

# ÖSSZETETT ADATTÍPUSOK

Összetett adattípusok: rekord és ennes FP-48

## Rekord és ennes

- Két különböző típusú értékből rekordot vagy párt képezhetünk. Pl.

$\{x = 2, y = 1.0\} : \{x : \text{int}, y : \text{real}\}$  és  $(2, 1.0) : (\text{int} * \text{real})$

- A pár is csak szintaktikus édesítőszer. Pl.

$(2, 1.0) \equiv \{1 = 2, 2 = 1.0\} \equiv \{2 = 1.0, 1 = 2\} \neq \{1 = 1.0, 2 = 2\}$ .

Egy párban a tagok sorrendje meghatározó! Az 1 és a 2 is: *mezőnevek*.

- Rekordot kettőnél több értékből is összeállíthatunk. Pl.

$\{\text{nev} = \text{"Bea"}, \text{tel} = 3192144, \text{kor} = 19\} : \{\text{kor} : \text{int}, \text{nev} : \text{string}, \text{tel} : \text{int}\}$

Egy hasonló rekord egészszám-mezőnevekkel:

$\{1 = \text{"Bea"}, 3 = 3192144, 2 = 19\} : \{1 : \text{string}, 2 : \text{int}, 3 : \text{int}\}$

Az *utóbbi* azonos az alábbi *ennessel* (n-tuple):

$(\text{"Bea"}, 19, 3192144) : (\text{string} * \text{int} * \text{int})$

azaz

$(\text{string} * \text{int} * \text{int}) \equiv \{1 = \text{string}, 2 = \text{int}, 3 = \text{int}\}$

- Egy rekordban a tagok sorrendje közömbös, a tagokat a mezőnév azonosítja. Egy ennesben a tagok sorrendje nem közömbös, a tagokat a *pozícionális* mezőnév azonosítja.

# GYENGE ÉS ERŐS ABSZTRAKCIÓ

Aadatabsztrakció, adattípusok: `type`, `datatype` FP-50

## Adattípusok: gyenge és erős absztrakció

- Gyenge absztrakció: a név szinonima, az adatszerkezet részei továbbra is hozzáférhetők.
- Erős absztrakció: a név új dolgot (entitást, objektumot, izét) jelöl, az adatszerkezet részeihez csak korlátok között lehet hozzáférni.
- `type`: gyenge absztrakció; pl. `type rat = {num : int, den : int}`
  - Új nevet ad egy típuskifejezésnek (vö. értékdeklaráció).
  - Segíti a programszöveg megértését.
- `abstype`: erős absztrakció
  - Új típust hoz létre: név, műveletek, ábrázolás, jelölés.
  - Túlhaladott, van helyette jobb: `datatype` + modulok
- `datatype`: modulok nélkül gyenge, modulokkal erős absztrakció;  
pl. `datatype 'a esetleg = Semmi | Valami of 'a`  
Belső változata az SML-ben: `datatype 'a option = NONE | SOME of 'a`
  - Új entitást hoz létre.
  - Rekurzív és polimorf is lehet.

## Adattípusok: felsorolásos és polimorf típusok datatype deklarációval

---

- `datatype logi = Igen | Nem` Felsorolásos típus.  
`datatype logi3 = igen | nem | talan` Felsorolásos típus.  
`datatype 'a esetleg = Semmi | 'a Valami` Polimorf típus.
- *Adatkonstruktor*nak nevezzük a létrehozott Igen, Nem, igen, nem, talan, Semmi és Valami értékeket. Valami ún. *adatkonstruktorfüggvény*, az összes többi ún. *adatkonstruktorállandó*. Az adatkonstruktorok a többi értéknévvel azonos névtérben vannak.
- *Típuskonstruktor*nak nevezzük a létrehozott logi, logi3 és esetleg neveket; esetleg ún. postfix *típuskonstruktorfüggvény* (vagy típusoperátor), a másik kettő ún. *típuskonstruktorállandó* (röviden típusállandó). Típusnévként használható a típusállandó (pl. logi), valamint a típusállandóra vagy típusváltóra alkalmazott típuskonstruktorfüggvény (pl. int list vagy 'a esetleg). A típuskonstruktorok más névtérben vannak, mint az értéknevek.
- Természetesen az adatkonstruktoroknak is van típusuk, pl.

