

Int (spec v5/s)

lec 9
2024-11-08

(v4) + $\begin{cases} \text{IND} & \text{— Princípio da indução} \\ \text{PBO} & \text{— Princípio da Boa Ordem} \end{cases}$

Set Int
— sinónimo de —
Int \rightarrow Prop

$\varphi(1)$
 $1 \in W$

$(\forall k \geq 1) [\varphi(k) \Rightarrow \varphi(k+1)]$

$W_{>0}$ é $(+1)$ -fechado

IND_{φ} ($\varphi \cdot \text{Int} \rightarrow \text{Prop}$)
 IND_W ($W \cdot \text{Set Int}$)

$(\forall n \geq 1) [\varphi(n)]$
 $W \supseteq \text{Pos}$

✓ Para todo inteiro $x \geq c$, $\varphi(x)$

Seja $\psi(x) \stackrel{\text{def}}{\iff} \varphi(x + (c-1))$

✓ Para todo inteiro negativo x , $\varphi(x)$

Seja $\psi(x) \stackrel{\text{def}}{\iff} \varphi(-x)$

$(\forall k \geq 1) (\psi(k) \Rightarrow \psi(k+1))$
 $\varphi(-k) \Rightarrow \varphi(-k-1)$

$(\forall t \leq -1) [\varphi(t) \Rightarrow \varphi(t-1)]$

Hacking

```
<body bgcolor = "red"
fg color = "green"
background = "http://...
legal.jpg"
```

Diagram illustrating a CSS background image hack:

- The `background` property is set to `"http://...legal.jpg"`.
- The `fg color` is set to `"green"`.
- The `background` value is highlighted in green, with an arrow pointing to the word `green` in the `fg color` property, indicating that the browser will use the `green` color for the background.

$\psi(1)$

\Leftrightarrow

$\varphi(-8)$

$(\forall k \geq 1) [\psi(k) \Rightarrow \psi(k+1)]$

$\varphi(k-9) \Rightarrow \varphi((k+1)-9)$

$(\forall t \geq -8) [\varphi(t) \Rightarrow \varphi(t+1)]$

$(\forall n \geq 1) [\psi(n)]$

Mais que uma base

$$\text{fib} : \text{Int} \rightarrow \text{Int}$$

$$\text{fib } 0 = 0$$

$$\text{fib } 1 = 1$$

$$\text{fib } n = \begin{cases} \text{fib } (n-1) + \text{fib } (n-2), & n \geq 2 \\ 42, & n < 0 \end{cases}$$

$$\varphi(0) \quad \varphi(1) \quad (\forall k \geq 0) [\varphi(k) \ \& \ \varphi(k+1) \Rightarrow \varphi(k+2)]$$

$$\text{Seja } k \geq 0 \text{ t.q. } \varphi(k) \ \& \ \varphi(k+1). \quad \begin{array}{l} \text{DADOS} \\ \varphi(k) \\ \varphi(k+1) \end{array} \quad \begin{array}{l} \text{ALVO} \\ \varphi(k+2) \end{array}$$

$$(\forall k \geq 2) [\varphi(k-2) \ \& \ \varphi(k-1) \Rightarrow \varphi(k)]$$

$$\text{Seja } k \geq 2 \text{ t.q. } \varphi(k-1) \ \& \ \varphi(k-2). \quad \begin{array}{l} \varphi(k-1) \\ \varphi(k-2) \end{array} \quad \begin{array}{l} \varphi(k) \end{array}$$

$$\psi(n) \stackrel{\text{def}}{\iff} \varphi(n) \ \& \ \varphi(n+1)$$

$$\begin{array}{c}
 \frac{\varphi(0) \quad \varphi(1)}{\varphi(0) \ \& \ \varphi(1)} \\
 \Downarrow \\
 \psi(0)
 \end{array}
 \quad
 \frac{
 \begin{array}{c}
 \varphi(k) \ \& \ \varphi(k+1) \Rightarrow \varphi(k+2) \\
 (\forall k \geq 0) \left[\varphi(k) \ \& \ \varphi(k+1) \Rightarrow \varphi(k+1) \ \& \ \varphi(k+2) \right]
 \end{array}
 }{
 (\forall k \geq 0) \left[\psi(k) \Rightarrow \psi(k+1) \right]
 }
 \quad \text{Ind}_{\psi}$$

$$\frac{
 (\forall k \geq 0) \left[\psi(k) \Rightarrow \psi(k+1) \right]
 }{
 (\forall n \geq 0) \left[\psi(n) \right]
 }$$

$$P \ \& \ Q \Rightarrow Q \ \& \ R \quad \vdash \quad P \ \& \ Q \Rightarrow R$$

Indução forte

$$(\forall i) [0 \leq i < k \Rightarrow \varphi(i)]$$



$$(\forall k \geq 0) \left[\underbrace{(\forall 0 \leq i < k) [\varphi(i)]}_{\text{sug}} \Rightarrow \varphi(k) \right]$$

INDSTRONG

$$(\forall n \geq 0) [\varphi(n)]$$

PBO

lec 10

2024-11-13

- Pos $\stackrel{=}{=} \mathbb{Z}_{>0}$ é bem-ordenado (pela (\leq))

a ordem consultada
é implícita pelo contexto

___ é bem-ordenado : $\text{Set Int} \rightarrow \text{Prop}$

___ é ___-bem-ordenado : $\text{Set Int} \times (\text{Int} \times \text{Int} \rightarrow \text{Prop}) \rightarrow \text{Prop}$
+ Axiomas de ordem

Order Int

Sejam $W : \text{Set Int}$ e (\leq) uma ordem no Int.

W é (\leq) -bem-ordenado $\stackrel{\text{def}}{\iff} (\forall X \subseteq W) [X \text{ possui mínimo}]$
subconjunto habitado

$(\forall X \subseteq W) [X \text{ hab} \implies X \text{ possui mínimo}]$

$$\Theta. \neg(\exists x)[0 < x < 1]$$

ALVO

⊥

DADOS

$$(\exists x)[0 < x < 1]$$

$$\left(\begin{array}{l} x : \text{Int} \\ 0 < x < 1 \end{array} \right)$$

$$m : \text{Int}$$

$$0 < m < 1$$

DEMONS.

C habitado

$$\text{Sup } (\exists x)[0 < x < 1].$$

(Seja x t.q. $0 < x < 1$.)

Seja m o menor inteiro t.q. $0 < m < 1$.

$$m = \min\{x \mid 0 < x < 1\}$$

Seja $m = \min\{x \mid 0 < x < 1\}$. [PBO (C ⊆ Pos? C hab?)]

Vou demonstrar: $0 < m^2 < m < 1$

$$\begin{array}{l} \bullet m^2 > 0 : \frac{m > 0}{m \neq 0} \text{ Tri} \\ \quad \quad \quad \frac{\quad}{m^2 > 0} \Theta \end{array}$$

$$\begin{array}{l} \bullet m^2 < m : \frac{m > 0 \quad m < 1}{\quad \quad \quad} \Theta \\ \quad \quad \quad \frac{m \cdot m < m \cdot 1}{\quad \quad \quad} \\ \quad \quad \quad \underbrace{m \cdot m}_{m^2} < m \end{array}$$

Contradição (pela escolha de m). ■

Outras versões de PBO

original : $\mathbb{Z}_{>0}$ é bem-ordenado

• $\mathbb{Z}_{>-8}$ é bem-ordenado

• $\mathbb{Z}_{<0}$...

• $2\mathbb{Z}_{>0}$...

⋮

Wishlist

• PBO & Indução

• $\emptyset. \neg(\exists x)[0 < x < 1]$

• $\emptyset. \text{Divisão} : \text{Int} \times \text{Int} \rightarrow \text{Int} \times \text{Int}$

Prop

$$(\forall a, b \neq 0)(\exists! q, r) [a = b \cdot q + r \ \& \ 0 \leq r < |b|]$$

quot

rem

$\text{size}(r) < \text{size}(b)$

$$7 = 2 \cdot 3 + 1$$

$$7 = 2 \cdot 20 + (-33)$$

$$7 = 2 \cdot 0 + 7$$

• $\emptyset. \text{Sistemas posicionais de numerais de inteiros}$

?

Sistemas posicionais de numerais

lec11

2024-11-18

alfabeto : 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 (A B C D E F ...)

← base

← digitos ou algarismos

← numerais

$$2403_{(10)} = 2 \cdot \underline{10^3} + 4 \cdot \underline{10^2} + 0 \cdot \underline{10^1} + 3 \cdot \underline{10^0}$$

base

Z_{70}

'0' "0"

1

2

3

...

9

1 0

1

...

1 9

[2] 9

[2] 9

...

9 9

1 0 0

alfabeto ← base = 7

\mathbb{Z}_{70}

'0' "0"
1
2
3
⋮
6

0
⋮
⋮

1111
F

785

1 0
⋮
1 6
2 0
⋮
2 6
⋮
6 6
1 0 0

$$2403_{(7)} = 2 \cdot \underline{7^3} + 4 \cdot \underline{7^2} + 0 \cdot \underline{7^1} + 3 \cdot \underline{7^0}$$

0. Divisão (Euclides)

$$(\forall a, b \neq 0) (\exists! q, r) [a = b q + r \quad \& \quad 0 \leq r < |b|]$$

size(r) < size(b)

Tentativa: por indução no b.

Seja $a : \text{Int}$.

Seja $b > 0$.

Por indução (no b).

BASE : $(\exists! q, r) [a = 1 \cdot q + r \quad \& \quad 0 \leq r < 1]$

P.1.: Divida a por b . [H.1]

Logo sejam q_b, r_b os quot e rem da divisão de a por b .

Ou seja, temos $a = b \cdot q_b + r_b \quad \& \quad 0 \leq r_b < b$.

Procuro q, r t.q. $a = (b+1)q + r \quad \& \quad 0 \leq r < b+1$.

$$\begin{array}{l} a \\ 420 \text{ por } b \\ (60, 0) \\ q_b \quad r_b \end{array}$$

isso parece inútil

$$\begin{array}{l} \cancel{420 \text{ por } 8} \\ 421 \text{ por } 7 \end{array}$$

isso parece ajudar mesmo

Tentativa: por indução no a .

Seja $b \neq 0$.

BASE: ...

P.I.:

Seja a t.q. sei dividir a por b .

$$r_a \in \{0, 1, \dots, b-1\}$$

Ou seja, sejam q_a, r_a t.q. $a = b \cdot q_a + r_a$ & $0 \leq r_a < b$.

Quero dividir $a+1$ por b .

Ou seja, procuro q, r t.q. $a+1 = b \cdot q + r$ & $0 \leq r < b$.

Separo em casos a partir do r_a . ($\star?$)

CASO $r_a = b-1$:

$$\text{Esc: } q := q_a + 1$$

$$r := 0$$

CASO CONTRÁRIO ($0 \leq r_a < b-1$):

$$\text{Esc: } q := q_a$$

$$r := r_a + 1$$

Defender que os testemunhas servem!

Demonstração usando o PBO (rascunho)

Seja $b : \text{Int.}$ O conjunto de todos os contraexemplos
(queremos mostrar que não há nenhum)

Seja $C = \{ c \geq 0 \mid \text{não tem como dividir } c \text{ por } b \}$

Basta demonstrar que C não é habitado.

Suponha C habitado.

Logo seja c o menor membro de C . [PBO]

(i) infira $c \neq b$; (ii) considere o $c - b$.

0 1 2 3 ... 419 420 421 ... $0 \leq c < b$

↑
 c ← O primeiro (menor)
contraexemplo

mdc

→ melhor

Sejam $a, b : \text{Int.}$

Seja $m : \text{Int.}$

m é um mdc dos $a, b \stackrel{\text{def}}{\iff}$

(\leq) vs $(|)$

$m | a$ & $m | b$

m é um div com. dos a, b

&

envolve uma ordem nada-a-ver com a (1)

~~$m = \max(\text{divcom}(a, b))$~~

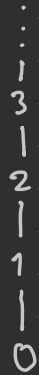
m é o melhor deles

$(\forall d \text{ div. com. } a, b) [d | m]$

Diagramas Hasse

$\mathbb{Z}_{\geq 0}$

(\leq)



(1)

