

Estruturas Discretas

Marco Molinaro

Indução Forte

Indução Forte

↙ Po prova vale n_0, n_0+1, n_0+2, \dots

Indução forte

- (Caso base) Que *Propriedade* vale para n_0
- (Passo indutivo) Assume que propriedade vale para **todos os números** $\{n_0, n_0 + 1, \dots, n\}$, mostra que vale para $n + 1$



Indução forte

- (Caso base) Que *Propriedade* vale para n_0
 - (Passo indutivo) Assume que propriedade vale para **todos os números** $\{n_0, n_0 + 1, \dots, n\}$, mostra que vale para $n + 1$
-
- Indução forte faz tudo que a indução fraca faz

Indução forte

- (Caso base) Que *Propriedade* vale para n_0
- (Passo indutivo) Assume que propriedade vale para **todos os números** $\{n_0, n_0 + 1, \dots, n\}$, mostra que vale para $n + 1$

- Indução forte faz tudo que a indução fraca faz
- Porém pode precisar de múltiplos casos base, **cuidado**

Fibonacci: $f_1 = 1$, $f_2 = 1$, e $f_n = f_{n-1} + f_{n-2}$ para todo $n \geq 3$

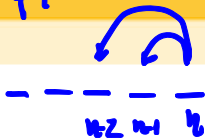
Proposição

Para todo $n \geq 1$, $f_n \leq 2^n$

$$f_3 = f_2 + f_1 = 2$$

$$f_4 = 3$$

...



Fibonacci: $f_1 = 1$, $f_2 = 1$, e $f_n = f_{n-1} + f_{n-2}$ para todo $n \geq 3$

Proposição

Para todo $n \geq 1$, $f_n \leq 2^n$

Prova: Por indução **forte**

Fibonacci: $f_1 = 1, f_2 = 1$, e $f_n = f_{n-1} + f_{n-2}$ para todo $n \geq 3$

Proposição

Para todo $n \geq 1$, $f_n \leq 2^n$

Prova: Por indução forte

Casos base: $n = 1$ e $n = 2$. É verdade que $f_1 \leq 2^1$ e $f_2 \leq 2^2$, OK
(veremos depois porque 2 casos base)

Handwritten blue annotations: double checkmarks (✓) and a large checkmark (✓) are present next to the base cases and the overall statement.

Fibonacci: $f_1 = 1$, $f_2 = 1$, e $f_n = f_{n-1} + f_{n-2}$ para todo $n \geq 3$

Proposição

Para todo $n \geq 1$, $f_n \leq 2^n$

Prova: Por indução forte

Casos base: $n = 1$ e $n = 2$. É verdade que $f_1 \leq 2^1$ e $f_2 \leq 2^2$, OK
(veremos depois porque 2 casos base)

Passo Indutivo. Pegue $n \geq 2$. Assuma que propriedade vale para todos até f_n , ou seja

$$\underbrace{f_1 \leq 2^1}, \underbrace{f_2 \leq 2^2}, \dots, \underbrace{f_n \leq 2^n}.$$

Fibonacci: $f_1 = 1$, $f_2 = 1$, e $f_n = f_{n-1} + f_{n-2}$ para todo $n \geq 3$

Proposição

Para todo $n \geq 1$, $f_n \leq 2^n$

Prova: Por indução forte

Casos base: $n = 1$ e $n = 2$. É verdade que $f_1 \leq 2^1$ e $f_2 \leq 2^2$, OK
(veremos depois porque 2 casos base)

Passo Indutivo. Pegue $n \geq 2$. Assuma que propriedade vale para todos até f_n , ou seja

$$f_1 \leq 2^1, f_2 \leq 2^2, \dots, f_n \leq 2^n.$$

Queremos provar que vale pra f_{n+1} , ou seja, $f_{n+1} \leq 2^{n+1}$.

Fibonacci: $f_1 = 1, f_2 = 1$, e $f_n = f_{n-1} + f_{n-2}$ para todo $n \geq 3$

Proposição

Para todo $n \geq 1, f_n \leq 2^n$

Prova: Por indução forte

Casos base: $n = 1$ e $n = 2$. É verdade que $f_1 \leq 2^1$ e $f_2 \leq 2^2$, OK
(veremos depois porque 2 casos base)

Passo Indutivo. Pegue $n \geq 2$. Assuma que propriedade vale para todos até f_n , ou seja

$$f_1 \leq 2^1, f_2 \leq 2^2, \dots, f_n \leq 2^n.$$

Queremos provar que vale pra f_{n+1} , ou seja, $f_{n+1} \leq 2^{n+1}$.