Igen	:	logi		Semmi	:	'a esetleg
Nem	:	logi		Valami	:	'a -> 'a esetleg
- Példa datatype deklarációval létrehozott adattípust kezelő függvényre

```
fun inverz Nem = Igen | Igen = Nem
```

## Listák összefűzése (append) és megfordítása (nrev)

- Két lista összefűzése (append, infix változatban @)

$$[x_1, \dots, x_m] @ [y_1, \dots, y_n] = [x_1, \dots, x_{m-1}] @ (x_m :: [y_1, \dots, y_n]) = \dots = [x_1, \dots, x_m, y_1, \dots, y_n]$$

Az  $xs$ -t először az elemeire bontjuk, majd hátulról visszafelé haladva fűzzük az elemeket az  $ys$ -hez, ugyanis a listákat csak előlről tudjuk építeni. A lépések száma  $O(n)$ .

```
(* append : 'a list * 'a list -> 'a list
   append xs ys = xs összes eleme ys elé fűzve *)
fun append ([], ys) = ys
  | append (x::xs, ys) = x::append(xs, ys)
```

- Lista naív megfordítása (nrev)

$$\text{nrev}[x_1, x_2, \dots, x_m] = \text{nrev}[x_2, \dots, x_m] @ [x_1] = \text{nrev}[\dots, x_m] @ [x_2] @ [x_1] = \dots = [x_m, \dots, x_1]$$

A lista elejéről levett elemet egyelemű listaként tudjuk a végéhez fűzni. A lépések száma  $O(n^2)$ .

```
(* nrev : 'a list -> 'a list
   nrev xs = xs megfordítva *)
fun nrev [] = []
  | nrev (x::xs) = (nrev xs) @ [x]
```

## Listák megfordítása: példa nrev alkalmazására

- Egy példa nrev egyszerűsítésére

```
fun nrev [] = []
  | nrev (x::xs) = (nrev xs) @ [x]

fun [] @ ys = ys
  | (x::xs) @ ys = x :: xs @ ys (* = x :: (xs @ ys) *)
```

A  $::$  és a  $@$  jobbra kötnek, precedenciaszintjük 5.

```
nrev([1, 2, 3, 4]) → nrev([2, 3, 4]) @ [1] → nrev([3, 4]) @ [2] @ [1]
  → nrev([4]) @ [3] @ [2] @ [1] → nrev([]) @ [4] @ [3] @ [2] @ [1]
  → [] @ [4] @ [3] @ [2] @ [1] → [4] @ [3] @ [2] @ [1]
  → 4 :: [] @ [3] @ [2] @ [1] → 4 :: [3] @ [2] @ [1]
  → [4, 3] @ [2] @ [1] → 4 :: ([3] @ [2]) @ [1]
  → [] @ [4] @ (3 :: [2, 1]) → [] @ [4] @ [3, 2, 1] → ...
```

nrev rossz hatékonyságú: a lépések száma  $O(n^2)$ .

## Listák összefűzése (revApp) és megfordítása (rev)

---

- Egy lista elemeinek egy másik lista elé fűzése fordított sorrendben (revApp)

```
(* revApp : 'a list * 'a list -> 'a list
   revApp(xs, ys) = xs elemei fordított sorrendben ys elé fűzve
*)
fun revApp ([], ys) = ys
  | revApp (x::xs, ys) = revApp(xs, x::ys)
```

revApp lépésszáma arányos a lista hosszával. Segítségével rev hatékonyan:

```
(* rev : 'a list -> 'a list
   rev xs = xs megfordítva
*)
fun rev xs = revApp (xs, [])
```

Egy 1000 elemű listát rev 1000 lépésben, nrev  $\frac{1000 \cdot 1001}{2} = 500500$  lépésben fordít meg. Hatalmas a nyereség!

- append – @ néven, infix operátorként – és rev beépített függvények, List.revApp pedig List.revAppend néven könyvtári függvény az SML-ben.

