

Az Erlang programozási nyelv

Deklaratív programozás, 2008. őszi félév

Hanák Péter

hanak@iit.bme.hu



Tartalom

1 Szekvenciális Erlang

- **Bevezetés**
- Erlang emulátor
- Típusok
- Szekvenciális programozás
- Típusspecifikáció
- Kivételkezelés
- Rekord
- Rekurzív adatstruktúrák
- Könyvtári függvények



Az Erlang nyelv

- 1985: megszületik „Ellemtelben” (Ericsson–Televerket labor)
- 1991: első megvalósítás, első projektek
- 1997: első OTP (Open Telecom Platform)
- 1998-tól: nyílt forráskódú, szabadon használható

- Funkcionális alapú (Functionally based)
- Párhuzamos programozást segítő (Concurrency oriented)
- Gyakorlatban használt

„Programming is fun!”



Erlang-szakirodalom

- Joe Armstrong: Programming Erlang. Software for a Concurrent World. The Pragmatic Bookshelf, 2007. Nyomtatott és/vagy PDF:
<http://www.pragprog.com/titles/jaerlang/programming-erlang>
- Joe Armstrong, Robert Virding, Claes Wikström, Mike Williams: Concurrent Programming in Erlang. Second Edition. Prentice Hall, 1996. ISBN 0-13-508301-X. Első része szabadon letölthető:
<http://erlang.org/download/erlang-book-part1.pdf>
- On-line Erlang documentation (Tutorial, Reference Manual stb.)
<http://erlang.org/doc.html>
- Wikibooks on Erlang Programming
http://en.wikibooks.org/wiki/Erlang_Programming
- On-line help (csak unix/linux rendszeren)
man erl
erl -man <module>



Tartalom

- 1 Szekvenciális Erlang
 - Bevezetés
 - Erlang emulátor
 - Típusok
 - Szekvenciális programozás
 - Típusspecifikáció
 - Kivételkezelés
 - Rekord
 - Rekurzív adatstruktúrák
 - Könyvtári függvények



Erlang emulátor

- Erlang shell (interaktív értelmező) indítása

```
$ erl
Erlang (BEAM) emulator version 5.6.3 [source]
  [async-threads:0] [hipe] [kernel-poll:false]
Eshell V5.6.3 (abort with ^G)
1>
```

- Bevitel befejezése, kiértékelés indítása

```
1> 3.2 + 2.1 * 2. % Lezárás és indítás „pont-bevitel”-lel!
7.4
2> atom.
atom
3> 'Atom'.
'Atom'
4> "string".
"string"
5> {ennes, 'A', a, 9.8}.
{ennes,'A',a,9.8}
6> [lista, 'A', a, 9.8].
[lista,'A',a,9.8]
```



Erlang shell: parancsok

```
6> help().
** shell internal commands **
b() - display all variable bindings
e(N) - repeat the expression in query <N>
f() - forget all variable bindings
f(X) - forget the binding of variable X
h() - history
v(N) - use the value of query <N>
rr(File) - read record information from File (wildcards allowed)
...
** commands in module c **
c(File) - compile and load code in <File>
cd(Dir) - change working directory
help() - help info
l(Module) - load or reload module
lc([File]) - compile a list of Erlang modules
ls() - list files in the current directory
ls(Dir) - list files in directory <Dir>
m() - which modules are loaded
m(Mod) - information about module <Mod>
pwd() - print working directory
q() - quit - shorthand for init:stop()
...
```

Erlang shell: ^G és ^C

- ^G hatása

User switch command

--> h

c [nn] - connect to job

i [nn] - interrupt job

k [nn] - kill job

j - list all jobs

s - start local shell

r [node] - start remote shell

q - quit erlang

? | h - this message

-->

- ^C hatása

BREAK: (a)bort (c)ontinue (p)roc info (i)nfo (l)oaded
(v)ersion (k)ill (D)b-tables (d)istribution



Tartalom

- 1 Szekvenciális Erlang
 - Bevezetés
 - Erlang emulátor
 - **Típusok**
 - Szekvenciális programozás
 - Típusspecifikáció
 - Kivételkezelés
 - Rekord
 - Rekurzív adatstruktúrák
 - Könyvtári függvények



Típus

- Az Erlang erősen típusos nyelv, bár nincs típusdeklaráció
- A típusellenőrzés dinamikus és nem statikus

- ▶ Alaptípusok

Szám (egész, lebegőpontos)	Number (integer, float)
Atom	Atom
Függvény	Fun
Ennes (rekord)	Tuple (record)
Lista	List

- ▶ További típusok

Pid	Pid (Process identifier)
Port	Port
Hivatkozás	Reference
Bináris	Binary



Atom

- Szövegkonstans (nem füzér!)
- Kisbetűvel kezdődő, bővített alfanumerikus¹ karaktersorozat, pl. `sicstus`, `erlang_OTP`
- Bármilyen karaktersorozat is az, ha egyszeres idézőjelbe tesszük, pl. `'SICStus'`, `'erlang OTP'`, `'35 May'`
- Hossza tetszőleges, vezérlőkaraktereket is tartalmazhat, pl. `'ez egy hosszú atom, ékezetes betűkkel spékelve'`
`'formázókarakterekkel \n\c\f\r'`
- Saját magát jelöli

¹Bővített alfanumerikus: kis- vagy nagybetű, számjegy, aláhúzás (), kukac (@). ↻ 🔍

Term, változó

Term

- Tovább nem egyszerűsíthető, ún. *kanonikus* kifejezés, érték a programban
- Minden termnek van típusa
- Termek összehasonlítási sorrendje (v.ö. típusok)
`number < atom < reference < fun < port < pid
< tuple < list < binary`

Változó

- Nagybetűvel kezdődő, bővített alfanumerikus karaktersorozat, más szóval *név*
- A változó lehet *szabad* vagy *kötött*
- A szabad változónak nincs értéke, típusa
- A kötött változó értéke, típusa valamely konkrét term értéke, típusa
- Minden változóhoz csak egyszer köthető érték, azaz kötött változó nem kaphat értéket

