

3.

ABORT, üres feladat, programok egyenlősége

ABORT:

$$\text{ABORT}(a) := \langle a, \text{fail} \rangle \mid a \in A^3$$

$$D_{\text{h}(\text{ABORT})} = \emptyset$$

$$D_{\text{h}(\text{ABORT})} = A$$

$$\text{h}(\text{ABORT}) = \emptyset$$

$$\text{h}(\text{ABORT}) = \langle a, \text{fail} \rangle \mid a \in A^3$$

1. Mely feladatokat oldja meg az ABORT program?

ABORT megoldja az F feladatot, ha

$$\text{I. } D_F \subseteq D_{\text{h}(\text{ABORT})} = \emptyset \implies D_F = \emptyset$$

$$\text{II. } \forall a \in D_F: \text{h}(\text{ABORT})(a) \in F(a)$$

$$\forall a \in \emptyset: \dots \implies \text{igaz}$$

Tehát az ABORT csak az $F = \{\emptyset\}$ üres feladatot oldja meg!

1.5 Mely programok oldják meg az üres feladatot?

Legyen S egy tetszőleges program. S megoldja $F = \{\emptyset\}$ -t, ha:

$$\text{I. } \emptyset \subseteq D_{\text{h}(S)} \quad - \quad \text{mindig teljesül}$$

$$\text{II. } \forall a \in \emptyset: \dots \quad - \quad \text{mindig teljesül}$$

Exakt jelenti, hogy az üres feladatot minden program megoldja.

2.a Legyenek S_1, S_2 programok A felett. Igaz-e, hogy:

$$S_1 \subseteq S_2 \implies D_{\text{h}(S_1)} \subseteq D_{\text{h}(S_2)}$$

Az állítás hamis. Legyen pl. S_1, S_2 és $A = \{1, 2, 3\}$

$$S_1 = \begin{cases} 1 \rightarrow \langle 1 \rangle \\ 2 \rightarrow \langle 2 \rangle \\ 3 \rightarrow \langle 3 \rangle \end{cases}$$

$$S_2 = \begin{cases} 1 \rightarrow \langle 1 \rangle, 1 \rightarrow \langle 1, \text{fail} \rangle \\ 2 \rightarrow \langle 2 \rangle \\ 3 \rightarrow \langle 3 \rangle \end{cases}$$

$$D_{\text{h}(S_1)} = \{1, 2, 3\}$$

$$D_{\text{h}(S_2)} = \{2, 3\}$$

$$\{1, 2, 3\} \not\subseteq \{2, 3\}$$

$$6, S_1 \subseteq S_2 \Rightarrow D_{h(S_2)} \subseteq D_{h(S_1)}$$

Legyen $x \in D_{h(S_2)}$. Kell $x \in D_{h(S_1)}$

\Downarrow programfüggvény definíciója alapján

$$S_2(x) \subseteq \bar{A}^* \xRightarrow{\text{invariancia}} S_1(x) \subseteq S_2(x)$$

$$3. A = (n: \mathbb{Z}, l: \mathbb{Z})$$

$$F = \{(a, b) \in A \times A \mid h(a) > 0 \wedge l(b) = h(a) + 3\}$$

$$\begin{array}{c} \textcircled{S_1} \\ \downarrow \end{array}$$

$l := 1$
$n > 1$
$l := l \cdot n$
$n := n - 1$

$$\begin{array}{c} \textcircled{S_2} \\ \downarrow \end{array}$$

$l := 1$
$n \neq 1$
$l := l \cdot n$
$n := n - 1$

$$\begin{array}{c} \textcircled{S_3} \\ \downarrow \end{array}$$

$l := (-1)^{ n +1}$
$ n \neq 1$
$l := l \cdot n$
$n := n - \text{sgn}(n)$

a, Ekvivalensek-e az előbbi programok?

~~S_1~~ $(3, 2) \rightarrow \langle (3, 2), (3, 1), (3, 3), (2, 3), (2, 6), (1, 6) \rangle$
 S_2 $(3, 2) \rightarrow \langle (3, 2), (3, 1), (3, 3), (2, 3), (2, 6), (1, 6) \rangle$

S_1 : $(-3, 20) \rightarrow \langle (-3, 20), (-3, 1) \rangle$

S_2 : $(-3, 20) \rightarrow \langle (-3, 20), (-3, 1), (-3, 3), (-4, 3), \dots \rangle$

Világos, hogy S_2 esetében, ha $h(a) < 1$, akkor (n, l) -hez S_2 végtelen sorozatot rendel. Ezért $D_{h(S_2)} = \{x \in \mathbb{Z} \mid x \geq 1\}$

$$D_{h(S_2)} = \{(n, l) \in A \mid n \geq 1\}$$

$$D_{h(S_1)} = A$$

$$D_{h(S_1)} \neq D_{h(S_2)} \Leftrightarrow S_1 \neq S_2$$