

# **INE5403**

## **FUNDAMENTOS DE MATEMÁTICA DISCRETA PARA A COMPUTAÇÃO**

PROF. DANIEL S. FREITAS

UFSC - CTC - INE

# 3 - INDUÇÃO E RECURSÃO

1.1) Elementos de Lógica Proposicional

1.2) Elementos de Lógica de Primeira Ordem

1.3) Métodos de Prova

1.4) Indução Matemática

1.5) Definições Recursivas

# INDUÇÃO MATEMÁTICA

● **Exemplo:** Provar que  $n! \geq 2^{n-1}$  para  $n \in \{1, 2, 3, 4, 5\}$

**Prova:** usar a técnica de prova por casos:

1.  $n = 1:$        $1! = 1 \geq 2^{1-1} = 1$

2.  $n = 2:$        $2! = 2 \geq 2^{2-1} = 2$

3.  $n = 3:$        $3! = 6 \geq 2^{3-1} = 4$

4.  $n = 4:$        $4! = 24 \geq 2^{4-1} = 8$

5.  $n = 5:$        $5! = 120 \geq 2^{5-1} = 16$

● Assim, como  $n! \geq 2^{n-1}$  para todo  $n \in \{1, 2, 3, 4, 5\}$ , concluimos que esta proposição é verdadeira.

● **Questão:** provar que  $n! \geq 2^{n-1}$  para todo  $n \geq 1$  ( $n \in \mathbb{Z}^+$ )

# INDUÇÃO MATEMÁTICA

- **Exemplo:** Qual é a fórmula para a soma dos primeiros  $n$  inteiros positivos ímpares?

**Solução:**

- Note que:

$$1 = 1$$

$$1 + 3 = 4$$

$$1 + 3 + 5 = 9$$

$$1 + 3 + 5 + 7 = 16$$

$$1 + 3 + 5 + 7 + 9 = 25$$

- Ou seja, **aparentemente** a soma dos  $n$  primeiros inteiros positivos ímpares é dada por  $n^2$ .
- Como ter certeza de que isto vale **para qualquer**  $n$ ?
  - ou seja: como **provar** esta **suposição**?

# MÉTODO DA INDUÇÃO MATEMÁTICA

- Técnica de demonstração de **conjecturas**.
- **Ilustração:** imagine que você deseja subir em uma escada sem fim.
  - Como saber se você será capaz de alcançar um degrau arbitrariamente alto?

# MÉTODO DA INDUÇÃO MATEMÁTICA

- Agora suponha que sejam verdadeiras as seguintes afirmações sobre as suas habilidades de subir escadas:
  1. você pode alcançar o primeiro degrau
  2. ao chegar a um degrau qualquer, você sempre sempre pode passar ao degrau seguinte (uma implicação).
- Pela sentença 1, você tem **garantia** de chegar ao primeiro degrau
  - pela 2, você garante que chega ao segundo
  - novamente pela 2, você garante que chega ao segundo
  - novamente pela 2, você garante que chega ao terceiro
  - assim por diante

# PRINCÍPIO DA INDUÇÃO MATEMÁTICA

- Técnica de prova de teoremas que estabelece que uma propriedade  $P(n)$  é V para todo  $n$  inteiro e positivo.
- A prova por indução matemática consiste de 2 passos:
  1. Passo básico:  $P(1)$  é V
  2. Passo indutivo: para um  $k$  genérico fixo é verdadeiro o condicional:

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

- Observações:
  1. Assumir que  $P(k)$  é V **não é** o mesmo que assumir o que queremos provar.
  2. Esta é uma técnica de raciocínio **dedutivo**, usada para provar alguma idéia obtida com um raciocínio **indutivo**.

# PRINCÍPIO DA INDUÇÃO MATEMÁTICA

- **Exemplo 1:** Mostre que, se  $n$  é um inteiro positivo:

$$1 + 2 + \cdots + n = n.(n + 1)/2$$

**Solução:**

- **Passo básico:**  $P(1)$  é V, pois:

$$1 = 1.(1 + 1)/2$$

- **Passo indutivo:** vamos assumir que  $P(k)$  vale, de modo que:

$$1 + 2 + \cdots + k = k.(k + 1)/2$$

- Com base nisto, queremos mostrar que vale:

$$1 + 2 + \cdots + k + (k + 1) = (k + 1).[(k + 1) + 1]/2 \quad (??)$$

- Ora, adicionando-se  $(k + 1)$  a ambos os lados de  $P(k)$ :

$$\begin{aligned} 1 + 2 + \cdots + k + (k + 1) &= k.(k + 1)/2 + (k + 1) \\ &= (k + 1).(k + 2)/2 \quad \square \end{aligned}$$



# PRINCÍPIO DA INDUÇÃO MATEMÁTICA

- **Exemplo 2:** Use a indução matemática para provar que a soma dos primeiros inteiros positivos ímpares é  $n^2$ .