Szám

- Egész

- ▶ Pl. 2008, -9, 0
- ▶ Tetszőleges számrendszerben `radix#szám` alakban, pl.
2#101001, 16#fe
- ▶ Az egész korlátlan pontosságú, pl.
12345678901234567890123456789012345678901234

- Lebegőpontos

- ▶ Pl. 3.14159, 0.2e-22

- Karakterkód

- ▶ Ha nyomtatható: `$z`
- ▶ Ha vezérlő: `$_n`
- ▶ Oktális számmal: `$_012`



Ennes

- Rögzített számú, tetszőleges kifejezésből álló sorozat
- Példák: `{2008, erlang}`, `{'Joe', 'Armstrong', 16.99}`
- Nullas: `{}`
- Egyelemű ennes \neq ennes eleme, pl. `{elem}` \neq `elem`



Lista

- Korlátlan számú, tetszőleges kifejezésből álló sorozat
- Lineáris rekurzív adatszerkezet:
 - ▶ vagy üres (`[]` jellel jelöljük),
 - ▶ vagy egy elemből áll, amelyet egy lista követ: `[Elem|Lista]`
- Első elemét, ha van, a lista *fejének* nevezzük
- Első eleme utáni, esetleg üres, részét a lista *farkának* nevezzük
 - ▶ Egyelemű lista: `[elem]`
 - ▶ Fejből-farokból létrehozott lista: `[elem|[]]`,
`['első'|['második']]`
 - ▶ Többelemű lista: `[elem,'elem',123,3.14]`,
`[elem,123|[3.14]]`, `[elem,123|[3.14,'elem']]`
- A konkatenáció műveleti jele: `++`
Pl. `['egy'|['két']] ++ [elem,123|[3.14,'elem']] =`
`[egy,két,elem,123,3.14,elem]`



Füzér

- Csak rövidítés, tkp. karakterkódok listája, pl.
`"erl" = [$e, $r, $l] = [101, 102, 103]`
- A nyomtatható karakterkódok listáját füzéreként írja ki:
`[101, 114, 108] ↦2 "erl"`
- Ha más érték is van a listában, listaként írja ki:
`[31, 101, 114, 108] ↦ [31, 101, 114, 108]`
`[a, 101, 114, 108] ↦ [a, 101, 114, 108]`
- A konkatenáció műveleti jele: ++, pl.
`"erl"++"ang" = "erlang"`
- Füzérek esetén a ++ egymás mellé írással helyettesíthető, pl.
`"erl""ang" = "erl" "ang" = "erl"++"ang"`

²Kif ↦ jelentése: „Kif kiértékelésének eredménye”

Tartalom

- 1 Szekvenciális Erlang
 - Bevezetés
 - Erlang emulátor
 - Típusok
 - **Szekvenciális programozás**
 - Típusspecifikáció
 - Kivételkezelés
 - Rekord
 - Rekurzív adatstruktúrák
 - Könyvtári függvények



Minta, mintaillesztés

- Minta: term alakú kifejezés, amelyben szabad változó is lehet
- Sikeres illesztés esetén a szabad változók kötötté válnak, értékük a megfelelő részkifejezés lesz.
- A mintaillesztés (!) műveleti jele: =
- Mintaillesztés \neq értékadás!
- Példák:

$$Pi = 3.14159 \rightsquigarrow^3 Pi \mapsto 3.14159^4$$

$$[H1 | T1] = [1, 2, 3] \rightsquigarrow H1 \mapsto 1, T1 \mapsto [2, 3]$$

$$[1, 2 | T2] = [1, 2, 3] \rightsquigarrow T2 \mapsto [3]$$

$$[H2 | [3]] = [1, 2, 3] \rightsquigarrow \text{hiba}$$

$$\{A1, B1\} = \{\{a\}, 'Beta'\} \rightsquigarrow A1 \mapsto \{a\}, B1 \mapsto 'Beta'$$

$$\{\{a\}, B2\} = \{\{a\}, 'Beta'\} \rightsquigarrow B2 \mapsto 'Beta'$$

³Kif \rightsquigarrow jelentése: „Kif kiértékelése után”.

⁴ $X \mapsto V$ jelentése: „X a V értékhez van kötve”.

Kifejezés

- Lehet

- ▶ term, változó, minta

- ★ $\text{term} \subseteq \text{kifejezés}$, $\text{term} \subseteq \text{minta}$

- ★ $\text{változó} \subseteq \text{kifejezés}$, $\text{változó} \subseteq \text{minta}$

továbbá

- ▶ összetett kifejezés, függvényalkalmazás, szekvenciális kifejezés

- Kifejezés kiértékelése alapvetően: **mohó**.

Összetett kifejezés

- Műveleti jelekkel összekapcsolt két vagy több kifejezés



Kifejezés (folyt.)

Függvényalkalmazás

- Szintaxisa

- ▶ `fnev(arg1, arg2, ..., argn)`
- ▶ `modul:fnev(arg1, arg2, ..., argn)`

- Pl. `length([a,b,c])` \mapsto 3

és `erlang:tuple_size({1,a,'A',"1aA"})` \mapsto 4



Szekvenciális kifejezés

- Szintaxisa
 - ▶ **begin** exp1, exp2, ..., expn **end**
 - ▶ exp1, exp2, ..., expn
- A **begin** és **end** párt akkor kell kiírni, ha az adott helyen egyetlen kifejezésnek kell állnia
- Értéke az utolsó kifejezés értéke
- Pl. `begin a, "a", 5, [1,2] end` \mapsto `[1,2]`



Aritmetikai műveletek

- Matematikai műveletek

- ▶ Előjel: +, - (precedencia: 1)
- ▶ Multiplikatív: *, /, `div`, `rem` (precedencia: 2)
- ▶ Additív: +, - (precedencia: 3)

- Bitműveletek

- ▶ `bnot`, `band` (precedencia: 2)
- ▶ `bor`, `bxor`, `bsl`, `bsr` (precedencia: 3)

