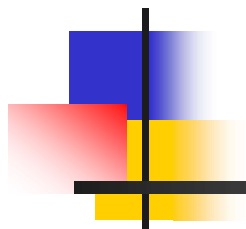


Funkcionálne programovanie

1mAINp

1mINFb

2mINFb



Peter Borovanský

): online :(

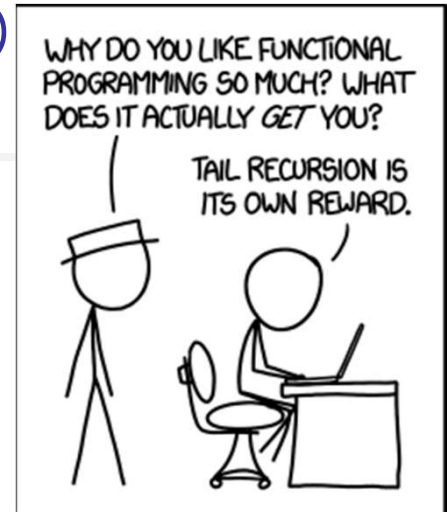
<http://dai.fmph.uniba.sk/courses/FPRO/>



Prečo funkcionálne programovať ?

(pohľad funkcionálneho programátora)
(populistický pohľad)

- Because of their relative concision and simplicity, *functional programs* tend to be **easier to reason** about *than imperative* ones.
- *Functional programming idioms* are **elegant** and will help you become a **better programmer** in all languages.
- “The **smartest programmers** I know **are functional programmers**.” – one of my undergrad professors 😊



Prečo funkcionálne programovať ?

(pohľad nefunkcionálneho (OOP) programátora)

funkcionálne programovanie

- je súčasťou moderných (aktuálne)... vznikajúcich jazykov,
 - Python, Go, Clojure, Scala, Swift, Haskell, Kotlin, TypeScript, *PureScript*, ...
- a vkráda sa do jazykov klasicky procedurálnych/imperatívnych jazykov
 - Java (Java 8), C++ (C++ v.11), *Excel*, *Fortran*... - ale nie vždy máte chuť na takú syntax
- That's awful !!!

Lambda expressions in Fortran

1 Introduction

Many modern programming languages have a feature called *lambda expressions* that allows the programmer to pass simple expressions as *arguments* to some subprogram instead of having to write a subprogram that contains the expression. Here is an [example in Java](#):

```
printPersons(  
  roster,  
  (Person p) -> p.getGender() == Person.Sex.MALE  
    && p.getAge() >= 18  
    && p.getAge() <= 25  
);
```

```
function integer_add( x, y ) result(add)  
  type(lambda_integer), intent(in), target :: x  
  type(lambda_integer), intent(in), target :: y  
  type(lambda_integer), pointer           :: add  
  
  allocate( add )  
  
  add%operation = 1  
  add%first     => x  
  add%second    => y  
end function integer_add
```

Arjen Markus
arjen.markus@deltares.nl

May 30, 2019

OOP vs. FP

(:- hlavný konkurent OOP je v kríze (čo je na diskusiu :-))

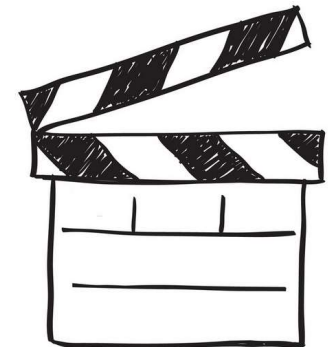
Object-Oriented Programming is Bad <https://www.youtube.com/watch?v=QM1iUe6IofM>

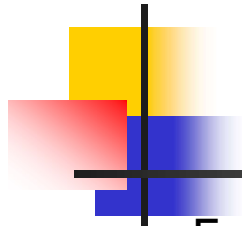
- provokatívne až konšpiračné video, ale stojí za to ...!
- základné princípy OOP (enkapsulácia, inheritance) sú zlé/nebezpečné,
- objekt (stav) je skrytý vstupno-výstupný argument metódy (funkcie),
- z pôvodne elegantných jazykov C, Java sú jazykové multi-paradigmové monštrá,
- v snahe mať v jazyku všetko, strácame jednoduchosť a eleganciu (Java),
- Java vznikla na smetisku jazykov (C/C++, Pascal, VB)
- na začiatky bola jednoduchá a elegantná,
- snaha očistiť (vytiahnuť esenciu) programovania, napr. Haskell, Go, Scala, Kotlin



<https://www.youtube.com/watch?v=9ei-rbULWoA&t=44m01s>

If I were to pick a
language to use today
other than Java,
it would be Scala ...
-- James Gosling





FP vs. OOP

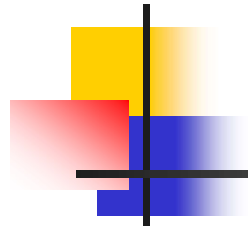
Existuje množstvo diskusií a názorov na tému FP vs. OOP

Ale princípy, ktoré sa v súčasnosti viac a viac objavujú a presadzujú sú:

- **referenčná transparentosť** – čistota – *purity* - funkcia vždy pre rovnaké vstupy vráti rovnaký výsledok
 - apriori to teda zakazuje globálne premenné ako zdroj side-effectu,
 - riešenia: soft (na zodpovednosti programátora), hard (reštrikcia jazyka bez globálnych p.)
 - state-less – čo je presný opak objektov, OOP, ktoré si stav pamätajú
- **nemennosť (immutability)** dátových štruktúr – pri pokuse modifikovať dáta musíte vyvoriť ich nezávislú kópiu (príklad List, MutableList)
 - nemusí to byť drahé, závisí od implementácie
 - prvý garbage collector bol práve vo funkcionálnom jazyku LISP
- **inkluzívny vs. parametrický polymorfizmus**
 - dedenie a „generics“ nájdete súčasne v jazykoch Java, Scala, Kotlin, ...
- **rekurzia vs. cyklus**
 - bez Tail Recursion Optimisation by to nebolo ono...
 - a TRO je čoraz častejšia výbava programovacích jazykov (Kotlin, JS, ...)

Rekuzia vs. cyklus

(čo počíta funkcia)



goo

1. $a \& b$
2. $a || b$
3. a^b
4. $a + b$
5. $a * b$
6. $a * 2^b$
7. bit-count $\#_1 a$
8. bit-reverse a
9. bit-concat a, b

```
JAVA:
public static int goo(int a, int b) {
    int sum = 0;
    while (a > 0) {
        if (a % 2 > 0) sum += b;
        a /= 2;
        b *= 2;
    }
    return sum;
}
```

Haskell:

```
goo 0 b = 0
goo a b | a `mod` 2 == 0 =      goo (a `div` 2) (2*b)
        | otherwise      = b + goo (a `div` 2) (2*b)
```

$$\text{goo } a \ b = \begin{cases} 0, & \text{ak } a = 0 \\ \text{goo } (a/2) \ (2*b), & \text{ak } 2|a \\ b + \text{goo } (a/2) \ (2*b), & \text{ak } a \text{ je nepárne} \end{cases}$$

Ruské násobenie

Rekurzia vs. indukcia

$$\text{goo } a \ b = \begin{cases} 0, & \text{ak } a = 0 \\ \text{goo } (a/2) \ (2*b), & \text{ak } 2|a \\ b + \text{goo } (a/2) \ (2*b), & \text{ak } a \text{ je nepárne} \end{cases}$$

Tvrdenie: $\text{goo } a \ b = a*b$

Indukcia podľa a

- ak $a == 0$, platí.
- ak $a > 0$,
 - párne, tak $\text{goo } a \ b = \text{goo } (a/2) \ (2*b) = \text{podľa IP} = (a/2) * (2*b) = a*b$, platí.
 - nepárne, tak $(a/2)*2 = a-1$,
 $\text{goo } a \ b = b + \text{goo } (a/2) \ (2*b) = \text{podľa IP} = b + (a/2) * (2*b) = b + (a-1)*b$, platí.

$$\text{goo } a \text{ } b = \begin{cases} 0, & \text{ak } a = 0 \\ \text{goo } (a/2) (2*b), & \text{ak } 2|a \\ b + \text{goo } (a/2) (2*b), & \text{ak } a \text{ je nepárne} \end{cases}$$

ak $a = 0$
 ak $2|a$
 ak a je nepárne

Ruské násobenie

■ 17 x 21	1
■ 8 x 42	0
■ 4 x 84	0
■ 2 x 168	0
■ 1 x 336	1 =
■ -----	
■ 357	17 ₍₁₀₎

Typologia Haskell programátora

$$\text{goo } a \ b = \begin{cases} 0, & \text{ak } a = 0 \\ \text{goo } (a/2) \ (2*b), & \text{ak } 2|a \\ b + \text{goo } (a/2) \ (2*b), & \text{ak } a \text{ je nepárne} \end{cases}$$

```
module Goo where
import Data.Bits
```

```
-- slušák, čo pobral niečo z prednášky
```

```
goo :: Int -> Int -> Int
```

```
goo 0 b = 0
```

```
goo a b | a `mod` 2 == 0 =    goo (a `div` 2) (2*b)
        | otherwise      = b + goo (a `div` 2) (2*b)
```

```
-- ľavičiarsky akumulátorčík
```

```
goo' :: Int -> Int -> Int
```

```
goo' a b = foldl (\acc -> \ (a,b) -> acc + if a `mod` 2 > 0 then b else 0) 0 $
    takeWhile ((>0).fst) $
        iterate (\(a,b) -> (a `div` 2, 2*b)) (a,b)
```

```
-- bojazlivejší čo pozná map filter z Pythonu
```

```
goo'' :: Int -> Int -> Int
```

```
goo'' a b = sum $
    map snd $
        filter ((>0).(`mod` 2).fst) $
            takeWhile ((>0).fst) $
                iterate (\(a,b) -> (a `div` 2, 2*b)) (a,b)
```

```
-- chce provokovať prednášajúceho
```

```
goo''' :: Int -> Int -> Int
```

```
goo''' a b = sum $
    map snd $
        filter ((>0).(&. 1).fst) $
            takeWhile ((>0).fst) $
                iterate (\(a,b) -> (shiftR a 1, shiftL b 1)) (a,b)
```

goo.hs

Realita Haskell programátora

$$\text{goo } a \text{ } b = \begin{cases} 0, & \text{ak } a = 0 \\ \text{goo } (a/2) \text{ } (2*b), & \text{ak } 2|a \\ b + \text{goo } (a/2) \text{ } (2*b), & \text{ak } a \text{ je nepárne} \end{cases}$$

```
C:\Program Files\Haskell Platform\8.6.5\bin\ghci.exe
GHCi, version 8.6.5: http://www.haskell.org/ghc/  :? for help
Prelude> :l goo.hs
[1 of 1] Compiling Goo                ( goo.hs, interpreted )
Ok, one module loaded.
*Goo> goo 17 21
357
*Goo> goo' 17 21
357
*Goo> goo'' 17 21
357
*Goo> goo''' 17 21
357
*Goo> q.e.d.

<interactive>:6:7: error:
    parse error (possibly incorrect indentation or mismatched brackets)
*Goo> _
```