## Solução:

- Seja  $P(n)$  : “A soma dos primeiros ímpares é  $n^2$ ”
  - ou: “ $1 + 3 + 5 + \dots + (2n - 1) = n^2$ ”
- **Passo básico:** comprovar  $P(1)$ 
  - $P(1)$  estabelece que  $1 = 1^2$ , o que é V
- **Passo indutivo:** mostrar que  $P(k) \rightarrow P(k + 1)$  é V
  - Suponha que  $P(k)$  é V para um  $k$  fixo, ou seja:
$$1 + 3 + 5 + \dots + (2k - 1) = k^2$$
  - A partir disto, queremos provar que  $P(k + 1)$  é V, ou seja:
$$1 + 3 + 5 + \dots + (2k - 1) + [2(k + 1) - 1] = (k + 1)^2 \quad (??)$$

# PRINCÍPIO DA INDUÇÃO MATEMÁTICA

- **Exemplo 2 (cont.):** (Provar que a soma dos primeiros ímpares é  $n^2$ )

**Solução:**

- **Passo indutivo:** mostrar que é V a proposição:

$$1 + 3 + 5 + \cdots + (2k - 1) + [2(k + 1) - 1] = (k + 1)^2$$

- Uma vez que  $P(k)$  é V, o lado esquerdo acima fica:

$$\begin{aligned} k^2 + [2(k + 1) - 1] &= k^2 + (2k + 2 - 1) \\ &= k^2 + 2k + 1 \\ &= (k + 1)^2 \end{aligned}$$

- Isto mostra que, efetivamente,  $P(k + 1)$  segue de  $P(k)$ .
- Assim, uma vez que  $P(1)$  e  $P(k) \rightarrow P(k + 1)$  são V, independente da escolha de  $k$ , concluimos que é V a proposição:

$$\forall n P(n)$$

# PRINCÍPIO DA INDUÇÃO MATEMÁTICA

- **Exemplo 3:** Prove que, para qualquer inteiro positivo  $n$ ,  $2^n > n$

**Solução:**

- **Passo básico:** comprovar  $P(1)$ 
  - $P(1)$  estabelece que  $2^1 > 1$ , o que é V
- **Passo indutivo:** mostrar que  $P(k) \rightarrow P(k+1)$  é V
  - Suponha que  $P(k)$  é V para um  $k$  fixo, ou seja:
$$2^k > k$$
  - Multiplicando os dois lados por 2, temos:
$$2 \cdot 2^k > 2 \cdot k$$
$$2^{k+1} > k + k \geq k + 1$$
$$2^{k+1} > k + 1$$
  - e  $P(k+1)$  é V □

# PRINCÍPIO DA INDUÇÃO MATEMÁTICA

- **Exemplo 4:** Prove que  $n^2 > 3.n$ , para  $n \geq 4$ .

**Solução:**

- **Passo básico:** neste caso, o passo inicial é  $P(4)$ :

- $4^2 > 3.4$ , é, efetivamente, V

- **Passo indutivo:**

- Hipótese de indução:  $k^2 > 3.k$ , para  $k \geq 4$

- Queremos mostrar que  $(k + 1)^2 > 3.(k + 1)$

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

$$> 3.k + 2.k + 1 \quad \text{(pela hipótese de indução)}$$

$$\geq 3.k + 8 + 1 \quad \text{(já que } k \geq 4\text{)}$$

$$> 3.k + 3 = 3(k + 1) \quad \text{(já que } k \geq 4\text{)}$$

- Isto mostra que  $P(k + 1)$  é V sempre que  $P(k)$  é V. □

# PRINCÍPIO DA INDUÇÃO MATEMÁTICA

- **Exemplo 5:** Sejam  $A_1, A_2, A_3, \dots, A_n$  conjuntos quaisquer. Prove por indução que:

$$\overline{\left(\bigcup_{i=1}^n A_i\right)} = \bigcap_{i=1}^n \overline{A_i}$$

- (versão estendida das leis de De Morgan)