- Megjegyzések

- ▶ +, -, * és / egész és lebegőpontos operandusokra is alkalmazhatók, a típuskonverzió automatikus
- ▶ +, - és * eredménye egész, ha mindkét operandusuk egész, egyébként lebegőpontos
- ▶ / eredménye mindig lebegőpontos
- ▶ `div` és `rem`, valamint a bitműveletek operandusai csak egészek lehetnek



Logikai műveletek

- **Összehasonlítás**

- ▶ Kisebb-nagyobb reláció (típuskonverzióval, ha kell): `<`, `=<`, `>=`, `>`
- ▶ Egyenlőségi reláció (típuskonverzióval, ha kell): `==`, `/=`
- ▶ Azonosság (típuskonverzió nélkül): `:=`, `:=/`
- ▶ Összehasonlítás eredménye: a `true` vagy a `false` atom
- ▶ Típuskonverzió: `float`-tá alakít, ha az egyik operandus `float`, a másik `integer`
- ▶ Termék összehasonlítási sorrendje (v.ö. típusok):
`number < atom < reference < fun < port < pid < tuple < list < binary`

- **Logikai művelet:** `not`, `and`, `or`, `xor`

- **Lusta kiértékelésű („short-circuit”) logikai művelet:**
`andalso`, `orelse`

- **Példák:**

`false and (3 div 0 == 2) ↪ Hiba`

`false andalso (3 div 0 == 2) ↪ false`



Beépített függvények

- BIF (Built-in functions)
 - ▶ a futtatórendszerbe beépített, rendszerint C-ben írt függvények
 - ▶ többségük a kernel-könyvtár `erlang` moduljának része
 - ▶ többnyire rövid néven (az `erlang:` modulnév nélkül) hívhatók
- Az alaptípusokon alkalmazható leggyakoribb BIF-ek:
 - ▶ Számok:
`abs(Num)`, `trunc(Num)`, `round(Num)`, `float(Num)`
 - ▶ Lista:
`length(List)`, `hd(List)`, `tl(List)`
 - ▶ Ennes:
`tuple_size(Tuple)`, `element(Index, Tuple)`,
`setelement(Index, Tuple, Value)`
Megjegyzés: $1 \leq \text{Index} \leq \text{tuple_size}(\text{Tuple})$
- Rendszer:
`date()`, `time()`, `erlang:localtime()`, `halt()`,
`exit(Reason)`



Típusvizsgálat, típuskonverzió BIF-ekkel

• Típusvizsgálat

- ▶ `is_integer(Term), is_float(Term),`
- ▶ `is_number(Term), is_atom(Term),`
- ▶ `is_boolean(Term),`
- ▶ `is_tuple(Term), is_list(Term),`
- ▶ `is_function(Term), is_function(Term, Arity)`

• Típuskonverzió

- ▶ `atom_to_list(Atom), list_to_atom(String),`
- ▶ `integer_to_list(Int), list_to_integer(String),`
`erlang:list_to_integer(String, Base),`
- ▶ `float_to_list(Float), list_to_float(String),`
- ▶ `tuple_to_list(Tuple), list_to_tuple(List)`



Magasabb rendű függvények alkalmazása

- **Leképzés:** `lists:map(Fun, List)`
A `List` lista `Fun`-nal transzformált elemeiből álló lista
- **Szűrés:** `lists:filter(Pred, List)`
A `List` lista `Pred`-et kielégítő elemeinek listája
- **Redukálás**
Jobbról balra haladva: `lists:foldr(Fun, Acc, List)`
Balról jobbra haladva: `lists:foldl(Fun, Acc, List)`
A `List` lista elemeiből és az `Acc` elemből a kétoperandusú `Fun`-nal képzett érték

Példa `foldr` kiértékelési sorrendjére:

$1 + (2 + (3 + (4 + (5 + \text{Acc}))))$

Példa `foldl` kiértékelési sorrendjére:

$5 + (4 + (3 + (2 + (1 + \text{Acc}))))$



Függvénydeklaráció

- Egy vagy több, pontosvesszővel (;) elválasztott *klózból* állhat.
- Alakja:

```
fnev(A11, ..., A1m) [when Őr1] -> SzekvenciálisKif1;  
...;  
fnev(An1, ..., Anm) [when Őrn] -> SzekvenciálisKifn.
```

- A függvényt a neve, az „aritása” (paramétereinek száma), valamint a moduljának a neve azonosítja.
- Az azonos nevű, de eltérő aritású függvények nem azonosak!
- Példák:

```
fac(0) -> 1;  
fac(N) -> N*fac(N-1).  
  
fac(0, R) -> R;  
fac(N, R) -> fac(N-1, N*R).
```



Függvényérték

- A funkcionális nyelvekben a függvény is *érték*:
 - ▶ leírható (jelölhető),
 - ▶ van típusa,
 - ▶ névhez (változóhoz) köthető,
 - ▶ adatszerkezet eleme lehet,
 - ▶ **paraméterként átadható,**
 - ▶ **függvényalkalmazás eredménye lehet.**
- **Magasabb rendű függvény: paramétere \vee eredménye függvény**
- Névtelen függvény (függvényjelölés) mint érték

```
fun (M11, ..., M1m) [when Őr1] -> SzekvenciálisKif1;  
    ...;  
    (Mn1, ..., Mnm) [when Őrn] -> SzekvenciálisKifn  
end.
```

- Már deklarált függvény mint érték

```
fun Fnev/Aritas % az Fnev-et deklaráló a modulban  
fun Modul:Fnev/Aritas
```



Függvényérték: példák

```
Area1 = fun ({circle,R}) -> R*R*3.14159;  
        ({rectan,A,B}) -> A*B;  
        ({square,A}) -> A*A  
        end.
```

```
Area1({circle,2}).
```

```
Area2 = fun dpr:area/1.
```

```
Area2({square,2.5}).
```

```
fun dpr:area/1({circle,5.2}).
```

```
F1 = [Area1, Area2, fun dpr:area/1, 12, area].
```

```
(lists:nth(1,F1))({circle,2}).
```

```
(lists:nth(3,F1))({circle,2}).
```



