



UNIVERSIDADE
FEDERAL RURAL
DE PERNAMBUCO



Prova de Corretude de Algoritmos

Disciplina: Projeto e Análise de Algoritmos
Alunos: José Bartolomeu Alheiros Dias Neto
Lucas Wagner

Tipos de Algoritmos

Tipos de Algoritmos

Um algoritmo pode ser:

Tipos de Algoritmos

Um algoritmo pode ser:

- Iterativo(com laços for, while, etc);

Tipos de Algoritmos

Um algoritmo pode ser:

- Iterativo(com laços for, while, etc);
- Recursivo(funções que chamam a si próprias).

Fatorial

Fatorial

Recursivo ou Iterativo???

Fatorial

Recursivo ou Iterativo???

- Recursivo;

Fatorial

Recursivo ou Iterativo???

- Recursivo;
- Iterativo.

Fatorial

Recursivo ou Iterativo???

- Recursivo;
- Iterativo.

Prova de Corretude

Se o algoritmo for iterativo, achamos as Invariantes para cada laço e provamos por indução, utilizando as invariantes.

Prova de Corretude

Se o algoritmo for iterativo, achamos as Invariantes para cada laço e provamos por indução, utilizando as invariantes.

Se for recursivo, utilizamos apenas a indução.

Fatorial Recursivo

Fatorial Recursivo

Fat(n)

if $n == 0$

$\text{Fat}(n) = 1$

else

$\text{Fat}(n) = n \cdot \text{Fat}(n - 1)$

Fatorial Recursivo

O que queremos provar:

```
Fat(n)
```

```
if n == 0
```

```
    Fat(n) = 1
```

```
else
```

```
    Fat(n) = n · Fat(n - 1)
```

Fatorial Recursivo

O que queremos provar:

Proposição de Corretude:

Fat(n)

if $n == 0$

$\text{Fat}(n) = 1$

else

$\text{Fat}(n) = n \cdot \text{Fat}(n - 1)$

Fatorial Recursivo

O que queremos provar:

Proposição de Corretude:

$\text{Fat}(n) = n!$, $n \geq 0$.

Fat(n)

if $n == 0$

$\text{Fat}(n) = 1$

else

$\text{Fat}(n) = n \cdot \text{Fat}(n - 1)$

Fatorial Recursivo

O que queremos provar:

Proposição de Corretude:

$\text{Fat}(n) = n!$, $n \geq 0$.

Fat(n)

if $n == 0$

$\text{Fat}(n) = 1$

else

$\text{Fat}(n) = n \cdot \text{Fat}(n - 1)$

Caso Base:

Fatorial Recursivo

O que queremos provar:

Proposição de Corretude:

$\text{Fat}(n) = n!$, $n \geq 0$.

Fat(n)

if $n == 0$

$\text{Fat}(n) = 1$

else

$\text{Fat}(n) = n \cdot \text{Fat}(n - 1)$

Caso Base:

Fatorial Recursivo

O que queremos provar:

Proposição de Corretude:

$\text{Fat}(n) = n!$, $n \geq 0$.

Fat(n)

if $n == 0$

$\text{Fat}(n) = 1$

else

$\text{Fat}(n) = n \cdot \text{Fat}(n - 1)$

Caso Base:

Para $n = 0$, nosso algoritmo retorna 1;

Fatorial Recursivo

Fat(n)

if $n == 0$

$\text{Fat}(n) = 1$

else

$\text{Fat}(n) = n \cdot \text{Fat}(n - 1)$

O que queremos provar:

Proposição de Corretude:

$\text{Fat}(n) = n!$, $n \geq 0$.

Caso Base:

Para $n = 0$, nosso algoritmo retorna 1;

Ou seja: $\text{Fat}(0) = 1$

Mas sabemos, pela definição de fatorial, que $0! = 1$;

Fatorial Recursivo

Fat(0)

if $n == 0$

$\text{Fat}(n) = 1$

else

$\text{Fat}(n) = n \cdot \text{Fat}(n - 1)$

O que queremos provar:

Proposição de Corretude:

$\text{Fat}(n) = n!$, $n \geq 0$.