Yes him, he only
uses command line.




goo.hs

Realita Haskell programátora

$$\text{goo } a \ b = \begin{cases} 0, & \text{ak } a = 0 \\ \text{goo } (a/2) \ (2*b), & \text{ak } 2|a \\ b + \text{goo } (a/2) \ (2*b), & \text{ak } a \text{ je nepárne} \end{cases}$$

```
hypotheza1 = quickCheck(\a -> \b ->
                        goo a b == goo' a b)
hypotheza2 = quickCheck(\a -> \b ->
                        a >= 0 ==> goo a b == goo' a b)
hypotheza3 = quickCheck(\a -> \b ->
                        a >= 0 ==>
                        length (nub [goo a b, goo' a b, goo'' a b, goo''' a b]) == 1)
```



```
C:\Program Files\Haskell Platform\8.6.5\bin\ghci.exe
*Goo> hypotheza1
Interrupted.
*Goo> hypotheza2
+++ OK, passed 100 tests; 76 discarded.
*Goo> hypotheza3
+++ OK, passed 100 tests; 117 discarded.*Goo>
```

Svet kde neplatí už ani prvé pravidlo

Transformácia/refaktoring funkcionálneho programu

- je hra
- chráni vás type-checker, quick-checker, ale najmä
- referenčná transparentnosť = neexistencia side-effects, alias globálnych premenných
- o FP sa ľahšie uvažuje...



Don't touch it ..

JAVA:

```
public static int goo(int a, int b) {  
    int sum = 0;  
    while (a > 0) {  
        if (a % 2 > 0) sum += b;  
        a /= 2;  
        b *= 2;  
    }  
    return sum;  
}
```



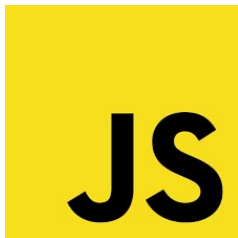
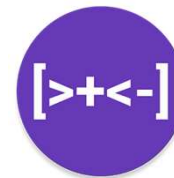
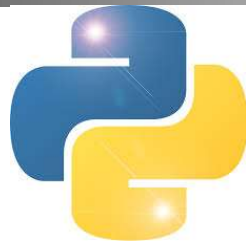
Trochu histórie

- 1900 David Hilbert – 10./24 Problém:
Nájst' algoritmus, ktorý zistí, či Diofantická rovnica má celočíselné riešenie
- 1910 Bertrand Russel – Principia Mathematica
na strane 379 dokázal, že $1+1=2$
- 1931 Kurt Gödel: Über formal unentscheidbare Sätze der Principia Mathematica und verwandter Systeme, I
- 1936 Alan Turing: On Computable Numbers with an Application to the Entscheidungsproblem
- 1936 Alonso Church: An Unsolvable Problem of Elementary Number Theory
- 1951 Rózsa Péter: Recursive Functions
- 1958 Curry Haskell: Combinatory Logic
- 1959 John Mc Carthy: Recursive Functions of Symbolic Expressions and Their Computation by Machine – jazyk LISP
- 1995: ACM Haskell Symposium <https://www.futurelearn.com/courses/functional-programming-haskell/0/steps/27218>

1940
Turing's Bombe
→

2013
Turing's Pardon
→

Jazyky okolo r.1995



- v 80-tkách existovalo množstvo Haskellu podobných ale nie čistých funkcionálnych jazykov, ML, Miranda, Gofer, Scheme, ...
- Haskell bol navrhnutý komisiou múdrych hláv 1.apríla ☺ 1990 s hlavným cieľom:
vhodný na výuku, výskum, tvorbu veľkých aplikácií
- veľmi zaujímavý článok **A history of Haskell**, 2007 s časovým odstupom a nadhľadom popisuje vznik konceptu, ale aj históriu FP

<https://www.microsoft.com/en-us/research/wp-content/uploads/2016/07/history.pdf>



Philip Wadler

John Hughes

<https://www.futurelearn.com/info/courses/functional-programming-haskell/0/steps/27218>

Prečo funkcionálne programovať ?

(pohľad front-end programátora)
(front-end v posledných rokoch reinkaroval FP)

- JavaScript je assembler internetu, a historicky Brendan Eich sa inšpiroval jazykom funkcionálnym jazykom Scheme, čo je klon jazyka Lisp
- ale JavaScript dostal C-like syntax, lebo Lisp/Scheme boli nečitateľné,
- jadro JavaScript(fy.Netscape), vzniklo za 10 dní v ére Java, Sun Microsystems
- pre lepšie pochopenie JavaScript treba prečítať Douglas Crockford [json]: **JavaScript: The Good Parts**, absolvovať kurz JS/ES6 (EmacsScript 2015)
- mnohé front-endové nástroje zakrývajú biedu samotného JavaScriptu (TS)
- JavaScript splnil úlohu *trojského koňa* funkcionálneho programovania do F-E
- front-end je v jadre asynchrónne programovanie, ale JS je single thread
- **callback** (*callback hell*), ES6 priniesol **promises**, ES7 **async/await**
- Reactive Functional Programming (RxJS) prinieslo **observables**

za tým všetkým sú (skryté)

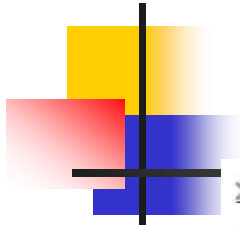
funkcie a

funkcionálne programovanie



https://en.wikipedia.org/wiki/ECMAScript#6th_Edition_-_ECMAScript_2015

```
(define reverse
  (lambda (l)
    (if (null? l)
        '()
        (append (reverse (cdr l))
                  (list (car l))))))
```

```
> typeof NaN           > true==1
< "number"             < true

> 9999999999999999     > true===1
< 10000000000000000    < false

> 0.5+0.1==0.6         > (!+[[]]+[![]]).length
< true                 < 9

> 0.1+0.2==0.3         > 9+"1"
< false               < "91"

> Math.max()           > 91-"1"
< -Infinity           < 90

> Math.min()           > []==0
< Infinity            < true

> []+[]
< ""

> []+{}
< "[object Object]"

> {}+[]
< 0

> true+true+true===3
< true

> true-true
< 0
```



Thanks for inventing Javascript



Callback Hell

```
const request = require('request');
request('http://dai.fmph.uniba.sk/courses/FPRO/',
  function (error, response, body) {
    if (error) {
      console.log('Error');
    } else {
      console.log('Success');
    }
  });
```

```
const request = require('request');
request('http://dai.fmph.uniba.sk/courses/FPRO/',
  function (firstError, firstResponse, firstBody) {
    if (firstError){
      console.log('first error');
    } else {
      console.log('first success');
      request('http://dai.fmph.uniba.sk/courses/FPRO/{firstBody.path}',
        function (secondError, secondResponse, secondBody) {
          if(secondError){
            console.log('second error');
          } else {
            console.log('second success');
          }
        });
    }
  });
```

(error, response, body) => {..}

```
func1(param, function(err, res) {
  func2(param, function(err, res) {
    func3(param, function(err, res) {
      func4(param, function(err, res) {
        func5(param, function(err, res) {
          func6(param, function(err, res) {
            func7(param, function(err, res) {
              func8(param, function(err, res) {
                func9(param, function(err, res) {
                  // Do something...
                });
              });
            });
          });
        });
      });
    });
  });
});
```

Promises

(ES6 - chaining instead of nesting)

```
const axios = require('axios');
axios.get('http://dai.fmph.uniba.sk/courses/FPRO/')
  .then(function (response) {
    console.log('first success');
    return axios.get('http://dai.fmph.uniba.sk/courses/FPRO/index.html');
  })
  .then(function (response) {
    console.log('second success');
  })
  .catch(function (error) {
    console.log('fail');
  });
```

- promise má **.then()** a **.catch()**, majú za argument funkciu, čo robiť, ak nastal **úspech/error**
- funkcia môže vrátiť hodnotu alebo nový promise, umožňuje ich reťaziť nie vnárať
- promise musí mať **.catch()**

```
function getAsyncData(someValue){
  return new Promise(function(resolve, reject){
    getData(someValue,
      function(error, result){
        if (error) reject(error);
        else      resolve(result);
      })
  });
}
```





Async/Await

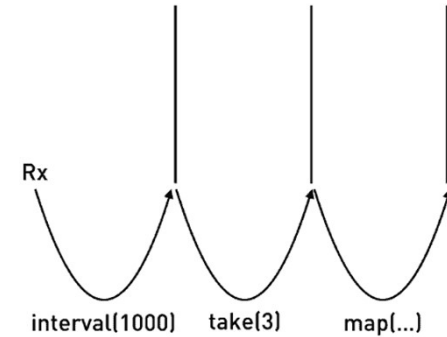
(ES7 syntax extension)

```
async function fetchTheFirstData(value) {  
    return await get("someUrl", value);  
}  
async function fetchTheSecondData(value){  
    return await getFromDatabase(value);  
}  
async function getSomeData(value){  
    try {  
        const firstResult = await fetchTheFirstData(value);  
        const result = await fetchTheSecondData(firstResult.someValue);  
        return result;  
    }  
    catch (error) {  
  
    }  
}
```

- **async/await** rozšírenie JS zakrylo funkcie
- kód vyzerá viac synchronnejšie
- ale ľahko ho späť odmaskujete do promises
- funkcie sa nemajú zakrývať, treba im rozumieť



RxJS Observables



```
let obs = Rx.Observable
  .interval(1000)
  .take(100)
  .map((v) => v*v)
  .filter((w) => w%5 == 0)
```

```
obs.subscribe(value => console.log("Stvorce delitelne 5: " + value));
```

