

MODULOK

Szignatúra és struktúra

Alapkonstrukciók

- szignatúra (*signature*): a struktúra *specifikációja*, „*típusa*”,
- struktúra (*structure*): a szignatúra *megvalósítása*.

Szignatúra

- típuskonstruktorok (*type constructors*),
- kivételkonstruktorok (*exception constructors*) és
- értékötések (*value bindings*) specifikációjából állhat.

A szignatúra alapváltozata

`sig specs end` alakú kifejezés,

ahol a `specs` specifikációsorozat az alábbi elemeket tartalmazhatja:

- típusspecifikáció `type (tyvar1, ..., tyvarn) tycon [= typ]` alakban, ahol `typ` opcionális;
- adattípus-specifikáció (a `datatype`-deklarációval azonos alakban);
- kivételspecifikáció `exception excon of typ` alakban;
- értékspecifikáció `val id : typ` alakban.

Szignatúra és struktúra (folyt.)

Struktúra

- típuskonstruktorok (*type constructors*),
- kivételkonstruktorok (*exception constructors*) és
- értékötések (*value bindings*) specifikációjából állhat.

A struktúra alapváltozata

`struct decs end` alakú kifejezés,

ahol a *decs* deklarációsorozat az alábbi elemeket tartalmazhatja:

- típuskonstruktor létrehozó típusdeklaráció;
- új (felhasználói) adattípust létrehozó adattípus-deklaráció (*datatype*-deklaráció);
- kivételkonstruktor (állandót vagy függvényt) létrehozó kivételdeklaráció;
- adott típusú új nevet definiáló értékdeklaráció.

Szignatúra és struktúra (folyt.)

A szignatúra-deklaráció *signature sigid = sigexp* alakú, ahol

- *sigid* egy szignatúranév,
- *sigexp* pedig egy szignatúrakifejezés.

A struktúra-deklaráció egyszerű változata *structure strid = strexp* alakú, ahol

- *strid* egy struktúranév,
- *strexp* pedig egy struktúrakifejezés.

A struktúra-deklaráció bonyolultabb változata: struktúra szignatúrához kötése

- áttetsző (opál): `structure strid :> sigid = strexp`
- átlátszó (transzparens): `structure strid : sigid = strexp`

Példa: a féléves nagyházi KCsiga és Csiga szignatúrája

- A KCsiga keretprogram szignatúrája

```
signature KCsiga =
sig
  val csiga_be : string -> TCsiga.feladvany_leiro
  val csiga_ki : string * TCsiga.csigatabla list -> unit
  val megold   : string * string -> string
end
```

- A Csiga főmodul szignatúrája

```
signature Csiga =
sig
  val buvos_csiga :
    TCsiga.feladvany_leiro -> TCsiga.csigatabla list
end
```

Példa: a féléves nagyházi TCsiga struktúrája és szignatúrája

- A TCsiga típusleíró-struktúra és törzsszignatúrája

```
structure TCsiga = (* TCsiga.sml
struct
  type meret          = int
  type ciklus         = int
  type sorszam        = int
  type oszlopszam     = int
  type ertek          = int
  type adott_elem     =
    sorszam * oszlopszam * ertek
  type feladvany_leiro =
    meret * ciklus * adott_elem list
  type ertek_vagy_ures = int
  type sor             =
    ertek_vagy_ures list
  type csigatabla     =
    sor list
end
```

```

(* TCsiga.sml
  törzsszignatúrája *)
type meret          = int
type ciklus         = int
type sorszam        = int
type oszlopszam     = int
type ertek          = int
type adott_elem     =
  int * int * int
type feladvany_leiro =
  int * int * (int * int * int) list
type ertek_vagy_ures = int
type sor             =
  int list
type csigatabla     =
  int list list
```

- *Törzsszignatúra* (principal signature): egy struktúra összetevőinek legspecifikusabb leírása.

Példa: változatok a TCsiga-struktúrára és szignatúrára

- Struktúra *átlátszó* (transzparens, transparent) szignatúrával
- Struktúra *áttetsző* (opál, opaque) szignatúrával

```

structure TCsiga : TCsiga =
struct
  type meret          = int
  ...
  type adott_elem    =
    sorszam * oszlopszam * ertek
  type feladvany_leiro =
    meret * ciklus * adott_elem list
  type ertek_vagy_ures = int
  type sor            =
    ertek_vagy_ures list
  type csigatabla    = sor list
end

structure TCsiga :> TCsiga =
struct
  type meret          = int
  ...
  type adott_elem    =
    sorszam * oszlopszam * ertek
  type feladvany_leiro =
    meret * ciklus * adott_elem list
  type ertek_vagy_ures = int
  type sor            =
    ertek_vagy_ures list
  type csigatabla    = sor list
end