Caso Base:

Para $n = 0$, nosso algoritmo retorna 1;

Ou seja: $\text{Fat}(0) = 1$

Mas sabemos que, pela definição de fatorial,
 $0! = 1$;

Então $\text{Fat}(0) = 1 = 0!$

E para o caso base nossa proposição está correta.

Fatorial Recursivo

Fat(0)

if $n == 0$

$\text{Fat}(n) = 1$

else

$\text{Fat}(n) = n \cdot \text{Fat}(n - 1)$

O que queremos provar:

Proposição de Corretude:

$\text{Fat}(n) = n!$, $n \geq 0$.

Caso Base:



Para $n = 0$, nosso algoritmo retorna 1;

Ou seja: $\text{Fat}(0) = 1$

Mas sabemos que, pela definição de fatorial,
 $0! = 1$;

Então $\text{Fat}(0) = 1 = 0!$

E para o caso base nossa proposição está correta.

Fatorial Recursivo

Fat(n)

if $n == 0$

$\text{Fat}(n) = 1$

else

$\text{Fat}(n) = n \cdot \text{Fat}(n - 1)$

O que queremos provar:

Proposição de Corretude:

$\text{Fat}(n) = n!$, $n \geq 0$.

Passo Indutivo:

Fatorial Recursivo

Fat(n)

if $n == 0$

$\text{Fat}(n) = 1$

else

$\text{Fat}(n) = n \cdot \text{Fat}(n - 1)$

O que queremos provar:

Proposição de Corretude:

$\text{Fat}(n) = n!$, $n \geq 0$.

Passo Indutivo:

H.I.(Hipótese de Indução): Supomos que para um valor k , $k > 0$, nossa proposição está correta:

Fatorial Recursivo

Fat(n)

if $n == 0$

$\text{Fat}(n) = 1$

else

$\text{Fat}(n) = n \cdot \text{Fat}(n - 1)$

O que queremos provar:

Proposição de Corretude:

$\text{Fat}(n) = n!$, $n \geq 0$.

Passo Indutivo:

H.I.(Hipótese de Indução): Supomos que para um valor k , $k > 0$, nossa proposição está correta:

$$\text{Fat}(k) = k * \text{Fat}(k - 1) = k!$$

Fatorial Recursivo

Passo Indutivo(cont...):

Tese: Provamos que para um valor $n = k + 1$ nossa proposição está correta, utilizando a H.I.:

```
Fat(n)
```

```
if n == 0
```

```
    Fat(n) = 1
```

```
else
```

```
    Fat(n) = n · Fat(n - 1)
```

Fatorial Recursivo

Fat(n)

if n == 0

Fat(n) = 1

else

Fat(n) = n · Fat(n - 1)

Passo Indutivo(cont...):

Tese: Provamos que para um valor $n = k + 1$ nossa proposição está correta, utilizando a H.I.:

$$Fat(k+1) = k + 1 * Fat(k + 1 - 1)$$

Fatorial Recursivo

Fat(n)

if n == 0

Fat(n) = 1

else

Fat(n) = n · Fat(n - 1)

Passo Indutivo(cont...):

Tese: Provamos que para um valor $n = k + 1$ nossa proposição está correta, utilizando a H.I.:

$$Fat(k+1) = k + 1 * Fat(k + 1 - 1)$$

$$(1) Fat(k+1) = k + 1 * Fat(k)$$

Fatorial Recursivo

Fat(n)

if $n == 0$

$\text{Fat}(n) = 1$

else

$\text{Fat}(n) = n \cdot \text{Fat}(n - 1)$

Passo Indutivo(cont...):

Tese: Provamos que para um valor $n = k + 1$ nossa proposição está correta, utilizando a H.I.:

$$\text{Fat}(k+1) = k + 1 * \text{Fat}(k + 1 - 1)$$

$$(1) \text{Fat}(k+1) = k + 1 * \text{Fat}(k)$$

Mas, pela H.I., sabemos que:

Fatorial Recursivo

Fat(n)

if $n == 0$

$\text{Fat}(n) = 1$

else

$\text{Fat}(n) = n \cdot \text{Fat}(n - 1)$

Passo Indutivo(cont...):

