

Típuslevezetés példákon keresztül

Hanák D. Péter
2005. febr. 20.

Magasabbrendű polimorf függvények típusa

1. `fun f1 p q r s = p(q r s)`

Az `f1` részlegesen alkalmazható függvényként van definiálva.

Az `f1`-et a `p` argumentumra alkalmazva olyan függvényt kapunk, amelyet a `q` argumentumra alkalmazva olyan függvényt kapunk, amelyet az `r` argumentumra alkalmazva olyan függvényt kapunk, amelyet az `s` argumentumra alkalmazva kapjuk meg a függvényalkalmazás eredményét.

`f1` típusának meghatározását a definíció jobb oldalának elemzésével kezdjük. `p` függvény típusú érték, mert *függvényalkalmazási pozícióban* áll. A `p(q r s)` függvényalkalmazás kiértékelését az SML a zárójelben álló `q r s` argumentum kiértékelésével kezdi (vö. mohó kiértékelés). A zárójelen belül a `q` is függvényalkalmazási pozícióban van, ezért `q` is függvény-típusú érték. A `q`-t az `r` argumentumra alkalmazva olyan függvényt kapunk, amelyet az `s` argumentumra alkalmazva kapjuk az eredményt. `r` és `s` típusáról nem tudunk közelebbit, ezért a típusokat egy-egy típusváltozóval jelöljük.

Típusváltozóként a szokásos módon alfát (`'a`), bétát (`'b`), gammát (`'c`), deltát (`'d`) használunk. A fentiek szerint:

<code>p : 'a -> 'b</code>	* <code>p</code> -nek <i>egyetlen</i> argumentuma van: (<code>q r s</code>)
<code>r : 'c</code>	* <code>r</code> típusáról nem tudunk semmi közelebbit
<code>s : 'd</code>	* <code>s</code> típusáról sem tudunk semmi közelebbit
<code>q : 'c -> 'd -> 'a</code>	* <code>q</code> eredménye a <code>p</code> argumentuma

Már csak össze kell rakni az egyes részeket:

`f1 : ('a -> 'b) -> ('c -> 'd -> 'a) -> 'c -> 'd -> 'b`

Megjegyzések: (`'a -> 'b`)-t és (`'c -> 'd -> 'a`)-t zárójelbe kell rakni, hiszen az összes `->` típusoperátor azonos precedenciájú. `f1` és `p` alkalmazásának eredménye azonos típusú (a példában `'b`-val jelöltük).

2. `fun uncurry f (x, y) = f x y`

`uncurry` is részlegesen alkalmazható függvényként van definiálva: első argumentumát `f`-fel jelöljük; második argumentuma egy pár, `(x, y)`-nal jelöljük. Milyen érték `f`? A választ a definíció jobb oldalán találjuk: mivel `f` függvényalkalmazási pozícióban áll, függvénynek, mégpedig részlegesen alkalmazható függvénynek kell lennie. Ezzel:

<code>x : 'a</code>
<code>y : 'b</code>
<code>f : 'a -> 'b -> 'c</code>
<code>(x, y) : 'a * 'b</code>
<code>uncurry : ('a -> 'b -> 'c) -> 'a * 'b -> 'c</code>

Megjegyzés: `'a * 'b` köré nem kell zárójelet rakni, mert a `*` típusoperátor precedenciája nagyobb, mint a `->` típusoperátoré.

3. `val mapmap = map map`

A `map` alapfüggvény, szignatúráját, típusát tudni illik:

```
val map f ls : ('a -> 'b) -> 'a list -> 'b list =  
              ('a -> 'b) -> '(a list -> 'b list)
```

A két típuskifejezés ekvivalens, hiszen a `->` típusoperátor jobbra köt.

A `mapmap` definíciójában a `map`-et saját magára alkalmazzuk részlegesen; eredményül egy-argumentumú függvényt kapunk.

Ha a `map`-et egyargumentumú függvénynek tekintjük, az argumentumának `'a -> 'b`, az eredményének pedig `'a list -> 'b list` a típusa.

A `mapmap` típusát úgy kapjuk meg, hogy a `map` eredményének típusát leíró kifejezésben az `'a` típusváltozót (`'a -> 'b`)-val, a `'b` típusváltozót pedig (`'a list -> 'b list`)-tel helyettesítjük:

```
mapmap : ('a -> 'b) list -> ('a list -> 'b list) list
```

4. `fun swap f x y = f y x`

Mind a `swap`, mind `f`-fel jelölt első argumentuma részlegesen alkalmazható függvény (az utóbbi a definíció jobb oldalából látható). `swap`-nak és `f`-nek azonos típusú eredményt kell adnia.

```
y : 'a  
x : 'b  
f : 'a -> 'b -> 'c  
swap : ('a -> 'b -> 'c) -> 'b -> 'a -> 'c
```

5. `fun fold f e [] = e
 | fold f e (x::xs) = fold f (f e x) xs`

A `fold` fenti változata részlegesen alkalmazható függvény. `f`-fel jelölt első argumentuma ugyancsak részlegesen alkalmazható függvény, ez a definíció második sorában a jobb oldalon álló `(f e x)` kifejezésből látszik. `e`-vel jelölt második argumentuma tetszőleges típusú érték, `[]`-vel, ill. `(x::xs)`-sel jelölt harmadik argumentuma pedig tetszőleges típusú értékek listája. `fold` rekurzív hívásából látható, hogy `f` eredményének `e`-vel azonos típusúnak kell lennie.

```
e : 'a  
x : 'b  
f : 'a -> 'b -> 'a  
fold : ('a -> 'b -> 'a) -> 'a -> 'b list -> 'a
```