Listaműveletek

- **Listák összefűzése (konkatenációja): ++**,
`append(Lst1, Lst2)`, `append(LstOfLsts)`
 $Cs = As ++ Bs \rightsquigarrow Cs \mapsto$ **az As összes eleme a Bs elé fűzve az eredeti sorrendben**
- **Példa**
 $[a, 'A', [65]] ++ [1+2, 2/1, 'A'] \rightsquigarrow$
 $[a, 'A', "A", 3, 2.0, 'A']$
- **Listák különbsége: --**, `subtract(Lst1, Lst2)`
 $Cs = As -- Bs \rightsquigarrow Cs \mapsto$ **az As olyan másolata, amelyből ki van hagyva a Bs -ben előforduló összes elem balról számított első előfordulása, feltéve, hogy volt ilyen elem As -ben**
- **Példa**
 $[a, 'A', [65], 'A'] -- ["A", 2/1, 'A'] \rightsquigarrow [a, 'A']$



Listanézet

- **Listanézet:** `[Kif || Minta <- Lista, Feltétel]`
Feltétel tetszőleges logikai kifejezés lehet. A Mintában előforduló változónevek elfedik a listakifejezésen kívüli azonos nevű változókat.
- **Kis példák**
`[2*X || X <- [1,2.0,3]]` \mapsto `[2,4.0,6]`
`[2*X || X <- [1,2,3], X rem 2 /= 0, X > 2]` \mapsto `[6]`
- **Pitagoraszi számhármások**

```
pitag(N) ->
  [{A,B,C} ||
    A <- lists:seq(1,N),
    B <- lists:seq(1,N),
    C <- lists:seq(1,N),
    A+B+C =< N,
    A*A+B*B =:= C*C
  ].
```



Listanézet: érdekes példák

- Quicksort

```
qsort([]) -> [];  
qsort([Pivot|Tail]) ->  
  qsort([X || X <- Tail, X < Pivot])  
  ++ [Pivot] ++  
  qsort([X || X <- Tail, X >= Pivot]).
```

- Permutáció

```
perms([]) -> [[]];  
perms(L) ->  
  [[H|T] || H <- L, T <- perms(L--[H])].
```



- Nézzük újra a következő definíciót:

```
fac(0) -> 1;  
fac(N) ->  
    N * fac(N-1).
```

- ▶ Mi történik, ha megváltoztatjuk a klózik sorrendjét?
- ▶ Mi történik, ha -1 -re alkalmazzuk?
- ▶ És ha 2.5 -re?

A baj az, hogy a `fac(N) -> . . .` klóz túl általános.

- Megoldás: korlátozzuk a mintaillesztést ör alkalmazásával

```
fac(0) -> 1;  
fac(N) when is_integer(N), N>0 ->  
    N*fac(N-1).
```

Őr, őr szekvencia, őr kifejezés

- Az őrrel ún. *nem-strukturális tulajdonságot* írunk elő, amit mintaillesztéssel nem tudunk leírni.
- Az őr a `when` kulcsszó vezeti be.
- Az őrben előforduló összes változónak *kötöttnek* kell lennie.

Elnevezések:

- **Őrszekvencia:** egyetlen őr vagy őrök pontosvesszővel (;) elválasztott sorozata
 - ▶ `true`, ha legalább egy őr `true` (vagy-kapcsolat)
- **Őr:** egyetlen őr kifejezés vagy őr kifejezések vesszővel (,) elválasztott sorozata
 - ▶ `true`, ha az összes őr kifejezés `true` (és-kapcsolat)
- **Őr kifejezés:** olyan speciális kifejezés, amelyben csak mellékhatás nélküli Erlang-kifejezések lehetnek



Őrkifejezés, őr

Őrkifejezés:

- Nem Erlang-kifejezés, csak ahhoz hasonló
- Vagy sikerül, vagy megghiúsul
- Hibát (kivételt) **nem** jelezhet; ha hibás az argumentuma, megghiúsul

Őr:

- A mintával együtt választja ki a kiértékelendő kifejezést
- A kiválasztásnak hatékonynak és előre látható eredményűnek kell lennie



Örkifejezés

Örkifejezés lehet:

- `true atom` \rightsquigarrow *sikerül*, bármely más term és kötött változó \rightsquigarrow *meghiúsul*
- Típust vizsgáló predikátumok, aritmetikai és logikai kifejezések (korábban volt már róluk szó)

Örkifejezés **nem** lehet:

- Mellékhatással járó kifejezés
- Felhasználó által definiált függvény, mert esetleg mellékhatása lehet



Őr: példák

```
X when is_integer(X), X > 0
```

```
X when is_number(X), X =< 0
```

```
X when is_tuple(X), tuple_size(X) >= 2,  
      element(2,X) ::= valami
```

```
X when is_list(X),  
      (length(X) >= 4 orelse hd(X) ::= 'A')
```

```
{X,Y,Z} when X > Y; X > Z
```

```
{X,Y} when integer(X), X > 0; integer(Y), Y < 0
```

```
[X,Y|Z] when is_integer(X), is_integer(Y)  
      andalso X>0; Y>0 andalso Z /= []
```

```
[X,Y|Z]) when is_integer(X), is_integer(Y),  
      is_integer(hd(Z))
```



Feltételes kifejezés mintaillesztéssel

- **case** Kif of

```
Minta1 [when Őr1] -> SzekvenciálisKif1;
```

```
...
```

```
Mintan [when Őr1n] -> SzekvenciálisKifn
```

```
end.
```

- Kiértékelés: balról jobbra
- Értéke: az első illeszkedő minta utáni szekvenciális kifejezés
- Ha nincs ilyen minta, hibát jelez
- Példák:

```
X=2, case X of 1 -> "1"; 3 -> "3" end.
```

```
** exception error: no case clause matching 2
```

```
10> X=2, case X of 1 -> "1"; 2 -> "2" end.
```

```
"2"
```

```
X=2, Y=3, case X of 2 when Y == 2 -> "1+3"; 3 -> "3" end.
```

```
** exception error: no case clause matching 2
```

```
X=2, Y=3, case X of 2 when Y == 3 -> "1+3"; 3 -> "3" end.
```

```
"1+3"
```

Feltételes kifejezés őrrrel

- **if**

Őr₁ -> SzekvenciálisKif₁;

...

