propriedade realmente vale quando $n = 0$.

(PDI) Seja k um natural qualquer, devemos mostrar que

se $k^2 - k$ é par, então $(k + 1)^2 - (k + 1)$ é par.

Por Prova Direta, suponha que $k^2 - k$ é par (HI).

Analisando o caso em que $n = k + 1$, teremos que

$$(k + 1)^2 - (k + 1) = k^2 + 2k + 1 - k - 1 = k^2 - k + 2k$$

Oportunidade de usar HI

Pela HI, $k^2 - k$ é par. Logo, existe $j \in \mathbb{Z}$ tal que $k^2 - k = 2j$.

Ou seja, $(k + 1)^2 - (k + 1) = 2j + 2k = 2(j + k)$.

Como j, k são inteiros, $(k + 1)^2 - (k + 1)$ é par.

Roteiro

Prévia

Introdução: Naturais e Contagem

Chegando às Provas por Indução...

Indução Matemática

Indução Sobre Outros Conjuntos

Observações

Indução Sobre Outros Conjuntos

Falamos no começo sobre **conjuntos contáveis** e os números naturais.

Em cada caso, estabelecemos:

1. um elemento inicial, mapeado pro 0 dos naturais;
2. uma função sucessor, que produziria novos elementos.

Pelo mesmo motivo, Indução permite provar propriedades sobre elementos de qualquer conjunto contável

Exemplos

- Para os inteiros positivos (Versão 2), iniciamos a variável com $n = 1$ e usamos $s(n) = n + 1$, imprimindo o valor de n a cada passo.
- Para os múltiplos de 3 (Versão 1), iniciamos com $n = 0$ e usamos $s(n) = n + 1$, imprimindo os valores de $3n$ e $-3n$ a cada passo.
- Para os múltiplos de 3 (Versão 2), iniciamos com $n = 0$ e usamos $s(n) = n + 3$, imprimindo os valores de n e $-n$ a cada passo.

Indução Matemática

Exemplo

Teorema

Para todo n inteiro positivo, $1 + 2 + \dots + n = \frac{n \cdot (n + 1)}{2}$.

Pense nisto como uma propriedade de n

Prova

(BASE) **Suponha que** $n = 1$. Neste caso, devemos verificar se $1 = \frac{1 \cdot (1+1)}{2}$.

Teremos que $\frac{1 \cdot (1+1)}{2} = \frac{1 \cdot 2}{2} = \frac{2}{2} = 1$.

Portanto, a propriedade vale quando $n = 1$.

(PDI) Seja k um natural qualquer, vamos mostrar que

se $1 + 2 + \dots + k = \frac{k \cdot (k+1)}{2}$, então $1 + 2 + \dots + k + (k + 1) = \frac{(k + 1) \cdot ((k + 1) + 1)}{2}$.

Por PD, suponha que $1 + 2 + \dots + k = \frac{k \cdot (k+1)}{2}$. (**HI**)

Devemos mostrar que $1 + 2 + \dots + k + (k + 1) = \frac{(k + 1) \cdot ((k + 1) + 1)}{2}$.

Indução Matemática

Exemplo

Teorema

Para todo n inteiro positivo, $1 + 2 + \dots + n = \frac{n \cdot (n + 1)}{2}$.

Pense nisto como uma propriedade de n

Prova

(BASE) **Suponha que** $n = 1$. Neste caso, devemos verificar se $1 = \frac{1 \cdot (1+1)}{2}$.

Teremos que $\frac{1 \cdot (1+1)}{2} = \frac{1 \cdot 2}{2} = \frac{2}{2} = 1$.

Portanto, a propriedade vale quando $n = 1$.

(PDI) Seja k um natural qualquer, vamos mostrar que

se $1 + 2 + \dots + k = \frac{k \cdot (k+1)}{2}$, então $1 + 2 + \dots + k + (k + 1) = \frac{(k + 1) \cdot ((k + 1) + 1)}{2}$.

Por PD, suponha que $1 + 2 + \dots + k = \frac{k \cdot (k+1)}{2}$. (**HI**)

Devemos mostrar que $1 + 2 + \dots + k + (k + 1) = \frac{(k + 1) \cdot ((k + 1) + 1)}{2}$.

Oportunidade de usar a HI

Indução Matemática

Teorema

Para todo n inteiro positivo, $\underbrace{1 + 2 + \dots + n}_{\text{}} = \frac{n \cdot (n + 1)}{2}$.