## LISTÁK HASZNÁLATA

---

## Példák listák használatára: számtani sorozatok előállítása

---

### Naív változat

```
(* upto1 : int -> int -> int list
   upto1 m n = 1 különbségű növekvő számtani sorozat
               az alulról zárt [m,n) tartományban
*)
fun upto1 m n = if m >= n then [] else m :: upto1 (m+1) n;
```

### Naív változat, egy segédfüggvénnyel

```
(* upto2 : int -> int -> int list
   upto2 m n = 1 különbségű növekvő számtani sorozat
               az alulról zárt [m,n) tartományban
*)
fun upto2 m n =
  let fun up m = if m >= n then [] else m :: up (m+1)
      in
        up m
      end;
```

## Példák listák használatára: számtani sorozatok előállítása (folyt.)

---

### Naív változatok d különbséggel

```
(* fmto? : int -> int -> int -> int list
   fmto? d m n = d>0 különbségű, m<n esetén növekvő, m>n esetén csökkenő
                számtani sorozat az alulról, ill. felülről zárt [m,n) tartományban
*)
```

### ...két segédfüggvénnyel

```
fun fmto1 d m n =
  let fun up m = if n <= m then [] else m :: up (m+d)
      fun dn m = if m <= n then [] else m :: dn (m-d)
      in if d <= 0 then []
        else if n >= m then up m
        else (* if n < m then *) dn m
      end;
```

### ...egy segédfüggvénnyel

```
fun fmto2 d m n =
  let fun to cmp inc m = if cmp m then [] else m :: to cmp inc (inc m)
      in if d <= 0 then []
        else if n >= m then to (fn i => i >= n) (fn j => j + d) m
        else (* if n < m then *) to (fn i => i <= n) (fn j => j - d) m
      end;
```

## Példák listák használatára: számtani sorozatok előállításá (folyt.)

### Akkumulátoros változat d különbséggel, egy segédfüggvénnyel

```
(* fmto3 : int -> int -> int -> int list
   fmto3 d n m = d>0 különbségű, m<n esetén növekvő, m>n esetén
   csökkenő számtani sorozat az alulról, ill. felülről zárt
   [m,n) tartományban
*)
fun fmto3 d m n =
  let fun to cmp inc m zs = if cmp m      Ha az eredménylista sorrendje
                            then rev zs   közömbös, a rev elhagyható.
                            else to cmp inc (inc m) (m::zs)
  in
    if d <= 0
    then []
    else if n >= m
    then to (fn i => i >= n) (fn j => j + d) m []
    else (* if n < m then *)
    to (fn i => i <= n) (fn j => j - d) m []
  end;
```

## Példák listák használatára: számtani sorozatok előállításá (folyt.)

### Generikus akkumulátoros változat komparáló és különbségi függvénnyel

```
(* fmto4 : ('a * 'a -> bool) -> ('a -> 'a) -> 'a -> 'a -> 'a list
   fmto4 le df m n = az le kisebb-vagy-egyenlő reláció és a df
   különbségi függvény szerint növekvő sorozat az alulról,
   ill. felülről zárt [m,n) tartományban
*)
fun fmto4 le df m n =
  let fun to cmp m zs = if cmp m      Ha az eredménylista sorrendje
                        then rev zs   közömbös, a rev elhagyható.
                        else to cmp (df m) (m::zs);
  infix le
  in
    if m le df m andalso m le n (*df növel, [m,n)<>üres*)
    then to (fn i => n le i) m []
    else if df m le m andalso n le m (*df csökkent, [m,n)<>üres*)
    then to (fn i => i le n) m []
    else []
  end;
```

## Példák listák használatára: számtani sorozatok előállításá (folyt.)

---

### Egyszerű akkumulátoros változat, egy segédfüggvénnyel

Az egyesével növekvő sorozat utolsó eleme ismert ( $n-1$ ), ezért a listát hátulról visszafelé építjük fel.

```
(* upto3 : int -> int -> int list
   upto3 m n = 1 különbségű növekvő számtani sorozat
               az alulról zárt [m,n) tartományban
*)
fun upto3 m n =
  let
    (* hátulról visszafelé haladva építjük a listát! *)
    fun up n zs = if m >= n then zs else up (n-1) (n-1::zs)
  in
    up n []
  end;

infix --;
fun fm -- to = upto3 fm to;
```

Gyakorló feladat: a  $d = +1$  vagy  $-1$  különbségű számtani sorozatot előállító upto4 d m n függvény megírása.