## Solução:

- Seja  $P(n)$ : “vale a igualdade para quaisquer  $n$  conjuntos”
- **Passo básico:**  
 $P(1)$  é  $\overline{A_1} = \overline{A_1}$ , o que é V
- **Passo indutivo:** usar  $P(k)$  para provar  $P(k + 1)$  ( $\Rightarrow$ )

# PRINCÍPIO DA INDUÇÃO MATEMÁTICA

● **Exemplo 5 (cont.):** Prove que:  $\overline{(\bigcup_{i=1}^n A_i)} = \bigcap_{i=1}^n \overline{A_i}$

**Solução:**

● **Passo indutivo:**

$$\begin{aligned}\overline{(\bigcup_{i=1}^{k+1} A_i)} &= \overline{A_1 \cup A_2 \cup \dots \cup A_k \cup A_{k+1}} \\ &= \overline{(A_1 \cup A_2 \cup \dots \cup A_k) \cup A_{k+1}} \quad (\text{associatividade de } \cup) \\ &= \overline{(A_1 \cup A_2 \cup \dots \cup A_k)} \cap \overline{A_{k+1}} \quad (\text{De Morgan para } \mathbf{2} \text{ conjs}) \\ &= (\bigcap_{i=1}^k \overline{A_i}) \cap \overline{A_{k+1}} \quad (\text{usando } P(k)) \\ &= (\bigcap_{i=1}^{k+1} \overline{A_i})\end{aligned}$$

● Portanto, a implicação  $P(k) \rightarrow P(k+1)$  é uma tautologia.

● Logo, pelo princípio da indução,  $P(n)$  é  $\forall, \forall n \geq 1$ . □

# PRINCÍPIO DA INDUÇÃO MATEMÁTICA

- **Exemplo 6:** Mostre que todo conjunto finito não-vazio é contável, ou seja, pode ser arranjado em uma lista.

## Solução:

- Seja  $P(n)$ : “se  $A$  é qualquer conjunto com  $|A| = n \geq 1$ , então  $A$  é **contável**.”
- **Passo básico:**
  - Seja  $A = \{x\}$  um conjunto com **um** elemento.
  - $x$  forma uma sequência cujo conjunto correspondente é  $A$ .
  - Então  $P(1)$  é V.
- **Passo indutivo:** usar  $P(k)$  para provar  $P(k + 1)$  ( $\Rightarrow$ )

# PRINCÍPIO DA INDUÇÃO MATEMÁTICA

- **Exemplo 6 (cont.):** “Todo conjunto finito não-vazio é contável.”

## Solução:

- **Passo indutivo:**

- $P(k)$  é “se  $A$  é qualquer conjunto com  $k$  elementos, então  $A$  é contável”
- Agora escolha **qualquer conjunto**  $B$  com  $k + 1$  elementos.
- Escolha um elemento qualquer  $x$  em  $B$ :
  - $B - \{x\}$  é um conjunto com  $k$  elementos
  - $P(k)$  garante que existe uma sequência  $x_1, x_2, \dots, x_k$  que tem  $B - \{x\}$  por seu **conjunto correspondente**
  - ora,  $x_1, x_2, \dots, x_k, x$  tem  $B$  por seu conjunto correspondente
  - então  $B$  é contável
- Já que  $B$  pode ser qualquer conjunto com  $k + 1$  elementos,  $P(k + 1)$  é V se  $P(k)$  é V.
- Conclusão:  $P(n)$  é verdadeiro para todo  $n \geq 1$ . □



# PRINCÍPIO DA INDUÇÃO MATEMÁTICA

- **Observação:** Ao utilizar a indução para provar resultados, tome cuidado para não assumir que “ $P(k)$  é V” para forçar o resultado esperado.
- Esta aplicação incorreta do princípio da indução matemática é um erro bastante comum.

# POR QUE A INDUÇÃO É VÁLIDA? (1/3)

- Por que o método da indução matemática é uma técnica de prova válida?
- Em consequência do “Axioma do bom ordenamento” para os inteiros positivos:
  - “Todo sub-conjunto não-vazio do conjunto dos inteiros positivos tem um elemento mínimo.”