- "Stvorce delitelne 5: 0"
- "Stvorce delitelne 5: 25"
- "Stvorce delitelne 5: 100"
- "Stvorce delitelne 5: 225"
- "Stvorce delitelne 5: 400"
- "Stvorce delitelne 5: 625"
- "Stvorce delitelne 5: 900"
- "Stvorce delitelne 5: 1225"
- "Stvorce delitelne 5: 1600"
- "Stvorce delitelne 5: 2025"
- "Stvorce delitelne 5: 2500"



<https://codepen.io/mmiszy/pen/jGwzdY>



Odporúčané čítanie



Cristi Salcescu: These are the features in ES6 that you should know

<https://medium.freecodecamp.org/these-are-the-features-in-es6-that-you-should-know-1411194c71cb>

Jecelyn Yeen: JavaScript Promises for Dummies

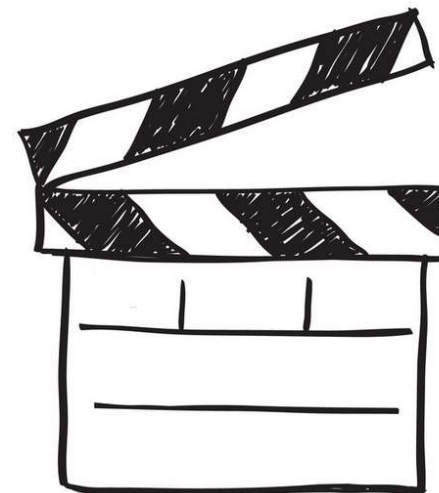
<https://scotch.io/tutorials/javascript-promises-for-dummies>

Sebastian Lindström: Getting to know asynchronous JavaScript: Callbacks, Promises and Async/Await

<https://medium.com/codebuddies/getting-to-know-asynchronous-javascript-callbacks-promises-and-async-await-17e0673281ee>

JS Compatibility Table:

<https://kangax.github.io/compat-table/es6/>



Čo sa deje dnes ? 2021

lambda
D A λ S

16-19 FEBRUARY 2021
VIRTUAL EVENT

REGISTER NOW

DAY 3

FEBRUARY 18, 2021

LAMBDA DAYS

TFP

12:00 - 13:00

Keynote: Excel meets Lambda
Simon Peyton Jones
Andy Gordon

DAY 4

FEBRUARY 19, 2021

LAMBDA DAYS

12:00 - 13:00

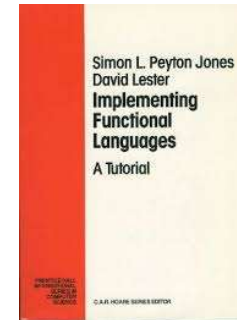
Keynote: (Programming Languages) in Agda = Programming (Languages in Agda)
Philip Wadler





Excel & Lambdas

Simon Peyton Jones – Microsoft Research



	A	B	C	D
1				
2				
3				
4				
5				
6				
7				
8				
9				
10				
11				
12				
13				
14				
15				
16				
17				
18				
19				
20				

Generate Fibonnaci Series

Enter N 2.0
Nth Fib 1

SN	Values
1	-
2	1

```
Infib=LAMBDA(n,a,b,
    IF(n=1,a,
    IF(n=2,b,Infib(n-1,b,a+b))))
```

/* The value for the arguments a and b should be passed as 0 and 1, respectively. */

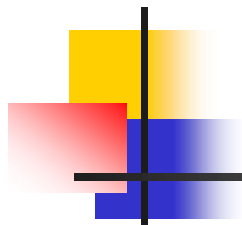
```
=Lambda(NthFib, Initval, Sqn,
    Let(
        Maxval,Max(Initval),
        If(Maxval = NthFib,
        Initval,
        Let(
            NewVal,If(Maxval=1,Initval+1*(Sqn>=4),
                Let(
                    StPos,Match(Maxval,Initval,0)+1,
                    adval,Large(unique(Initval),2),
                    Initval+adval*(Sqn>=StPos)
                )
            ),
        InFibser(NthFib,NewVal,Sqn)
    )
)
```

Správca názvov				
Nové...		Úpravy...		Odgtrániť
Filter				
Názov	Hodnota	Odkaz na	Rozsah	Komentár
Fibseries	{...}	=_xlfn.LAMBDA(_xlpm.n; _xlfn.LET(_xlpm.Sqn;SEQU...	Zožit	
InFib	{...}	=_xlfn.LAMBDA(_xlpm.n;_xlpm.a;_xlpm.b;IF(_xlpm.n=...	Zožit	
InFibSer	{...}	=_xlfn.LAMBDA(_xlpm.NthFib;_xlpm.initval;_xlpm.Sqn...	Zožit	
Odkaz na:				
=_xlfn.LAMBDA(_xlpm.NthFib;_xlpm.initval;_xlpm.Sqn; _xlfn.LET(_xlpm.Maxval;MAX(_xlpm.initval); IF(_xlpm.Maxval = _xlpm.NthFib; ...				
Zavrieť				

<https://techcommunity.microsoft.com/t5/excel/lambda-example-generate-fibonacci-series/m-p/2034565>

Fibonnaci series.xlsx

Recursive Lambdas



Excel RECURSIVE Lambda - Create loops with ZERO coding!

if(b="",t, MegaReplace(SUBSTITUTE(t,b,a),offset(b,1,0),offset(a,1,0)))

Yes (Exit) t (TEXT)

No MegaReplace

t (SUBSTITUTE)

b (OFFSET)

a (OFFSET)

Before	After
msexcel	Excel
Power Point	PowerPoint
PPT	PowerPoint
Office 365	Microsoft 365
onenote	OneNote
PowerQuery	Power Query
powerbi	Power BI

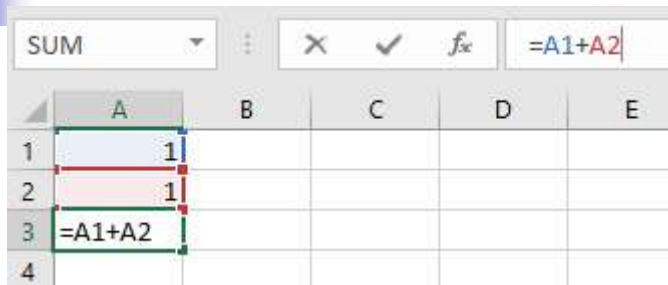
```
=LAMBDA(t,b,a,
if(b="",t, MegaReplace(SUBSTITUTE(t,b,a),offset(b,1,0),offset(a,1,0)))
IF(logical_test, [value_if_true], [value_if_false])
```

8:57 / 12:50 • How to Create a Recursive Lambda Function in Excel



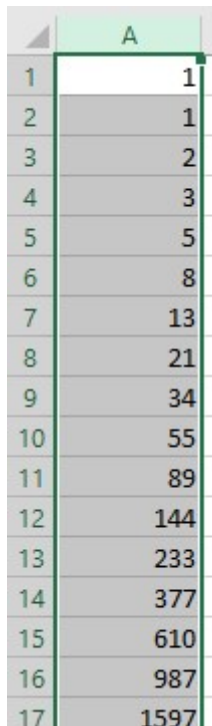
Kde soudruzi z Redmontu udelali chybu ?

Excel programming



The image shows the Excel formula bar with the formula `=A1+A2` entered. Below it, a small portion of the worksheet is visible, showing cells A1, A2, and A3. Cell A1 contains the value 1, cell A2 contains the value 1, and cell A3 contains the formula `=A1+A2`.

	A	B	C	D	E
1	1				
2	1				
3	=A1+A2				
4					



The image shows a vertical column of cells in the Excel worksheet, representing the Fibonacci sequence. The values are: 1, 1, 2, 3, 5, 8, 13, 21, 34, 55, 89, 144, 233, 377, 610, 987, 1597.

	A
1	1
2	1
3	2
4	3
5	5
6	8
7	13
8	21
9	34
10	55
11	89
12	144
13	233
14	377
15	610
16	987
17	1597

Excel programming

A2 \times \checkmark f_x `=FLOOR(A1/2;1)`

	A	B	C	D	E
1	17	21	357		
2	8	42	336		
3	4	84	336		
4	2	168	336		
5	1	336	336		
6	0	672	0		

B2 \times \checkmark f_x `=2*B1`

	A	B	C	D
1	17	21	357	
2	8	42	336	
3	4	84	336	
4	2	168	336	
5	1	336	336	
6	0	672	0	

C2 \times \checkmark f_x `=IF(A2=0; 0; IF(MOD(A2;2)=0;C3;C3+B2))`

	A	B	C	D	E	F	G
1	17	21	357				
2	8	42	336				
3	4	84	336				
4	2	168	336				
5	1	336	336				
6	0	672	0				

$$\text{goo } a \text{ } b = \begin{cases} 0, & \text{ak } a = 0 \\ \text{goo } (a/2) \text{ } (2*b), & \text{ak } 2|a \\ b + \text{goo } (a/2) \text{ } (2*b), & \text{ak } a \text{ je nepárne} \end{cases}$$

Software is getting slower more rapidly than hardware becomes faster. -- Nicolaus Wirth (Pascal)



Matematika – zdroj elegancie

- matematici zväčša nestratili zmysel po kráse (dôkazov), elegancii (definícií),
- kým informatici či programátori vylepšujú (efektívnosť) svoje algoritmy nie vždy s cieľom, aby boli čitateľnejšie, elegantnejšie, a často ani nie sú ...
- pri týchto transformáciach je často veľa matematiky (2., 3. prednáška)
- programátori sa primárne sústredia na korektnosť (*inak tam máš bug*),
- eleganciu (ako nevyhnutnosť) riešia, až keď sa to už nedá čítať/udržiavať,
- a to prichádza skoro...
 - nepriamo úmerne veľkosti tímu, kódu, ...
 - priamo úmerne zručnostiam, technikám, dodržiavaným pravidlám
- majú na to metodológie, metodiky(clean code), odporúčenia, code-checkery

The speed of software halves every 18 months.
-- Bill Gates (povedal a vypustil Windows10)



Funkcie v matematike

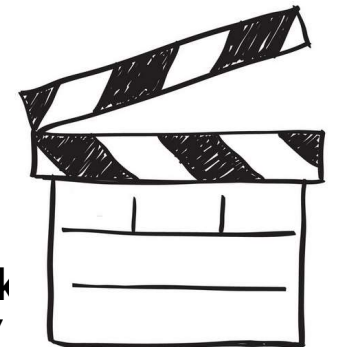
- Funkcia je typ zobrazenia, relácie, ...
- Funkcie sú rastúce, klesajúce, ..., derivujeme a integrujeme ich, ...
- Funkcie sú nad N ($N \rightarrow N$), R ($R \rightarrow R$), ...
- Funkcií je $N \rightarrow N$ veľa. Viac ako $|N|$?
- Funkcií $N \rightarrow N$ je toľko ako reálnych čísel...Vieme všetky naprogramovať ?
- Funkcií je $R \rightarrow R$ je ešte viac. Naozaj ?

