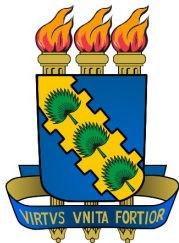


# Indução Forte e Boa Ordenação

## Matemática Discreta



Prof. MSc. Samy Sá

Universidade Federal do Ceará  
Campus de Quixadá

9 de abril de 2014

# Outline

---

Introdução

Indução Forte

Princípio da Boa Ordenação

Exercícios

# Outline

---

Introdução

Indução Forte

Princípio da Boa Ordenação

Exercícios

# Introdução

---

Em algumas situações não é possível utilizar indução matemática, pois as instâncias do problema não dependem diretamente do caso do seu antecessor.

# Introdução

---

Em algumas situações não é possível utilizar indução matemática, pois as instâncias do problema não dependem diretamente do caso do seu antecessor.

- O passo base da Indução Forte é idêntico ao da Indução Matemática

# Introdução

---

Em algumas situações não é possível utilizar indução matemática, pois as instâncias do problema não dependem diretamente do caso do seu antecessor.

- O passo base da Indução Forte é identico ao da Indução Matemática
- A hipótese é bem diferente: Invés de “suponha  $P(k)$  para algum  $k$  inteiro”, temos “suponha  $P(j)$  para todo  $j$  menor ou igual a algum  $k$  inteiro”.

# Introdução

---

Em algumas situações não é possível utilizar indução matemática, pois as instâncias do problema não dependem diretamente do caso do seu antecessor.

- O passo base da Indução Forte é identico ao da Indução Matemática
- A hipótese é bem diferente: Invés de “suponha  $P(k)$  para algum  $k$  inteiro”, temos “suponha  $P(j)$  para todo  $j$  menor ou igual a algum  $k$  inteiro”.
- Em ambos os casos, mostramos que  $P(k + 1)$  é consequência.

# Outline

---

Introdução

**Indução Forte**

Princípio da Boa Ordenação

Exercícios



# Indução Forte

---

Provas usando indução forte têm dois passos...

- Primeiro, mostramos que a propriedade  $P(k)$  é válida para  $k = 1$ .

# Indução Forte

---

Provas usando indução forte têm dois passos...

- Primeiro, mostramos que a propriedade  $P(k)$  é válida para  $k = 1$ .
- Em seguida, mostramos que  
 $(\forall k)(\forall j)((j \leq k \wedge P(j)) \rightarrow P(k + 1))$ .

# Indução Forte

---

Provas usando indução forte têm dois passos...

- Primeiro, mostramos que a propriedade  $P(k)$  é válida para  $k = 1$ .
- Em seguida, mostramos que  $(\forall k)(\forall j)((j \leq k \wedge P(j)) \rightarrow P(k + 1))$ .

## Constatação:

*Se valem  $P(1)$  e  $(\forall k)(\forall j)((j \leq k \wedge P(j)) \rightarrow P(k + 1))$ , então a propriedade deve ser válida para todos os inteiros positivos.*

# Indução Forte e a Escada Infinita

---

A indução forte nos diz que podemos subir a escada inteira se...

1. Alcançamos o primeiro degrau;
2. Se para cada inteiro  $k$ , se conseguirmos alcançar os primeiro  $k$  degraus, então alcançaremos o degrau  $k + 1$ .

# Indução Forte - Exemplo

---

## Exemplo

*Mostre que se  $n$  é um inteiro maior que 1, então  $n$  pode ser escrito como um produto de números primos.*

# Indução Forte - Exemplo

---

## Exemplo

*Mostre que se  $n$  é um inteiro maior que 1, então  $n$  pode ser escrito como um produto de números primos.*

- Observe que não é trivial utilizar indução matemática, pois o caso  $k + 1$  não depende diretamente do caso  $k$ .

