

Deklaratív programozás, 3. gyakorlat (Elixir), 2020.09.28. -- 2020.09.30.

Az alábbi feladatok megoldására írjon olyan Elixir-függvényeket, amelyek megfelelnek a fejkommenteknek. Írjon mindegyikből több verziót. Gondolja át, melyik hatékonyabb és miért.

Használjon listajelölőt (komprehenziót), használja az Elixir és Erlang modulok függvényeit. A feladatok megoldásához használhatja a korábbi feladatokban definiált függvényeit.

A függvényeket az IEx-ben a modulnév megadásával kell meghívni (Mnév.fnév). Az alábbi példákban nem írjuk ki a modulnevet.

BINÁRIS FÁK

A feladatsorban a fa és egészfa adattípusokat a következő módon definiáljuk:

```
@type fa      :: :level | {any, fa, fa}
@type egészfa :: :level | {integer, egészfa, egészfa}
```

Tehát egy fa típusú Elixir-kifejezés

- vagy egy adatot tartalmazó csomópont, amely további két fa típusú értéket tartalmaz: az első a bal, a második a jobb részfa (az adatot a továbbiakban címkének nevezzük);
- vagy egy címke nélküli levél.

Egy egészfa olyan fa, amelynek minden címkéje egész.

A példákban felhasznált változók értéke:

```
t1 =
{4,
 {3, :level, :level},
 {6,
 {5, :level, :level},
 {7, :level, :level}
 }
}
t2 =
{:a,
 {:b, {:v, :level, :level}, :level},
 {:c,
 :level,
 {:d,
 {:w, {:x, :level, :level}, :level},
 {:f, {:x, :level, :level}, {:y, :level, :level}
 }
 }
}
}
```

1. Bináris egészfa minden címkéjének megnövelése 1-gyel

```
@spec fa_noveltje(f0::egészfa) :: f::egészfa
# Az f fa minden címkéje eggyel nagyobb az f0 fa azonos helyen lévő címkéjénél

fa_noveltje(t1) === {5, {4, :level, :level}, {7, {6, :level, :level}, {8, :level, :level}}}
```

2. Bináris fa tükörképe

```
@spec fa_tukorkepe(f0::fa) :: f::fa
# f az f0 fa tükörképe

fa_tukorkepe(t1) === {4, {6, {7, :level, :level}, {5, :level, :level}}, {3, :level, :level}}
```

3. Bináris fa inorder, preorder és postorder bejárása

```
@spec inorder(f::fa) :: ls::[any]
# ls az f fa elemeinek a fa inorder bejárásával létrejövő listája

@spec preorder(f::fa) :: ls::[any]
# ls az f fa elemeinek a fa preorder bejárásával létrejövő listája

@spec postorder(f::fa) :: ls::[any]
# ls az f fa elemeinek a fa postorder bejárásával létrejövő listája

inorder(t1)    === [3,4,5,6,7]
preorder(t1)   === [4,3,6,5,7]
postorder(t1)  === [3,5,7,6,4]
```

4. Címke előfordulása (rendezetlen) bináris fában

```
@spec tartalmaz(f::fa, c::any) :: b::boolean
# b igaz, ha c az f fa valamely címkéje

tartalmaz(t1, :x) === false
tartalmaz(t2, :x) === true
```

5. Címke összes előfordulásának száma bináris fában

```
@spec elofordul(f::fa, c::any) :: n::integer
# A c címke az f fában n-szer fordul elő

elofordul(t1, :x) === 0
elofordul(t2, :x) === 2
```

6. Címkék felsorolása hatékonyan: írjon lineáris időigényű algoritmust!

```
@spec cimkek(f::fa) :: ls::[any]
# ls az f címkéinek listája inorder sorrendben

cimkek(t1) === [3,4,5,6,7]

Javasolt segédfüggvény:
@spec cimkek(f::fa, zs::[any]) :: ls::[any]
# ls az f címkéinek listája inorder sorrendben zs elé fűzve
```

7. Bináris fa bal szélső címkéjének meghatározása

```
@spec fa_balerteke(f::fa) :: {:ok, c::any} | :error
# Egy nemüres f fa bal oldali szélső címkéje c (minden
# felmenőjére is igaz, hogy bal oldali gyermek)

fa_balerteke(t1) === {:ok, 3}
fa_balerteke(:level) === :error
```

8. Bináris fa jobb szélső címkéjének meghatározása

```
@spec fa_jobberteke(f::fa) :: {:ok, c::any} | :error
# Egy nemüres f fa jobb oldali szélső címkéje c (minden
# felmenőjére is igaz, hogy jobb oldali gyermek)

fa_jobberteke(t1) === {:ok, 7}
fa_jobberteke(:level) === :error
```

9. Bináris fa rendezettsége

Egy bináris fa rendezett, ha inorder bejárásakor a címkéi szigorúan monoton növekednek, azaz a csomópontjai kielégítik a keresőfa-tulajdonságot: minden

egy csomópont címkéje nagyobb a bal oldali gyermekei címkéjénél és kisebb a jobb oldali gyermekei címkéjénél.

```
@spec rendezett_fa_2(f::fa) :: b::boolean
# b igaz, ha az f fa rendezett
```

- a) Oldja meg a 7. és 8. feladatok szerinti fa_balerteke/1 és fa_jobberteke/1 függvényekkel;
b) oldja meg a 6. feladat szerinti cimkek/1 és az Enum.sort/1 függvényekkel.

```
rendezett_fa(t1) === true
rendezett_fa(t2) === false
```

10. Bináris fa összes címkéjének útvonala

Egy adott csomópont útvonalának nevezzük azon csomópontok címkéinek listáját, amelyeken át a fa gyökerétől az adott csomópontig el lehet jutni.

```
@type ut :: [any]
@spec utak(f::fa) :: cimkezett_utak::[{c::any, cu::ut}]
# A cimkezett_utak lista az f fa minden csomópontjához egy {c,cu} párt
# társít, ahol c az adott csomópont címkéje, cu pedig az adott
# csomóponthoz vezető útvonal
```

```
utak(t1) === [{4, []}, {3, [4]}, {6, [4]}, {5, [4, 6]}, {7, [4, 6]}]
utak(t2) === [{:a, []},
               {:b, [:a]},
               {:v, [:a, :b]},
               {:c, [:a]},
               {:d, [:a, :c]},
               {:w, [:a, :c, :d]},
               {:x, [:a, :c, :d, :w]},
               {:f, [:a, :c, :d]},
               {:x, [:a, :c, :d, :f]},
               {:y, [:a, :c, :d, :f]}]
```

Javasolt segédfüggvény:

```
@spec utak(f::fa, eddigi::ut) :: cimkezett_utak::[{c::any, u::ut}]
# A cimkezett_utak lista az f fa minden csomópontjához egy {c,u} párt
# társít, ahol c az adott csomópont címkéje, u pedig az adott
# csomóponthoz vezető útvonal az eddigi eddigi útvonal elé fűzve
```

11. Címke összes előfordulása bináris fában útvonallal

```
@spec cutak(f::fa, c::any) :: utak::[{c::any, cu::ut}]
# utak azon csomópontok útvonalainak listája f-ben, amelyek címkéje c
```

- a) Oldja meg listanézetrel és a 10. feladat szerinti utak/1 felhasználásával;
b) oldja meg memóriatakarékosabban úgy, hogy csak a keresett útvonalakat tárolja az összes útvonal helyett.

```
cutak(t1, :x) === []
cutak(t2, :x) === [{:x, [:a, :c, :d, :w]}, {:x, [:a, :c, :d, :f]}]
```

A b) pont szerinti megoldás nagyon hasonló lehet a 10. feladat megoldásához (vö. utak/2 segédfüggvény), de a fa gyökerének címkéjét csak egy bizonyos feltétel teljesülésekor tárolja el.

LUSTA FARKÚ LISTA

A feladatsorban a lazy_list adattípust a következő módon definiáljuk:

```
@type lazy_list :: nil | {any, (() -> lazy_list)}
# Ez a lista félig lusta: a fej mindig kiértékelődik, a farkok lusta
```

A feladatsorban felhasználható generátorfüggvények:

```
@spec seq(m::integer, n::integer) :: ll::lazy_list
# Az m-től n-ig egyesével növekedő egész számok lusta farkú listája ll
def seq(m, n) when m <= n, do: {m, fn() -> seq(m+1, n) end}
def seq(_, _), do: nil

@spec infseq(n::integer) :: ll::lazy_list
# Az n-nel kezdődő, egyesével növekedő egész számok lusta farkú listája ll
def infseq(n), do: {n, fn() -> infseq(n+1) end}
```

12. Lusta farkú lista n-edik eleme

```
a) @spec nth(ll::lazy_list, n::integer) :: x::any
# Az ll lusta farkú lista n-edik eleme x (számozás 0-tól)

b) @spec nth_2(ll::lazy_list, n::integer) :: {:ok, x::any} | :error
# Az ll lusta farkú lista n-edik eleme x (számozás 0-tól); a
# visszatérési érték az :error atom, ha az ll lista üres, vagy
# nincs több eleme, vagy ha n < 1

nth(infseq(0), 99) === 99
try do nth(seq(0,5), 6) catch _,_ -> "nincs" end == "nincs"
nth_2(infseq(0), 99) === {:ok, 99}
nth_2(nil, 5) === :error
nth_2(infseq(0), -1) === :error
nth_2(seq(0,5), 6) === :error
```

13. Fibonacci-sorozat lusta farkú listával

```
a) @spec fibs(curr::integer, next::integer) :: ll::lazy_list
# ll egy olyan általánosított Fibonacci-sorozat (lusta farkú lista),
# amelynek első két tagja curr és next

b) @spec fib(n::integer) :: f::integer
# f az n-edik fibonacci-szám

nth(fibs(0,1), 99) === 218922995834555169026
nth_2(fibs(0,1), 99) === {:ok, 218922995834555169026}
fib(99) === 218922995834555169026
```

----- \$LastChangedDate: 2020-11-11 12:43:16 +0100 (sze, 11 nov 2020) \$ -----