Őr_n -> SzekvenciálisKif_n

end.

- Kiértékelés: balról jobbra.
- Értéke: az első teljesülő őrr utáni szekvenciális kifejezés
- Ha nincs ilyen őrr, futáskor hibát jelez.
- Példák

```
X=2, if 2<X -> "<" end.
```

```
** exception error: no true branch ...
```

```
X=2, if 2<X -> "<"; X>2 -> ">" end.
```

```
** exception error: no true branch ...
```

```
X=2, if 2<X -> "<"; X>=2 -> ">=" end.
```

```
">="
```



Modul

- Modul: attribútumok és függvénydeklarációk sorozata
- Attribútumok
 - ▶ Modulnév (atom; a fájl nevével azonosnak kell lennie):
`-module (name) % A fájlnev kiterjesztése: .erl`
 - ▶ Kívülről is látható függvények listája
`-export ([f1/arity, ..., fn/arity])`
 - ▶ Más modulok modulnév nélkül használható függvényeinek listája
`-import ([f1/arity, ..., fn/arity])`
`-include ("filename.ext")`
`-define(makrónév, helyettesítés)`
 - ▶ Függvénydeklaráció: lásd ott.
- Példák

Deklarációk

```
-define(pi, 3.14) . % Csak modulban!  
area({circle, R}) -> R*R*pi;  
area({rectan, A, B}) -> A*B;  
area({square, A}) -> A*A.
```

Hívások

```
dpr:area({circle, 2}).  
dpr:area({rectan, 4.5, 2}).  
dpr:area({square, 2.5}).
```


Rekurzió

- Lineáris rekurzió

Példa: lista hosszának meghatározása

```
len([]) -> 0;
```

```
len([_|T]) -> 1 + len(T).
```

- Elágazó rekurzió

Példa: Fibonacci-számok

```
fib(0) -> 0;
```

```
fib(1) -> 1;
```

```
fib(N) -> fib(N-2) + fib(N-1).
```

Mindkettőből *rekurzív processz* jön létre, ha alkalmazzuk: minden egyes rekurzív hívás mélyíti a vermet. (Hogyan?)



Jobbrekurzió, iteráció

A rekurzió gyakran, esetleg egy vagy több argumentum (ún. akkumulátor) bevezetésével, jobbrekurzióvá alakítható.

- Példa: lista hosszának meghatározása

```
leni(L) -> leni(L, 0).
```

```
leni([], N) -> N;
```

```
leni([_|T], N) -> leni(T, N+1).
```

- Példa: Fibonacci-számok

```
fibi(0) -> 0;
```

```
fibi(N) -> fibi(N, 0, 1).
```

```
fibi(1, Prev, Curr) -> Curr;
```

```
fibi(N, Prev, Curr) -> fibi(N-1, Curr, Prev+Curr).
```

- A jobbrekurzióból *iteratív processz* hozható létre, amely nem mélyíti a vermet.
- A segédfüggvényt jobb nem exportálni, hogy elrejtjük az akkumulátort.

Lista bejárása

A lista rekurzív adatszerkezet, nyilvánvaló, hogy rekurzív módon érdemes bejárni.

- Mindig kell egy klóz az üres lista feldolgozására.
- Kell legalább egy klóz a nem üres lista feldolgozására.

Példa: Egészlista átlagának kiszámítása

```
average1(L) -> sumi(L) / leni(L).
```

```
sumi(L) -> sumi(L, 0).
```

```
sumi([], Sum) -> Sum;
```

```
sumi([H|T], Sum) -> sumi(T, H+Sum).
```

Hatékonyabb, ha csak egyszer járjuk be a listát:

```
average2(L) -> average2(L, 0, 0).
```

```
average2([], Sum, Len) -> Sum/Len;
```

```
average2([H|T], Sum, Len) ->  
    average2(T, Sum+H, Len+1).
```



Lista bejárása (folyt.)

Vannak esetek, amikor a nem üres listára több klózt kell írni.

- Példa: X eleme-e a nem rendezett L listának

```
is_member(_X, []) -> false;  
is_member(X, [X|_]) -> true;  
is_member(X, [_|T]) -> is_member(X, T).
```

- Példa: Lista legnagyobb eleme

```
max(X, Y) when X >= Y -> X; max(_X, Y) -> Y.
```

```
listmax([]) -> undefined;  
listmax([X]) -> X;  
listmax([X|T]) -> max(X, listmax(T)).
```

```
listmaxi([]) -> undefined;  
listmaxi([X]) -> X;  
listmaxi([X, Y|T]) -> listmaxi([max(X, Y)|T]).
```



Lista feldolgozása magasabb rendű függvényekkel

Gyakran nem a kód, hanem a kódolás hatékonysága, valamint a megbízhatóság a legfontosabb cél.

- **Átlagolás magasabb rendű függvényekkel**

```
average(L) ->
    lists:foldl(fun(X,Y) -> X+Y end,0,L) / length(L).
```

- **Lista maximuma, minimuma (vö. lists:max/1, lists:min/1)**

```
listMax([]) -> undefined;
listMax([H|T]) -> lists:foldl(fun max/2,H,T).

listMin([]) -> undefined;
listMin([H|T]) ->
    F = fun(X,Y) when X >= Y -> Y; (X,_Y) -> X end,
    lists:foldl(F,H,T).
```

- **Listák összefűzése (vö. lists:append/2, lists:reverse/2)**

```
listAppend(L1,L2) ->
    foldr(fun(E,L) -> [E|L] end,L2,L1).

listRevAppend(L1,L2) ->
    foldl(fun(E,L) -> [E|L] end,L2,L1).
```