# POR QUE A INDUÇÃO É VÁLIDA? (2/3)

- Axioma do bom ordenamento: “Todo sub-conjunto não-vazio do conjunto dos inteiros positivos tem um elemento mínimo.”
- Argumento:
  - Suponha que sabemos que  $P(1)$  é V e que a proposição  $P(k) \rightarrow P(k + 1)$  é V, independente do  $k$  escolhido.
  - Agora assuma que existe **pelo menos um** inteiro positivo para o qual  $P(n)$  é F.
  - Então o conjunto  $S$  dos “inteiros positivos para os quais  $P(n)$  é F” é **não-vazio**.

# POR QUE A INDUÇÃO É VÁLIDA? (3/3)

## Argumento:

- O conjunto  $S$  dos “inteiros positivos para os quais  $P(n)$  é F” é **não-vazio**.
- Logo, pelo bom ordenamento,  $S$  tem um elemento mínimo ( $m$ ):
  - sabemos que  $m \neq 1$ , pois assumimos que  $P(1)$  é V
  - uma vez que  $m$  é positivo e  $> 1$ , temos que:
$$m - 1 \text{ é um inteiro positivo}$$
  - mas  $m - 1$  não pode estar em  $S$ , já que  $m - 1 < m$
  - então  $P(m - 1)$  deve ser V
- Daí, uma vez que  $P(k) \rightarrow P(k + 1)$  também é V, devemos ter:
$$P(m) \text{ é V} \quad (\text{contradição!})$$
- Portanto,  $P(n)$  deve ser V **para todo inteiro positivo  $n$** . □

# ERROS EM PROVAS USANDO INDUÇÃO

- Em toda prova usando indução matemática, devemos executar de forma correta e completa tanto o passo básico como o passo indutivo.
- Devemos ter cuidado porque algumas vezes é difícil localizar o erro em uma prova por indução defeituosa.

# ERROS EM PROVAS USANDO INDUÇÃO

- **Exemplo (1/4):** Encontre o erro na falsa prova abaixo de que todo conjunto de linhas no plano não-paralelas aos pares se encontra em um ponto comum.
- **“Prova”:**
  - Seja  $P(n)$ : “Todo conjunto de  $n$  linhas não-paralelas aos pares no plano se encontra em um ponto comum”.
  - Vamos “provar” que  $P(n)$  é V para todo inteiro positivo  $n \geq 2$ .
    - Passo básico:  $P(2)$  é V, pois quaisquer duas linhas não-paralelas no plano se encontram em um ponto comum.
    - Passo indutivo:  $(\Rightarrow)$

# ERROS EM PROVAS USANDO INDUÇÃO

● **Exemplo (2/4):** “Todo conjunto de  $n$  linhas no plano não-paralelas aos pares se encontra em um ponto comum.”

● **“Prova”:**

● Passo indutivo:  $(\Rightarrow)$

● Hipótese:  $P(k)$  é V (“ $k$  linhas não-paralelas aos pares no plano se encontram em um ponto”)

● Agora considere  $k + 1$  linhas distintas no plano:

- pela hipótese: as **primeiras  $k$**  se encontram em um ponto  $p_1$
- também: as **últimas  $k$**  se encontram em um ponto  $p_2$
- agora se fosse  $p_1 \neq p_2$ , todas as linhas que os contêm deveriam ser uma só (2 pontos determinam uma reta)
- portanto:  $p_1$  e  $p_2$  são o mesmo ponto
- e o ponto  $p_1 = p_2$  **está em todas as  $k + 1$  linhas**

# ERROS EM PROVAS USANDO INDUÇÃO

- **Exemplo (3/4):** “Todo conjunto de  $n$  linhas no plano não-paralelas aos pares se encontra em um ponto comum.”
- **“Prova”:**
  - Acabamos de mostrar que  $P(k+1)$  é V, assumindo que  $P(k)$  é V:
    - ou seja, mostramos que, se assumirmos que todo conjunto de  $k$  ( $k \geq 2$ ) linhas distintas não-paralelas se encontram em um ponto, isto valerá também para  $k+1$  linhas.
  - Completamos o passo básico e o passo indutivo de uma prova por indução que **parece** correta...