# Indução Forte - Exemplo

---

## Prova

**B** *Seja  $n = 2$ , este é um produto envolvendo apenas um número primo. (OK)*

# Indução Forte - Exemplo

---

## Prova

- B** *Seja  $n = 2$ , este é um produto envolvendo apenas um número primo. (OK)*
- P** *Seja  $k$  um inteiro qualquer maior que 1, suponha que todo inteiro  $j$  maior que 1 e menor ou igual que  $k$  possa ser escrito como um produto de números primos (**hipótese de indução**).*



# Indução Forte - Exemplo

---

## Prova

- B** *Seja  $n = 2$ , este é um produto envolvendo apenas um número primo. (OK)*
- P** *Seja  $k$  um inteiro qualquer maior que 1, suponha que todo inteiro  $j$  maior que 1 e menor ou igual que  $k$  possa ser escrito como um produto de números primos (**hipótese de indução**). Avaliaremos o caso  $k + 1$  (**objetivo**).*

# Indução Forte - Exemplo

---

## Prova

- B** *Seja  $n = 2$ , este é um produto envolvendo apenas um número primo. (OK)*
- P** *Seja  $k$  um inteiro qualquer maior que 1, suponha que todo inteiro  $j$  maior que 1 e menor ou igual que  $k$  possa ser escrito como um produto de números primos (**hipótese de indução**). Avaliaremos o caso  $k + 1$  (**objetivo**). Nesse caso, temos que  $k + 1$  é um número primo ou tem um divisor  $d$  tal que  $1 < d < k + 1$ .*

# Indução Forte - Exemplo

## Prova

- B** *Seja  $n = 2$ , este é um produto envolvendo apenas um número primo. (OK)*
- P** *Seja  $k$  um inteiro qualquer maior que 1, suponha que todo inteiro  $j$  maior que 1 e menor ou igual que  $k$  possa ser escrito como um produto de números primos (**hipótese de indução**). Avaliaremos o caso  $k + 1$  (**objetivo**). Nesse caso, temos que  $k + 1$  é um número primo ou tem um divisor  $d$  tal que  $1 < d < k + 1$ . Seja  $k + 1 = dq$ , onde  $q$  é o resultado da divisão de  $k + 1$  por  $d$ , pela hipótese de indução,  $d$  e  $q$  podem ser escritos como produtos de números primos.*

# Indução Forte - Exemplo

## Prova

- B** *Seja  $n = 2$ , este é um produto envolvendo apenas um número primo. (OK)*
- P** *Seja  $k$  um inteiro qualquer maior que 1, suponha que todo inteiro  $j$  maior que 1 e menor ou igual que  $k$  possa ser escrito como um produto de números primos (**hipótese de indução**). Avaliaremos o caso  $k + 1$  (**objetivo**). Nesse caso, temos que  $k + 1$  é um número primo ou tem um divisor  $d$  tal que  $1 < d < k + 1$ . Seja  $k + 1 = dq$ , onde  $q$  é o resultado da divisão de  $k + 1$  por  $d$ , pela hipótese de indução,  $d$  e  $q$  podem ser escritos como produtos de números primos. Logo,  $k + 1$  também pode ser escrito como produto de números primos.*

# Outline

---

Introdução

Indução Forte

**Princípio da Boa Ordenação**

Exercícios

# Princípio da Boa Ordenação

---

## Definição

*(Princípio da Boa Ordenação) Todo conjunto não vazio de inteiros não negativos tem um menor elemento.*

# Princípio da Boa Ordenação

---

## Definição

*(Princípio da Boa Ordenação) Todo conjunto não vazio de inteiros não negativos tem um menor elemento.*

## Constatação:

*O princípio da boa ordenação garante que sempre há um elemento de BASE para as provas por indução matemática/forte.*

# Princípio da Boa Ordenação - Exemplo

---

## Exemplo

*Prove o algoritmo de divisão, ou seja, que se  $a$  é inteiro e  $d$  é um inteiro positivo, então existem inteiros  $q, r$  únicos com  $0 \leq r < d$  e  $a = dq + r$ .*



# Princípio da Boa Ordenação - Exemplo

---

## Exemplo

*Prove o algoritmo de divisão, ou seja, que se  $a$  é inteiro e  $d$  é um inteiro positivo, então existem inteiros  $q, r$  únicos com  $0 \leq r < d$  e  $a = dq + r$ .*

## Prova

*Considere  $S$ , o conjunto dos inteiros na forma  $a - dq$ .*

# Princípio da Boa Ordenação - Exemplo

---

## Exemplo

*Prove o algoritmo de divisão, ou seja, que se  $a$  é inteiro e  $d$  é um inteiro positivo, então existem inteiros  $q, r$  únicos com  $0 \leq r < d$  e  $a = dq + r$ .*

