

Czy elementarna teoria kolejek jest rozstrzygalna?

Andrzej Salwicki
Instytut Informatyki UW
salwicki@mimuw.edu.pl

5 marca 2004

Jeżeli tak jest, to posiada ona model programowalny i nieosiągalny. W takim modelu z pewnych kolejek można wyjmować elementy bez końca. Przypomnijmy, że elementarna teoria stosów jest rozstrzygalna. zob.[G. Mirkowska, A. Salwicki, M. Srebrny, A. Tarlecki *Programmable data types*, SIAM Journal on Computing, 2001 pp.]

W teorii kolejek uniwersum jest unią dwu rozłącznych zbiorów E (elementów) i Q (kolejek).

Sygnatura:

operacje

$$\text{insert} : E \times Q \longrightarrow Q$$

$$\text{first} : Q \longrightarrow E$$

$$\text{delete} : Q \longrightarrow Q$$

relacje

równości =

dokładniej, dwie funkcje charakterystyczne relacji

$$\stackrel{E}{=} : E \times E \longrightarrow \{true, false\}$$

$$\stackrel{Q}{=} : Q \times Q \longrightarrow \{true, false\}$$

$$\text{empty} : Q \longrightarrow \{true, false\}$$

Aksjomaty

$$(\forall q \in Q)(\forall e \in E) \neg \text{empty}(\text{insert}(e, q))$$

Nie jest pusta kolejka do której wstawiono jakiś element

$$(\forall q \in Q)(\forall e \in E) \neg \text{empty}(q) \implies \text{first}(\text{insert}(e, q)) \stackrel{E}{=} \text{first}(q)$$

Dla kolejki niepustej, wstawiany element trafia na koniec

$$(\forall q \in Q)(\forall e \in E) \text{empty}(q) \implies \text{first}(\text{insert}(e, q)) \stackrel{E}{=} e$$

Po wstawieniu elementu e do pustej kolejki, e jest pierwszym elementem nowoutworzonej kolejki

$$(\forall q \in Q)(\forall e \in E) \neg \text{empty}(q) \implies \text{delete}(\text{insert}(e, q)) \stackrel{Q}{=} \text{insert}(e, \text{delete}(q))$$

Dla kolejki niepustej operacje insert i delete są przemienne

$$(\forall q \in Q)(\forall e \in E) \text{empty}(q) \implies \text{delete}(\text{insert}(e, q)) \stackrel{Q}{=} q$$

Jeżeli kolejka jest pusta, to wstawienie dowolnego elementu, a potem usunięcie z kolejki elementu daje w wyniku kolejkę pustą

Oprócz tych aksjomatów przyjmujemy jeszcze aksjomaty identyczności.
Czy sytuacja zmieni się gdy dodamy schemat indukcji strukturalnej?

$$\{(\text{empty}(q) \implies \alpha(q)) \wedge (\forall q \in Q)(\forall e \in E)[\alpha(q) \implies \alpha(q/\text{insert}(e, q))]\} \implies (\forall q \in Q)\alpha(q)$$

W powyższym schemacie α jest dowolną formułą pierwszego rzędu zapisaną w sygnaturze elementarnej teorii kolejek, q jest zmienną wolną w tej formule.