Prova

(BASE) CONCLUÍDA

(PDI) Seja k um natural qualquer, vamos mostrar que

se $1 + 2 + \dots + k = \frac{k \cdot (k+1)}{2}$, então $1 + 2 + \dots + k + (k + 1) = \frac{(k + 1) \cdot ((k + 1) + 1)}{2}$.

Por PD, suponha que $\underbrace{1 + 2 + \dots + k}_{\text{}} = \frac{k \cdot (k+1)}{2}$. (HI)

Nosso objetivo agora é mostrar que $\underbrace{1 + 2 + \dots + k}_{\text{}} + (k + 1) = \frac{(k + 1) \cdot ((k + 1) + 1)}{2}$.

Oportunidade de usar a HI

Usando a HI, podemos substituir a expressão destacada.

Devemos agora verificar que

$$\frac{k \cdot (k + 1)}{2} + (k + 1) = \frac{(k + 1) \cdot ((k + 1) + 1)}{2}$$

Indução Matemática

Teorema

Para todo n inteiro positivo, $\underbrace{1 + 2 + \dots + n = \frac{n \cdot (n + 1)}{2}}_{\text{}}.$

Prova

(BASE) CONCLUÍDA

(PDI) ...

Usando a HI, podemos substituir a expressão destacada.
Devemos agora verificar que

$$\frac{k \cdot (k + 1)}{2} + (k + 1) = \frac{(k + 1) \cdot ((k + 1) + 1)}{2}$$

Manipulando a expressão da esquerda, teremos

$$\frac{k \cdot (k + 1)}{2} + (k + 1) = \frac{k \cdot (k + 1)}{2} + \frac{2 \cdot (k + 1)}{2} = \frac{k \cdot (k + 1) + 2 \cdot (k + 1)}{2} = \frac{(k + 1) \cdot (k + 2)}{2}$$

Indução Matemática

Teorema

Para todo n inteiro positivo, $\underbrace{1 + 2 + \dots + n = \frac{n \cdot (n + 1)}{2}}.$

Prova

(BASE) CONCLUÍDA

(PDI) ...

Usando a HI, podemos substituir a expressão destacada.

Devemos agora verificar que

$$\frac{k \cdot (k + 1)}{2} + (k + 1) = \frac{(k + 1) \cdot ((k + 1) + 1)}{2} = \frac{(k + 1) \cdot (k + 2)}{2}$$

Manipulando a expressão da esquerda, teremos

$$\frac{k \cdot (k + 1)}{2} + (k + 1) = \frac{k \cdot (k + 1)}{2} + \frac{2 \cdot (k + 1)}{2} = \frac{k \cdot (k + 1) + 2 \cdot (k + 1)}{2} = \frac{(k + 1) \cdot (k + 2)}{2}$$

Roteiro

Prévia

Introdução: Naturais e Contagem

Chegando às Provas por Indução...

Indução Matemática

Indução Sobre Outros Conjuntos

Observações

Orientações Gerais para o Uso de Indução

Busque sempre seguir estes passos:

1. Identifique o que são a base b e a propriedade $P(n)$ de que o teorema trata e uma função $s(n)$ que sirva para gerar os elementos do domínio.
2. Tome nota dos enunciados das substituições b , $P(k)$ e $P(s(k))$.
3. Escreva “**BASE**” e mostre que $P(b)$ é verdadeiro.
4. Escreva “**PASSO INDUTIVO**”.
5. Enuncie e identifique claramente a hipótese de indução na forma “Seja k um elemento qualquer do domínio com $k \geq b$, suponha que $P(k)$ vale”.
6. Reforce o que precisa ser provado a partir da hipótese, ou seja, diga que precisa provar $P(s(k))$ no contexto do teorema.
7. Mostre que $P(s(k))$ vale **utilizando a hipótese de indução**.
8. Identifique claramente a conclusão do passo de indução.
9. Enuncie que $P(n)$ vale p/ todo $n \geq b$ do domínio.

Outras Observações

- A técnica de **Indução Matemática** é também chamada de **Primeiro Princípio de Indução** e **Indução Fraca** em outras fontes.
- Além da técnica que estudamos, há também a **Indução Completa**, também chamada de **Segundo Princípio de Indução** e **Indução Forte** em outras fontes. Esta técnica é equivalente à de Indução Matemática, mas permite manipulações mais convenientes em algumas situações.
- O livro tem muitos exemplos de provas por indução. A leitura destes exemplos favorecerá a compreensão dos conceitos.