Tese: Provamos que para um valor $n = k + 1$ nossa proposição está correta, utilizando a H.I.:

$$\text{Fat}(k+1) = k + 1 * \text{Fat}(k + 1 - 1)$$

$$(1) \text{ Fat}(k+1) = k + 1 * \text{Fat}(k) \rightarrow (2)$$

Mas, pela H.I., sabemos que:

$$(2) \text{ Fat}(k) = k * \text{Fat}(k - 1)$$

Fatorial Recursivo

Fat(n)

if $n == 0$

$\text{Fat}(n) = 1$

else

$\text{Fat}(n) = n \cdot \text{Fat}(n - 1)$

Passo Indutivo(cont...):

Tese: Provamos que para um valor $n = k + 1$ nossa proposição está correta, utilizando a H.I.:

$$\text{Fat}(k+1) = k + 1 * \text{Fat}(k+1 - 1)$$

$$(1) \text{Fat}(k+1) = k + 1 * \boxed{\text{Fat}(k)} \rightarrow (2)$$

Mas, pela H.I., sabemos que:

$$(2) \text{Fat}(k) = k!$$

$$\text{Fat}(k+1) = (k + 1) * \boxed{(k!)}$$

Fatorial Recursivo

```
Fat(n)
```

```
if n == 0
```

```
    Fat(n) = 1
```

```
else
```

```
    Fat(n) = n · Fat(n - 1)
```

Passo Indutivo(cont...):

Tese: Provamos que para um valor $n = k + 1$ nossa proposição está correta, utilizando a H.I.:

$$Fat(k+1) = k + 1 * Fat(k+1 - 1)$$

$$(1) Fat(k+1) = k + 1 * Fat(k) \rightarrow (2)$$

Mas, pela H.I., sabemos que:

$$(2) Fat(k) = k!$$

$$Fat(k+1) = (k + 1) * (k!)$$

$$Fat(k+1) = (k + 1)!$$

Fatorial Recursivo

Fat(n)

if $n == 0$

$\text{Fat}(n) = 1$

else

$\text{Fat}(n) = n \cdot \text{Fat}(n - 1)$

Passo Indutivo(cont...):

Tese: Provamos que para um valor $n = k + 1$ nossa proposição está correta, utilizando a H.I.:

$$\text{Fat}(k+1) = k + 1 * \text{Fat}(k + 1 - 1)$$

$$(1) \text{Fat}(k+1) = k + 1 * \boxed{\text{Fat}(k)} \rightarrow (2)$$

Mas, pela H.I., sabemos que:

$$(2) \text{Fat}(k) = k!$$

$$\text{Fat}(k+1) = (k + 1) * \boxed{(k!)}$$

$$\text{Fat}(k+1) = (k + 1)!$$



Fatorial Recursivo

Fat(n)

if $n == 0$

$\text{Fat}(n) = 1$

else

$\text{Fat}(n) = n \cdot \text{Fat}(n - 1)$

Conclusão:

Nosso algoritmo de Fatorial Recursivo é correto, pois conseguimos provar, usando indução matemática, que para qualquer inteiro $k \geq 0$, o algoritmo é correspondente à função matemática de Fatorial:

Fatorial Recursivo

Fat(n)**if** $n == 0$ $\text{Fat}(n) = 1$ **else** $\text{Fat}(n) = n \cdot \text{Fat}(n - 1)$ **Conclusão:**

Nosso algoritmo de Fatorial Recursivo é correto, pois conseguimos provar, usando indução matemática, que para qualquer inteiro $k \geq 0$, o algoritmo é correspondente à função matemática de Fatorial:

$n! = n \cdot (n-1) \cdot (n-2) \dots 0!$, para qualquer inteiro $n \geq 0$.

Fatorial Recursivo

Fat(n)

if $n == 0$

$\text{Fat}(n) = 1$

else

$\text{Fat}(n) = n \cdot \text{Fat}(n - 1)$

Conclusão:

Nosso algoritmo de Fatorial Recursivo é correto, pois conseguimos provar, usando indução matemática, que para qualquer inteiro $k \geq 0$, o algoritmo é correspondente à função matemática de Fatorial:

$n! = n \cdot (n-1) \cdot (n-2) \dots 0!$, para qualquer inteiro $n \geq 0$.