Gyakori magasabb rendű függvények definíciója

```
map(_, []) -> [];
```

```
map(Fun, [H|T]) -> [Fun(H) | map(Fun, T)].
```

```
filter(_, []) -> [];
```

```
filter(Pred, [H|T]) ->
```

```
    case Pred(H) of
```

```
        true  -> [H | filter(Pred, T)];
```

```
        false -> filter(Pred, T)
```

```
    end.
```

```
map(Fun, L) -> [Fun(X) || X <- L].
```

```
filter(Pred, L) -> [X || X <- L, Pred(X)].
```

```
foldr(_, Acc, []) -> Acc;
```

```
foldr(Fun, Acc, [H|T]) -> Fun(H, foldr(Fun, Acc, T)).
```

```
foldl(_, Acc, []) -> Acc;
```

```
foldl(Fun, Acc, [H|T]) -> foldl(Fun, Fun(H, Acc), T).
```

Tartalom

- 1 Szekvenciális Erlang
 - Bevezetés
 - Erlang emulátor
 - Típusok
 - Szekvenciális programozás
 - **Típusspecifikáció**
 - Kivételkezelés
 - Rekord
 - Rekurzív adatstruktúrák
 - Könyvtári függvények



Típusspecifikáció

- Csak *dokumentációs konvenció*, nem nyelvi elem az Erlangban
- Készülnek programok a típusspecifikáció és a programkód összevetésére
- A *typeName* típust is jelöljük: `typeName()`.
- Típusok: előre definiált és felhasználó által definiált



Előre definiált típusok

- `any()`, `term()`: bármely Erlang-típus
- `atom()`, `binary()`, `float()`, `function()`, `integer()`, `pid()`, `port()`, `reference()`: Erlang-alaptípusok
- `bool()`: a `false` és a `true` atomok
- `char()`: az `integer` típus karaktereket ábrázoló része
- `iolist()` = `[char() | binary() | iolist()]`⁵: karakter-io
- `tuple()`: ennestípus
- `list(L)`: `[L]` listatípus szinonimája
- `nil()`: `[]` üreslista-típus szinonimája
- `string()`: `list(char())` szinonimája
- `deep_string()` = `[char() | deep_string()]`
- `none()`: a „nincs típusa” típus; nem befejeződő függvény „eredményének” megjelölésére

⁵ ... | ... választási lehetőség a szintaktikai leírásokban. 

Új (felhasználó által definiált) típusok

- Szintaxis: `@type newType() = TypeExpression.`
- Definíciós szabályok
 - ▶ Ennestípus
`{T1, ..., Tn}` típuskifejezés, ha `T1, ..., Tn` típuskifejezések
 - ▶ Listatípus
`[T]` típuskifejezés, ha `T` típuskifejezés
 - ▶ Uniótípus
`T1 | T2` típuskifejezés, ha `T1` és `T2` típuskifejezések
 - ▶ Függvénytípus
`fun(T1, ..., Tn) -> T` típuskifejezés, ha `T1, ..., Tn` és `T` típuskifejezések
 - ▶ Típuskifejezés az előre definiált típus, a felhasználó által definiált típus és az előre definiált típus bármely példánya



Függvénytípus specifikálása

Egy függvény típusát az argumentumainak (formális paramétereinek) és az eredményének (visszatérési értékének) a típusa határozza meg.

- Szintaxis: `@spec funcName (T1, ..., Tn) -> Tret.`
- `T1, ..., Tn` és `Tret` háromféle lehet:
 - ▶ `TypeVar`
Típusváltozó, tetszőleges típus jelölésére
 - ▶ `TypeVar :: Type`
Típusváltozó, előírt típus jelölésére
 - ▶ `Type`
Típuskifejezés



Típus-specifikáció: példák

```
@type onOff() = on | off.  
@type person() = {person, name(), age()}.  
@type people() = [person()].  
@type name() = {firstname, string()}.  
@type age() = integer().  
  
@spec file:open(FileName, Mode) ->  
        {ok, Handle} | {error, Why}.  
@spec file:read_line(Handle) -> {ok, Line} | eof.  
  
@spec lists:map(fun(A) -> B, [A]) -> [B].  
@spec lists:filter(fun(X) -> bool(), [X]) -> [X].  
  
@type sspec() = size(), board().  
@type size() = integer().  
@type field() = integer().  
@type board() = [[field()]].  
@spec sudoku(SudokuSpec::sspec) -> [SudokuSpec::sspec].
```

Tartalom

- 1 Szekvenciális Erlang
 - Bevezetés
 - Erlang emulátor
 - Típusok
 - Szekvenciális programozás
 - Típusspecifikáció
 - **Kivételkezelés**
 - Rekord
 - Rekurzív adatstruktúrák
 - Könyvtári függvények



Kivételkezelés

- Kivétel jelzése háromféleképpen lehetséges
 - ▶ `throw(Why)`
Olyan hiba jelzésére, amelynek kezelése várható az alkalmazástól
 - ▶ `exit(Why)`
A futó processz befejezésére
 - ▶ `erlang:error(Why)`
Súlyos rendszerhiba jelzésére, amelynek kezelése nem várható az alkalmazástól
- Kivétel elkapása kétféleképpen lehetséges
 - ▶ **`try ... catch`** kifejezéssel
 - ▶ **`catch`** kifejezéssel



Kivételkezelés: `try ... catch`

```
try FuncOrExprSeq of
  Pat1 [when Grd1] -> Expr1;
  Pat2 [when Grd2] -> Expr2;
  ...
catch
  ExcType1: ExcPat1 [when ExcGrd1] -> ExcExpr1;
  ExcType2: ExcPat2 [when ExcGrd2] -> ExcExpr2;
  ...
after
  AfterExprs
end
```

- Ha a `FuncOrExprSeq` kiértékelése sikeres, az értékét az Erlang megpróbálja az `of` és `catch` közötti mintákra illeszteni.
- Ha a kiértékelés sikertelen, az Erlang a jelzett kivételt próbálja meg illeszteni a `catch` és `after` közötti mintákra.
- Minden esetben kiértékeli az `after` és `end` közötti kifejezést.