# ERROS EM PROVAS USANDO INDUÇÃO

- **Exemplo (4/4):** Mostre que há na prova por indução para: “Todo conjunto de  $n$  linhas no plano não-paralelas aos pares se encontra em um ponto comum.”
- **“Solução”:**
  - Note que o passo indutivo requer que  $k \geq 3$  (!!)
  - Ocorre que **não podemos mostrar que  $P(2)$  implica em  $P(3)$  !**
  - Quando  $k = 2$ , o nosso objetivo é mostrar que quaisquer 3 linhas distintas não-paralelas aos pares se encontram em um ponto.
  - As duas primeiras linhas se encontram mesmo em um ponto  $p_1$  e as duas últimas em um ponto  $p_2$ .
  - Mas, neste caso,  $p_1$  e  $p_2$  **não precisam ser o mesmo ponto**
    - pois **apenas a 2a linha** é comum a ambos os conjuntos... □

# INDUÇÃO FORTE

- Outra forma para o princípio da indução matemática.

- Também consiste de 2 passos:

1. Passo básico: provar que  $P(1)$  é V

2. Passo indutivo: provar que:

$$P(1) \wedge P(2) \wedge \dots \wedge P(k) \Rightarrow P(k + 1)$$

- Forma equivalente à primeira.

- Escolha depende da conveniência.

# INDUÇÃO FORTE

- A validade de ambos os princípios de indução segue do princípio do bom ordenamento.
- De fato, os 3 princípios são equivalentes.
- Ou seja, qualquer prova que utilize um destes princípios pode ser reescrita utilizando qualquer um dos outros dois.
- Dependendo do caso a ser provado, pode ser mais conveniente usar um ou outro princípio...

# INDUÇÃO FORTE

- Uma vez que a hipótese indutiva pode assumir  $P(1), P(2), \dots, P(k)$  para provar  $P(k + 1)$ , a indução forte é uma técnica mais flexível do que a indução simples.
- Pode-se mostrar que qualquer uma é uma técnica válida assumindo que a outra é válida.

# INDUÇÃO FORTE

- Note que toda prova que usa indução simples **pode ser considerada** uma prova por indução forte, pois:
  - a hipótese indutiva de uma prova por indução simples **é parte** da hipótese indutiva de uma prova por indução forte
  - ou seja, se podemos completar o passo indutivo de uma indução simples mostrando que  $P(k + 1)$  decorre de  $P(k)$ :
    - $P(k + 1)$  **também decorre** de todos os  $P(1), P(2), \dots, P(k)$
    - neste caso, temos garantia de que “mais do que”  $P(k)$  é V
- Mas é bem mais trabalhoso converter uma prova por indução forte em uma prova por indução simples.

# A INDUÇÃO FORTE & A ESCADA

- A indução forte também permite uma analogia com a escada infinita.
- Ela diz que podemos alcançar todos os degraus se:
  - pudermos alcançar o primeiro degrau
  - para todo inteiro  $k$ , se pudermos alcançar todos os primeiros  $k$  degraus, então poderemos alcançar o  $(k + 1)$ -ésimo degrau
- O exemplo a seguir ilustra o uso da indução forte em um caso que não pode ser provado facilmente utilizando indução simples.

# INDUÇÃO FORTE

- **Exemplo:** Suponha que:
  - podemos alcançar o 1º e o 2º degraus de uma escada infinita
  - sabemos que, uma vez estando em um degrau, podemos alcançar dois degraus acima

Prove que podemos alcançar qualquer degrau da escada usando:

- (a) o princípio da indução matemática
- (b) indução forte

# INDUÇÃO FORTE

- **Exemplo (a):** usando indução simples:

## Solução:

- Passo básico: vale, pois podemos alcançar o primeiro degrau
- Passo indutivo (tentativa):
  - hipótese indutiva: podemos alcançar o  $k$ -ésimo degrau da escada
  - precisamos mostrar que, se assumirmos esta hipótese, então poderemos alcançar o  $(k + 1)$ -ésimo degrau
  - mas **não existe modo evidente** de completar este passo, pois:
    - não sabemos, a partir da informação dada, que podemos alcançar o degrau  $(k + 1)$  **a partir do  $k$ -ésimo**
    - só o que sabemos é: se podemos alcançar um degrau, então poderemos alcançar o degrau **dois níveis** acima...



