

ELTE PROG-MAT. 2000-2001

14.

Programinverzió

14.1. Egyváltozós eset

Legyenek A , B , C és D tetszőleges típusok. Legyen továbbá $X = seq(B)$ és $Y = seq(C)$, valamint $f_1 : A \rightarrow X$, $f_2 : X \rightarrow Y$ és $f_3 : Y \rightarrow D$ függvények.

Tekintsük az alábbi specifikációval adott feladatot:

$$A = \begin{matrix} A \times D \\ a \quad d \end{matrix}$$

$$B = \begin{matrix} A \\ a' \end{matrix}$$

$$Q : (a = a')$$

$$R : (d = f_3 \circ f_2 \circ f_1(a'))$$

Tegyük fel, hogy az f_1 függvény értékét kiszámító program az alábbi alakban írható fel:

$$A = \begin{matrix} A \times X \\ a \quad x \end{matrix}$$

$$B = \begin{matrix} A \\ a' \end{matrix}$$

$$Q : (a = a')$$

$$R : (x = f_1(a'))$$

$S_{11}(a)$
$x := \langle \rangle$
π
$S_{12}(a, e)$
$x : \text{hnext}(e)$
$S_{13}(a)$

Ha az S_{11} , S_{12} és S_{13} programok végrehajtása nem változtatja meg az x változó értékét, akkor a fenti programot *elemenként előállító* programnak nevezzük,

Hasonlóan, tegyük fel, hogy az f_3 függvény értékét kiszámító program pedig az alábbi formában írható fel:

$$A = \begin{matrix} Y & \times & D \\ y & & d \end{matrix}$$

$$B = \begin{matrix} Y \\ y' \end{matrix}$$

$$Q : (y = y')$$

$$R : (d = f_3(y'))$$

$S_{31}(d)$
$y.\text{dom} \neq 0$
$S_{32}(d, y.\text{lov})$
$y : \text{lorem}$
$S_{33}(d)$

Ha az S_{31} , S_{32} és S_{33} programok végrehajtása nem változtatja meg az y változó értékét, akkor a fenti programot *elemenként felhasználó* programnak nevezzük,

Tegyük fel továbbá, hogy az f_2 függvény elemenként feldolgozható, és minden egyelemű halmazra a függvényérték egyelemű. Ekkor a függvénykompozíció helyettesítési értékének kiszámítására vonatkozó programozási tétel alapján a feladat megoldható a fenti elemenként előállító, egy elemenként feldolgozó és az imént bemutatott elemenként felhasználó program szekvenciájaként.

A feladatra azonban egy hatékonyabb megoldást is adhatunk a *programinverzió* segítségével: ekkor a közbülső két sorozat típust kihagyhatjuk és a három ciklust egybeírhatjuk az alábbi módon:

$S_{11}(a)$			
$S_{31}(d)$			
π			
<table> <tr> <td>$S_{12}(a, e)$</td></tr> <tr> <td>$\varepsilon := f_2(\{e\})$</td></tr> <tr> <td>$S_{32}(d, \varepsilon)$</td></tr> </table>	$S_{12}(a, e)$	$\varepsilon := f_2(\{e\})$	$S_{32}(d, \varepsilon)$
$S_{12}(a, e)$			
$\varepsilon := f_2(\{e\})$			
$S_{32}(d, \varepsilon)$			
$S_{13}(a)$			
$S_{33}(d)$			

14.2. Kétváltozós eset

Legyenek A^1 , A^2 , B , C és D tetszőleges típusok. Legyen továbbá $X = seq(B)$ és $Y = seq(C)$, valamint $f_1^1 : A^1 \rightarrow X$, $f_1^2 : A^2 \rightarrow X$, $f_2 : X \times X \rightarrow Y$ és $f_3 : Y \rightarrow D$ függvények.