Exercício: máximo de um vetor com n elementos

Maximo(A,n)

if $n \leq 1$ **then**

 return $A[1]$

else

 return $\max(\text{Maximo}(A, n - 1), A[n])$

Exercício: máximo de um vetor com n elementos

Maximo(A,n)

if $n \leq 1$ **then**

 return $A[1]$

else

 return $\max(\text{Maximo}(A, n - 1), A[n])$

O que queremos provar:

Proposição de Corretude:

Exercício: máximo de um vetor com n elementos

Maximo(A,n)

if $n \leq 1$ **then**

 return $A[1]$

else

 return $\max(\text{Maximo}(A, n - 1), A[n])$

O que queremos provar:

Proposição de Corretude:

$\text{Maximo}(A, n) = \max\{A[1], \dots, A[n]\}$,
para todo $n \geq 1$;

Exercício: máximo de um vetor com n elementos

Maximo(A,n)

if $n \leq 1$ then

return A[1]

else

return max(Maximo(A,n - 1), A[n])

O que queremos provar:

Proposição de Corretude:

Maximo(A,n) = $\max\{A[1], \dots, A[n]\}$,
para todo $n \geq 1$;

Caso Base:

Exercício: máximo de um vetor com n elementos

Maximo(A,n)

if $n \leq 1$ then

return A[1]

else

return max(Maximo(A,n - 1), A[n])

O que queremos provar:

Proposição de Corretude:

Maximo(A,n) = $\max\{A[1], \dots, A[n]\}$,
para todo $n \geq 1$;

Caso Base:

Fazendo $k = 1$:

Exercício: máximo de um vetor com n elementos

Maximo(A,n)

if $n \leq 1$ then

return $A[1]$

else

return $\max(\text{Maximo}(A, n - 1), A[n])$

O que queremos provar:

Proposição de Corretude:

$\text{Maximo}(A, n) = \max\{A[1], \dots, A[n]\}$,
para todo $n \geq 1$;

Caso Base:

Fazendo $k = 1$:

$\text{Maximo}(A, 1) = \max\{A[1]\}$.

Exercício: máximo de um vetor com n elementos

Maximo(A,n)

if $n \leq 1$ then

return $A[1]$

else

return $\max(\text{Maximo}(A, n - 1), A[n])$

O que queremos provar:

Proposição de Corretude:

$\text{Maximo}(A, n) = \max\{A[1], \dots, A[n]\}$,
para todo $n \geq 1$;

Caso Base:



Fazendo $k = 1$:
 $\text{Maximo}(A, 1) = A[1]$.

Exercício: máximo de um vetor com n elementos

Maximo(A,n)

if $n \leq 1$ **then**

return A[1]

else

return max(Maximo(A,n - 1), A[n])

O que queremos provar:

Proposição de Corretude:

Maximo(A,n) = $\max\{A[1], \dots, A[n]\}$,
para todo $n \geq 1$;

Passo Indutivo:

H.I.(Hipótese de Indução):

Supomos que para um valor k, $k > 1$:

Exercício: máximo de um vetor com n elementos

Maximo(A,n)

if $n \leq 1$ **then**

return $A[1]$

else

return $\max(\text{Maximo}(A, n - 1), A[n])$

O que queremos provar:

Proposição de Corretude:

$\text{Maximo}(A, n) = \max\{A[1], \dots, A[n]\}$,
para todo $n \geq 1$;

Passo Indutivo:

H.I.(Hipótese de Indução):

Supomos que para um valor k , $k > 1$:

(1) $\text{Maximo}(A, k) = \max\{A[1], \dots, A[k]\}$;

Exercício: máximo de um vetor com n elementos

Maximo(A,n)

if $n \leq 1$ **then**

return $A[1]$

else

return $\max(\text{Maximo}(A, n - 1), A[n])$

Passo Indutivo(cont...):

Exercício: máximo de um vetor com n elementos

Maximo(A,n)

if $n \leq 1$ **then**

return $A[1]$

else

return $\max(\text{Maximo}(A, n - 1), A[n])$

Passo Indutivo(cont...):

Tese:

Exercício: máximo de um vetor com n elementos

Maximo(A,n)

if $n \leq 1$ **then**

return $A[1]$

else

return $\max(\text{Maximo}(A, n - 1), A[n])$

Passo Indutivo(cont...):

Tese:

$\text{Maximo}(A, k+1) = \max(\text{Maximo}(A, k+1-1), A[k+1])$

Exercício: máximo de um vetor com n elementos

Maximo(A,n)

if $n \leq 1$ **then**

return $A[1]$

else

return $\max(\text{Maximo}(A, n - 1), A[n])$

Passo Indutivo(cont...):

Tese:

$$\begin{aligned}\text{Maximo}(A, k+1) &= \max(\text{Maximo}(A, k+1-1), A[k+1]) \\ &= \max(\text{Maximo}(A, k), A[k+1])\end{aligned}$$

Exercício: máximo de um vetor com n elementos

Maximo(A,n)

if $n \leq 1$ **then**

 return A[1]

else

 return max(Maximo(A,n - 1), A[n])

Passo Indutivo(cont...):

Tese:

Maximo(A, k+1) = max(Maximo(A, k+1-1), A[k+1])

= max(Maximo(A, k), A[k+1])

Exercício: máximo de um vetor com n elementos

Maximo(A,n)

if $n \leq 1$ **then**

return A[1]

else

return max(Maximo(A,n - 1), A[n])

Passo Indutivo(cont...):

Tese:

Maximo(A, k+1) = max(Maximo(A, k+1-1), A[k+1])

= max(Maximo(A, k), A[k+1])

↑
= max(max{A[1], ..., A[k]}, A[k+1])

Exercício: máximo de um vetor com n elementos

Maximo(A,n)

if $n \leq 1$ **then**

return $A[1]$

else

return $\max(\text{Maximo}(A, n - 1), A[n])$

Passo Indutivo(cont...):

Tese:

$\text{Maximo}(A, k+1) = \max(\text{Maximo}(A, k+1-1), A[k+1])$

$= \max(\text{Maximo}(A, k), A[k+1])$

$= \max(\max\{A[1], \dots, A[k]\}, A[k+1])$

$= \max\{A[1], \dots, A[k], A[k+1]\}$

Exercício: máximo de um vetor com n elementos

Maximo(A,n)

if $n \leq 1$ **then**

return $A[1]$

else

return $\max(\text{Maximo}(A, n - 1), A[n])$

Passo Indutivo(cont...):

Tese:

$\text{Maximo}(A, k+1) = \max(\text{Maximo}(A, k+1-1), A[k+1])$

$= \max(\text{Maximo}(A, k), A[k+1])$

$= \max(\max\{A[1], \dots, A[k]\}, A[k+1])$

$= \max\{A[1], \dots, A[k], A[k+1]\}$



C.Q.D

Exercício: máximo de um vetor com n elementos

Maximo(A,n)

if $n \leq 1$ **then**

 return $A[1]$

else

 return $\max(\text{Maximo}(A, n - 1), A[n])$

Conclusão:

Exercício: máximo de um vetor com n elementos

Maximo(A,n)

if $n \leq 1$ **then**

 return A[1]

else

 return max(Maximo(A,n - 1), A[n])

Conclusão:

Nosso algoritmo de Máximo Recursivo é correto, pois conseguimos provar, usando indução matemática, que para qualquer inteiro $k \geq 1$, o algoritmo devolve o máximo elemento de um vetor contendo k valores.

Exercício: máximo de um vetor com n elementos

Maximo(A,n)

if $n \leq 1$ **then**

 return A[1]

else

 return max(Maximo(A,n - 1), A[n])

Conclusão:

Nosso algoritmo de Máximo Recursivo é correto, pois conseguimos provar, usando indução matemática, que para qualquer inteiro $k \geq 1$, o algoritmo devolve o máximo elemento de um vetor contendo k valores.

$\text{Maximo}(A,k) = \max\{A[1], A[2], \dots, A[k]\}$ para qualquer inteiro $k \geq 1$.

Referências Bibliográficas

VIGNATTI, Andre. Corretude de Algoritmos Recursivos. Disponível em:
<<http://www.inf.ufpr.br/vignatti/courses/ci165/04.pdf>>. Acesso em 22 de junho de 2017.

MASSONI, Tiago. FIGUEIREDO, Jorge. Análise e Técnicas de Algoritmos: Corretude. UFCG. Disponível em:
<<http://www.ebah.com.br/content/ABAAABZ6wAL/02-corretude>>. Acesso em 22 de junho de 2017.