

Corretude de Algoritmos Recursivos

Prof. André Vignatti

Resumo

- Confiar em algoritmos ao testar e provar a corretude.
- Corretude de algoritmos recursivos são provados diretamente por indução.
- Corretude de algoritmos iterativos são provados usando invariantes de laço e indução.
- Exemplos: números de Fibonacci, máximo, multiplicação.

Corretude

Como saber que um algoritmo funciona?

- Meios de persuasão e retórica (da Grécia antiga, das ciências não exatas)
- Método científico:
 - Empírico - Testes
 - Teórico - Prova de corretude

Testes vs. Prova de Corretude

Teste: testar o algoritmo com amostras de instâncias (todos fazem isso antes de CI165)

Prova de Corretude: provar matematicamente

Testes talvez não encontrem bugs obscuros. Usar somente testes pode ser perigoso.

Provas de corretude também podem conter bugs. O melhor é usar uma combinação de testes e prova de corretude.

Corretude de Algoritmos Recursivos

Para provar a corretude de um algoritmo recursivo:

- Provar por indução no tamanho da entrada
- Base da recursão é a base da indução
- Mostrar que chamadas recursivas sempre são para instâncias menores (geralmente trivial)
- Passo indutivo: assumir que as chamadas recursivas funcionam corretamente, e usar essa suposição para provar que a chamada atual funciona corretamente.

Número de Fibonacci Recursivo

O n -ésimo número de Fibonacci F_n é definido como:

$$F_n = \begin{cases} n & \text{se } n \leq 1 \\ F_{n-1} + F_{n-2} & \text{se } n > 1 \end{cases}$$

Algoritmo $\text{fib}(n)$
| se $n \leq 1$ então retorna n
| senão retorna $\text{fib}(n - 1) + \text{fib}(n - 2)$

Teorema. Para todo $n \geq 0$, $\text{fib}(n)$ devolve F_n .

Demonstração.

Base: para $n = 0$, $\text{fib}(n)$ devolve 0 como afirmado. Para $n = 1$, $\text{fib}(n)$ devolve 1 como afirmado.

Hipótese: Para $n \geq 2$ e para todo $0 \leq m < n$, $\text{fib}(m)$ devolve F_m .

Passo: Queremos provar que $\text{fib}(n)$ devolve F_n .

O que $\text{fib}(n)$ devolve?

$$\text{fib}(n - 1) + \text{fib}(n - 2) \stackrel{\text{(hip. de indução)}}{=} F_{n-1} + F_{n-2} \stackrel{\text{(definição)}}{=} F_n.$$

□

Máximo Recursivo

Algoritmo $\text{maximo}(A[1..n])$

| se $n \leq 1$ então retorna $A[1]$
| senão retorna $\max(\text{maximo}(A[1..n-1]), A[n])$

Teorema. Para todo $n \geq 1$, $\text{maximo}(A[1..n])$ devolve $\max\{A[1], A[2], \dots, A[n]\}$.

Demonstração.

Base: para $n = 1$, $\text{maximo}(A[1..n])$ devolve $A[1]$, como afirmado.

Hipótese: Para $n \geq 1$, $\text{maximo}(A[1..n])$ devolve $\max\{A[1], A[2], \dots, A[n]\}$

Passo:

Vamos mostrar que $\text{maximo}(A[1..n+1])$ devolve $\max\{A[1], A[2], \dots, A[n+1]\}$.

O que $\text{maximo}(A[1..n+1])$ devolve?

$$\begin{aligned} & \max(\text{maximo}(A[1..n]), A[n+1]) \\ &= (\text{hip. de indução}) \max(\max\{A[1], A[2], \dots, A[n]\}, A[n+1]) \\ &= \max\{A[1], A[2], \dots, A[n+1]\}. \end{aligned}$$

□

Multiplicação Recursiva

Algoritmo $\text{multiplica}(y, z)$

| se $z = 0$ então retorna 0
| senão se z é ímpar então
| | retorna $\text{multiplica}(2y, \lfloor z/2 \rfloor) + y$
| senão retorna $\text{multiplica}(2y, \lfloor z/2 \rfloor)$

(Em aula) Faça um exemplo de execução para $y = 3, z = 9$.

Teorema. Para todo $y, z \geq 0$, $\text{multiplica}(y, z)$ devolve yz .

Demonstração. (Indução em z)

Base: para $z = 0$, $\text{multiplica}(y, z)$ devolve 0, como afirmado.

Hipótese: Para $0 \leq q \leq z$, $\text{multiplica}(y, q)$ devolve yz .

Passo: Queremos mostrar que $\text{multiplica}(y, z+1)$ devolve $y(z+1)$.

O que $\text{multiplica}(y, z+1)$ devolve?

Há dois casos, dependendo se $z + 1$ é par ou ímpar.

Se $z + 1$ é ímpar, então $\text{multiplica}(y, z + 1)$ devolve

$$\begin{aligned} \text{multiplica}(2y, \lfloor (z+1)/2 \rfloor) + y &\stackrel{\substack{(\text{hip. de indução}) \\ (z \text{ é par})}}{=} 2y\lfloor (z+1)/2 \rfloor + y \\ &= 2yz/2 + y \\ &= y(z+1). \end{aligned}$$

Se $z + 1$ é par, então $\text{multiplica}(y, z + 1)$ devolve

$$\begin{aligned} \text{multiplica}(2y, \lfloor (z+1)/2 \rfloor) &\stackrel{\substack{(\text{hip. de indução}) \\ (z \text{ é ímpar})}}{=} 2y\lfloor (z+1)/2 \rfloor \\ &= 2y(z+1)/2 \\ &= y(z+1). \end{aligned}$$

□