

Feladat: Határozzuk meg az x és az y természetes számok legnagyobb közös osztóját!

Specifikáció:

$$A = \mathbb{N} \times \mathbb{N} \times \mathbb{N} \times \mathbb{N}$$

$\begin{matrix} x & y & a & b \end{matrix}$

$$B = \mathbb{N} \times \mathbb{N}$$

$\begin{matrix} x' & y' \end{matrix}$

$$Q = (x = x' \wedge y = y')$$

$$R = (Q \wedge a = b = \text{Inko}(x, y))$$

A specifikációból kiolvasható, hogy az eredményt az állapottér két változója (a és b) is szolgáltatja.

Megoldás:

Most keressük meg a specifikációnak megfelelő megoldó programot! A megoldást úgy sejtjük, hogy egy ciklussal találjuk meg. Nos, mi legyen ennek a ciklusnak az invariánsa?

$$P = (Q \wedge a \in [1..x] \wedge b \in [1..y] \wedge \text{Inko}(a, b) = \text{Inko}(x, y))$$

Ellenőrizzük le a ciklus feltételeit:

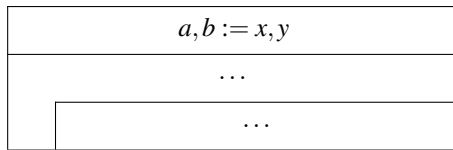
1. $Q \Rightarrow P$

Jól láthatóan nem teljesül, sőt fordítva igaz. Ezért megpróbálunk egy olyan közbülső állapotot felírni, ami a Q -ból könnyedén (egy értékadással) elérhető és ugyanakkor ez a kívánt feltétel teljesül rá. Amennyiben ez sikerül, akkor már csak egy szekvencia közbülső feltételeként kell pillantani erre az új Q' feltételre és máris felírható lesz a kívánt program egy értékadás és egy ciklus szekvenciájaként.

$$Q' = (Q \wedge a = x \wedge b = y)$$

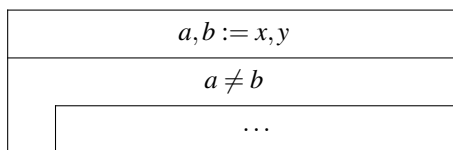
$$\text{Látható, hogy } Q' \Rightarrow P \text{ és } Q \Rightarrow \text{If}(a, b := x, y, Q') = (Q \wedge x = x \wedge y = y) = Q \checkmark.$$

Tehát a program valahogy így néz ki:



2. $P \wedge \neg \pi \Rightarrow R$

Ez a feltétel kezünkbe adja a ciklusfeltételt, hiszen P és R összehasonlításából $\neg \pi$ -re $a = b$ adódik (hiszen az $a = b = \text{Inko}(a, b)$ csak így teljesülhet). Tehát $\pi = (a \neq b)$.

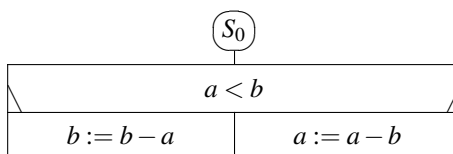


3. $P \wedge \pi \Rightarrow t > 0$

Jelen esetben ez: $Q \wedge a \in [1..x] \wedge b \in [1..y] \wedge \text{Inko}(a, b) = \text{Inko}(x, y) \Rightarrow t > 0$. Tehát $t := a + b$ egy megfelelő termináló-függvény.

5. $P \wedge \pi \wedge t = t_0 \Rightarrow \text{If}(S_0, t < t_0)$

Ellenőrizzük, hogy a következő program biztosítja ezt a tulajdonságot:



5/1. $P \wedge \pi \wedge t = t_0 \Rightarrow \left(\bigvee_{i=1}^n \pi_i \right)$ Ez nyilván teljesül (sőt az is igaz, hogy a teljes állapotteret leírjuk).

5/2. $\forall i \in [1..n] : P \wedge \pi \wedge t = t_0 \wedge \pi_i \Rightarrow \text{If}(S_i, t < t_0)$

1. $a < b : P \wedge \pi \wedge a + b = t_0 \stackrel{?}{\Rightarrow} \text{If}(b := b - a, t < t_0) = a + b - a = b < t_0 \checkmark$ (hiszen $a > 0$)

2. $a \geq b : P \wedge \pi \wedge a + b = t_0 \stackrel{?}{\Rightarrow} \text{If}(a := a - b, t < t_0) = a - b + b = a < t_0 \checkmark$ (hiszen $b > 0$)

4. $P \wedge \pi \Rightarrow \text{If}(S_0, P)$

A mi esetünkben:

$(Q \wedge a \in [1..x] \wedge b \in [1..y] \wedge \text{Inko}(a, b) = \text{Inko}(x, y) \wedge a \neq b) \stackrel{?}{\Rightarrow} \text{If}(S_0, P)$

4/1. $P \wedge \pi \Rightarrow \left(\bigvee_{i=1}^n \pi_i \right)$ Ez nyilván teljesül (sőt az is igaz, hogy a teljes állapotteret leírjuk).

4/2. $\forall i \in [1..n] : P \wedge \pi \wedge \pi_i \Rightarrow \text{If}(S_i, P)$

1. $a < b : P \wedge \pi \wedge a < b \stackrel{?}{\Rightarrow} \text{If}(b := b - a, P)$

$(Q \wedge a \in [1..x] \wedge b \in [1..y] \wedge \text{Inko}(a, b) = \text{Inko}(x, y) \wedge a < b)$

$\stackrel{?}{\Rightarrow}$

$\text{If}(b := b - a, P) = (Q \wedge a \in [1..x] \wedge b - a \in [1..y] \wedge \text{Inko}(a, b - a) = \text{Inko}(x, y)) \checkmark$

2. $a \geq b : P \wedge \pi \wedge a > b \stackrel{?}{\Rightarrow} \text{If}(a := a - b, P)$

$(Q \wedge a \in [1..x] \wedge b \in [1..y] \wedge \text{Inko}(a, b) = \text{Inko}(x, y) \wedge a > b)$

$\stackrel{?}{\Rightarrow}$

$\text{If}(a := a - b, P) = (Q \wedge a - b \in [1..x] \wedge b \in [1..y] \wedge \text{Inko}(a - b, b) = \text{Inko}(x, y)) \checkmark$

Ezen következtetések felismeréséhez szükséges az alábbi tétel:

$\text{Inko}(a, b) = \text{Inko}(a - b, b) \quad (\text{ha } a > b)$

Bizonyítás:

Ha egy szám osztója a -nak és b -nek is, akkor $a - b$ -nek is, illetve, ha osztója $a - b$ -nek és b -nek, akkor a -nak is, ui.:

1. $\forall x \in \mathbb{N} : (\exists c, d \in \mathbb{N} : cx = a \wedge dx = b) \stackrel{a > b}{\Rightarrow} (c - d)x = a - b$

2. $\forall x \in \mathbb{N} : (\exists c, d \in \mathbb{N} : cx = a - b \wedge dx = b) \Rightarrow (c + d)x = a$

Ha a közös osztók halmaza pontosan egyenlő (és véges), akkor a maximális elem (az Inko) is egyezik. Ezzel a tételt megmutattuk.