## Prova

*Considere  $S$ , o conjunto dos inteiros na forma  $a - dq$ . Esse conjunto é não vazio, pois  $-dq$  pode ser tão grande ou pequeno quanto desejarmos (basta escolher  $q$  de acordo).*

# Princípio da Boa Ordenação - Exemplo

---

## Exemplo

*Prove o algoritmo de divisão, ou seja, que se  $a$  é inteiro e  $d$  é um inteiro positivo, então existem inteiros  $q, r$  únicos com  $0 \leq r < d$  e  $a = dq + r$ .*

## Prova

*Considere  $S$ , o conjunto dos inteiros na forma  $a - dq$ . Esse conjunto é não vazio, pois  $-dq$  pode ser tão grande ou pequeno quanto desejarmos (basta escolher  $q$  de acordo). Pela propriedade de boa ordem,  $S$  tem um menor elemento  $r = a - dq_0$ , inteiro não negativo.*

# Princípio da Boa Ordenação - Exemplo

## Exemplo

*Prove o algoritmo de divisão, ou seja, que se  $a$  é inteiro e  $d$  é um inteiro positivo, então existem inteiros  $q, r$  únicos com  $0 \leq r < d$  e  $a = dq + r$ .*

## Prova

*Considere  $S$ , o conjunto dos inteiros na forma  $a - dq$ . Esse conjunto é não vazio, pois  $-dq$  pode ser tão grande ou pequeno quanto desejarmos (basta escolher  $q$  de acordo). Pela propriedade de boa ordem,  $S$  tem um menor elemento  $r = a - dq_0$ , inteiro não negativo. Além disso,  $r < d$ , pois do contrário existiria um elemento de  $S$  menor que  $r$ , a dizer,  $a - d(q_0 + 1) = a - dq_0 - d = r - d \geq 0$ .*

# Princípio da Boa Ordenação - Exemplo

---

## Exemplo

*Prove o algoritmo de divisão, ou seja, que se  $a$  é inteiro e  $d$  é um inteiro positivo, então existem inteiros  $q, r$  únicos com  $0 \leq r < d$  e  $a = dq + r$ .*

## Prova

*Considere  $S$ , o conjunto dos inteiros na forma  $a - dq$ . Esse conjunto é não vazio, pois  $-dq$  pode ser tão grande ou pequeno quanto desejarmos (basta escolher  $q$  de acordo). Pela propriedade de boa ordem,  $S$  tem um menor elemento  $r = a - dq_0$ , inteiro não negativo. Além disso,  $r < d$ , pois do contrário existiria um elemento de  $S$  menor que  $r$ , a dizer,  $a - d(q_0 + 1) = a - dq_0 - d = r - d \geq 0$ . Consequentemente, existem inteiros  $q$  e  $r$  com  $0 \leq r < d$ .*

# Princípio da Boa Ordenação - Exemplo

---

## Exemplo

*Prove o algoritmo de divisão, ou seja, que se  $a$  é inteiro e  $d$  é um inteiro positivo, então existem inteiros  $q, r$  únicos com  $0 \leq r < d$  e  $a = dq + r$ .*

## Prova

*(CONTINUADA) ... Consequentemente, existem inteiros  $q$  e  $r$  com  $0 \leq r < d$ .*

# Princípio da Boa Ordenação - Exemplo

---

## Exemplo

*Prove o algoritmo de divisão, ou seja, que se  $a$  é inteiro e  $d$  é um inteiro positivo, então existem inteiros  $q, r$  únicos com  $0 \leq r < d$  e  $a = dq + r$ .*

## Prova

*(CONTINUADA) ... Consequentemente, existem inteiros  $q$  e  $r$  com  $0 \leq r < d$ . Devemos agora mostrar que  $r$  e  $q$  são únicos.*

# Princípio da Boa Ordenação - Exemplo

---

## Exemplo

*Prove o algoritmo de divisão, ou seja, que se  $a$  é inteiro e  $d$  é um inteiro positivo, então existem inteiros  $q, r$  únicos com  $0 \leq r < d$  e  $a = dq + r$ .*