Relacionando f_{n+1} (queremos) com os anteriores f_1, f_2, \dots, f_n (sabemos):



Fibonacci: $f_1 = 1, f_2 = 1$, e $f_n = f_{n-1} + f_{n-2}$ para todo $n \geq 3$

Proposição

Para todo $n \geq 1$, $f_n \leq 2^n$

Prova: Por indução forte

Casos base: $n = 1$ e $n = 2$. É verdade que $f_1 \leq 2^1$ e $f_2 \leq 2^2$, OK
(veremos depois porque 2 casos base)

Passo Indutivo. Pegue $n \geq 2$. Assuma que propriedade vale para todos até f_n , ou seja

$$f_1 \leq 2^1, f_2 \leq 2^2, f_3 \leq 2^3, \dots, f_n \leq 2^n$$

Queremos provar que vale pra f_{n+1} , ou seja, $f_{n+1} \leq 2^{n+1}$

Relacionando f_{n+1} (queremos) com os anteriores f_1, f_2, \dots, f_n (sabemos):

$$f_{n+1} = f_n + f_{n-1} \leq 2^n + 2^{n-1} \leq 2 \cdot 2^n = 2^{n+1}$$

Fibonacci: $f_1 = 1, f_2 = 1$, e $f_n = f_{n-1} + f_{n-2}$ para todo $n \geq 3$

Proposição

Para todo $n \geq 1$, $f_n \leq 2^n$

Prova: Por indução forte

Casos base: $n = 1$ e $n = 2$. É verdade que $f_1 \leq 2^1$ e $f_2 \leq 2^2$, OK
(veremos depois porque 2 casos base)

Passo Indutivo. Pegue $n \geq 2$. Assuma que propriedade vale para todos até f_n , ou seja

$$f_1 \leq 2^1, f_2 \leq 2^2, \dots, f_n \leq 2^n.$$

Queremos provar que vale pra f_{n+1} , ou seja, $f_{n+1} \leq 2^{n+1}$

Relacionando f_{n+1} (queremos) com os anteriores f_1, f_2, \dots, f_n (sabemos):

$$f_{n+1} = f_n + f_{n-1} \stackrel{\text{sabemos}}{\leq} 2^n + 2^{n-1} \leq 2 \cdot 2^n = 2^{n+1}$$

Portanto $f_{n+1} \leq 2^{n+1}$ como queríamos

$$\hookrightarrow 2^n + 2^n = 2 \times 2^n = 2^{n+1}$$

Fibonacci: $f_1 = 1, f_2 = 1$, e $f_n = f_{n-1} + f_{n-2}$ para todo $n \geq 3$

Proposição

Para todo $n \geq 1, f_n \leq 2^n$

Casos base: $n = 1$ e $n = 2$. É verdade que $f_1 \leq 2^1$ e $f_2 \leq 2^2$, OK

Passo Indutivo. Pegue $n \geq 2$. Assuma que propriedade vale f_n

$$f_1 \leq 2^1, f_2 \leq 2^2, \dots, f_n \leq 2^n.$$

Queremos provar que vale pra f_{n+1} , ou seja, $f_{n+1} \leq 2^{n+1}$.

Relacionando f_{n+1} (queremos) com os anteriores f_1, f_2, \dots, f_n (sabemos):

$$f_{n+1} = f_n + f_{n-1} \stackrel{\text{sabemos}}{\leq} 2^n + 2^{n-1} \leq 2 \cdot 2^n = 2^{n+1}$$

Pq dois casos base:

.

Fibonacci: $f_1 = 1, f_2 = 1$, e $f_n = f_{n-1} + f_{n-2}$ para todo $n \geq 3$

Proposição

Para todo $n \geq 1, f_n \leq 2^n$

Casos base: $n = 1$ e $n = 2$. É verdade que $f_1 \leq 2^1$ e $f_2 \leq 2^2$, OK

Passo Indutivo. Pegue $n \geq 2$. Assuma que propriedade vale f_n

$$f_1 \leq 2^1, f_2 \leq 2^2, \dots, f_n \leq 2^n.$$

Queremos provar que vale pra f_{n+1} , ou seja, $f_{n+1} \leq 2^{n+1}$.

