7/10/2018 ppj: Rešitve

### <u>Pojdi na glavno vsebino</u> Učilnica FRI 17/18

- JERNEJ VIVOD
- Pregledna plošča
- Profil
- <u>110111</u>
- Sporočila
- \*Nastavitve
- Odjavi

Q

Vnesite poizvedbo Iskanje

- Slovenščina (sl)
  - English (en)
  - Slovenščina (sl)

•

# Principi programskih jezikov

Pot strani

- Pregledna plošča / ►
- <u>Prva stopnja</u> / ▶
- Univerzitetni študij RI in IŠRM / ►
- 2. letnik / ▶
- Strokovni izbirni predmeti / ▶
- ppj / ▶
- Dokazovanje pravilnosti / ►
- Rešitve

### Rešitve

Pri dokazovanju pravilnosti si lahko pomagamo z naslednjimi splošnimi nasveti.

- Po stavku x := N vedno velja { x = N }. Formalno to dokažemo tako: { N = N } x := N { x = N }.
- Pravilo za prireditveni stavek je { P[x → e] } x := e { P }. Pri izpeljevanju najprej vse x-e v predpogoju izrazimo z e, nato pa e-je zamenjamo z x.
- V zančni invarianti se zančni pogoj in lokalne spremenljivke ne pojavljajo, saj mora invarianta veljati tudi po izstopu iz zanke. Ko invarianto »peljemo« čez telo zanke, se nam v njej lahko pojavijo lokalne spremenljivke. Teh se želimo znebiti, ko dosežemo konec zanke.
- Na koncu zanke se lahko izkaže, da je invarianta prešibka in iz nje ne moremo izpeljati končnega pogoja. V tem primeru lahko v invarianto dodamo še kak pogoj in ga ločeno peljemo čez zanko. To ne bo nikoli pokvarilo obstoječe izpeljave: če velja A → C, potem velja tudi A ∧ B → C.

### Naloga 1

Dokažite parcialno in popolno pravilnost programa glede na dano specifikacijo.

```
{ x = m \land y = n } 

x := x + y;

y := x - y;
```

```
x := x - y;
{ x = n \land y = m }
```

#### Rešitev

7/10/2018

```
{ x = m \( \lambda \) y = n \\ { x + y = m + n \( \lambda \) y = n \\ }
x := x + y;
{ x = m + n \( \lambda \) y = n \\ }
{ x = m + n \( \lambda \) x - y = m \\ }
y := x - y;
{ x = m + n \( \lambda \) y = m \\ }
x := x - y;
{ x = n \( \lambda \) y = m \\ }
```

### Naloga 2

Dokažite parcialno in popolno pravilnost programa glede na dano specifikacijo.

```
{ }
if y < x then
z := x;
x := y;
y := z
else
    skip
end
{ x \le y }</pre>
```

#### Rešitev

Rešujemo od spodaj navzgor (vendar na začetek then dodamo pogoj in na začetek else dodamo negacijo pogoja).

```
{ }
if y < x then
  \{ y < x \}
  z := x;
  \{ y < x, z = x \}
  \{ y < z \}
  x := y;
  \{ x < z \}
  y := z
  \{ x < y \}
  \{ x \le y \}
else
  \{ \neg (y < x) \}
  \{ x \leq y \}
  skip
  \{ x \leq y \}
end
\{ x \leq y \}
```

### Naloga 3

Sestavite program c, ki zadošča specifikaciji

```
[ n \ge 0 ] c [ s = 1 + 2 + ... + n ]
```

in dokažite njegovo pravilnost.

#### Prva rešitev

7/10/2018 ppj: Rešitve

Ker smo dobri matematiki, znamo sešteti aritmetično vrsto:

```
1 + 2 + \dots + n = n * (n + 1)/2
```

Torej lahko zapišemo program takole:

```
s := n * (n + 1) / 2
```

### Druga rešitev

Program zapišemo z zanko while:

```
s := 0 ;
i := 1 ;
while i <= n do
    s := s + i ;
    i := i + 1
done</pre>
```

Dokažimo parcialno pravilnost:

```
\{ n \ge 0 \}
s := 0;
\{ s = 0 \}
i := 1;
\{ s = 0, i = 1 \}
\{ s = 1 + 2 + ... + (i - 1), i \le n + 1 \}
while i <= n do
  \{ i \le n, s = 1 + 2 + ... + (i - 1), i \le n + 1 \}
  \{ i \le n, s = 1 + 2 + ... + (i - 1) \}
  \{ i \le n, s + i = 1 + 2 + ... + (i - 1) + i \}
    := s + i ;
  \{ i \le n, s = 1 + 2 + ... + (i - 1) + i \}
  \{i+1 \le n+1, s=1+2+\ldots+(i+1-1)\}
   := i + 1
  \{ i \le n + 1, s = 1 + 2 + ... + (i - 1) \}
  \{ s = 1 + 2 + ... + (i - 1), i \le n + 1 \}
done
\{ i > n, s = 1 + 2 + ... + (i - 1), i \le n + 1, \}
\{ n < i \le n + 1, s = 1 + 2 + ... + (i - 1) \}
\{ i = n + 1, s = 1 + 2 + ... + (i - 1) \}
\{ s = 1 + 2 + ... + n \}
```

Zanka se ustavi, ker se zmanjšuje nenegativna količina n - i. Tu je treba uporabiti  $n \ge 0$ .