## Példák listák használatára: számtani sorozatok előállításá (folyt.)

---

```
use "upto.sml";

(* egyesével növekvő egészlisták *)

val ns50k  =      1 -- 50000;
val ns150k = 50001 -- 200000;
val ns200k = 200001 -- 400000;
val ns400k = 200001 -- 600000;
val ns600k = 600001 -- 1200000;
val ns1M   = 100001 -- 1100000;
val ns2M   = 100001 -- 2100000;

(* más sorozatok *)

(* 1.5-del csökkenő, 666667 elemű valóslista *)
val rs666667 = fto4 op>= (fn i => i-1.5) 1000000.0 0.0;
(* #"A"-tól kezdve minden 2. betűt tartalmazó 13 elemű lista *)
val cs13      = fto4 op<= (fn i => chr(ord i + 2)) #"A", #"Z";
```



# FUTÁSI IDŐ MÉRÉSE

Futási idő mérése PolyML alatt FP-64

## Futási idő mérése PolyML alatt

- Akkumulátor nélküli, naív változatok (PolyML: "Increasing stack")

```
PolyML.timing(true);
```

```
val _ = upto1 1 1000000; (* +1 különbségű növekvő sorozat *)
val _ = upto2 1 1000000; (* +1 különbségű növekvő sorozat, 1 segédfv. *)
val _ = fmo1 1 1 1000000; (* +d különbségű növekvő/csökkenő, 1 segédfv. *)
val _ = fmo2 1 1 1000000; (* +d különbségű növekvő/csökkenő, 2 segédfv. *)
```

```
PolyML.timing(false);
```

### Részletek a PolyML válaszából:

```
Warning - Increasing stack from 147456 to 294912 bytes
```

```
...
```

```
Timing - parse:0.0, semantics:0.0, translate:0.0, generate:0.0, run:1.9
```

```
Timing - parse:0.0, semantics:0.0, translate:0.0, generate:0.0, run:1.4
```

```
Warning - Increasing stack from 9437184 to 18874368 bytes
```

```
Timing - parse:0.0, semantics:0.0, translate:0.0, generate:0.0, run:2.2
```

```
Timing - parse:0.0, semantics:0.0, translate:0.0, generate:0.0, run:1.5
```

## Futási idő mérése PolyML alatt (folyt.)

---

### ● Akkumulátoros változatok

```
PolyML.timing(true);
```

```
val _ = upto3 1 1000000; (* +1 különbségű növekvő sorozat, végéről kezd *)  
val _ = fnto3 1 1 1000000; (* +d különbségű növekvő/csökkenő, 1 segédfv. *)  
val _ = fnto4 op<= (fn i => i+1) 1 1000000; (* +d kül., gen. *)  
val _ = fnto4 op<= (fn i => i+1.0) 1.0 1000000.0; (* +d kül., gen. *)
```

```
PolyML.timing(false);
```

### Részletek a PolyML válaszból:

```
Timing - parse:0.0, semantics:0.0, translate:0.0, generate:0.0, run:0.8  
Timing - parse:0.0, semantics:0.0, translate:0.0, generate:0.0, run:2.4  
Timing - parse:0.0, semantics:0.0, translate:0.0, generate:0.0, run:2.2  
Timing - parse:0.0, semantics:0.0, translate:0.0, generate:0.0, run:4.6
```

**FONTOS APRÓSÁGOK**

---

## Fontos apróságok az SML-ről

---

- A nullas és a unit típus

A `()` vagy `{}` jelet *nullasnak* nevezzük, típusa: `unit`. A nullas a `unit` típus egyetlen eleme. A `unit` típusműveletek *egységeleme*.

- A `print` függvény

Ha a `string`  $\rightarrow$  `unit` típusú `print` függvényt egy füzérre alkalmazzuk, eredménye a *nullas*, *mellékhatásként* pedig kiírja a a füzér értékét.

- Az `(e1; e2; e3)` szekvenciális kifejezés *eredménye* azonos az `e3` kifejezés eredményével.

Ha az `e1` és `e2` kifejezéseknek van mellékhatásuk, az érvényesül. `(e1; e2; e3)` egyenértékű a következő `let`-kifejezéssel:

```
let val _ = e1 val _ = e2 in e3 end
```

- Az `e1 before e2 before e3` kifejezés *eredménye* azonos az `e1` kifejezés eredményével.

Ha az `e2` és `e3` kifejezésnek van mellékhatása, az érvényesül. `e1 before e2 before e3` egyenértékű a következő `let`-kifejezéssel:

```
let val e = e1 val _ = e2 val _ = e3 in e end
```

## Futási idő mérés: Timer – SML Basis Library

---

```

type cpu_timer
type real_timer
val startCPUTimer : unit -> cpu_timer
val checkCPUTimer : cpu_timer ->
    {usr: Time.time, sys: Time.time, gc: Time.time}

```

[cpu\_timer] is the type of timers for measuring CPU time consumption (user time, garbage collection time, and system time). [real\_timer] is the type of timers for measuring the passing of real time (wall-clock time).