Relacionando f_{n+1} (queremos) com os anteriores f_1, f_2, \dots, f_n (sabemos):

$$f_{n+1} = \underbrace{f_n}_{\text{sabemos}} + \underbrace{f_{n-1}}_{\text{sabemos}} \leq 2^n + 2^{n-1} \leq 2 \cdot 2^n = 2^{n+1}$$

Pq dois casos base: O problema é que tentamos referenciar “2 pra trás” quando usamos $f_{n+1} = f_n + f_{n-1}$, mas isso **não é possível** quando $n+1 = 2$

$n - 1 = 0$ e f_0 não está definido



Fibonacci: $f_1 = 1, f_2 = 1$, e $f_n = f_{n-1} + f_{n-2}$ para todo $n \geq 3$

Proposição

Para todo $n \geq 1, f_n \leq 2^n$

Casos base: $n = 1$ e $n = 2$. É verdade que $f_1 \leq 2^1$ e $f_2 \leq 2^2$, OK

Passo Indutivo. Pegue $n \geq 2$. Assuma que propriedade vale f_n

$$f_1 \leq 2^1, f_2 \leq 2^2, \dots, f_n \leq 2^n.$$

Queremos provar que vale pra f_{n+1} , ou seja, $f_{n+1} \leq 2^{n+1}$.

Relacionando f_{n+1} (queremos) com os anteriores f_1, f_2, \dots, f_n (sabemos):

$$f_{n+1} = f_n + f_{n-1} \stackrel{\text{sabemos}}{\leq} 2^n + 2^{n-1} \leq 2 \cdot 2^n = 2^{n+1}$$

Pq dois casos base: O problema é que tentamos referenciar “2 pra trás” quando usamos $f_{n+1} = f_n + f_{n-1}$, mas isso **não é possível** quando $n + 1 = 2$

$$n - 1 = 0 \text{ e } f_0 \text{ não está definido}$$

$$n+1=3$$

Portanto, temos que provar para f_2 “na mão”

$$\sim \sim \sim$$

Algoritmo eficiente para exponenciação

Considere o seguinte algoritmo **pow**(x, n) que computa x^n (pra n natural):

```
Algoritmo pow( $x, n$ ):  
If  $n = 1$ , Return  $x$   
If  $n$  par  
     $temp \leftarrow \mathbf{pow}(x, \frac{n}{2})$   
    Return  $temp * temp$   
Else if  $n$  ímpar  
     $temp \leftarrow \mathbf{pow}(x, \frac{n-1}{2})$   
    Return  $temp * temp * x$   
End if
```

Proposição

*Seja $T(x, n)$ o número total de multiplicações que o algoritmo **pow**(x, n) faz. Então para todo $n \geq 0$, $T(x, n) \leq 2 \log_2 n$.*

Algoritmo **pow**(x, n):

If $n = 1$, **Return** x

If n par

$temp \leftarrow \mathbf{pow}(x, \frac{n}{2})$

Return $temp * temp$

Else if n ímpar

$temp \leftarrow \mathbf{pow}(x, \frac{n-1}{2})$

Return $temp * temp * x$

End if

Proposição

$T(x, n)$ é número total de multiplicações. Para $n \geq 1$, $T(x, n) \leq 2 \log_2 n$

Prova: Por indução forte em n

Algoritmo **pow**(x, n):

If $n = 1$, **Return** x

If n par

$temp \leftarrow \mathbf{pow}(x, \frac{n}{2})$

Return $temp * temp$

Else if n ímpar

$temp \leftarrow \mathbf{pow}(x, \frac{n-1}{2})$

Return $temp * temp * x$

End if

Proposição

$T(x, n)$ é número total de multiplicações. Para $n \geq 1$, $T(x, n) \leq 2 \log_2 n$

Prova: Por indução forte em n

Caso base: $n = 1$, temos $T(x, 1) = 0$, OK

```

Algoritmo pow( $x, n$ ):
If  $n = 1$ , Return  $x$ 
If  $n$  par
     $temp \leftarrow \mathbf{pow}(x, \frac{n}{2})$ 
    Return  $temp * temp$ 
Else if  $n$  ímpar
     $temp \leftarrow \mathbf{pow}(x, \frac{n-1}{2})$ 
    Return  $temp * temp * x$ 
End if

```

Proposição

$T(x, n)$ é número total de multiplicações. Para $n \geq 0$, $T(x, n) \leq 2 \log_2 n$

Passo Indutivo. Pegue $n \geq 2$. Assuma que propriedade vale pra $T(x, \mathbf{1}), T(x, \mathbf{2}), \dots, T(x, \mathbf{n})$