```

- Szignatúra (a részleteket elrejtő) absztrakt adattípus megvalósításához

```

signature TCsiga =
sig
  type feladvany_leiro
  type csigatabla
end

```

Példa: sort megvalósító szignatúra és struktúra

```

signature QUEUE =
sig
  type 'a queue
  exception Empty
  val empty : 'a queue
  val insert : 'a * 'a queue -> 'a queue
  val remove : 'a queue -> 'a * 'a queue
end

structure Queue_as_lists =
struct
  type 'a queue = 'a list * 'a list
  exception Empty
  val empty = (nil, nil)
  fun insert (x, (b,f)) = (x::b, f)
  fun remove (nil, nil) = raise Empty
    | remove (bs, nil) = remove (nil, rev bs)
    | remove (bs, f::fs) = (f, (bs, fs))
end

```

Példa: sort megvalósító szignatúra és struktúra (folyt.)

- Struktúra áttetsző szignatúrával

```
structure Queue_as_lists :> QUEUE =
struct type 'a queue = 'a list * 'a list
      exception Empty
      val empty = (nil, nil)
      fun insert (x, (b,f)) = (x::b, f)
      fun remove (nil, nil) = raise Empty
        | remove (bs, nil) = remove (nil, rev bs)
        | remove (bs, f::fs) = (f, (bs, fs))
end
```

- Struktúra átlátszó szignatúrával

```
structure Queue_as_lists : QUEUE =
struct type 'a queue = 'a list * 'a list
      exception Empty
      val empty = (nil, nil)
      fun insert (x, (b,f)) = (x::b, f)
      fun remove (nil, nil) = raise Empty
        | remove (bs, nil) = remove (nil, rev bs)
        | remove (bs, f::fs) = (f, (bs, fs))
end
```

Példa: sort megvalósító szignatúra és struktúra (folyt.)

- Struktúra *bővített* áttetsző szignatúrával

```
structure Queue_as_lists :>
      QUEUE where type 'a queue = 'a list * 'a list =
struct type 'a queue = 'a list * 'a list
      exception Empty
      val empty = (nil, nil)
      fun insert (x, (b,f)) = (x::b, f)
      fun remove (nil, nil) = raise Empty
        | remove (bs, nil) = remove (nil, rev bs)
        | remove (bs, f::fs) = (f, (bs, fs))
end
```

- Áttetsző szignatúra-kötésnél a típusok megvalósítása rejtve marad, vagyis a *látható szignatúra független* a struktúra megvalósításától (pl. `type 'a queue = 'a queue`);
- átlátszó szignatúra-kötésnél a típusok megvalósítása láthatóvá válik, vagyis a *látható szignatúra függ* a struktúra megvalósításától (pl. `type 'a queue = 'a list * 'a list`);
- A megvalósítástól független modulrendszer kialakításához áttetsző szignatúra-kötést kell alkalmazni. Ezt garantálja az `mosmlc` fordító `structure`-módban.

Példa: sort megvalósító szignatúra és struktúra (folyt.)

- Szignatúra-öröklődés bővítéssel, 1. változat

```
signature QUEUE_AS_LISTS =
  QUEUE where type 'a queue = 'a list * 'a list
```

- Szignatúra-öröklődés bővítéssel, 2. változat (ekvivalens az 1. változattal)

```
signature QUEUE_AS_LISTS =
sig
  include QUEUE
end where type 'a queue = 'a list * 'a list
```

- Struktúra áttetsző szignatúrával

```
structure Queue_as_lists :> QUEUE_AS_LISTS =
struct
  type 'a queue = 'a list * 'a list
  exception Empty
  val empty = (nil, nil)
  fun insert (x, (b,f)) = (x::b, f)
  fun remove (nil, nil) = raise Empty
    | remove (bs, nil) = remove (nil, rev bs)
    | remove (bs, f::fs) = (f, (bs, fs))
end
```

Példa: sort megvalósító szignatúra és struktúra (folyt.)