- Funkcie skladáme. To je asociatívna operácia... Je komutatívna ?
- $x \rightarrow 4$ je konštantná funkcia napr. typu $N \rightarrow N$, či $R \rightarrow R$, ...
- $\{x \rightarrow k \cdot x + q\}$ je množstvo (množina) lineárnych funkcií pre rôzne k , q
- Funkcia nie vždy má inverznú funkciu
- Ale skladať ich vieme vždy
 $(x \rightarrow 2 \cdot x + 1) \cdot (x \rightarrow 3 \cdot x + 5)$ je $x \rightarrow 2 \cdot (3 \cdot x + 5) + 1$, teda $x \rightarrow 6 \cdot x + 11$
- aj aplikovať v bode z definičného oboru $(x \rightarrow 6 \cdot x + 11)^2 = 23$
a lineárne funkcie sú uzavreté na skladanie

Prirodzené čísla nám dal sám dobrotivý
pán Boh, všetko ostatné je dielom človeka.
-- L. Kronecker

Funkcionálna apokalypsa ☺

- Predstavme si, že by existovali len funkcie
- a nič iné...
- žiadne čísla, ani prirodzené, ani 0, ani True/False, ani NULL, či nil
- vedeli by sme vybudovať matematiku,
resp. aspoň aritmetiku ?
resp. Programovací jazyk ?
- vieme nájsť
 - funkcie, ktoré by zodpovedali číslam 0, 1, 2, ...
 - a operácie zodpovedajúce +, *, ...
- tak, aby to fungovalo ako $(\mathbb{N}, +, *)$
- lebo ak áno,
 - podľa Kroneckera sme zachránení
 - podľa Gödela sme stratení
 - v každom formálnom systéme, ktorý obsahuje aspoň **aritmetiku prirodzených čísiel**, existujú výroky, ktoré sa nedajú odvodiť





Prečo na FP záleží




Ako úvodnú – motivačnú prednášku reprodukujem
prvú časť prednášky od John Hughes:
Why Functional Programming Matters
z λ -days, Krakow 2017

original (0-20min):

<https://www.youtube.com/watch?v=XrNdvWqxBvA>

originálny papier, 1984:

www.cse.chalmers.se/~rjmh/Papers/whyfp.pdf



Tento kód je obsahom talku

(Churchove čísla v Haskellu)

```
true  x y = x
false x y = y

ifte  c t e = c t e

two   f x = f (f x)
one   f x = f x
zero  f x = x

incr n f x = f (n f x)

add   m n f x = m f (n f x)
mul   m n f x = m (n f) x

isZero n = n (\_ -> false) true

decr n = n (\m f x -> f (m incr zero))
        zero
        (\x -> x)
        zero
```

```
fact :: (forall a. (a->a)->a->a) -> (a->a) -> a -> a
fact n =
    ifte (isZero n)
        one
        (mul n (fact (decr n)))

main =
    -- print $ (decr (add (mul two two) one)) (+1) 0
    -- print $ (fact (add (mul two two) one)) (+1) 0
    print $ (fact (add two
                    (add (mul two two) (mul two two))))
            (+1) 0

-- 3628800
-- (4.75 secs, 2,598,673,208 bytes)
```

Odporúčané čítanie



- Hughes (video): <https://www.youtube.com/watch?v=XrNdvWqxBvA>
- Hughes (papier): www.cse.chalmers.se/~rjmh/Papers/whyfp.pdf

z videa:

- Ladin: <https://www.cs.cmu.edu/~crary/819-f09/Landin66.pdf>
- Backus:
https://www.thocp.net/biographies/papers/backus_turingaward_lecture.pdf
- Hudak: haskell.cs.yale.edu/wp-content/.../03/HaskellVsAda-NSWC.pdf

Best history FP overview:

- Hudak: <https://ccrma.stanford.edu/~jos/pdf/FunctionalProgramming-p359-hudak.pdf>

Cvičenie na zamyslenie

Reprezentujem dvojicu takto (4 ekvivalentné zápisy v 2 jazykoch):



```
def cons(a, b):  
    def pair(f):  
        return f(a, b)  
    return pair
```

Definujte head, tail, aby platilo
 $\text{head}(\text{cons}(a,b)) = a$
 $\text{tail}(\text{cons}(a,b)) = b$



```
def cons(a,b):  
    return lambda f: f(a,b)
```



```
dvojica a b = pair  
  where pair f = f a b
```

Definujte prvý, druhý, aby platilo



```
dvojica a b = \f -> f a b
```

$\text{prvy} (\text{dvojica } a \ b) = a$
 $\text{druhy} (\text{dvojica } a \ b) = b$



Haskell nemá reálne aplikácie

Spoločnosti používajúce Haskell:

- AT&T, Barclays, Facebook, Google, Microsoft, NYT
- možnosť transparentne uvažovať a transformovať kód (purity)
- striktné a statické typovanie
- konkuretnosť (vd'aka ref.transparentnosti)
- efektívnosť kompilovaného kódu

Mýty:

- Haskell je ťažký – učenie, vývoj, kompilovanie/debug
- Haskell Type Checker je ťažký pre začiatočníka
- Haskell je iný – očakávania sú iné, ako pri inom klasickom jazyku
- Haskell je viac abstraktný – knižnice sú plné polymorfických funkcií
- FP is simple, core ideas are simple. Abstraction can be hard. It does not mean it's not worth learning – John Hughes

<https://www.youtube.com/watch?v=mlTO510zO78>

Haskell in FB spam filtering

Fighting spam with Haskell



Simon Marlow

Prečo Haskell vyhral:

1. Čistý funkcionálny, striktne typovaný
2. Konkurencia kdekoľvek sa len dá (Haxl)
3. Deployment pravidiel ľahko a rýchlo
4. Rýchlosť exekúcie
5. Interaktívny vývoj

One of our weapons in the fight against spam, malware, and other abuse on Facebook is a system called Sigma. Its job is to proactively identify malicious actions on Facebook, such as spam, phishing attacks, posting links to malware, etc. Bad content detected by Sigma is removed automatically so that it doesn't show up in your News Feed.

We recently completed a two-year-long major redesign of Sigma, which involved replacing the **in-house FXL language** previously used to program Sigma with **Haskell**. The Haskell-powered Sigma now runs in production, serving more than one million requests per second.

<https://code.facebook.com/posts/745068642270222/fighting-spam-with-haskell/>



Elixir-Erlang

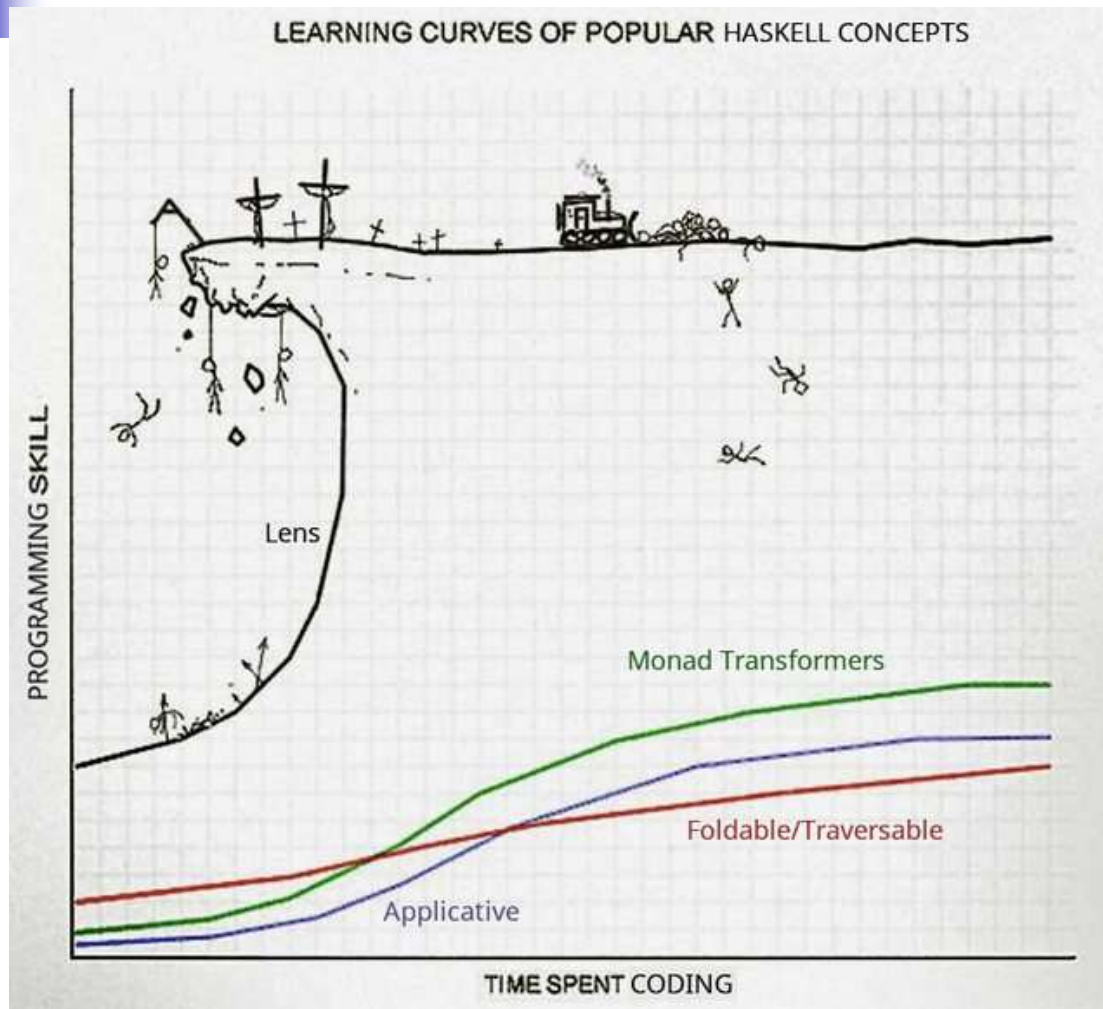
Inside Erlang, The Rare Programming Language Behind WhatsApp's Success

Facebook's \$19 billion acquisition is winning the messaging wars thanks to an unusual programming language.