Queremos provar q vale pra $T(x, \mathbf{n} + \mathbf{1})$, ou seja, $T(x, \mathbf{n} + \mathbf{1}) \leq 2 \log_2(n + 1)$

Caso 1: $n + 1$ é par

$$T(x, n + 1) =$$

```

Algoritmo pow( $x, n$ ):
If  $n = 1$ , Return  $x$ 
If  $n$  par
     $temp \leftarrow \mathbf{pow}(x, \frac{n}{2})$ 
    Return  $temp * temp$ 
Else if  $n$  ímpar
     $temp \leftarrow \mathbf{pow}(x, \frac{n-1}{2})$ 
    Return  $temp * temp * x$ 
End if

```

Proposição

$T(x, n)$ é número total de multiplicações. Para $n \geq 0$, $T(x, n) \leq 2 \log_2 n$

Passo Indutivo. Pegue $n \geq 2$. Assuma que propriedade vale pra $T(x, \mathbf{1}), T(x, \mathbf{2}), \dots, T(x, \mathbf{n})$

Queremos provar q vale pra $T(x, \mathbf{n} + \mathbf{1})$, ou seja, $T(x, \mathbf{n} + \mathbf{1}) \leq 2 \log_2(n + 1)$

Caso 1: $n + 1$ é par

$$T(x, n + 1) = T(x, \frac{n+1}{2}) + 1$$

```

Algoritmo pow( $x, n$ ):
If  $n = 1$ , Return  $x$ 
If  $n$  par
     $temp \leftarrow \mathbf{pow}(x, \frac{n}{2})$ 
    Return  $temp * temp$ 
Else if  $n$  ímpar
     $temp \leftarrow \mathbf{pow}(x, \frac{n-1}{2})$ 
    Return  $temp * temp * x$ 
End if

```

Proposição

$T(x, n)$ é número total de multiplicações. Para $n \geq 0$, $T(x, n) \leq 2 \log_2 n$

Passo Indutivo. Pegue $n \geq 2$. Assuma que propriedade vale pra $T(x, 1), T(x, 2), \dots, T(x, n)$

Queremos provar q vale pra $T(x, n + 1)$, ou seja, $T(x, n + 1) \leq 2 \log_2(n + 1)$

Caso 1: $n + 1$ é par

$$T(x, n + 1) = T(x, \frac{n+1}{2}) + 1 \stackrel{\text{sabemos}}{\leq} 2 \log_2(\frac{n+1}{2}) + 1$$

```

Algoritmo pow( $x, n$ ):
If  $n = 1$ , Return  $x$ 
If  $n$  par
     $temp \leftarrow \mathbf{pow}(x, \frac{n}{2})$ 
    Return  $temp * temp$ 
Else if  $n$  ímpar
     $temp \leftarrow \mathbf{pow}(x, \frac{n-1}{2})$ 
    Return  $temp * temp * x$ 
End if

```

Proposição

$T(x, n)$ é número total de multiplicações. Para $n \geq 0$, $T(x, n) \leq 2 \log_2 n$

Passo Indutivo. Pegue $n \geq 2$. Assuma que propriedade vale pra $T(x, 1), T(x, 2), \dots, T(x, n)$

Queremos provar q vale pra $T(x, n + 1)$, ou seja, $T(x, n + 1) \leq 2 \log_2(n + 1)$

Caso 1: $n + 1$ é par

$$T(x, n + 1) = T(x, \frac{n+1}{2}) + 1 \stackrel{\text{sabemos}}{\leq} 2 \log_2(\frac{n+1}{2}) + 1 = 2(\log_2(n + 1) - 1) + 1$$

```

Algoritmo pow( $x, n$ ):
If  $n = 1$ , Return  $x$ 
If  $n$  par
     $temp \leftarrow \mathbf{pow}(x, \frac{n}{2})$ 
    Return  $temp * temp$ 
Else if  $n$  ímpar
     $temp \leftarrow \mathbf{pow}(x, \frac{n-1}{2})$ 
    Return  $temp * temp * x$ 
End if

```

Proposição

$T(x, n)$ é número total de multiplicações. Para $n \geq 0$, $T(x, n) \leq 2 \log_2 n$

Passo Indutivo. Pegue $n \geq 2$. Assuma que propriedade vale pra $T(x, 1), T(x, 2), \dots, T(x, n)$

