FUNDAMENTOS MATEMÁTICOS PARA COMPUTAÇÃO

Demonstração de Correção - Parte II

SUMÁRIO

- > Relembrando:
 - ✓ Tripla de Hoare
 - ✓ Axioma da Atribuição
 - ✓ Regra Condicional
- > Regra do Laço

Relembrando: Tripla de Hoare

P: programa

```
{Q}P{R}: tripla de Hoare
{Q}
                                                    Q: pré-condição
S
{R1}
                                                    R: pós-condição
               Asserções
S<sub>1</sub>
            Q,R_1,R_2,...,R_n=R
{R2}
                                            {Q}s<sub>0</sub>{RI}
          P é correto se cada
S<sub>n-1</sub>
                                           \{RI\s_{\pi}\{R2\}
          condicional é válido
{R}
                                           {R2}s<sub>2</sub>{R3}
                                          {Rn-1}s_{n-1}{R}
```

Relembrando: Axioma de Atribuição

```
(a,b) {y=b,x=a}
temp = x
{y=b,temp=a}
x = y
{x=b,temp=a}
y = temp
(b,a) {x=b,y=a}
```

Avance do fim para o início!

Relembrando: Regra Condicional

$$\{x=4\}$$

Se x < 5 então

$$y = x - 1$$

Senão

$$y = 7$$

$${y = 3}$$

$${x = 4 e x < 5}y = x - 1 {y = 3}$$

$${x = 4 e x \ge 5}y = 7 {y = 3}$$

Relembrando: Regra Condicional

$$\{x=4\}$$

Se x < 5 então

$$y = x - 1$$

Senão

$$y = 7$$

$${y = 3}$$

$${x = 4 e x < 5}y = x - 1 {y = 3}$$



Verdadeiro!!

$${x - 1 = 3 \text{ ou } x=4}$$

$$y = x - 1$$

$${y = 3}$$

De $\{Q \land B\} P \{Q\}$ Deduzimos: $\{Q\} s_i \{Q \land B'\}$

Onde s, tem a forma:

Enquanto condição B faça P

De $\{Q \land B\} P \{Q\}$ Deduzimos: $\{Q\} s_i \{Q \land B'\}$

- Invariante de laço:
 - propriedade que é verdadeira cada vez que a condição do laço é avaliada.
 - Propriedade que é verdadeira antes e depois de cada iteração do laço.
- A propriedade de um invariante de laço é satisfeita independente de qual iteração do laço está sendo executada.

Três aspectos precisam ser considerados:

De $\{Q \land B\} P \{Q\}$ Deduzimos: $\{Q\} s_i \{Q \land B'\}$

- Inicialização: Um invariante de laço é verdadeiro antes da primeira iteração do laço.
- Manutenção: Se for verdadeiro antes de uma iteração do laço, ele permanece verdadeiro antes da próxima iteração.
- Terminação: Um invariante nos dá uma propriedade útil que ajuda a mostrar que o algoritmo está correto quando o laço termina.

Indução matemática

De $\{Q \land B\} P \{Q\}$ Deduzimos: $\{Q\} s_i \{Q \land B'\}$

- Passo base: Provar que a hipótese de indução ocorre para os valores de entrada do laço.
- Passo Indutivo: Provar que se a hipótese de indução ocorre após k iterações, ela também é verificada após k+1 iterações.
- Utilize a hipótese de indução para comprovar que o algoritmo está correto ao final do laço.

A hipótese de indução é a invariante de laço!!!

Exemplo:

- 1. i = 0
- 2. j = 0
- 3. Enquanto i ≠x
- 4. faça j = j + y
- 5. i = i + 1
- 6. retorna j



- Qual a entrada?
- Qual a saída?
- Qual a propriedade do laço?

```
{j=i.y ∧ i ≠x} P {j=i.y}
{j=i.y} s<sub>i</sub> {j=i.y ∧ i=x}
```

```
{Q ∧ B} P {Q}
{Q} s<sub>i</sub> {Q ∧
B'}
Q: j=i.y
B: i ≠x
```

Exemplo:

```
    i = 0
    j = 0
    Enquanto i ≠x
    faça j = j + y
    i = i + 1
    retorna j
```