<https://www.fastcompany.com/3026758/inside-erlang-the-rare-programming-language-behind-whatsapps-success>

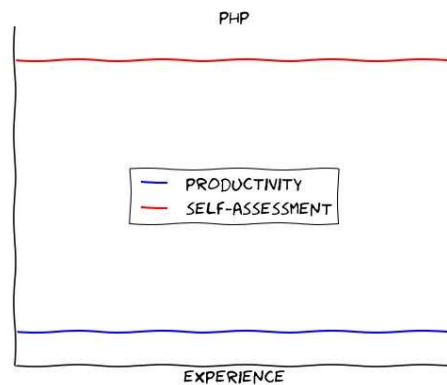
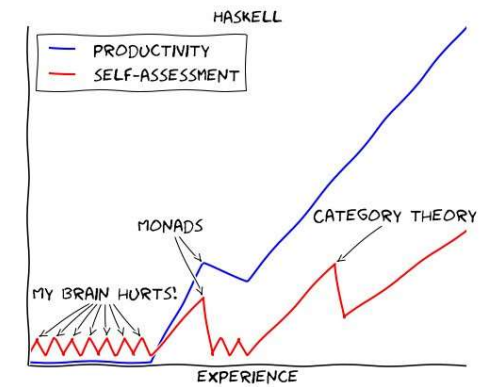
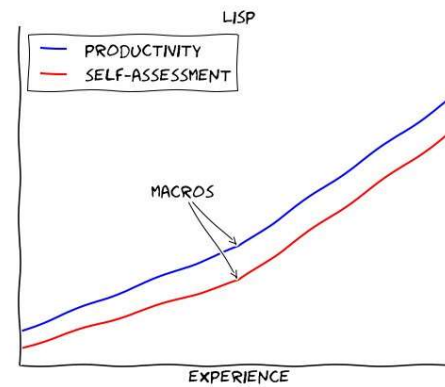
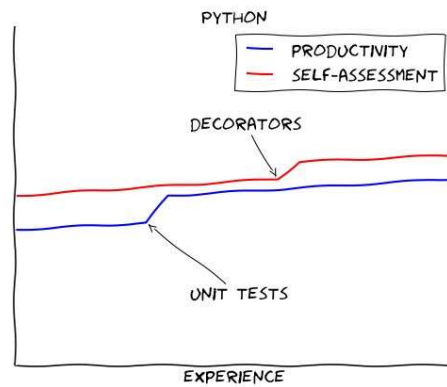
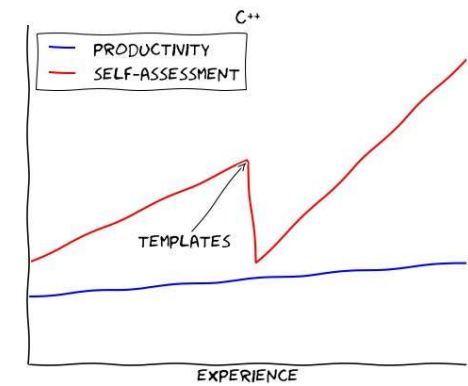
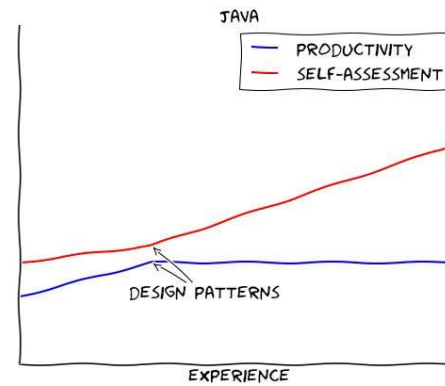
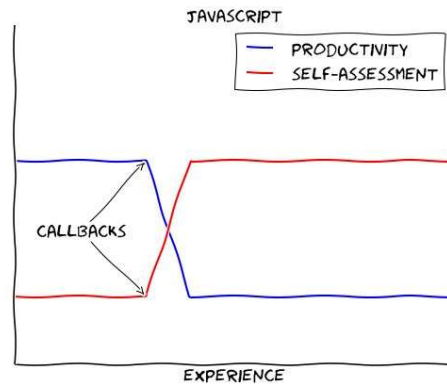
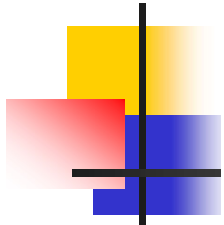
Haskell Learning Curve



<https://twitter.com/hmemcpy/status/889732980163399681>

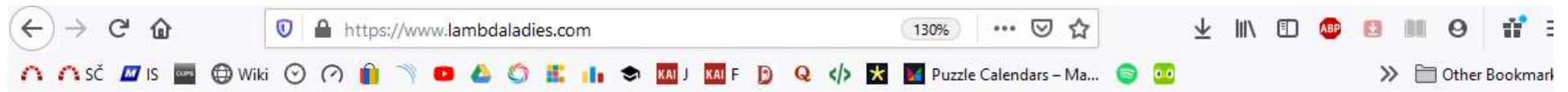
Learning Curves for different programming languages

https://github.com/Dobiasd/articles/blob/master/programming_language_learning_curves.md





<https://www.lambdaladies.com/>



Home

Group

About

Resources

Talks

Code of Conduct

JOIN GROUP



Lambda Ladies

A place for women interested in functional programming



Have a break. Have a



Time for a Break





Jazyky podporujúce FP

- funkcionálne programovanie je programovanie s funkciami ako hodnotami
- funkcionálne programovanie **nie je** len programovanie funkcií (bolo aj c++)
- funkcionálne programovanie **nie je** jazdenie po zoznamoch (bolo aj pythone)
- funkcionálne programovanie **nie je** v jazyku bez closures

- kým sa objavilo funkcionálne programovanie, hodnoty boli: celé, reálne, komplexné číslo, znak, pole, zoznam, ...
- funkcionálne programovanie rôzne jazyky rôzne podporujú:
 - Haskell, Scheme, Go, Scala, Python, ...
 - Groovy, Ruby, F#, Clojure, Erlang, ...

 - Pascal, C, Java, ...

Ktorý ako...



Funkcionálne jazyky

- Lisp (McCarthy, 1960)
- Iswim (Landin, 1966)
- Scheme (Steele and Sussman, 1975)
- ML (Milner, Gordon, Wadsworth, 1979)
- Haskell (Hudak, Hughes, Peyton Jones, and Wadler, 1987)
- O'Caml (Leroy, 1996)
- Erlang (Armstrong, Virding, Williams, 1996)
- Scala (Odersky, 2004)
- F# (Syme, 2006)
- Clojure (Hickey, 2007)
- Elm (Czaplicki, 2012)



Funkcia ako argument

(Pascal/C - Ktorý ako...)

pred FP poznali funkcie ako argumenty, ale *neučili to (na FMFI) na Pascale ani C ...*

program example;

```
function first(function f(x: real): real): real;
begin
    first := f(1.0) + 2.0;
end;
function second(x: real): real;
begin
    second := x/2.0;
end;

begin
    writeln(first(second));
end.
```

To isté v jazyku C:

```
float first(float (*f)(float)) {
    return (*f)(1.0)+2.0;
    return f(1.0)+2.0; // alebo
}

float second(float x) {
    return (x/2.0);
}

printf("%f\n",first(&second));
```

Podstatné: Pascal ani C nemajú closures - použiteľných funkcií je konečne veľa = len tie, ktoré sme v kóde definovali. Nijako nemôžeme dynamicky vyrobiť funkciu, s ktorou by sme pracovali ako s hodnotou.



Python Closures

```
def addN(n):  
    return (lambda x:n+x)
```

výsledkom addN je funkcia,
ktorá k argumentu pripočína N

```
add5 = addN(5)  
add1 = addN(1)  
  
print(add5(10))  
print(add1(10))
```

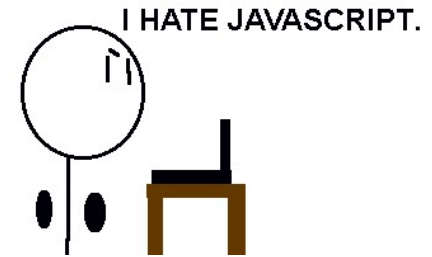
toto je jedna funkcia $x \rightarrow 5+x$
toto je iná funkcia $y \rightarrow 1+y$
... môžem ich vyrobiť neobmedzene veľa
15
11

```
def iteruj(n,f):  
    if n == 0:  
        return (lambda x:x) # identita  
    else:  
        return(lambda x:f(iteruj(n-1,f)(x))) #  $f(f^{n-1}) = f^n$ 
```

```
add5SevenTimes = iteruj(7,add5)  
print(add5SevenTimes(100))
```

$+5(+5(+5(+5(+5(+5(+5(100))))))$
135

Javascript Closures



```
function addN(n) {  
    return function(x) { return x+n };  
}  
function iteruj(n, f) {  
    if (n === 0)  
        return function(x) {return x;};  
    else  
        return function(x) { return iteruj(n-1,f)(f(x)); };  
}  
add5 = addN(5);  
add1 = addN(1);
```

-- výsledkom tejto funkcie je funkcia

-- a toto je closure, fcia

-- jej komponenty odkazujú na objekty mimo argumentov funkcie

Native Browser JavaScript

=> add5(100)

105

=> add1(10)

11

=> iteruj(7,add5)

[Function]

=> iteruj(7,add5)(100)

135

=> iteruj(7,iteruj(4,add1))(100)

128



Closure a Scope

(príklad je v javascript)

```
function f() {  
  y = 1  
  return function (x) { return x + y } -- closure - funkcia, ktorá viaže nelok.premennú y  
}  
function g() {  
  y = 2  
  h = f() -- výsledkom je funkcia (closure), ktorú aplikujeme na 10  
  console.log(h(10)) -- otázka s akou hodnotou y sa vykoná sčítanie, y=1 alebo y=2  
}  
g()
```

Odpovede:

- 11 – lexical / static scoping vlastný „normálnym“ moderným jazykom, Java, C++, ...
- 12 – dynamic scoping Basic, Lisp, CommonLisp, ... ale nie Scheme



forEach, map, filter

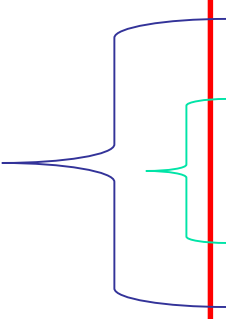
(Java8 Stream API)

```
List<Karta> vacsieKarty3 = karty
```

```
.stream()  
.map(k->new Karta(k.getHodnota()+1,k.getFarba()))  
.filter(k -> k.getHodnota() > 8)  
.collect(Collectors.toList());
```

[Cerven/9, Cerven/10, Cerven/11]

```
List<Karta> vacsieKarty4 = karty
```



```
.stream()  
.parallel()  
.filter(k -> k.getHodnota() > 8)  
.sequential()  
.collect(Collectors.toList());
```

[Cerven/9, Cerven/10]



Haskell

(typy v kocke)

- typovaný jazyk, teda má typy, napr. Int, Integer, Bool, Char, Float, String,...
- typové konštruktory:
 - n-tica (t_1, \dots, t_n) , zoznam $[t]$, napr. (Int, Int), [Int], [String]
 - funkčné typy $t_1 \rightarrow t_2$, napr. Int \rightarrow Int, Int \rightarrow Int \rightarrow Int
 - operátor \rightarrow je pravo-asociatívny, preto Int \rightarrow Int \rightarrow Int znamená
 - Int \rightarrow (Int \rightarrow Int)
 - funkcia, ktorá pre celé číslo vráti celočíselnú funkciu
 - a nie (Int \rightarrow Int) \rightarrow Int
 - funkcia, ktorá pre celočíselnú funkciu vráti číslo.
 - zátvorkovanie ruší defaultnú pravú asociativitu

Príklad:

iteruj :: Int \rightarrow ((Float \rightarrow Float) \rightarrow (Float \rightarrow Float))

(.) :: (Float \rightarrow Float) \rightarrow ((Float \rightarrow Float) \rightarrow (Float \rightarrow Float)) – skladanie

iteruj :: Int \rightarrow ((t \rightarrow t) \rightarrow (t \rightarrow t)) – pre každé t – polymorfizmus

(.) :: (v \rightarrow w) \rightarrow ((u \rightarrow v) \rightarrow (u \rightarrow w))



Haskell

(aplikácia v kocke)

- funkciu $f :: A \rightarrow B$ môžeme aplikovať na argument typu A, výsledkom je B
- $f\ a$, alebo $(f\ a)$, nie ako v iných jazykoch $f(a)$

Napr.

`sin :: Float -> Float`

`(+5) :: Int -> Int`

`iteruj 7 :: (Float -> Float) -> (Float -> Float)`

`(iteruj 7) sin :: Float -> Float`

`((iteruj 7) sin) pi :: Float` `-- sin (sin (sin (sin (sin (sin (sin (pi))))))))`

`iteruj 4 :: (Int -> Int) -> (Int -> Int)`

`iteruj 4 (+5) :: (Int -> Int)`

`(iteruj 3) (iteruj 4 (+5)) :: (Int -> Int)`

`((iteruj 3) (iteruj 4 (+5))) 10 :: Int`



Haskell

(definícia v kocke)

```
iteruj    :: Int -> ((Float -> Float) -> (Float -> Float) )
```

```
iteruj    :: Int -> ((t -> t) -> (t -> t) ) – pre každé t – polymorfizmus
```

iteruj n f znamená $f^n = f \circ f \circ \dots \circ f$, teda iteruj n f x znamená $f^n(x)$

```
iteruj 0 f = (\x -> x)                -- identita
```

```
iteruj n f = (\x -> f (iteruj (n-1) f x))
```

alebo

```
iteruj n f = (\x -> iteruj (n-1) f (f x))
```

alebo

```
iteruj 0 f x = x
```

```
iteruj n f x = f (iteruj (n-1) f x)
```

alebo

```
iteruj n f = f . (iteruj (n-1) f)
```

alebo

```
iteruj n f = (iteruj (n-1) f) . f
```

(pre pokročilejších fajňmekrov)

```
replicate :: Int -> t -> [t]
replicate 5 13 = [13,13,13,13,13]
replicate 5 f = [f,f,f,f,f]
```

[illegible]

```
iterate :: (t->t) -> t -> [t]
iterate f x = [x, fx, ffx, fffx, ffff, ...]
[x, fx, ffx, fffx, ffff, ...]!!2 = ffx
```

```
iteruj_funkciu      :: Int -> ((t -> t) -> (t -> t) )
iteruj_funkciu n f  = iteruj_f !! n
where iteruj_f = id:[f . g | g <- iteruj_f]
```

Iteruj.hs



(Hunit testy)

Iteruj.hs

module Iteruj where

TestIteruj.hs

module TestIteruj where

import Iteruj

import Test.Hunit

main = do

runTestTT \$ TestList [

TestList [

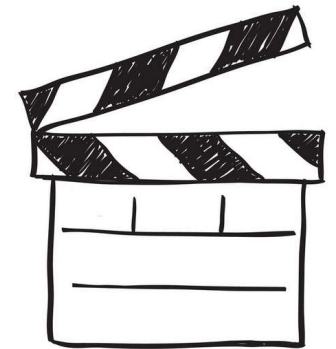
Testcase \$ assertEquals "iteruj 5 (+4) 100" 120 (iteruj 5 (+4) 100),

Testcase \$ assertEquals "iteruj 5 (*4) 100 " 102400 (iteruj 5 (*4) 100),

Testcase \$ assertEquals "iteruj 5 (++ab) c " "cababababab,,

(iteruj 5 (++"ab") "c")],

Iteruj.hs





Predchádzalo vzniku FP

- 19.storočie – DeMorgan, Boole – výrokový a predikátový počet
- 19.storočie – Peano – teória čísel, indukcia
- 20.storočie – Russel, Gödel, Hilbert – Princípy matematiky
- ~1930 ... ~1950 – vypočítateľnosť
 - Turingove stroje – krok, stav, abeceda, výpočet
 - Rekurzívne funkcie (Kleene) – štruktúra funkcií podľa ich konštrukcie, napr. primitívne rekurzívne funkcie \subsetneq vypočítateľné (Ackermannova fcia),
 - λ -kalkul (Church) – abstrakcia a aplikácia,
 - Markovove algoritmy - symbolické úpravy reťazcov, prepisovací systém
- všetky modely (i mnohé ďalšie) sú ekvivalentné,
 - zastavenie Turingovho stroja,
 - zastavenie programu v Pascale-Jave-Pythone...
 - výpočet v λ -kalkul,
 - výpočet rekurzívnej funkcie dá výsledok
- sú rovnako ťažké (nemožné) úlohy

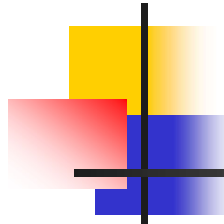
Pôvodne vôbec nešlo o počítanie, ale vypočítateľnosť, či matematiku

- ak počítali, tak to vyzeralo takto [The Bombe @ Bletchley.mov](#)



Trochu z histórie FP

- 1930, Alonso Church, lambda calculus
 - teoretický základ FP
 - kalkul funkcií: abstrakcia, aplikácia, kompozícia
 - Princeton: A.Church, A.Turing, J. von Neumann, K.Gödel - skúmajú formálne modely výpočtov
 - éra: WWII, prvý von Neumanovský počítač: Mark I (IBM), balistické tabuľky
- 1958, Haskell B.Curry, logika kombinátorov
 - alternatívny pohľad na funkcie, menej známy a populárny
 - „premenné vôbec nepotrebujeme“
- 1958, LISP, John McCarthy
 - implementácia lambda kalkulu na „von Neumanovskom HW“
- 1960, SECD (**S**tack-**E**nvironment-**C**ontrol-**D**ump) Machine, Landin
 - predchodca p-code, rôznych stack-orientovaných bajt-kódov, virtuálnych mašín.
 - SECD použili pri implementácii
 - Algol 60, PL/1 – predchodcu Pascalu
 - LISP – prvého funkcionálneho jazyka založenom na λ -kalkule



Jazyky FP

1977, John Backus, IBM – odpálil boom rôznych FP jazykov

Can Programming Be Liberated from the von Neumann Style?

A Functional Style and Its Algebra of Programs

- 1.frakcia:

- Lisp, Common Lisp, ..., Scheme (MIT, DrScheme, Racket),
- ML, Standard ML, CAML, oCAML, ...

- 2.frakcia:

- Miranda, Gofer, Hope, Erlang, Clean, Hugs, Haskell Platform



1960 LISP

- LISP je rekurzívny jazyk
- LISP je vhodný na list-processing
- LISP používa dynamickú alokáciu pamäte, GC
- LISP je skoro beztypový jazyk
- LISP používal dynamic scoping
- LISP má globálne premenné, priradenie, cykly a pod.
 - ale nič z toho vám neukážem ☺
- LISP je vhodný na prototypovanie a je *všelikde*
- Scheme je LISP dneška, má viacero implementácií, napr.



Scheme - syntax

`<Expr> ::= <Const> |
 <Ident> |
 (<Expr0> <Expr1> ... <Exprn>) |
 (lambda (<Ident1>...<Identn>) <Expr>) |
 (define <Ident> <Expr>)`

definícia funkcie:

```
(define gcd  
  (lambda (a b)  
    (if (= a b)  
        a  
        (if (> a b)  
            (gcd (- a b) b)  
            (gcd a (- b a))))))
```

volanie funkcie:

```
(gcd 12 18)  
6
```



Rekurzia na číslach

```
(define fac (lambda (n)
  (if (= n 0)
      1
      (* n (fac (- n 1))))))
```

(fac 100)
933262....000

```
(define fib (lambda (n)
  (if (= n 0)
      0
      (if (= n 1)
          1
          (+ (fib (- n 1)) (fib (- n 2)))))))
```

(fib 10)
55

```
(define ack (lambda (m n)
  (if (= m 0)
      (+ n 1)
      (if (= n 0)
          (ack (- m 1) 1)
          (ack (- m 1) (ack m (- n 1)))))))
```

(ack 3 3)
61

```
(define prime (lambda (n k)
  (if (> (* k k) n)
      #t
      (if (= (mod n k) 0)
          #f
          (prime n (+ k 1))))))
```

```
(define isPrime?(lambda (n)
  (and (> n 1) (prime n 2))))
```



Scheme closures

```
(define (iterate n f)
  (if (= n 0)
      (lambda (x) x)
      (lambda (x) (f ((iterate (- n 1) f) x ))))
  )
)
```

```
(define addN5 (lambda (n) (+ n 5)))
(define addN1 (lambda (n) (+ n 1)))
```

```
((iterate 7 addN5 ) 100)
((iterate 7 (iterate 4 addN1)) 100)
```



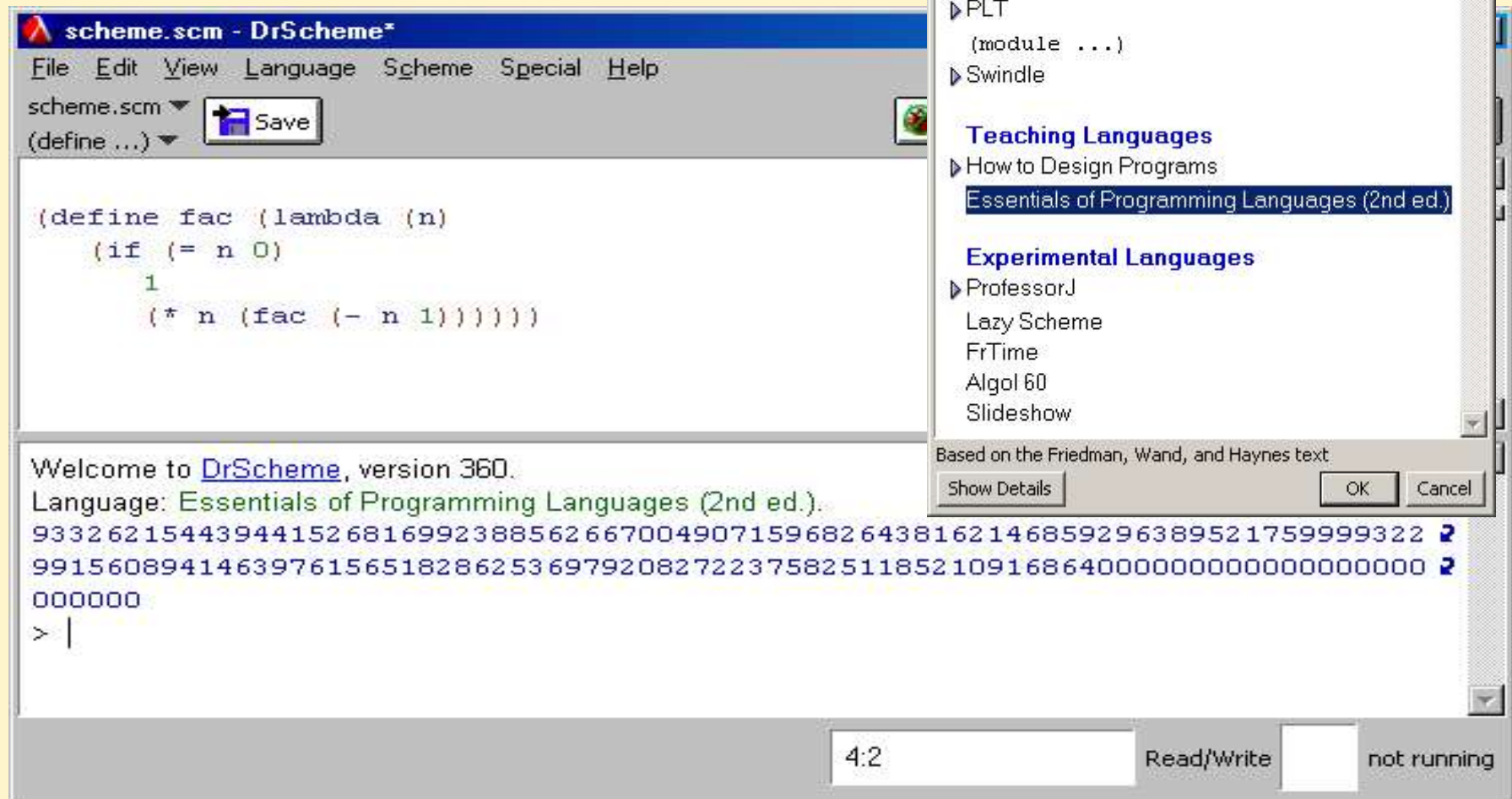
Nepovinné

- Takto vyzerá slajd, ktorý je nepovinný len pre záujemcov

DrScheme

po inštalácii DrScheme treba
zvoliť si správnu úroveň jazyka
(t.j. advanced user, resp.
Essentials of PL)

<http://www.plt-scheme.org/software/drscheme/tour/tour-Z-H-4.html>





Čísla - help

- complex
- real
- rational
- integer

- +, -, *
- quotient, remainder, modulo

(`* 3 (+ 5 7) 2`) |--> 72

(`quotient 7 3`) |--> 2

(`remainder -11 3`) |--> -2, (`modulo -11 3`) |--> 1

- max, min, abs
- gcd, lcm
- floor, ceiling

(`max 1 2 3 4 5`) |--> 5

(`gcd 18 12`) |--> 6, (`lcm 18 12`) |--> 36

(`floor (/ 5 3)`) |--> 1, (`ceiling (/ 5 3)`) |--> 2

(`floor -4.3`) |--> -5.0, (`ceiling -4.3`) |--> -4.0

- truncate, round
- expt

(`truncate -4.3`) |--> -4.0, (`round -4.3`) |--> -4.0

(`expt 2 5`) |--> 32

- eq?, =, <, >, <=, >=
- zero?, positive?, negative?
- odd?, even?

(`odd? 2`) |--> #f, (`even? 2`) |--> #t

Zoznam je to, čo
má hlavu a chvost



Zoznam a nič iné

- má dva konštruktory
 - Scheme: `()`, `(cons h t)`
 - Haskell: `[]`, `h:t`
- vieme zapísať konštanty *typu* zoznam
 - Haskell: `1 : 2 : 3 : [] = [1,2,3]`
 - Scheme: `(cons 1 (cons 2 (cons 3 ())))`
- poznáme konvencie
 - Scheme: `(list 1 2 3)`, `'(1 2 3)`, `(QUOTE (1 2 3))`
- môžu byť heterogénne
 - Scheme: `'(1 (2 3) 4)`, `(list 1 ' (2 3) 4)`, `(list 1 (2 3) 4)`
 - Haskell: nie, vždy sú typu `List<t> = [t]`

procedure application:
expected procedure,
given: 2; arguments were: 3



K zoznamu vždy
pristupujeme cez hlavu

Car-Cdring v Lispe/Scheme

- **car**

(car '(1 2 3)) vráti 1

(car '((1 2) 3 4)) vráti (1 2)

- **cdr**

(cdr '(1 2 3)) vráti (2 3)

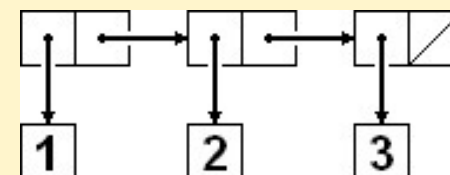
(cdr '((1 2) 3 4)) vráti (3 4)

- **cons**

(cons 1 '(2 3)) vráti (1 2 3)

- **quote**

'(1 2) je ekvivalentné (**quote** (1 2))



(cddr '(1 2 3))

(3)

(cddddr '(1 2 3))

()

(cadr '(1 2 3))

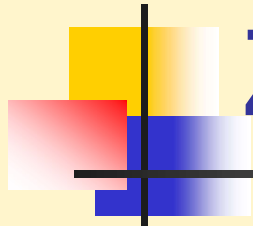
2

(caddr '(1 2 3))

3

(if vyraz ak-nie-je-nil ak-je-nil)

null? je #t ak argument je ()



Zoznamová rekurzia 1

```
(define length
  (lambda (l)
    (if (null? l)
        0
        (+ 1 (length (cdr l))))))
```

```
(length '(1 2 3))
3
```

```
(define sum
  (lambda (l)
    (if (null? l)
        0
        (+ (car l) (sum (cdr l))))))
```

```
(sum '(1 2 3))
6
```

```
(define append
  (lambda (x y)
    (if (null? x)
        y
        (cons (car x)
                (append (cdr x) y)))))
```

zreťazenie zoznamov

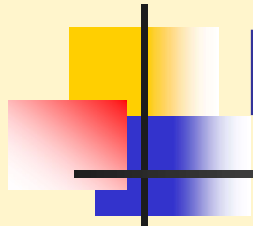
```
(append '(1 2 3) '(a b c))
(1 2 3 a b c)
```

```
(define reverse
  (lambda (l)
    (if (null? l)
        '()
        (append (reverse (cdr l))
                  (list (car l))))))
```

otočenie zoznamu

častá chyba

```
(reverse '(1 2 3 4))
(4 3 2 1)
```



Príklad - zásobník

```
(define empty_stack
  ( lambda ( stack ) ( if ( null? stack ) #t #f )))
```

```
(define push
  ( lambda ( element stack ) ( cons element stack ) ))
```

```
(define pop
  ( lambda ( stack ) ( cdr stack )))
```

```
(define top
  ( lambda ( stack ) ( car stack )))
```

```
(define st (push 3 (push 2 (push 1 '()))))
st
```

```
(top (pop (pop st)))
1
```

Zoznamová rekurzia 2

(cond (v1 r1) (v2 r2) (else r))

list? je #t ak argument je

zoznam

■ member ; nachádza sa v zozname
(define member
 (lambda (elem lis)
 (cond
 ((null? lis) '()) ; #f
 ((eq? elem (car lis)) #t)
 (else (member elem (cdr lis))))))

(member 3 '(1 2 3))

#t

(member '(1 2) '(1 2 (1 2) 3))

()

lebo (eq? '(1 2) '(1 2)) je #f

■ equal ; rovnosť dvoch zoznamov
(define equal

(lambda (lis1 lis2)

(cond

((not (list? lis1))(eq? lis1 lis2))

((not (list? lis2)) '()) ; #f

((null? lis1) (null? lis2))

((null? lis2) '())

((equal (car lis1) (car lis2))

(equal (cdr lis1) (cdr lis2)))

(else '()))))

(equal '(1 2) '(1 2))