- Szignatúra-öröklődés bővítéssel

```
signature QUEUE_AS_LISTS_WITH_EMPTY =
sig
  include QUEUE
  val is_empty : 'a queue -> bool
end where type 'a queue = 'a list * 'a list
```

- Struktúra-öröklődés (hibás: type 'a queue = 'a list * 'a list nincs deklarálva a modulban)

```
structure Queue_as_listsWithEmpty :> QUEUE_AS_LISTS_WITH_EMPTY =
struct
  structure Q = Queue_as_lists :
    QUEUE where type 'a queue = 'a list * 'a list
end
```

- Struktúra-öröklődés (hibás: val 'a is_empty : 'a list * 'a list -> bool nincs deklarálva a modulban)

```
structure Queue_as_listsWithEmpty :> QUEUE_AS_LISTS_WITH_EMPTY =
struct
  structure Q = Queue_as_lists
  open Q
end
```

- **Struktúra-öröklődés**

```
structure Queue_as_listsWithEmpty :> QUEUE_AS_LISTS_WITH_EMPTY =  
struct  
  structure Q = Queue_as_lists  
  open Q  
  fun is_empty (nil, nil) = true  
    | is_empty _ = false  
end
```

- **Struktúra-öröklődés, ekvivalens az előzővel**

```
structure Queue_as_listsWithEmpty :> QUEUE_AS_LISTS_WITH_EMPTY =  
struct  
  structure Q : QUEUE_AS_LISTS = Queue_as_lists  
  open Q  
  fun is_empty (nil, nil) = true | is_empty _ = false  
end
```

- **Struktúra-öröklődés, ekvivalens az előzővel**

```
structure Queue_as_listsWithEmpty :> QUEUE_AS_LISTS_WITH_EMPTY =  
struct  
  structure Q = Queue_as_lists : QUEUE_AS_LISTS  
  open Q  
  fun is_empty (nil, nil) = true | is_empty _ = false  
end
```

Listák rendezése

- `insort` (beszúró rendezés),
- `selSort` (kiválasztó rendezés),
- `quicksort` (gyorsrendezés),
- `tmsort` (felülről lefelé haladó összefésülő rendezés),
- **`bmsort` (alulról felfelé haladó összefésülő rendezés),**
- **`smsort` (simarendezés).**

Összefésülő rendezések (ism.)

- Az összefésülő rendezéshez kell egy olyan függvény, amely két listát növekvő sorrendben egyesít:

```
(* merge(xs, ys) = xs és ys elemeinek <= szerint
    egyesített listája
   merge : int list * int list -> int list
*)
fun merge (x::xs as x::xs, y::ys as y::ys)=
  if x <= y
  then x::merge(xs, ys)
  else y::merge(xxs, ys)
| merge ([], ys) = ys
| merge (xs, []) = xs
```

- Hatékonyságromlást okoz, hogy a részeredményeket a veremben tároljuk. Iteratív megoldás esetén meg kell fordítani az eredménylistát.

Alulról fölfelé haladó összefésülő rendezés

- Az alulról fölfelé haladó összefésülő rendezés (*bottom-up merge sort*) legegyszerűbb változata az eredeti k hosszúságú listát k darab egyelemű listára bontja, majd a szomszédos listákat összefuttatja, így 2, 4, 8, 16 stb. elemű listákat állít elő.
- R. O'Keefe algoritmus (1982) lépésről lépésre futtatja össze az egyforma hosszú részlistákat, de csak az utolsó lépésben rendez az összeset. Az alábbi példában az összefuttatott részlistákat *egymás mellé írással* jelöljük:

```

AB  C D E F G H I J K
AB  CD  E F G H I J K
ABCD   E F G H I J K
ABCD   EF  G H I J K
ABCD   EF  GH  I J K
ABCD   EFGH   I J K
ABCDEF  GH   I J K
ABCDEF  GH   IJ  K
...

```

Alulról fölfelé haladó összefésülő rendezés (folyt.)

- `bmsort` a `sorting` segédfüggvényt használja, amelynek
 - ◇ első argumentuma a rendezendő lista,
 - ◇ második argumentuma a már rendezett részlistákat gyűjti,
 - ◇ harmadik argumentuma az adott lépésben összefuttatandó elem sorszáma.

```

(* bmsort xs = az xs elemeinek a <= reláció szerint
    rendezett listája
   bmsort : int list -> int list
*)
fun bmsort xs = sorting(xs, [], 0)

```

Alulról fölfelé haladó összefésülő rendezés (folyt.)

- Ha a rendezendő lista (`xs`) még nem fogyott el, soron következő eleméből `sorting` egyelemű listát (`[x]`) képez, és ezt a már rendezett részlisták listája (`lss`) elé fűzve meghívja a `mergepairs` segédfüggvényt. `mergepairs` az argumentumként átadott lista két azonos hosszúságú bal oldali részlistáját fűzi egybe, feltéve persze, hogy vannak ilyenek. `k` az éppen átadott elem sorszáma. Ha a rendezendő lista kiürült, `sorting` a kétszintű lista egyetlen elemét, a rendezett listát adja eredményül.

```
(* sorting(xs, lss, k) = a még rendezetlen xs lista elemeit
                        berakja a k elemet tartalmazó, már
                        rendezett lss listába
   sorting : int list * int list list * int -> int list
   PRE: k >= 0
*)
fun sorting (x::xs, lss, k) =
    sorting(xs, mergepairs([x]::lss, k+1), k+1)
| sorting ([], lss, k) = hd(mergepairs(lss, 0))
```

Alulról fölfelé haladó összefésülő rendezés (folyt.)