Invariante de laço: j=i.y

```
Passo base: Antes do início do laço, temos i=0; j=0; Logo, j = i.y =0.y =0 Ok!!
```

Exemplo:

- 1. i = 0
- 2. j = 0
- 3. Enquanto i ≠x
- 4. faça j = j + y
- 5. i = i + 1
- 6. retorna j

Invariante de laço: j=i.y

Passo Indutivo:

Supomos que

j=(k-1).y na k-ésima iteração

(hipótese de indução)

= k-1+1

= k

Exemplo:

```
1. i = 0
```

2.
$$j = 0$$

3. Enquanto i ≠x

4. faça
$$j = j + y$$

5.
$$i = i + 1 = k.y$$

6. retorna j

```
Passo Indutivo: No início da iteração k+1,
temos j=(k-1).y
                        {j=i.y \land i \neq x} P {j=i.y}
 j=j +y Linha 4
                        {j=(k-1).y} s_i {j=k.y \land i=k}
  =(k-1).y + y Hip. Indução
  =[(k-1)+1].y
i=i+1 Linha 5
```

Exemplo:

1.
$$i = 0$$

2.
$$j = 0$$

3. Enquanto i ≠x

4. faça
$$j = j + y = (x-1).y+y$$

5.
$$i = i + 1$$

6. retorna j

Terminação:

Como provado por indução, temos j=(x-1).y e i=x-1 no início da iteração x

$$=[(x-1)+1].y$$

$$=x.y$$

Exemplo:

```
1. i = 0
```

2.
$$j = 0$$

3. Enquanto i ≠x

4. faça
$$j = j + y$$

5.
$$i = i + 1$$

6. retorna j

```
i=i+1=x-1+1=x Linha 5Critério de parada ativado!i=x ⇒ B' e teremos comj=x.y Linha 6
```

{Q}
$$s_i$$
 {Q \land B'}
{ $j=(x-1).y$ } s_i { $j=x.y$ \land $i=x$ }

Exemplo:

$$2.b = 0$$

- 3.Enquanto (a>0)
- 4. faça a=a 1
- 5. b=b+1
- 6. retorna b

- Qual a entrada?
- Qual a saída?
- Qual a propriedade do laço?

$${a+b=c \land a >0} P {a+b=c}$$

 ${a+b=c} s_i {a+b=c \land a \le 0}$

Exemplo 1:

```
1.a=c
2.b=0
3.Enquanto (a>0)
4. faça a=a - 1
5. b=b + 1
6. retorna b
```

Invariante de laço: a+b = c

```
Passo base: Antes do início do laço, temos a=c; b=0; Logo, a + b = c + 0 = c ⇒ a+b = c Ok!!
```

Exemplo 1:

```
1.a=c
```

$$2.b = 0$$

3.Enquanto (a>0)

4. faça a=a - 1

5. b=b+1

6. retorna b

Invariante de laço: a+b = c

Passo Indutivo:

Na k-ésima iteração, supomos válida a relação a+b=c com a=c-k Linha 4

b=k Linha 5

Exemplo:

```
1.a=c
```

$$2.b = 0$$

- 3.Enquanto (a>0)
- 4. faça a=a 1
- 5. b=b+1
- 6. retorna b

Passo Indutivo:

Na k-ésima iteração, supomos válida a relação a+b=c e temos a=c-k e b=k

Na iteração k+1, usando a hip. de Indução, temos:

Exemplo 1:

- 1. a=c
- 2. b=0
- 3. Enquanto (a>0)
- 4. faça a=a 1
- 5. b=b+1
- 6. retorna b

Terminação:

```
Na iteração onde a=1 e b=c-1, temos a=a-1=0, Linha 4 b=b+1, Linha 5 b=c-1+1 = c
```

Atendemos o critério de parada!!

B': a≤0 retornando b=c na Linha 6 com

Q: a+b=c pois 0+c=c Ok!!

Os conceitos e exemplos apresentados nesses slides são baseados no conteúdo da seção 2.3 do material-base "Fundamentos Matemáticos para a Ciência da Computação", J.L. Gersting, 7a edição, LTC editora.

FUNDAMENTOS MATEMÁTICOS PARA COMPUTAÇÃO

Demonstração de Correção - Parte II