[startCPUTimer ()] returns a cpu\_timer started at the moment of the call.

[checkCPUTimer tmr] returns {usr, sys, gc} where usr is the amount of user CPU time consumed since tmr was started, gc is the amount of user CPU time spent on garbage collection, and sys is the amount of system CPU time consumed since tmr was started. Note that gc time is included in the usr time. Under MS DOS, usr time and gc time are measured in real time.

## Futási idő mérés: Timer és Time – SML Basis Library (folyt.)

---

```

val startRealTimer : unit -> real_timer
val checkRealTimer : real_timer -> Time.time

```

[startRealTimer ()] returns a real\_timer started at the moment of the call.

[checkRealTimer tmr] returns the amount of real time that has passed since tmr was started.

```

eqtype time
exception Time
val fmt : int -> time -> string

```

[time] is a type for representing durations as well as absolute points in time (which can be thought of as durations since some fixed time zero).

[zeroTime] represents the 0-second duration, and the origin of time, so  $\text{zeroTime} + t = t + \text{zeroTime} = t$  for all  $t$ .

[fmt n t] returns as a string the number of seconds represented by  $t$ , rounded to  $n$  decimal digits. If  $n \leq 0$ , then no decimal digits are reported.

## Futási idő mérése: idomero

---

```
(* app load ["Timer", "Time"]; *)

(* idomero = fn : ('a -> 'b) -> 'a -> 'b * time * time
   idomero f a = az a argumentumra alkalmazott f függvény
   eredményéből, továbbá a kiértékeléséhez felhasznált CPU-időt
   és valós időt másodpercben tartalmazó füzérekből álló hármas
   *)
fun idomero f a =
  let
    val RealStart = Timer.startRealTimer()
    val CPUstart = Timer.startCPUTimer()
    val res = f a
    val {usr, ...} = Timer.checkCPUTimer CPUstart
    val rtm = Timer.checkRealTimer RealStart
  in
    (res, usr, rtm)
  end;
```

## Futási idő mérése: idoiro

---

```
(* idoiro = fn : string -> ('a -> 'b) -> 'a -> 'b
   idoiro t f a = f a
   mellékhatásként kiírja a t füzért, az a argumentumra
   alkalmazott f függvény kiértékeléséhez felhasznált CPU-időt
   és valós időt (mp-ben)
   *)
fun idoiro t f a =
  let val (res, usr, rtm) = idomero f a
  in
    (print (t ^ " CPU time: " ^ Time.fmt 2 usr ^
            ", real time: " ^ Time.fmt 2 rtm ^ " (sec)\n");
     res
    )
  end;
```

# LISTÁK HASZNÁLATA

Listák használata: max1 több változatban FP-74

## Példák listák használatára: max1 még több változatban

```
(* app load ["Int"]; *)
use "idomero.sml";
use "szamlistak.sml";

(* max1? : int list -> int
   max1? ns = az ns egészlista legnagyobb eleme
*)

fun max11 [n]      = n
  | max11 (n::ns) =
      Int.max(n, max11 ns)
  | max11 []      = raise Empty;

fun max12 [n]      = n
  | max12 (n::m::ns) =
      max12(Int.max(n, m)::ns)
  | max12 []      = raise Empty;

fun max13 []      = raise Empty
  | max13 [n]      = n
  | max13 (n::m::ns) =
      max13(Int.max(n, m)::ns);

fun max14 [] = raise Empty
  | max14 ns =
      let (* [] esete lefedetlen! *)
          fun mxl [n]      = n
            | mxl (n::m::ns) =
                mxl(Int.max(n, m)::ns)
          in mxl ns
          end;

fun max15 []      = raise Empty
  | max15 (n::ns) =
      let fun mxl (m, [])      = m
            | mxl (m, n::ns) =
                mxl(Int.max(m, n), ns)
          in mxl(n, ns)
          end;
```