- `mergepairs` egyetlen listában gyűjti a már összefuttatott részlistákat. Az éppen átadott elem `k` sorszámából dönti el, hogy mit kell csinálnia a következő részlistával.

```
(* mergepairs(llss, n)= az n elemet tartalmazó, már
                        rendezett llss lista első két részlistáját,
                        ha egyforma a hosszuk, összefuttatja
   mergepairs : int list list -> int list list
   PRE: n >= 0
*)
fun mergepairs (llss as ls1::ls2::lss, n) =
    (* legalább kételemű a lista *)
    if n mod 2 = 1
    then llss
    else mergepairs(merge(ls1, ls2)::lss, n div 2)
| mergepairs (lss, _) = lss (* egyelemű a lista *)
```

- Ha `n` páratlan, `mergepairs` a listát változtatás nélkül adja vissza, ha páros, akkor az `llss` lista elején álló két, egyforma hosszú listát egyetlen rendezett listává futtatja össze. `n=0`-ra `mergepairs` az összes listák listáját olyan listává futtatja össze, amelynek egyetlen eleme maga is lista.

Alulról fölfelé haladó összefésülő rendezés (folyt.)

- A legrosszabb esetben $O(n \cdot \log n)$ lépésre van szükség.
- A függvények működését egy példán is bemutatjuk. A kezdőhívás legyen

```
bmsort [1,2,3,4,5,6,7,8,9]
      ---> sorting ([1,2,3,4,5,6,7,8,9], [], 0)
```

- Amíg `sorting` első argumentuma a nem üres (`x::xs`) lista, `sorting` saját magát hívja meg. A rekurzív hívás
 - ◇ első argumentuma a lépésenként egyre rövidülő `xs` lista,
 - ◇ második argumentuma a `mergepairs([x]::lss, k+1)` függvényalkalmazás eredménye, ahol kezdetben `lss = []`,
 - ◇ harmadik argumentuma (`k+1`) a már feldolgozott listaelemek száma.

```
fun sorting (x::xs, lss, k) =
    sorting(xs, mergepairs([x]::lss, k+1), k+1)
  | sorting ([], lss, k) = hd(mergepairs(lss, 0))
```

Alulról fölfelé haladó összefésülő rendezés (folyt.)

- A következő táblázatos elrendezés
 - ◇ `mergepairs` mindkét argumentumát,
 - ◇ a rekurzív `sorting` hívás itt `j`-vel jelölt 3. argumentumát, `k+1`-et, és
 - ◇ bináris számként `k`-t mutatja lépésről lépésre.
- A `sorting` függvény hívja `mergepairs`-t azokban a sorokban, amelyekben a `j` új értéket vesz föl, a többi helyen `mergepairs` hívása rekurzív.
- Ne feledjük, hogy `mergepairs`-nek listák listája az első argumentuma!
- A táblázat utolsó oszlopa a vonatkozó magyarázatra hivatkozik.
- Vegyük észre, hogy kapcsolat van az `lss` első eleme utáni listaelemek hossza és a `k` bitjei között! Ha `k` valamelyik bitje 1, akkor (balról jobbra haladva) az `lss` megfelelő listaelemének a hossza az adott bit helyiértékével egyenlő. A 0 értékű biteknek megfelelő listaelemek „hiányoznak” `lss`-ből.

```
fun sorting (x::xs, lss, k) =
    sorting(xs, mergepairs([x]::lss, k+1), k+1)
  | sorting ([], lss, k) = hd(mergepairs(lss, 0))
```

Alulról fölfelé haladó összefésülő rendezés (folyt.)

```

lss          n j    k
[[1]]       1 1    0 m1
[[2],[1]]   2 2    1 m2
[[1,2]]     1          m3
[[3],[1,2]] 3 3    10 m3
[[4],[3],[1,2]] 4 4    11 m2
[[3,4],[1,2]] 2          m2
[[1,2,3,4]] 1          m3
[[5],[1,2,3,4]] 5 5    100 m3
[[6],[5],[1,2,3,4]] 6 6    101 m2
[[5,6],[1,2,3,4]] 3          m3
[[7],[5,6],[1,2,3,4]] 7 7    110 m3
[[8],[7],[5,6],[1,2,3,4]] 8 8    111 m2
[[7,8],[5,6],[1,2,3,4]] 4          m2
[[5,6,7,8],[1,2,3,4]] 2          m2
[[1,2,3,4,5,6,7,8]] 1          m3
[[9],[1,2,3,4,5,6,7,8]] 9 9    1000 m3
[[9],[1,2,3,4,5,6,7,8]] 0 0          m4
[[1,2,3,4,5,6,7,8,9]]