Queremos provar q vale pra $T(x, n + 1)$, ou seja, $T(x, n + 1) \leq 2 \log_2(n + 1)$

Caso 1: $n + 1$ é par

$$T(x, n + 1) = T(x, \frac{n+1}{2}) + 1 \stackrel{\text{sabemos}}{\leq} 2 \log_2(\frac{n+1}{2}) + 1 = 2(\log_2(n + 1) - 1) + 1 \leq 2 \log_2(n + 1)$$

Caso 2: $n + 1$ é ímpar

$$T(x, n + 1) =$$


```

Algoritmo pow( $x, n$ ):
If  $n = 1$ , Return  $x$ 
If  $n$  par
     $temp \leftarrow \mathbf{pow}(x, \frac{n}{2})$ 
    Return  $temp * temp$ 
Else if  $n$  ímpar
     $temp \leftarrow \mathbf{pow}(x, \frac{n-1}{2})$ 
    Return  $temp * temp * x$ 
End if

```

Proposição

$T(x, n)$ é número total de multiplicações. Para $n \geq 0$, $T(x, n) \leq 2 \log_2 n$

Passo Indutivo. Pegue $n \geq 2$. Assuma que propriedade vale pra $T(x, 1), T(x, 2), \dots, T(x, n)$

Queremos provar q vale pra $T(x, n + 1)$, ou seja, $T(x, n + 1) \leq 2 \log_2(n + 1)$

Caso 1: $n + 1$ é par

$$T(x, n + 1) = T(x, \frac{n+1}{2}) + 1 \stackrel{\text{sabemos}}{\leq} 2 \log_2(\frac{n+1}{2}) + 1 = 2(\log_2(n + 1) - 1) + 1 \leq 2 \log_2(n + 1)$$

Caso 2: $n + 1$ é ímpar

$$T(x, n + 1) = T(x, \frac{n}{2}) + 2$$

```

Algoritmo pow( $x, n$ ):
If  $n = 1$ , Return  $x$ 
If  $n$  par
     $temp \leftarrow \mathbf{pow}(x, \frac{n}{2})$ 
    Return  $temp * temp$ 
Else if  $n$  ímpar
     $temp \leftarrow \mathbf{pow}(x, \frac{n-1}{2})$ 
    Return  $temp * temp * x$ 
End if

```

Proposição

$T(x, n)$ é número total de multiplicações. Para $n \geq 0$, $T(x, n) \leq 2 \log_2 n$

Passo Indutivo. Pegue $n \geq 2$. Assuma que propriedade vale pra $T(x, 1), T(x, 2), \dots, T(x, n)$

Queremos provar q vale pra $T(x, n + 1)$, ou seja, $T(x, n + 1) \leq 2 \log_2(n + 1)$

Caso 1: $n + 1$ é par

$$T(x, n + 1) = T(x, \frac{n+1}{2}) + 1 \stackrel{\text{sabemos}}{\leq} 2 \log_2(\frac{n+1}{2}) + 1 = 2(\log_2(n + 1) - 1) + 1 \leq 2 \log_2(n + 1)$$

Caso 2: $n + 1$ é ímpar

$$T(x, n + 1) = T(x, \frac{n}{2}) + 2 \stackrel{\text{sabemos}}{\leq} 2 \log_2(\frac{n}{2}) + 2$$

```

Algoritmo pow( $x, n$ ):
If  $n = 1$ , Return  $x$ 
If  $n$  par
     $temp \leftarrow \mathbf{pow}(x, \frac{n}{2})$ 
    Return  $temp * temp$ 
Else if  $n$  ímpar
     $temp \leftarrow \mathbf{pow}(x, \frac{n-1}{2})$ 
    Return  $temp * temp * x$ 
End if

```

Proposição

$T(x, n)$ é número total de multiplicações. Para $n \geq 0$, $T(x, n) \leq 2 \log_2 n$

Passo Indutivo. Pegue $n \geq 2$. Assuma que propriedade vale pra $T(x, 1), T(x, 2), \dots, T(x, n)$

Queremos provar q vale pra $T(x, n + 1)$, ou seja, $T(x, n + 1) \leq 2 \log_2(n + 1)$

Caso 1: $n + 1$ é par

$$T(x, n + 1) = T(x, \frac{n+1}{2}) + 1 \stackrel{\text{sabemos}}{\leq} 2 \log_2(\frac{n+1}{2}) + 1 = 2(\log_2(n + 1) - 1) + 1 \leq 2 \log_2(n + 1)$$

