

Vypracoval: James Bond

UČO: 007

Skupina: MI6

1. [2 body] Nechť  $\Sigma = \{a, b\}$  je abeceda. Rozhodněte, zda jsou relace  $\sim_1, \sim_2$  na  $\Sigma^*$  pravé kongruence. Své tvrzení dokažte.

$$u \sim_1 v \iff u = v \text{ nebo } (|u| \cdot |v|) \bmod 2 = 0$$

$$u \sim_2 v \iff (\#_b(u) + \#_b(v)) \bmod 2 = 0$$

*Řešení:*

Relace  $\sim$  na  $\Sigma^*$  je pravou kongruencí, pokud je ekvivalencí a pro každé  $u, v, w \in \Sigma^*$  platí  $u \sim v \implies uw \sim vw$ .

a) Relace  $\sim_1$  není pravou kongruencí, protože není tranzitivní, a tedy není ekvivalencí. Například  $a \sim_1 ab$  a  $ab \sim_1 aab$ , ale  $a \not\sim_1 aab$ .

b) Relace  $\sim_2$  je

- reflexivní: Dvojnásobek počtu znaků  $b$  v libovolném slově je sudé číslo.
- symetrická: Plyne z komutativity sčítání přirozených čísel. Pokud  $\#_b(u) + \#_b(v)$  je sudé, pak i  $\#_b(v) + \#_b(u)$  je sudé.
- tranzitivní:  $\#_b(u) + \#_b(v)$  je sudé číslo, pokud  $u$  i  $v$  obsahují obě lichý, nebo obě sudý počet znaků  $b$ . Proto z  $u \sim_2 v$  a  $v \sim_2 w$  plyne, že  $\#_b(u), \#_b(v), \#_b(w)$  jsou buď všechny sudé nebo všechny liché a tudíž  $u \sim_2 w$ .
- pravá kongruence:  $\sim_2$  je ekvivalence. Nechť  $u \sim_2 v$ , tedy  $\#_b(u) + \#_b(v)$  je sudé číslo. Pak pro libovolné slovo  $w$  platí, že součet  $\#_b(uw) + \#_b(vw) = \#_b(u) + \#_b(v) + 2\#_b(w)$  je sudý, a proto  $uw \sim_2 vw$ .

Vypracoval: James Bond

UČO: 007

Skupina: MI6

2. [2 body] Necht'  $\Sigma = \{a, b\}$  je abeceda a

$$L = \{w \in \{a, b\}^* \mid w \text{ začíná písmenem } b \text{ a } \#_a(w) \text{ není dělitelný třemi}\}$$

je jazyk nad touto abecedou.

- Popište třídy rozkladu  $\Sigma^*/\sim_L$  a určete index  $\sim_L$ .
- Najděte relaci  $\sim$  na  $\Sigma^*$  takovou, že  $\sim \neq \sim_L$ ,  $\sim$  je pravou kongruencí s konečným indexem a  $L$  je sjednocením některých tříd  $\Sigma^*/\sim$ .

*Řešení:*

- $\Sigma^*/\sim_L = \{T_0, T_1, T_2, T_3, T_4\}$ , kde

$$T_0 = \{\varepsilon\}$$

$$T_1 = \{w \in \{a, b\}^* \mid w \text{ začíná písmenem } b \wedge \#_a(w) \bmod 3 = 1\}$$

$$T_2 = \{w \in \{a, b\}^* \mid w \text{ začíná písmenem } b \wedge \#_a(w) \bmod 3 = 2\}$$

$$T_3 = \{w \in \{a, b\}^* \mid w \text{ začíná písmenem } b \wedge \#_a(w) \bmod 3 = 0\}$$

$$T_4 = \{w \in \{a, b\}^* \mid w \text{ začíná písmenem } a\}$$

Index  $\sim_L$  je tedy 5.

- Definujme  $\sim$  následujícím způsobem:

$$u \sim v \iff \begin{array}{l} u, v \text{ začínají stejným písmenem (příp. } u = v = \varepsilon) \\ \text{a zároveň } \#_a(u) \bmod 3 = \#_a(v) \bmod 3 \end{array}$$

Potom je  $\Sigma^*/\sim = \{T_0, T_1, T_2, T_3, A_1, A_2, A_3\}$ , kde

$$T_0 = \{\varepsilon\},$$

$$T_1 = \{w \in \{a, b\}^* \mid w \text{ začíná písmenem } b \wedge \#_a(w) \bmod 3 = 1\}$$

$$T_2 = \{w \in \{a, b\}^* \mid w \text{ začíná písmenem } b \wedge \#_a(w) \bmod 3 = 2\}$$

$$T_3 = \{w \in \{a, b\}^* \mid w \text{ začíná písmenem } b \wedge \#_a(w) \bmod 3 = 0\}$$

$$A_1 = \{w \in \{a, b\}^* \mid w \text{ začíná písmenem } a \wedge \#_a(w) \bmod 3 = 1\}$$

$$A_2 = \{w \in \{a, b\}^* \mid w \text{ začíná písmenem } a \wedge \#_a(w) \bmod 3 = 2\}$$

$$A_3 = \{w \in \{a, b\}^* \mid w \text{ začíná písmenem } a \wedge \#_a(w) \bmod 3 = 0\}$$

$\sim$  má konečný index 7 a  $L = T_1 \cup T_2$ .