```

```

fun sorting (x::xs, lss, k) =
  sorting(
    xs,
    mergepairs([x]::lss, k+1),
    k+1
  )
| sorting ([], lss, k) =
  hd(mergepairs(lss, 0))

```

m1: Az argumentumként átadott listának egyetlen eleme van (maga is lista), ezért az argumentumot mergepairs második klóza változtatás nélkül visszaadja az őt hívó sorting-nak.

m2: n páros, ez azt jelzi, hogy az argumentumként átadott lista első két eleme egyforma hosszú lista, amelyeket merge egyetlen rendezett listává futtat össze, majd az eredménnyel mergepairs első klóza meghívja saját magát.

m3: n páratlan, ez azt jelzi, hogy az argumentumként átadott lista első két eleme nem egyforma hosszú lista, ezért az argumentumot mergepairs első klóza változtatás nélkül visszaadja az őt hívó sorting-nak.

m4: n=0, az összes listák listáját olyan listává kell összefuttatni, amelynek egyetlen lista az eleme.

Simarendezés

- Az applikatív simarendezés (*smooth sort*) algoritmus a O'Keefe alulról fölfelé haladó rendezéséhez hasonló, de nem egyelemű listákat, hanem növekvő futamokat állít elő.
- Ha a futamok száma n -től független, azaz a lista majdnem rendezve van, akkor az algoritmus végrehajtási ideje $O(n)$, és a legrosszabb esetben is legfeljebb csak $O(n \cdot \log n)$.

```

(* nextrun : int list * int list -> int list * int list
    nextrun (run, xs) = ... *)
fun nextrun (run, x::xs) =
  if x < hd run
  then (rev run, x::xs)
  else nextrun(x::run, xs)
| nextrun (run, []) = (rev run, [])

```

- nextrun eredménye egy pár, ennek
 - ◇ első tagja a futam (egy növekvő számsorozat),
 - ◇ a második tagja pedig a rendezendő lista maradéka.

Simarendezés (folyt.)

- A futam csökkenő sorrendben bővül, kilépéskor a futamot meg kell fordítani. smsorting a futamokat ismételten előállítja és összefuttatja:

```
(* smsorting : int list * int list list * int -> int list
   smsorting (xs, lss, k) = ... *)
fun smsorting (x::xs, lss, k) =
    let val (run, tail) = nextrun([x], xs)
        in
            smsorting(tail, mergepairs(run::lss, k+1), k+1)
        end
| smsorting ([], lss, k) = hd(mergepairs(lss, 0))
```

- (* smsort : int list -> int list
 smsort xs = az xs elemeinek a <= reláció szerint
 rendezett listája
 *)
 fun smsort xs = smsorting(xs, [], 0)

- A simarendezés egy változata sort néven megtalálható a Listsort könyvtárban.

A futási idők összehasonlítása

```
fun futIdo2 (sort, sortFn) (xs, kind) =
    let val starttime = Timer.startCPUTimer()
        val zs = sort xs
        val usr=tim,... = Timer.checkCPUTimer starttime
        in "Int sort with " ^ sortFn ^ ", length = " ^ Int.toString(length xs) ^
            " (" ^ kind ^ "), time = " ^ Time.fmt 2 tim ^ " sec\n"
        end

val t101 = futIdo2 (tmsort, "tmsort")
            ((Random.rangelist (1, 100000) (100000, Random.newgen())), "random");
val t102 = futIdo2 (bmsort, "bmsort")
            ((Random.rangelist (1, 100000) (100000, Random.newgen())), "random");
val t103 = futIdo2 (smsort, "smsort")
            ((Random.rangelist (1, 100000) (100000, Random.newgen())), "random")

Int sort with tmsort, length = 100000 (random), time = 10.96 sec
Int sort with bmsort, length = 100000 (random), time = 7.69 sec
Int sort with smsort, length = 100000 (random), time = 7.70 sec
Int sort with quicksort2, Int.compare, length = 100000 (random), time = 11.98 sec
Int sort with Listsort.sort, Int.compare, length = 100000 (random), time = 14.17 sec
```