Példa `try ... catch` és `catch` használatára

```
genExc(A,1) -> A;  
genExc(A,2) -> throw(A);  
genExc(A,3) -> exit(A);  
genExc(A,4) -> erlang:error(A).
```

```
tryGenExc(X,I) ->  
  try genExc(X,I) of  
    Val -> {I, 'Lefutott', Val}  
  catch  
    throw:X -> {I, 'Kivetelt dobott', X};  
    exit:X -> {I, 'Befejezodott', X};  
    error:X -> {I, 'Sulyos hibát jelzett', X}  
  end.
```

```
[catch dpr:genExc(X,I)  
  || {X,I} <- [{'No',1},{'Th',2},{'Ex',3},{'Er',4}]].
```



Tartalom

- 1 Szekvenciális Erlang
 - Bevezetés
 - Erlang emulátor
 - Típusok
 - Szekvenciális programozás
 - Típusspecifikáció
 - Kivételkezelés
 - **Rekord**
 - Rekurzív adatstruktúrák
 - Könyvtári függvények



Rekord

- Ha egy ennesnek sok a tagja, nehéz felidézni, melyik mit tag jelent
- Ezért vezették be a rekordot - bár önálló rekordtípus nincs
- Rekord = címkézett ennes; szintaktikai édesítőszer
- Rekord deklarálása (csak modulban!):
`-record(rn, {p1=d1, . . . , pn=d1}),`
ahol
 - ▶ `rn`: rekordnév,
 - ▶ `pi`: mezőnév,
 - ▶ `di`: alapértelmezett érték (opcionális).
- Rekord létrehozása és változóhoz kötése:
`X=#rn{m1=v1, . . . , mn=vn}`
- Egy mezőérték lekérdezése: `X#rn.mj`
- Egy/több mezőérték változóhoz kötése: `#rn{m2=V, m4=W} = X`



Rekord: példák

- A `dprrec.hrl` rekorddefiníciós fájl tartalma:

```
-record('TODO', {sts=remind, who='HP', txt}).
```

Csak így használhatja több Erlang modul ugyanazt a rekorddefiníciót.

- Deklaráció beolvasása

```
1> rr("dprrec.hrl").  
['TODO']
```

- Új, alapértelmezett rekord (X) létrehozása

```
2> X = #'TODO' {}.  
#'TODO' {sts = remind, who = 'HP', txt = undefined}
```

- X1 is új

```
3> X1 = #'TODO' {sts=urgent, txt="Diák!"}.  
#'TODO' {sts = urgent, who = 'HP', txt = "Diák!"}
```

- Rekord (X1) másolása frissítéssel; X2 is új

```
4> X2 = X1#'TODO' {sts=done}.  
#'TODO' {sts = done, who = 'HP', txt = "Diák!"}
```



Rekord: további példák

- Mezőértékek lekérdezése

```
5> #'TODO' {who=W,txt=T} = X2.  
#'TODO' {sts = done,who = HP,txt = "Diák!"}  
  
6> W.  
'HP'  
  
7> T.  
"Diák!"  
  
>8 X1#'TODO'.sts.  
urgent
```

- Rekorddeklaráció elfelejtetése

```
9> rf('TODO').  
ok  
  
10> X2.  
{'TODO',done,'HP',"Diák!"}
```

A rekord az Erlangon belül: ennes.

Tartalom

- 1 Szekvenciális Erlang
 - Bevezetés
 - Erlang emulátor
 - Típusok
 - Szekvenciális programozás
 - Típusspecifikáció
 - Kivételkezelés
 - Rekord
 - **Rekurzív adatstruktúrák**
 - Könyvtári függvények



Lineáris rekurzív adatstruktúrák (pl. verem)

- Verem: ennessel valósítjuk meg, listával triviális lenne
- Műveletek: üres verem létrehozása, verem üres voltának vizsgálata, egy elem berakása, utoljára berakott elem kivétele

```
-module(stack).          %% stack.erl
-compile(export_all).

%% @type stack() = empty | {any(), stack()}
empty() -> empty.

is_empty(empty) -> true;
is_empty({_,_}) -> false.

insert(X,empty) -> {X,empty};
insert(X,{_V,_S}=VS) -> {X,VS}.

return(empty) -> error;
return({V,S}) -> {V,S}.

st(3) -> insert(1,(insert(2,(insert(3,empty()))))).
```

- $\{_V, _S\} = VS$: réteges minta



Elágazó rekurzív adatstruktúrák (pl. bináris fa)

- Műveletek bináris fákon: létrehozása, mélysége, leveleinek száma

```
-module(tree).          %% tree.erl
-compile(export_all).

%% @type btr() = leaf | {any(),btr(),btr()}.

empty() -> leaf.

node(V, Lt, Rt) -> {V,Lt,Rt}.

max(X,Y) when X>Y -> X; max(_X,Y) -> Y.

depth(leaf) -> 0;
depth({_,Lt,Rt}) -> 1+max(depth(Lt),depth(Rt)).

leaves(leaf) -> 1;
leaves({_,Lt,Rt}) -> leaves(Lt)+leaves(Rt).
```



Bináris fa (folyt.): listából fa, fából lista

```
listToTree([]) -> empty();  
listToTree(L) ->  
  {L1,L2} = lists:split(length(L) div 2, L),  
  node(hd(L2), listToTree(L1), listToTree(tl(L2))).
```

```
ilist(N) -> lists:seq(1,N,1).
```

```
alist(F,N) -> lists:map(fun(X) ->  
  list_to_atom([X-1+F]) end, ilist(N)).
```

```
treeToList_in(leaf) -> [];  
treeToList_in({V,Lt,Rt}) ->  
  treeToList_in(Lt) ++ [V] ++ treeToList_in(Rt).
```

```
treeToList_pre(leaf) -> [];  
treeToList_pre({V,Lt,Rt}) ->  
  [V] ++ treeToList_pre(Lt) ++ treeToList_pre(Rt).
```


Tartalom

- 1 Szekvenciális Erlang
 - Bevezetés
 - Erlang emulátor
 - Típusok
 - Szekvenciális programozás
 - Típusspecifikáció
 - Kivételkezelés
 - Rekord
 - Rekurzív adatstruktúrák
 - Könyvtári függvények