## Példák listák használatára: max1 még több változatban (folyt.)

```
(* max1? : ('a*'a->'a) * 'a list -> 'a
   max1? (max, ns) = az ns lista max
               szerinti legnagyobb eleme
*)
fun max16 (max, [])      = raise Empty
  | max16 (max, [n])     = n
  | max16 (max, n::m::ns) =
    max16 (max, max(n, m)::ns);

fun max17 (max, []) = raise Empty
  | max17 (max, ns) =
    let (* [] esete lefedetlen! *)
        fun mxl [n]      = n
          | mxl (n::m::ns) =
            mxl (max(n, m)::ns)
    in mxl ns end;

fun max18 (max, [])      = raise Empty
  | max18 (max, n::ns) =
    let fun mxl (m, [])      = m
          | mxl (m, n::ns) =
            mxl (max(m, n), ns)
    in mxl (n, ns) end;
```

```
datatype 'a esetleg = Semmi
                  | Valami of 'a;
(* max19 : ('a*'a->'a) * 'a list
   -> 'a esetleg
   max19 (max, ns) = az ns lista max
               szerinti legnagyobb eleme
*)
fun max19 (max, [])      = Semmi
  | max19 (max, n::ns) =
    let fun mxl (m, [])      = Valami m
          | mxl (m, n::ns) =
            mxl (max(m, n), ns)
    in mxl (n, ns)
    end;
```

● Példák max1 alkalmazására:

```
max17(Int.max, [1,3,9,7,4,6,2]) = 9;
max18(op+, [1,2,3,4,5,6,7,8,9]) = 45;
max19(op*, [1,2,3,4,5,6,7,8,9]) =
    Valami 36288
```

● Furcsa „maximum” max18(...) és max19(...) eredménye!

## max1 futási idejének mérése idoiro-val

```
idoiro "max11, ns2M: " max11 ns2M;
idoiro "max12, ns2M: " max12 ns2M;
idoiro "max13, ns2M: " max13 ns2M;
idoiro "max14, ns2M: " max14 ns2M;
idoiro "max15, ns2M: " max15 ns2M;
idoiro "max16, ns2M: " max16(Int.max, ns2M);
idoiro "max17, ns2M: " max17(Int.max, ns2M);
idoiro "max18, ns2M: " max18(Int.max, ns2M);
idoiro "max19, ns2M: " max19(Int.max, ns2M);
```

### Részletek a PolyML válaszból:

```
Warning - Increasing stack from 9437184 to 18874368 bytes
max11, ns2M: CPU time: 4.57, real time: 7.99 (sec)
max12, ns2M: CPU time: 0.73, real time: 1.00 (sec)
max13, ns2M: CPU time: 0.80, real time: 0.80 (sec)
max14, ns2M: CPU time: 0.83, real time: 0.83 (sec)
max15, ns2M: CPU time: 0.14, real time: 0.16 (sec) !!!
max16, ns2M: CPU time: 1.41, real time: 1.41 (sec)
max17, ns2M: CPU time: 1.54, real time: 1.55 (sec)
max18, ns2M: CPU time: 0.85, real time: 0.85 (sec)
    val it = 2099999 : Int.int
max19, ns2M: CPU time: 0.86, real time: 0.85 (sec)
    val it = Valami 2099999 : Int.int esetleg
```

# LISTÁK HASZNÁLATA

Listák: futamok előállítása FP-78

## Példák listák használatára: futamok előállítása

A futam olyan elemekből álló lista, amelynek szomszédos elemei kielégítenek egy predikátumot. Írjon olyan SML függvényt `futamok` néven, amelynek egy lista futamaiból álló lista az eredménye.

### • Első változat: futam és maradék előállítása két függvénnyel

```
(* futam1 : ('a * 'a -> bool) -> ('a * 'a list) -> 'a list
   futam1 p (x, ys) = az x::ys p-t kielégítő első futama (prefixuma *)
fun futam1 p (x, [])    = [x]
  | futam1 p (x, y::ys) = if p(x, y) then x :: futam1 p (y, ys) else [x]

(* maradék : ('a * 'a -> bool) -> ('a * 'a list) -> 'a list
   maradék p (x, ys) = az x::ys p-t kielégítő futama utáni maradéka *)
fun maradék p (x, [])    = []
  | maradék p (x, y::ys) = if p(x, y) then maradék p (y, ys) else y::ys

(* futamok1 : ('a * 'a -> bool) -> 'a list -> 'a list list
   futamok1 p xs = az xs p-t kielégítő futamaiból álló lista *)
fun futamok1 p []    = []
  | futamok1 p (x::xs) =
    let val fs = futam1 p (x, xs)
        val ms = maradék p (x, xs)
    in
      if null ms then [fs] else fs :: futamok1 p ms
    end;
```



