## Tartalomjegyzék

Tét $\epsilon$	el 5: FORK (elágazás)	1
C	Csatorna, csatornaváltozók	1
s	plit	1
F	FORK (elágazás)	1
	FORK specifikáció	1
	FORK megoldása	2

# Tétel 5: FORK (elágazás)

### Csatorna, csatornaváltozók

A párhuzamos programok több komponensből állnak. Ezek közötti kommunikációra szolgálnak a csatornaváltozók. A csatornák üzenetek (egy adott típus elemeinek) továbbítására alkalmasak, a sor adatszerkezetet valósítják meg. A gyakorlatban is sokszor használunk hasonló sorokat elosztott/párhuzamos programok kommunikácijónának megvalósításához.

A specifikációban minden csatornaváltozóhoz tartozik egy történetváltozó is, ami a specifikálás, helyességbizonyítás kifejezőerejét biztosítja. A történetváltozóba minden csatornára írt üzenet bekerül, de míg a csatornáról olvasáskor az olvasott üzenetet általában töröljük, addig a történetváltozóból való törlés nem lehetséges. A csatornatörténetet a program nem használhatja.

Jelölés:  $x, \overline{x}: Ch(\mathbb{T})$  ahol  $\mathbb{T}$  az üzenetek típusa, x a csatornaváltozó,  $\overline{x}$  a csatornatörténet

Lemma:  $\overline{x} - lorem(x) = hiext(\overline{x} - x, lov(x))$ 

split

Egy csatorna két felé osztásának (vagy két csatorna egyesítésének) sorrendhelyességét, veszteségmentességét (minden üzenet megmarad) és zajmentességét (nincsenek légből kapott üzenetek) képes leírni.

Induktívan van definiálva a  $split: Ch(T) \times Ch(T) \times Ch(T) \mapsto L$  logikai függvény:

- split(<>, <>, <>) = Iqaz
- $split(a, b, c) \Rightarrow split(hiext(a, e), hiext(b, e), c)$
- $split(a, b, c) \Rightarrow split(hiext(a, e), b, hiext(c, e))$

## FORK (elágazás)

A bemeneti csatornára érkező adatokat a két kimeneti csatornájára írja (minden adatpontot csak az egyikre). Sorrendhelyes (adatok egy-egy kimeneti csatornán belüli relatív sorrendje megegyezik a bemeneti csatornán megfigyelhető relatív sorrenddel), veszteségmentes (minden beérkezett adatot kiír) és zajmentes (csak a beérkezett adatokat írja ki).

Felhasználás példa: load balancer

#### FORK specifikáció

$$A = \overset{Ch(T)}{x} \times \overset{Ch(T)}{\overline{x}} \times \overset{Ch(T)}{y} \times \overset{Ch(T)}{\overline{y}} \times \overset{Ch(T)}{z} \times \overset{Ch(T)}{\overline{z}}$$
 
$$\overset{Ch(T)}{z} \times \overset{Ch(T)}{\overline{x'}} \times \overset{Ch(T)}{y'} \times \overset{Ch(T)}{z'} \times \overset{Ch(T)}{\overline{z'}}$$
 
$$B = \overset{Ch(T)}{x'} \times \overset{Ch(T)}{\overline{x'}} \times \overset{Ch(T)}{y'} \times \overset{Ch(T)}{y'} \times \overset{Ch(T)}{z'} \times \overset{Ch(T)}{\overline{z'}}$$

x a bemeneti-, y és z pedig a kimeneti csatornák.

- $\begin{array}{l} \bullet \quad Q = (x = \overline{x} = x' = \overline{x'} = y = \cdots = \overline{z'} = <>) \\ \bullet \quad Q \in INIT_h \\ \bullet \quad split(\overline{x} x, \overline{y}, \overline{z}) \in inv_h \quad \text{(sorrendhelyesség, veszteségmentesség, zajmentesség megkövetelése)} \\ \bullet \quad \forall k \in N : |\overline{x}| \geq k \hookrightarrow_h |\overline{y}| + |\overline{z}| \geq k \quad \text{(haladás megkövetelése)} \\ \end{array}$

#### FORK megoldása

$$S = (s_0 : SKIP; \begin{cases} s_1 : x, y := lorem(x), hiext(y, lov(x)), \text{ ha } x \neq <> \\ s_2 : x, z := lorem(x), hiext(z, lov(x)), \text{ ha } x \neq <> \end{cases})$$