Pred while velja:

```
\{ n - i = d, n - i \ge -1 \}
```

Količina se zmanjša, ko se izvede telo zanke, in ohrani se spodnja meja:

```
 \left\{ \begin{array}{l} i \leq n, \ n-i = d, \ n-i \geq -1 \ \right\} \\ s:= s+i \ ; \\ \left\{ \begin{array}{l} i \leq n, \ n-i = d, \ n-i \geq -1 \ \right\} \\ \left\{ \begin{array}{l} i+1 \leq n+1, \ n-(i+1-1) = d, \ n-(i+1-1) \geq -1 \ \right\} \\ i:= i+1 \\ \left\{ \begin{array}{l} i \leq n+1, \ n-(i-1) = d, \ n-(i-1) \geq -1 \ \right\} \\ \left\{ \begin{array}{l} i \leq n+1, \ n-i = d-1, \ n-i \geq -2 \ \right\} \\ \left\{ \begin{array}{l} n-i \geq -1, \ n-i = d-1 \ \right\} \\ \end{array} \right.
```

Ker je d - 1 < d, se količina res zmanjšuje.

### Naloga 4

Dokažite parcialno in popolno pravilnost programa glede na dano specifikacijo.

 $\{ y^2 \le X \le (y+1)^2 \}$ 

#### Rešitev

done

7/10/2018

Dokažimo parcialno pravilnost:

```
\{ x \ge 0 \}
y := 0;
\{ x \ge 0, y = 0 \}
z := x;
\{ x \ge 0, y = 0, z = x \}
{ y^2 \le x \le z^2 } # invarianta
while 1 < z - y do
  \{ y^2 \le X \le Z^2, 1 < Z - y \}
  s := (y + z)/2;
  \{ y^2 \le x \le z^2, 1 < z - y, s = (y + z)/2 \}
  if s * s < x then
     \{ y^2 \le x \le z^2, 1 < z - y, S = (y + z)/2, S^2 < x \} \# y = 2s - z \}
     \{ (2s - z)^2 \le x \le z^2, 1 < z - (2s - z), s^2 < x \}
    y := s
     \{ (2y - z)^2 \le x \le z^2, 1 < z - (2y - z), y^2 < x \}
     { (2y - z)^2 \le x \le z^2, 1 < 2(z - y), y^2 < x }
     \{ y^2 \le x \le z^2, 1 < z - y, S = (y + z)/2, S^2 \ge x \} \# z = 2S - y \}
     \{ y^2 \le x \le (2s - y)^2, 1 < (2s - y) - y, s^2 \ge x \}
     z := s
     \{ y^2 \le x \le (2z - y)^2, 1 < (2z - y) - y, z^2 \ge x \}
  end
  \{ y^2 \le X \le Z^2 \}
done
\{ y^2 \le x \le z^2, 1 \ge z - y \}
\{ y^2 \le x \le z^2, z \le y + 1 \}
\{ y^2 \le X \le (y+1)^2 \}
```

Zanka se ustavi, ker se zmanjšuje nenegativna količina z - y. Pred while velja:

```
\{ z - y = d, z - y > 0 \}
```

Količina se zmanjša, ko se izvede telo zanke, in ohrani se spodnja meja:

```
{ z - y = d, z - y > 0 }

s := (y + z)/2;

{ z - y = d, z - y > 0, s = (y + z)/2 }

if s * s < x then

{ z - y = d, z - y > 0, s = (y + z)/2 } # y = 2s - z

{ z - (2s - z) = d, z - (2s - z) > 0 }

y := s

{ z - (2y - z) = d, z - (2y - z) > 0 }

{ z (z - y) = d, 2(z - y) > 0 }

{ z - y = d/2, z - y > 0 }

else

{ z - y = d, z - y > 0, s = (y + z)/2 } # z = 2s - y

{ 2s - y - y = d, 2s - y - y > 0 }

z := s

{ 2(z - y) = d, 2(z - y) > 0 }

{ z - y = d/2, z - y > 0 }
```

7/10/2018 ppj: Rešitve

end { z - y = d/2, z - y > 0 }

Ker je d/2 < d (za  $d \ge 1$ ), se količina z - y res zmanjšuje. Ker imamo celoštevilsko deljenje, se na vsaki iteraciji z - y zmanjša vsaj za ena.

Zadnja sprememba: petek, 30. marec 2018, 22:06 Preskoči Navigacija

## Navigacija

- Pregledna plošča
  - Prva stran
  - Strani spletnega mesta
    - Blog strani
    - Priznanja spletnega mesta
    - Oznake
    - Iskanje
    - Koledar
    - Novice spletne učilnice
    - Pogosta vprašanja učiteljev
    - Pogosta vprašanja študentov
  - Trenutni predmet
    - <u>ppj</u>
- Sodelujoči
  - Blog predmeta
  - JERNEJ VIVOD
- Priznanja
  - Priznanja predmeta
- Splošni podatki o predmetu
- Preverjanje znanja
- Študijsko gradivo
- Naloge za utrjevanje
- Aritmetični izrazi
- Ukazni programski jezik