## Példák listák használatára: futamok előállítása (folyt.)

---

### • Példák:

```
futam1  op<= (1, [9,19,3,4,24,34,4,11,45,66,13,45,66,99]);
maradek op<= (1, [9,19,3,4,24,34,4,11,45,66,13,45,66,99]);
futamok1 op<= [1,9,19,3,4,24,34,4,11,45,66,13,45,66,99];
futamok1 op<= [99,1];
futamok1 op<= [99];
futamok1 op<= [];
```

### • Hatékonyságot rontó tényezők

1. futamok1 kétszer megy végig a listán: először futam1, azután maradek,
2. p-t paraméterként adjuk át futam1-nek és maradek-nak,
3. egyik függvény sem használ akkumulátort.

### • Javítási lehetőség

1. futam2 egy párt adjon eredményül, ennek első tagja legyen a futam, második tagja pedig a maradék; a futam elemeinek gyűjtésére használjunk akkumulátort,
2. futam2 legyen lokális futamok2-n belül,

## Példák listák használatára: futamok előállítása (folyt.)

---

### • Második változat: futam és maradék előállítása egy függvénnyel

```
(* futam2 : ('a * 'a -> bool) -> ('a * 'a list) -> 'a list * 'a list

futam2 p (x, ys) zs = olyan pár, amelynek első tagja az x::ys p-t
                    kielégítő első futama (prefixuma) a zs elé fűzve,
                    második tagja pedig az x::ys maradéka

*)
fun futam2 p (x, []) zs = (rev(x::zs), [])
  | futam2 p (x, yys as y::ys) zs = if p(x, y)
                                   then futam2 p (y, ys) (x::zs)
                                   else (rev(x::zs), yys);

(* futamok2 : ('a * 'a -> bool) -> 'a list -> 'a list list
futamok2 p xs = az xs p-t kielégítő futamaiból álló lista

*)
fun futamok2 p [] = []
  | futamok2 p (x::xs) =
    let val (fs, ms) = futam2 p (x, xs) []
    in
      if null ms then [fs] else fs :: futamok2 p ms
    end;
```

## Példák listák használatára: futamok előállítása (folyt.)

---

### • Harmadik változat: futam és maradék előállítása egy lokális függvénnyel

```
(* futamok3 : ('a * 'a -> bool) -> 'a list -> 'a list list
   futamok3 p xs = az xs p-t kielégítő futamaiból álló lista
*)
fun futamok3 p []          = []
  | futamok3 p (x::xs) =
    let (* futam : ('a * 'a list) -> 'a list * 'a list
        futam (x, ys) zs = olyan pár, amelynek első tagja az x::ys p-t
                           kielégítő első futama (prefixuma) a zs elé
                           fűzve, második tagja pedig az x::ys maradéka
        *)
        fun futam (x, []) zs          = (rev(x::zs), [])
          | futam (x, yys as y::ys) zs = if p(x, y)
                                          then futam (y, ys) (x::zs)
                                          else (rev(x::zs), yys);
        val (fs, ms) = futam (x, xs) []
    in
        if null ms then [fs] else fs :: futamok3 p ms
    end;
```

## Példák listák használatára: futamok előállítása (folyt.)

---

### • Negyedik változat: az egyes futamokat és a futamok listáját is gyűjtjük

```
(* futamok4 : ('a * 'a -> bool) -> 'a list -> 'a list list
   futamok4 p xs = az xs p-t kielégítő futamaiból álló lista
*)
fun futamok4 p []          = []
  | futamok4 p (x::xs) =
    let (* futamok : ('a * 'a list) -> 'a list -> 'a list * 'a list
        futamok (x, ys) zs zss = az x::ys p-t kielégítő futamaiból álló
                                   lista zss elé fűzve
        *)
        fun futamok (x, []) zs zss          = rev(rev(x::zs)::zss)
          | futamok (x, yys as y::ys) zs zss =
            if p(x, y)
            then futamok (y, ys) (x::zs) zss
            else futamok (y, ys) [] (rev(x::zs)::zss)
    in
        futamok (x, xs) [] []
    end;
```