Füzerkezelő függvények (string modul)

- `len(Str)`, `equal(Str1, Str2)`, `concat(Str1, Str2)`

- `chr(Str, Chr)`, `rchr(Str, Chr)`, `str(Str, SubStr)`,
`rstr(Str, SubStr)`

A karakter / részfüzer első / utolsó előfordulásának indexe, vagy 0, ha nincs benne

- `span(Str, Chrs)`, `cspan(Str, Chrs)`

Az `Str` ama prefixumának hossza, amelyben kizárólag a `Chars`-beli karakterek fordulnak / nem fordulnak elő

- `substr(Str, Strt, Len)`, `substr(Str, Strt)`

Az `Str` specifikált részfüzére



További füzérkezelő függvények (`string` modul)

- `tokens(Str, SepList)`
A `SepList` karakterei mentén füzérek listájára bontja az `Str`-t
- `join(StrList, Sep)`
Füzérré fűzi össze, `Sep`-vel elválasztva, az `StrList` elemeit
- `strip(Str)`, `strip(Str, Dir)`,
`strip(Str, Dir, Char)`
A formázó / `Char` karaktereket levágja a füzér elejéről / végéről

Részletek és továbbiak: Reference Manual.



Listakezelő függvények (`lists` modul)

- `nth(N, Lst)`, `nthtail(N, Lst)`, `last(Lst)`
A `Lst` `N`-edik karaktere / ott kezdődő farka / utolsó eleme
- `append(Lst1, Lst2)`, `append(LstOfLsts)`
Az `Lst1` és `Lst2` / `LstOfLsts` elemei egy listába fűzve
- `concat(Lst)`
Az `Lst` összes eleme füzérré alakítva és egybefűzve
- `reverse(Lst)`, `reverse(Lst, Tl)`
Az `Lst` megfordítva / megfordítva a `Tl` elé fűzve (más deklaratív nyelvekben `reverse/2`-nek `revAppend` a neve)
- `flatten(DeepList)`, `flatten(DeepList, Tail)`
A `DeepList` kisimítva / kisimítva `Tail` elé fűzve
- `max(Lst)`, `min(Lst)`
Az `Lst` legnagyobb / legkisebb eleme



További listakezelő függvények (`lists` modul)

- `filter(Pred, Lst)`, `delete(Elem, Lst)`
A `Lst` `Pred`-et kielégítő elemek / `Elem` nélküli másolata
- `takewhile(Pred, Lst)`, `dropwhile(Pred, Lst)`
Az `Lst` `Pred`-et kielégítő prefixumát tartalmazó / nem tartalmazó másolata
- `partition(Pred, Lst)`, `split(N, Lst)`
A `Lst` elemei `Pred` / `N` szerint két listába válogatva
- `member(Elem, Lst)`, `all(Pred, Lst)`, `any(Pred, Lst)`
Igaz, ha `Elem` / `Pred` szerinti minden / `Pred` szerinti legalább egy elem benne van az `Lst`-ben
- `prefix(Lst1, Lst2)`, `suffix(Lst1, Lst2)`
Igaz, ha az `Lst2` az `Lst1`-gyel kezdődik / végződik



Továbbra is: listakezelő függvények (`lists` modul)

- `sublist (Lst, Len)`, `sublist (Lst, Strt, Len)`
Az `Lst` 1-től / `Strt`-től kezdődő, `Len` hosszú része
- `subtract (Lst1, Lst2)`
Az `Lst1` `Lst2` elemeinek első előfordulását nem tartalmazó másolata
- `zip (Lst1, Lst2)`, `unzip (Lst)`
Az `Lst1` és `Lst2` elemeiből képzett párok listája; az `Lst`-ben lévő párok szétválasztásával létrehozott két lista
- `sort (Lst)`, `sort (Fun, Lst)`
Az `Lst` alapértelmezés / `Fun` szerint rendezett másolata
- `merge (LstOfLsts)`
Az `LstOfLsts` listában lévő rendezett listák alapértelmezés szerinti összefuttatása



Még mindig: listakezelő függvények (`lists` modul)

- `merge(Lst1, Lst2)`, `merge(Fun, Lst1, Lst2)`,
A rendezett `Lst1` és `Lst2` listák alapértelmezés / `Fun` szerinti összefuttatása
- `map(Fun, Lst)`
Az `Lst` `Fun` szerinti átalakított elemeiből álló lista
- `foreach(Fun, Lst)`
Az `Lst` elemeire a mellékhatást okozó `Fun` alkalmazása
- `sum(Lst)`
Az `Lst` elemeinek összege, ha az összes elem számot eredményező kifejezés
- `foldl(Fun, Acc, Lst)`, `foldr(Fun, Acc, Lst)`
Az `Acc` akkumulátor és az `Lst` elemeinek `Fun` szerinti redukálása, balról jobbra, illetve jobbról balra haladva

Részletek és továbbiak: Reference Manual.

Néhány további könyvtári modul és függvény

- **math modul:** `pi()`, `sin(X)`, `acos(X)`, `tanh(X)`, `asinh(X)`, `exp(X)`, `log(X)`, `log10(X)`, `pow(X, Y)`, `sqrt(X)`
- **io modul:** `write([IoDev,]Term)`, `fwrite(Format)`, `fwrite([IoDev,]Format,Data)`, `nl([IoDev])`, `format(Format)`, `format([IoDev,]Format,Data)`, `get_line([IoDev,]Prompt)`, `read([IoDev,]Prompt)`

- **Formázójelek (io modul)**

~c	az adott kódú karakter
~f, ~e, ~g	lebegőpontos szám
~w, ~p	Erlang-term
~s	fűzér
~b, ~x	egész
~n	újsor
~j	az adott kódú karakter

- **Példa**

```
11> io:format("~s ~b ~c ~f~n",  
             [[ $a, $b, $c ], $a, $b, math:exp(1) ]).
```

```
abc 97 b 2.718282
```

```
ok
```