## Prova

*(CONTINUADA) ... Consequentemente, existem inteiros  $q$  e  $r$  com  $0 \leq r < d$ . Devemos agora mostrar que  $r$  e  $q$  são únicos. Suponha que não sejam únicos, portanto  $a = dq + r = dq' + r'$  com  $0 \leq r < d$  e  $0 \leq r' < d$ .*



# Princípio da Boa Ordenação - Exemplo

---

## Exemplo

*Prove o algoritmo de divisão, ou seja, que se  $a$  é inteiro e  $d$  é um inteiro positivo, então existem inteiros  $q, r$  únicos com  $0 \leq r < d$  e  $a = dq + r$ .*

## Prova

*(CONTINUADA) ... Consequentemente, existem inteiros  $q$  e  $r$  com  $0 \leq r < d$ . Devemos agora mostrar que  $r$  e  $q$  são únicos. Suponha que não sejam únicos, portanto  $a = dq + r = dq' + r'$  com  $0 \leq r < d$  e  $0 \leq r' < d$ . Então  $d(q - q') = r' - r$ .*

# Princípio da Boa Ordenação - Exemplo

---

## Exemplo

*Prove o algoritmo de divisão, ou seja, que se  $a$  é inteiro e  $d$  é um inteiro positivo, então existem inteiros  $q, r$  únicos com  $0 \leq r < d$  e  $a = dq + r$ .*

## Prova

*(CONTINUADA) ... Consequentemente, existem inteiros  $q$  e  $r$  com  $0 \leq r < d$ . Devemos agora mostrar que  $r$  e  $q$  são únicos. Suponha que não sejam únicos, portanto  $a = dq + r = dq' + r'$  com  $0 \leq r < d$  e  $0 \leq r' < d$ . Então  $d(q - q') = r' - r$ . Por consequência,  $d$  divide  $r - r'$ .*

# Princípio da Boa Ordenação - Exemplo

---

## Exemplo

*Prove o algoritmo de divisão, ou seja, que se  $a$  é inteiro e  $d$  é um inteiro positivo, então existem inteiros  $q, r$  únicos com  $0 \leq r < d$  e  $a = dq + r$ .*

## Prova

*(CONTINUADA) ... Consequentemente, existem inteiros  $q$  e  $r$  com  $0 \leq r < d$ . Devemos agora mostrar que  $r$  e  $q$  são únicos. Suponha que não sejam únicos, portanto  $a = dq + r = dq' + r'$  com  $0 \leq r < d$  e  $0 \leq r' < d$ . Então  $d(q - q') = r' - r$ . Por consequência,  $d$  divide  $r - r'$ . Porque  $-d < r' - r < d$ , temos que  $r' - r = 0$  e  $r = r'$ .*

# Princípio da Boa Ordenação - Exemplo

---

## Exemplo

*Prove o algoritmo de divisão, ou seja, que se  $a$  é inteiro e  $d$  é um inteiro positivo, então existem inteiros  $q, r$  únicos com  $0 \leq r < d$  e  $a = dq + r$ .*

## Prova

*(CONTINUADA) ... Consequentemente, existem inteiros  $q$  e  $r$  com  $0 \leq r < d$ . Devemos agora mostrar que  $r$  e  $q$  são únicos. Suponha que não sejam únicos, portanto  $a = dq + r = dq' + r'$  com  $0 \leq r < d$  e  $0 \leq r' < d$ . Então  $d(q - q') = r' - r$ . Por consequência,  $d$  divide  $r - r'$ . Porque  $-d < r' - r < d$ , temos que  $r' - r = 0$  e  $r = r'$ . Consequentemente,  $q = q'$ .*

# Outline

---

Introdução

Indução Forte

Princípio da Boa Ordenação

**Exercícios**

# Exercícios

---

1. Mostre os seguintes teoremas usando indução forte.
  - a) Utilizando apenas moedas de 3 e 5 centavos em qualquer quantidade, é possível dar troco de qualquer valor a partir de 8 centavos.
  - b) Assuma que uma barra de chocolate consiste de  $n$  quadrados em um padrão retangular. A barra pode ser quebrada ao longo da linha vertical ou horizontal. Assumindo que apenas uma quebra pode ser feita por vez, determine quantas quebras são necessárias para reduzir a barra a quadrados unitários e prove por indução forte.