# INDUÇÃO FORTE

● **Exemplo (b):** usando indução forte:

**Solução:**

- Passo básico: vale, pois podemos alcançar o primeiro degrau
- Passo indutivo:
  - Hipótese: podemos alcançar cada um dos  $1^{os}$   $k$  degraus
  - Precisamos mostrar que, assumindo esta hipótese, poderemos alcançar o  $(k + 1)$ -ésimo degrau
  - **Já sabemos que** podemos alcançar o segundo degrau:
    - à medida em que  $k > 2$ , sempre poderemos alcançar o degrau  $(k + 1)$  **a partir do degrau  $(k - 1)$**
    - **pois sabemos que podemos escalar dois degraus a partir de um degrau que já tenhamos atingido**
  - Isto completa a prova por indução forte. □

# INDUÇÃO FORTE

- **Exemplo:** Prove que todo inteiro positivo  $n > 1$  pode ser escrito unicamente como  $p_1^{a_1} p_2^{a_2} \cdots p_s^{a_s}$ , onde os  $p_i$  são primos e  $p_1 < p_2 < \cdots < p_s$ .

## Solução:

- Passo básico:
  - $P(2)$  é V, uma vez que 2 é primo.
- Passo indutivo:
  - vamos usar  $P(2), P(3), \dots, P(k)$  para mostrar  $P(k+1)$   
“ $k+1$  pode ser escrito unicamente como  $p_1^{a_1} p_2^{a_2} \cdots p_s^{a_s}$ ”

# INDUÇÃO FORTE

- **Exemplo (cont.):** Todo inteiro positivo  $n > 1$  pode ser escrito unicamente como  $p_1^{a_1} p_2^{a_2} \cdots p_s^{a_s}$ .

## Solução:

- Passo indutivo: há dois casos a considerar:
  - $k + 1$  é primo: então  $P(k + 1)$  é V.
  - $k + 1$  não é primo:
    - então  $k + 1 = l.m$ , aonde:  $2 \leq l \leq k$  e  $2 \leq m \leq k$
    - usando  $P(l)$  e  $P(m)$ , temos:
$$k = l.m = q_1^{b_1} q_2^{b_2} \cdots q_t^{b_t} . r_1^{c_1} r_2^{c_2} \cdots r_v^{c_v} = p_1^{a_1} p_2^{a_2} \cdots p_s^{a_s}$$
    - onde cada  $p_i = (q_j \text{ ou } r_k)$  e  $p_1 < p_2 < \cdots < p_s$
    - além disto, se  $q_j = r_k = p_i$ , então  $a_i = b_j + c_k$
    - caso contrário:  $p_i = q_j$  e  $a_i = b_j$  ou  $p_i = r_k$  e  $a_i = c_k$
    - já que a fatoração de  $l$  e  $m$  são únicas, a fatoração de  $k + 1$  também o é.

# INDUÇÃO FORTE

- **Exemplo:** Mostre que se  $n$  é um inteiro  $> 1$ , ele pode ser escrito como o produto de números primos.

## Solução:

- Seja  $P(n)$ : “ $n$  pode ser escrito como o produto de números primos”
- Passo básico:  $P(2)$  é verdade, pois 2 pode ser escrito como um primo (ele mesmo).
- Passo Indutivo:
  - Vamos assumir que  $P(r)$  é verdade **para todo  $r \leq k$**
  - Devemos mostrar que, com esta hipótese,  $P(k + 1)$  é V
  - Há dois casos a considerar:
    - 1)  $k + 1$  é primo: neste caso,  $P(k + 1)$  é imediatamente V
    - 2)  $k + 1$  é um número composto  $(\Rightarrow)$

# INDUÇÃO FORTE

- **Exemplo (cont.):** Todo inteiro  $n > 1$  pode ser escrito como o produto de primos.

## Solução:

- Se  $k + 1$  é composto, ele pode ser escrito como:

$$k + 1 = a.b, \quad \text{onde } 2 \leq a \leq b \leq k$$

- Daí, pela hipótese de indução, tanto  $a$  como  $b$  podem ser escritos como o produto de primos
- Portanto, se  $k + 1$  é composto, ele pode ser escrito como o produto de alguns primos.
- (aqueles da fatoração de  $a$  e de  $b$ ) □

# INDUÇÃO FORTE

- **Exemplo (1/3):** Considere um jogo em que dois jogadores se revezam removendo um nro qualquer que desejem de palitos de **uma de duas pilhas**. O jogador que remover o último palito ganha o jogo. Mostre que, se as duas pilhas contiverem o mesmo número de palitos inicialmente, **o segundo jogador sempre pode garantir uma vitória**.