#t

ak sa rovnajú hlavy,
porovnávame chvosty



Spošenie zoznamu - flat

```
(define flat (lambda (lis)
  (cond
    ((null? lis) lis)                ; prázdny zoznam
    ((list? lis)                     ; zoznam
     (append (flat (car lis)) (flat (cdr lis))))
    (else (list lis))))             ; atóm
```

```
(flat '(1 2 (3 (4 5) ()) (6 (7))))
(1 2 3 4 5 6 7)
```

porozmýšľajte, ako odstrániť `append` z tejto definície

ako napísať `flat` len s jedným rekurzívnym volaním



Mapping

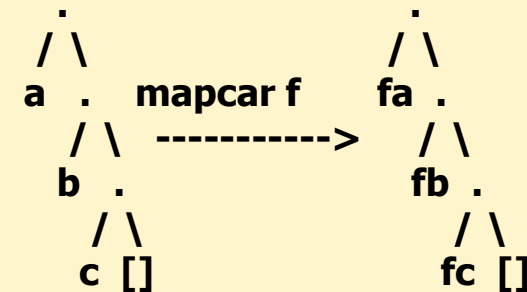
- `mapcar` ; aplikuj funkciu na každý prvok zoznamu

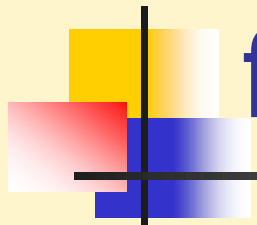
```
(define (mapcar fun lis)
  (cond
    ((null? lis) '())
    (else (cons (fun (car lis))
                  (mapcar fun (cdr lis))))))
```

```
(mapcar fib '(1 2 3 4 5 6))
(1 1 2 3 5 8)
```

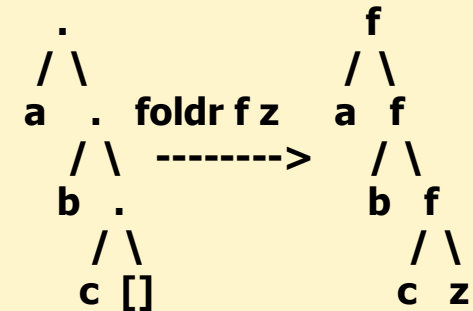
```
(mapcar (lambda (x) (* x x)) '(1 2 3 4 5 6))
(1 4 9 16 25 36)
```

konštanta typu funkcia





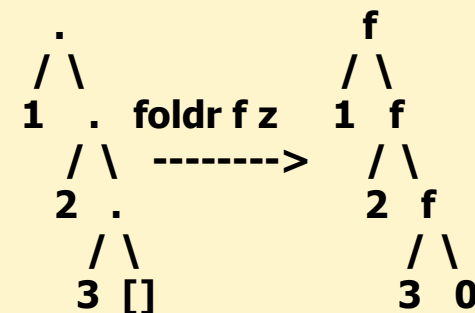
foldr



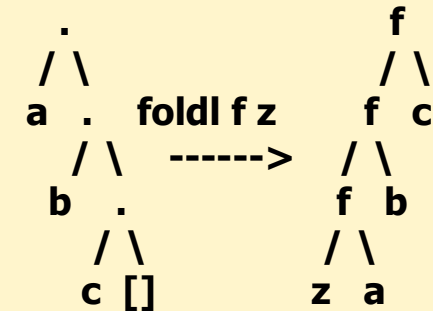
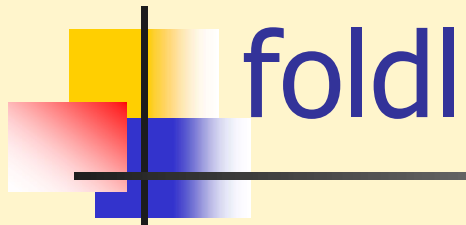
```
(define foldr
  (lambda (func zero lis)
    (if (null? lis)
        zero
        (func (car lis) (foldr func zero (cdr lis))))))
```

```
(foldr (lambda (x y) (+ (* 10 y) x)) 0 '(1 2 3))
321
```

```
(foldr (lambda (x y) (+ (* 10 x) y)) 0 '(1 2 3))
60
```



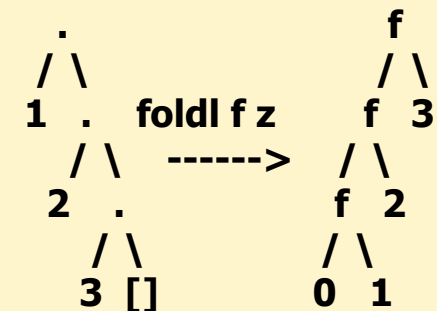
porozmýšľajte, ako definovať append pomocou foldr



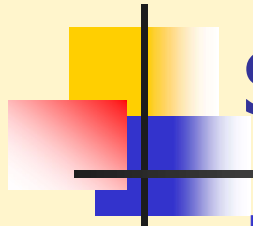
```
(define foldl
  (lambda (func accum lis)
    (if (null? lis)
        accum
        (foldl func (func accum (car lis)) (cdr lis))))))
```

```
(foldl (lambda (x y) (+ (* 10 x) y)) 0 '(1 2 3))
123
```

```
(foldl (lambda (x y) (+ (* 10 y) x)) 0 '(1 2 3))
100
```



porozmýšľajte, ako definovať reverse pomocou foldl



spoj a rozpoj

- `(spoj '(1 2 3) '(4 5 6)) = ((1 4) (2 5) (3 6))`
- `(rozpoj '((1 4) (2 5) (3 6))) = ((1 2 3) (4 5 6))`

`(define rozpoj (lambda (pairs)`

`(cond`

`((null? pairs) '())`

`; prázdny zoznam`

`((null? (cdr pairs))`

`; jedno-prvkový zoznam`

`(list (list (caar pairs)) (list (cadar pairs))))`

`(else`

`; dvoj-a-viac prvkový`

`(rozpoj '())` `(list`

`()` `(cons (caar pairs) (car (rozpoj (cdr pairs))))`

`(rozpoj '((1 4)))` `(cons (cadar pairs) (cadr (rozpoj (cdr pairs))))))`

`((1) (4))`

`(rozpoj '((1 4) (2 3)))`

`((1 2) (4 3))`

`(rozpoj '((1 11) (2 12) (3 13) (4 14)))`

`((1 2 3 4) (11 12 13 14))`

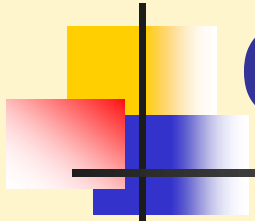


rozpoj pomocou let

```
(define rozpoy (lambda (pairs)
  (cond
    ((null? pairs) '())
    ((null? (cdr pairs)) (list (list (caar pairs)) (list (cadar pairs))))
    (else
     (let ((pom (rozpoy (cdr pairs))))
       (list
        (cons (caar pairs) (car pom))
        (cons (cadar pairs) (cadr pom))))))))
```

```
(let (
  (var1 expr1) ...
  (varn exprn))
  expr)
```

priradí do premenných var_i hodnoty výrazov expr_i a vyhodnotí výraz expr



Queens

doposiaľ dobre položené dámy

```
(define btrackRow (lambda (col row queens)  
  (if (> row N)  
      #f  
      (or  
        (and (safe row row row queens) (btrack (+ col 1) (cons row queens)))  
        (btrackRow col (+ row 1) queens))  
      )  
  )  
)
```

; skús položiť dámu do riadku row v stĺpci col

```
(define btrack (lambda (col queens)  
  (if (> col N)  
      queens  
      (btrackRow col 1 queens)  
  )  
)
```

; skús položiť dámu do stĺpca col

> (btrack 1 ())
(4 2 7 3 6 8 5 1)



(define **N** 8)

```
(define safe (lambda (row diag1 diag2 queens)
  (if (null? queens)
      #t
      (if (or (eq? row (car queens)) ; kolizia v riadku
              (eq? (+ diag1 1) (car queens)) ; kolizia na 1.uhlopriecke
              (eq? (- diag2 1) (car queens))) ; kolizia na 2.uhlopriecke
          #f
          (safe row (+ diag1 1) (- diag2 1) (cdr queens))))
  )
)

(define safe (lambda (row diag1 diag2 queens)
  (let ((diag11 (+ diag1 1)) (diag21 (- diag2 1)))
    (or (null? queens)
        (and (not (or (eq? row (car queens)) ; kolizia v riadku
                      (eq? diag11 (car queens)) ; kolizia na 1.uhlopriecke
                      (eq? diag21 (car queens)))) ; kolizia na 2.uhlopriecke
            (safe row diag11 diag21 (cdr queens))))))
  ))
```



Syntax - help

- volanie fcie
(*<operator>* *<operand1>* ...) (max 2 3 4)
- funkcia
(lambda *<formals>* *<body>*) (lambda (x) (* x x))
- definícia funkcie
(define *<fname>* (lambda *<formals>* *<body>*))
- if, case, do, ...
(if *<test>* *<then>*) (if (even? n) (quotient n 2))
(if *<test>* *<then>* *<else>*) (if (even? n) (quotient n 2) (+ 1 (*3 x)))
(cond (*<test1>* *<expr1>*) (cond ((= n 1) 1)
(*<test2>* *<expr2>*) ((even? n) (quotient n 2))
(else *<exprn>*)) (else (+ 1 (*3 x))))
- let
(let ((*<var₁>* *<expr₁>*) ...
(*<var_n>* *<expr_n>*))
 <expr>) (let ((x (+ n 1))) (* x x))

Venujem neznámemu Viktorovi :
napriek menu menu svojmu,
padol za predstavu svoju,
o spojitých funkciach...

Kvíz funkcionára

Každý slušný funkcionár hľadá (vo voľbách) nejakú dobrú funkciu

Tréning: viete nájsť funkciu f a zapísať je v matematike/Haskelli, ktorá

1. $f^3 = \text{iteruj } 3 \ f = \lambda x \rightarrow x+6,$

$$f = \lambda x \rightarrow x+2$$

1. $f^3 = \text{iteruj } 3 \ f = \lambda x \rightarrow 27*x$

$$f = \lambda x \rightarrow 3*x$$

1. $f^3 = \text{iteruj } 3 \ f = \lambda x \rightarrow x+13$

$$f = \lambda x \rightarrow x+13/3$$

1. $f^3 = \text{iteruj } 3 \ f = \lambda x \rightarrow 11*x$

$$f = \lambda x \rightarrow \sqrt[3]{11} * x$$

1. $f^3 = \text{iteruj } 3 \ f = \lambda x \rightarrow x^8$

$$f = \lambda x \rightarrow x*x$$

1. $f^3 = \text{iteruj } 3 \ f = \lambda x \rightarrow x^7$

$$f = ???$$

Neexistuje ? Alebo len nemá meno (v matematike, či Haskellu) ?