Caso 2: $n + 1$ é ímpar

$$T(x, n + 1) = T(x, \frac{n}{2}) + 2 \stackrel{\text{sabemos}}{\leq} 2 \log_2(\frac{n}{2}) + 2 = 2(\log_2 n - 1) + 2$$

```

Algoritmo pow( $x, n$ ):
If  $n = 1$ , Return  $x$ 
If  $n$  par
     $temp \leftarrow \mathbf{pow}(x, \frac{n}{2})$ 
    Return  $temp * temp$ 
Else if  $n$  ímpar
     $temp \leftarrow \mathbf{pow}(x, \frac{n-1}{2})$ 
    Return  $temp * temp * x$ 
End if

```

Proposição

$T(x, n)$ é número total de multiplicações. Para $n \geq 0$, $T(x, n) \leq 2 \log_2 n$

Passo Indutivo. Pegue $n \geq 2$. Assuma que propriedade vale pra $T(x, 1), T(x, 2), \dots, T(x, n)$

Queremos provar q vale pra $T(x, n + 1)$, ou seja, $T(x, n + 1) \leq 2 \log_2(n + 1)$

Caso 1: $n + 1$ é par

$$T(x, n + 1) = T(x, \frac{n+1}{2}) + 1 \stackrel{\text{sabemos}}{\leq} 2 \log_2(\frac{n+1}{2}) + 1 = 2(\log_2(n + 1) - 1) + 1 \leq 2 \log_2(n + 1)$$

Caso 2: $n + 1$ é ímpar

$$T(x, n + 1) = T(x, \frac{n}{2}) + 2 \stackrel{\text{sabemos}}{\leq} 2 \log_2(\frac{n}{2}) + 2 = 2(\log_2 n - 1) + 2 = 2 \log_2 n$$

```

Algoritmo pow( $x, n$ ):
If  $n = 1$ , Return  $x$ 
If  $n$  par
     $temp \leftarrow \mathbf{pow}(x, \frac{n}{2})$ 
    Return  $temp * temp$ 
Else if  $n$  ímpar
     $temp \leftarrow \mathbf{pow}(x, \frac{n-1}{2})$ 
    Return  $temp * temp * x$ 
End if

```

Proposição

$T(x, n)$ é número total de multiplicações. Para $n \geq 0$, $T(x, n) \leq 2 \log_2 n$

Passo Indutivo. Pegue $n \geq 2$. Assuma que propriedade vale pra $T(x, 1), T(x, 2), \dots, T(x, n)$

Queremos provar q vale pra $T(x, n + 1)$, ou seja, $T(x, n + 1) \leq 2 \log_2(n + 1)$

Caso 1: $n + 1$ é par

$$T(x, n + 1) = T(x, \frac{n+1}{2}) + 1 \stackrel{\text{sabemos}}{\leq} 2 \log_2(\frac{n+1}{2}) + 1 = 2(\log_2(n + 1) - 1) + 1 \leq 2 \log_2(n + 1)$$

Caso 2: $n + 1$ é ímpar

$$T(x, n + 1) = T(x, \frac{n}{2}) + 2 \stackrel{\text{sabemos}}{\leq} 2 \log_2(\frac{n}{2}) + 2 = 2(\log_2 n - 1) + 2 = 2 \log_2 n \leq 2 \log_2(n + 1)$$

Exercícios

Exercício 1: Considere novamente a sequência de Fibonacci: $f_1 = 1$, $f_2 = 1$, e $f_n = f_{n-1} + f_{n-2}$ para todo $n \geq 3$

Prove por indução forte que para todo $n \geq 1$

$$f_1 + f_2 + \dots + f_n = f_{n+2} - 1$$

caso base: (depou)

Exercícios

Exercício 2: Prove por indução **forte** que todo valor maior ou igual a \$8 unidades pode ser pago exatamente utilizando apenas essas notas de \$3 e \$5

Verifique que você provou todos os casos base necessários

.

Exercício 3: Considere o seguinte procedimento

```
Prog2(int n)
If n < 3
    Imprima('Oi') 4 vezes
    Return
Else
    Prog2(n-1)
    Prog2(n-2)
End if
```

Seja $T(n)$ o número de vezes que a palavra “OI” é impressa quando Prog2 é chamado com parâmetro n

Prove por indução (forte) que $T(n) \leq 4 \cdot (7/4)^n$ pra todo $n \geq 1$