## Solução:

- Seja  $n$  o número de palitos em cada pilha.
- Usaremos indução forte para provar  $P(n)$ : “o 2º pode ganhar quando houver, inicialmente,  $n$  palitos em cada pilha”
- Passo básico:
  - quando  $n = 1$ , o 1º jogador só pode remover um palito de uma das pilhas
  - e sobra uma única pilha com um único palito...

# INDUÇÃO FORTE

- **Exemplo (2/3):** Mostre que, se o jogo começar com o mesmo número de palitos na pilha, **o 2º jogador sempre pode vencer.**

## Solução:

- Passo indutivo:
  - Hipótese:  $P(j)$  é V,  $\forall j$ , com  $1 \leq j \leq k$ 
    - “o 2º jogador sempre pode ganhar se há inicialmente  $j$  palitos em cada pilha”
  - Precisamos provar que  $P(k + 1)$  (“o 2º jogador pode ganhar se o jogo começar com  $(k + 1)$  palitos em cada pilha”) é V

# INDUÇÃO FORTE

- **Exemplo (3/3):** Mostre que, se o jogo começar com o mesmo número de palitos na pilha, **o 2º jogador sempre pode vencer.**

**Solução:** Continuação do passo indutivo:

- Suponha que há  $(k + 1)$  palitos em cada uma das pilhas e que o 1º jogador remove  $r$  palitos ( $1 \leq r \leq k$ ) de uma das pilhas
  - deixando  $(k + 1 - r)$  palitos nesta pilha
- **Ao remover o mesmo nro da outra pilha**, o 2º jogador cria a situação onde há duas pilhas com  $(k + 1 - r)$  palitos
  - uma vez que  $1 \leq k + 1 - r \leq k$ , o 2º jogador pode ganhar **pela hipótese indutiva.**
- Note que o 1º jogador sempre perde se remover todos os  $(k + 1)$  palitos de uma das pilhas. □



# INDUÇÃO FORTE X SIMPLES

- O exemplo a seguir mostra que alguns resultados podem ser prontamente provados utilizando-se tanto indução simples como indução forte.
- **Exemplo:** Prove que todo valor de postagem de 12 centavos ou mais pode ser formada usando-se somente selos de 4 e de 5 centavos.
- **Solução:** Usando indução simples:
  - Passo básico: 12 centavos = 3 X 4 centavos
  - Passo indutivo:
    - Hipótese:  $P(k)$  é V (“valores de  $k$  centavos podem ser formados com selos de 4 e 5”)

# INDUÇÃO FORTE X SIMPLES

- **Exemplo:** “Todo valor  $\geq 12$  centavos pode ser formado com selos de 4 e de 5 centavos”.
- **Solução:** Usando indução simples (cont.):
  - Passo indutivo:
    - Hipótese:  $P(k)$  é V (“valores de  $k$  centavos podem ser formados com selos de 4 e 5”)
    - Suponha que **pelo menos um selo=4** foi usado para formar  $k$ :
      - basta substituir **este selo** por um de 5 para obter  $k + 1$  centavos
    - Agora, se nenhum selo de 4 foi usado,  $k$  é formado só de 5s:
      - foram necessários pelo menos 3 selos de 5 para formar  $k$  (pois  $k \geq 12$ )
      - daí, substituindo-se 3 selos de 5 centavos por 4 selos de 4 centavos, pode-se formar  $(k + 1)$ . □

# INDUÇÃO FORTE X SIMPLES

- **Exemplo:** “Todo valor  $\geq 12$  centavos pode ser formado com selos de 4 e de 5 centavos”.
- **Solução:** Usando indução forte:
  - Passo básico:  $P(12)$ ,  $P(13)$ ,  $P(14)$  e  $P(15)$  são V
  - Passo indutivo:
    - Hipótese:  $P(j)$  é V para  $12 \leq j \leq k$
    - Por esta hipótese, podemos assumir que  $P(k - 3)$  é V, pois  $k - 3 \geq 12$ 
      - ou seja, **podemos** formar valores de  $(k - 3)$  centavos utilizando apenas selos de 4 e de 5
    - Para formar  $(k + 1)$ , só precisamos adicionar um selo de 4 aos selos usados para formar  $(k - 3)$  centavos.  $\square$

# INDUÇÃO MATEMÁTICA

- Final deste item.
- **Dica:** fazer **exercícios** sobre Indução Matemática...