Tekintsük az alábbi specifikációval adott feladatot:

$$A = \begin{matrix} A^1 & \times & A^2 & \times & D \\ a^1 & & a^2 & & d \end{matrix}$$

$$B = \begin{matrix} A^1 & \times & A^2 \\ a^{1'} & & a^{2'} \end{matrix}$$

$$Q : (a^1 = a^{1'} \wedge a^2 = a^{2'})$$

$$R : (d = f_3 \circ f_2(f_1^1(a^{1'}), f_1^2(a^{2'})))$$

Legyenek az f_1^1 és f_1^2 függvényeket kiszámító elemenként előállító programok az alábbiak:

$S_{11}^1(a^1)$		
$x^1 := \langle \rangle$		
π^1		
<table> <tr> <td>$S_{12}^1(a^1, e^1)$</td></tr> <tr> <td>$x^1 : hext(e^1)$</td></tr> </table>	$S_{12}^1(a^1, e^1)$	$x^1 : hext(e^1)$
$S_{12}^1(a^1, e^1)$		
$x^1 : hext(e^1)$		
$S_{13}^1(a^1)$		

$S_{11}^2(a^2)$		
$x^2 := \langle \rangle$		
π^2		
<table> <tr> <td>$S_{12}^2(a^2, e^2)$</td></tr> <tr> <td>$x^2 : hext(e^2)$</td></tr> </table>	$S_{12}^2(a^2, e^2)$	$x^2 : hext(e^2)$
$S_{12}^2(a^2, e^2)$		
$x^2 : hext(e^2)$		
$S_{13}^2(a^2)$		

és tegyük fel, hogy az előállított x^1 és x^2 sorozatok rendezettek.

Legyen f_3 mint korábban, továbbá tegyük fel, hogy f_2 egy olyan kétváltozós egyértékű elemenként feldolgozható függvény, amely minden olyan halmazpárhoz, amelynek tagjai legfeljebb egy elemet tartalmaznak, pontosan egy elemű halmazt rendel hozzá.

Ekkor a függvénykompozíció helyettesítési értékének kiszámítására vonatkozó programozási tétel alapján a feladat megoldható a fenti két elemenként előállító, a kétváltozós egyértékű elemenként feldolgozó és az f_3 -at kiszámító elemenként felhasználó

program szekvenciájaként. Vajon ebben az esetben is összeinvertálhatóak a fenti programok?

A válasz természetesen: igen, de a megoldás itt nem olyan egyszerű, mint az egyváltozós esetben volt. A probléma a szekvenciális file-oknál felmerülttel analóg: az elemet előállító program (S_{12}^1 ill. S_{12}^2) az egyes elemeket ugyanúgy szolgáltatja mintha file-ból olvasnánk őket: csak akkor nézhetjük meg a következő elemet ha legeneráltatjuk. Ez sugallja azt a megoldást, hogy az x^1 és x^2 sorozatokat tekintsük az elemenként feldolgozásban absztrakt file-oknak. Az elemenként felhasználó program beinvertálása nem okoz gondot, ugyanúgy történik mint az egyváltozós esetben.

$open(x^1), open(x^2)$		
$sx^1, dx^1, x^1 : read, sx^2, dx^2, x^2 : read$		
$S_{33}(d)$		
$sx^1 = norm \vee sx^2 = norm$		
$sx^2 = abnorm \vee (sx^1 = sx^2 \wedge dx^1 < dx^2)$	$sx^1 = sx^2 \wedge dx^1 = dx^2$	$sx^1 = abnorm \vee (sx^1 = sx^2 \wedge dx^1 > dx^2)$
$e := f_2(\{dx^1\}, \emptyset)$ $sx^1, dx^1, x^1 : read$	$e := f_2(\{dx^1\}, \{dx^2\})$ $sx^1, dx^1, x^1 : read$ $sx^2, dx^2, x^2 : read$	$e := f_2(\emptyset, \{dx^2\})$ $sx^2, dx^2, x^2 : read$
$S_{32}(d, e)$		
$S_{13}^1(a^1)$ $S_{13}^2(a^2)$ $S_{33}(d)$		

ahol az absztrakt műveletek megvalósításai:

