



# Midterm

---

- Rekurzia 3.86/5
- Zajko 2.60/5
- Lambdy 1.78/4
- Funkcionály 5/5
- Stromy 3.35/4
  
- priemer: 16.6/25



# Syntaktická analýza v Haskell

úlohou syntaktickej analýzy je zistiť, či vstupný stream lexém patrí do nejakého popísaného jazyka. Side-effect toho je/môže byť vnútorná reprezentácia.

- Jeroen Fokker: Functional Parsers, LNCS 925, 1996,  
<http://citeseerx.ist.psu.edu/viewdoc/download?doi=10.1.1.138.6885&rep=rep1&type=pdf>
- Graham Hutton: **Functional Parsing – Computerphile**  
<https://www.youtube.com/watch?v=dDtZLm7HIJs>
- Johan Jeuring, Doaitse Swierstra: Grammars and Parsing,  
<http://www.cs.uu.nl/docs/vakken/gont/diktaat.pdf>
- Daan Leijen: **Parsec**, a fast combinator parser,  
<http://research.microsoft.com/en-us/um/people/daan/download/parsec/parsec-letter.pdf>
- Doaitse Swierstra: Combinator Parsers: From Toys to Tools,  
<http://people.cs.uu.nl/doaitse/Papers/2000/HaskellWorkshop.pdf>

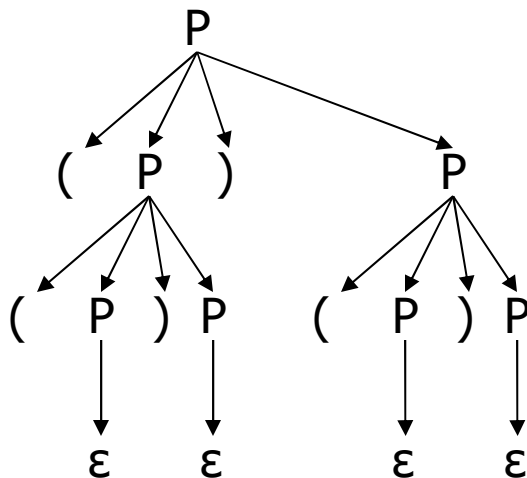
Pozn.:

v celom texte sa mimovoľne objavuje rôzne vy(s)kloňované slovo *parser*, čoho slovenským ekvivalentom je syntaktický analyzátor



# Jazykovedné okienko

- **Gramatika** (konečná množina pravidiel):  $P \rightarrow ( P ) P \mid \varepsilon$
- **Odvedenie** (konečná postupnosť krokov odvodenia):  
 $P \rightarrow ( P ) P \rightarrow ((P)P)P \rightarrow ((P)P)(P)P \rightarrow^4 (())()$
- **Jazyk** (množina odvoditeľných slov):  
 $L = \{ w \in \{ (, ) \}^* \mid P \rightarrow^* w \}$
- **strom** odvodenia:



Aké sú to jazyky ?

$R \rightarrow a R a \mid b R b \mid c R c \mid \varepsilon$

$T \rightarrow ( T ) \mid T T \mid \varepsilon$

$S \rightarrow S S \mid a$

$V \rightarrow a V a \mid \varepsilon$

$L \rightarrow ( L L ) \mid \lambda \text{ id.L } \mid \text{id}$

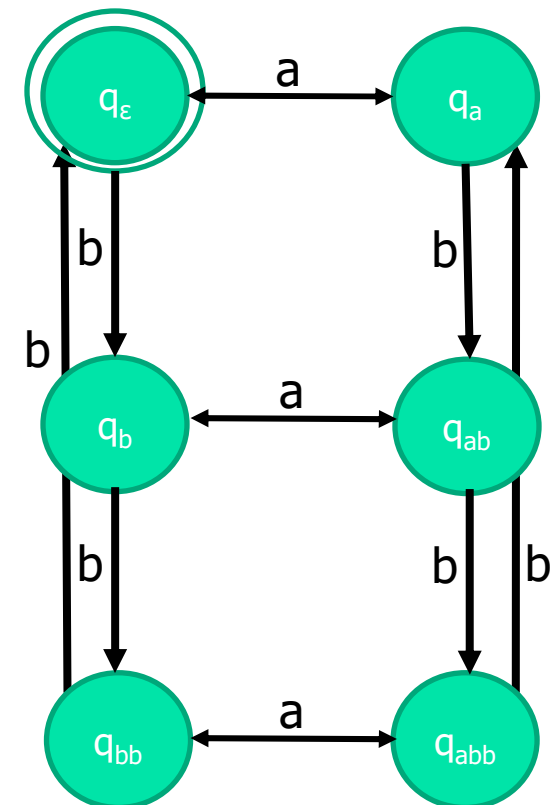


$\{w \in \{a,b\}^* \mid 2 \mid \#_a w, 3 \mid \#_b w\}$

- $S \rightarrow aS_a$
- $S_a \rightarrow aS$
- $S_b \rightarrow aS_{ab}$
- $S_{ab} \rightarrow aS_b$
- $S_{abb} \rightarrow aS_{bb}$
- $S_{bb} \rightarrow aS_{abb}$
- $S \rightarrow \varepsilon$

- $S \rightarrow bS_b$
- $S_a \rightarrow bS_{ab}$
- $S_b \rightarrow bS_{bb}$
- $S_{ab} \rightarrow bS_{abb}$
- $S_{abb} \rightarrow bS_a$
- $S_{bb} \rightarrow bS$

regulárny jazyk  
regulárna gramatika  
konečný automat

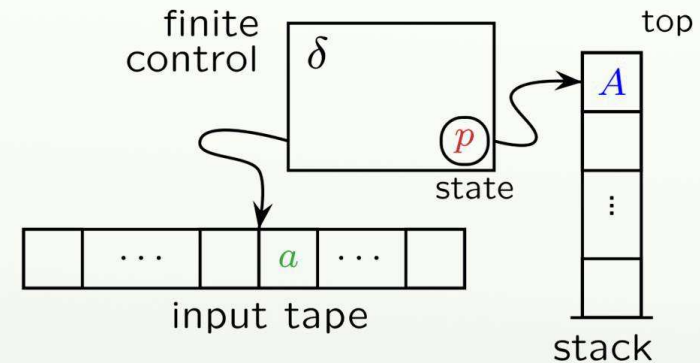




$$\{ w \in \{a,b\}^* \mid w = a^n b^n \}$$

- Je to regulárny jazyk ?
- $S \rightarrow aSb$
- $S \rightarrow \varepsilon$

## Pushdown automaton



<https://en.wikipedia.org/wiki/File:Pushdown-overview.svg>

bezkontextový jazyk – stikne viac ako regulárny  
bezkontextová gramatika  
zásobníkový automat




$$\{w \in \{a,b\}^* \mid \#_a w = \#_b w\}$$

■ Je to regulárny jazyk ?

- $S \rightarrow aSb$
- $S \rightarrow \varepsilon$
- $ab \rightarrow ba$
- $ba \rightarrow ab$

- $S \rightarrow ASB$
- $S \rightarrow \varepsilon$
- $AB \rightarrow BA$
- $A \rightarrow a$
- $B \rightarrow b$

-- kontext

kontextová gramatika  
??bezkontextový jazyk??  
Turingov stroj



$$\{w \in \{a,b\}^* \mid \#_a w = \#_b w\}$$

■ Je to bezkontextový jazyk ?

■  $S \rightarrow aSbS$

■  $S \rightarrow bSaS$

■  $S \rightarrow \varepsilon$

Dôkaz:

1) Ak  $S \rightarrow^* w$ , tak  $\#_a w = \#_b w$  ... jasné z pravidiel

2) Ak  $\#_a w = \#_b w$ , tak  $S \rightarrow^* w$  ?

■  $w = aw'$ , zrejme  $\#_a w' = \#_b w' - 1$

■  $w' = ubv$ , tak, že  $\#_a u = \#_b u$ ,  $\#_a v = \#_b v$ .

a	u	b	v
---	---	---	---

bezkontextová gramatika  
!!bezkontextový jazyk,  
zásobníkový automat



# Syntaktická analýza

---

- Je gramatika „Javy“ bezkontextový jazyk, alebo nie (ergo kontextový)
- Existuje algoritmus syntaktickej analýzy pre bezkontextové gramatiky:
- Earley [https://en.wikipedia.org/wiki/Earley\\_parser](https://en.wikipedia.org/wiki/Earley_parser),  $O(n*n*n)$
- A problém je redukovateľný na násobenie matíc  
[https://en.wikipedia.org/wiki/Earley\\_parser](https://en.wikipedia.org/wiki/Earley_parser)





# Rekurzívny zostup

```
Args -> Term
Args -> Term _Args
Term -> digit
Term -> variable
Term -> symbol
Term -> symbol ( Args )
```

```
-- neprázdny zoznam termov oddelených čiarkou
-- Args := Term { _ Term }*
fromStringArgs :: String -> ([Term], String)
fromStringArgs xs = let (a, xs') = fromString xs in
    if not (null xs') && head xs' == ',' then
        let (as, xs'') = fromStringArgs (tail xs') in
            ((a:as), xs'')
    else ([a], tail xs')

-- Term := digit | Variable | symbol [ ( Args ) ]
fromString :: String -> (Term, String)
fromString (x:xs) | isDigit x = (CN (ord x-48), xs)
fromString [x] | isAlpha x && isLower x = (Functor [x] [], [])
fromString (x:y:xs) | isAlpha x && isLower x && y == '(' = let (args, xs') =
    fromStringArgs xs in (Functor [x] args, xs')
fromString (x:xs) | isAlpha x && isUpper x = (Var [x], xs)
fromString xs = error ("syntax error: " ++ xs)
```

# Aritmetické výrazy

## Backus-Naurova forma

parser pre aritmetické výrazy

[https://en.wikipedia.org/wiki/Backus%E2%80%93Naur\\_form](https://en.wikipedia.org/wiki/Backus%E2%80%93Naur_form)

ľavo-rekurzívna gramatika:

```
<expression> ::=  
    <expression> + <expression> |  
    <expression> * <expression> |  
    <expression> - <expression> |  
    <expression> / <expression> |  
    identifier |  
    number |  
    ( <expression> )
```

$E \rightarrow E + E \mid E * E \mid E - E \mid E / E$

$E \rightarrow \text{identifier}$

$E \rightarrow \text{number}$

$E \rightarrow ( E )$

gramatika LL(1):

```
<expression> ::=  
    <term> |  
    <term> + <expression> |  
    <term> - <expression>  
<term> ::=  
    <factor> |  
    <factor> * <term> |  
    <factor> / <term>  
<factor> ::=  
    identifier |  
    number |  
    ( <expression> )
```



# RD-Parser

[https://en.wikipedia.org/wiki/Recursive\\_descent\\_parser](https://en.wikipedia.org/wiki/Recursive_descent_parser)

```
fromString :: String -> (AExpr, String)
```

```
fromString xs =
```

```
    let (e1, xs') = fromString xs in
```

```
    let ('+', xs'') = xs' in
```

```
    let (e2, xs''') = fromString xs'' in
```

```
        ((Plus e1 e2), xs''')
```

OR ?

```
fromStringF :: String -> (AFactor, String)
```

```
fromStringF (x:xs) | isDigit x = ...
```

```
fromStringF (x:xs) | isAlpha x = ...
```

```
fromStringF (x:xs) | x == '(' =
```

```
    let (e, xs') = fromString xs in
```

```
    (e, tail xs')
```

l'avo-rekurzivna gramatika:

```
<expression> ::=
```

```
    <expression> + <expression> |
```

```
    <expression> * <expression> |
```

```
    <expression> - <expression> |
```

```
    <expression> / <expression> |
```

```
    identifier |
```

```
    number |
```

```
    ( <expression> )
```

gramatika LL(1):

```
<expression> ::=
```

```
    <term> |
```

```
    <term> + <expression> |
```

```
    <term> - <expression>
```

```
<term> ::=
```

```
    <factor> |
```

```
    <factor> * <term> |
```

```
    <factor> / <term>
```

```
<factor> ::=
```

```
    identifier |
```

```
    number |
```

```
    ( <expression> )
```

```
fromStringE :: String -> (AExpr, String)
```

```
fromStringE xs =
```

```
    let (t, xs') = fromStringT xs in
```

```
    if elem (head xs') ['+', '-', '/'] then
```

```
        let (e, xs'') = fromStringE (tail xs') in
```

```
            ((Plus/Minus t e), xs'')
```

```
    else
```

```
        (t, xs')
```

```
fromStringT :: String -> (ATerm, String)
```

```
fromStringT xs =
```

```
    let (f, xs') = fromStringF xs in
```

```
    if elem (head xs') ['*', '/', '/'] then
```

```
        let (t, xs'') = fromStringT (tail xs') in
```

```
            ((Mult/Div f t), xs'')
```

```
    else
```

```
        (f, xs')
```



# Syntaktický analyzátor

---

- program, ktorý o vstupnej vete rozhoduje, či patrí alebo nie do jazyka,
- pre rôzne gramatiky to môže byť rôzne ťažký problém,
- *my nechceme riešiť ťažké problémy...*
- ak gramatika nie je ľavo-rekurzívna, vieme napísať pomerne priamočiaro analyzátor metódou rekurzívneho zostupu,
- ak je ľavo-rekurzívna, tak ju najprv prerobíme, aby sme si uvarili čaj...
- cieľom tejto prednášky je vybudovať:
  - sériu jednoduchých atomických syntaktických analyzátorov,
  - sériu kombinátorov, ktorými z nich skladáme zložitejšie analyzátory,
  - pochopiť filozófiu kombinácie analyzátorov napr. tým, že napíšeme analyzátor pre lambda-výrazy.

Alternatívne prístupy:

- tzv. monadické parsery, špeciálny štýl písania kódu.
- Haskell obsahuje modul Parsec - knižnica pre písanie analyzátorov,



# Syntaktická analýza

---

Najprv si ujasnime typ funkcie, ktorá realizuje syntaktickú analýzu.

- **p**::Parser je funkcia, ktorá zoberie vstup a vráti vnútornú formu, ak patrí do jazyka.

**type Parser = String -> Tree**

- šikovnejšie je definovať **p** ako funkciu, ktorá zoberie vstup a vráti nezanalýzovanú časť vstupu (plus vnútornú reprezentáciu):

**type Parser = String -> (String, Tree)**

- ak parametrizujeme typ vnútornej reprezentácie ako *result*, dostaneme:

**type Parser result = String -> (String, result)**

To funguje v prípade, ak pre nejaký prefix vstupného streamu existuje odvodenie v jazyku. Co ak neexistuje ? Co ak ich je viac ?



# Nedeterministická analýza

- čo ak analyzátor vráti viacero riešení, resp. žiadne (existuje viacero odvodení) ?... Pozbierame ich do zoznamu – tzv. nedeterministický parser

**type Parser result = String -> [ (String, result) ]**

- keďže typ String = [Char], po úplnej parametrizácii dostaneme typ Parser, ktorý predstavuje nedeterministický analyzátor vstupného streamu objektov typu symbol (napr. Char), pričom výstupná reprezentácia je typu result:

**type Parser symbol result = [symbol] -> [[symbol],result]**

- príklad analyzátoru na type String = [Char], ktorý vráti Char, resp. Int

$p_2$ : Parser Char Int = [Char] -> [[Char], Int]

$p_2$  "123" = [("123",0), ("23",1), ("3",12), ("",123)] -- viacero výsledkov

$p_1$ : parser Char Char = [Char] -> [[Char], Char]

$p_1$  "abc" = []

-- žiaden výsledok

```
type Parser symbol result = [symbol] -> [[symbol],result]
```

# Elementárne analyzátory

Začneme od veľmi jednoduchých analyzátorov, ktoré budeme neskôr kombinovať do zložitejších.

- analyzátor, ktorý rozpoznáva jedno (konštantné) písmenko 'a':

```
symbola      :: Parser Char Char
symbola []    = []
symbola (x:xs) | x=='a' = [ (xs, 'a') ]
                | otherwise= []
```

-- ak nie je nič na vstupe  
-- ak je 'a' na vstupe  
-- ak nie je 'a' na vstupe

- parametrizujeme konštantu a zovšeobecníme pre stream symbolov ľub.typu:

```
symbol      :: Eq s => s -> Parser s s
symbol a []  = []
symbol a (x:xs) | a==x = [ (xs, x) ]
                | otherwise= []
```

$P_a \rightarrow a$

Príklad:

```
> symbol 'a' "abcd"
[("bcd",'a')]
> symbol 'a' "bcd"
[]
```

```
type Parser symbol result = [symbol] -> [[symbol],result)]
```

# Elementárne analyzátory

- parser, ktorý analyzuje jeden symbol:

```
symbol          :: Eq s => s -> Parser s s
symbol a []      = []
symbol a (x:xs)  = [ (xs, a) | a == x ]
```

- parser, ktorý analyzuje postupnosť lexém:

```
token           :: Eq[s] => [s] -> Parser s [s]
token k xs      | k==take n xs    = [ (drop n xs, k)]
                | otherwise       = []
                where n = length k
```

```
> token "abc" "abcdef"
[("def","abc")]
> token "abc" "abdef"
[]
> token "try" "try { } catch"
[(" { } catch","try")]
```



```
type Parser symbol result = [symbol] -> [[symbol],result)]
```

# Elementárne analyzátory

po vzore definície symbol z minulého slajdu, definujme analyzátor, ktorý akceptuje jeden symbol spĺňajúci logickú podmienku:

```
satisfy      :: (s -> Bool) -> Parser s s
satisfy p [] = []
satisfy p (x:xs) = [ (xs, x) | p x ]
```

```
Main> satisfy isDigit "123abc"
[("23abc",'1')]
Main> satisfy isDigit "abc123"
[]
```

Cv1: Keďže satisfy je zovšeobecnením symbol, definujte symbol ako inštanciu satisfy.

Cv2: V Haskellu je funkcia isDigit. Definujte analyzátor digit10::Parser Char Char, ktorý analyzuje jednu desiatkovú cifru. Hint: pomocou satisfy.

Cv3: Definujte analyzátor hexa::Parser Char Char, ktorý analyzuje jednu šesnástkovú cifru, t.j. (0, 1, ..., F).

type Parser symbol result = [symbol] -> [[symbol],result)]

# Triviálne analyzátory

(základné stavebné kamene)

- $\epsilon$ -pravidlo

epsilon :: Parser s ()

-- () je ako typ void

epsilon xs = [ ( xs, () ) ]

-- () hodnota typu (), ako null

- $\epsilon$ -pravidlo s tým, že vráti vnútornú reprezentáciu

succeed :: r -> Parser s r

succeed v xs = [ (xs, v) ]

-- v je výst.hodnota typu r

epsilon :: Parser s ()

-- epsilon ako inštancia succeed

epsilon = succeed ()

- parser, ktorý nič neakceptuje

failp :: Parser s r

failp xs = []

```
> epsilon "abc"
[("abc",())]
> (succeed 77) "abc"
[("abc",77)]
> failp "abc"
[]
```

```
type Parser symbol result = [symbol] -> [[symbol],result]
```

# Kombinátory analyzátorov

(pojivo)

- definujeme dva symboly v infixovej notácii  
infixr 6 <\*> -- sekvenčné zretáženie analyzátorov  
infixr 4 <|> -- zjednotenie analyzátorov

- sekvenčné zretáženie analyzátorov:

```
(<*>) :: Parser s a -> Parser s b -> Parser s (a,b)
(p1 <*> p2) xs = [ (xs2, (v1,v2))
                  | (xs1, v1) <- p1 xs
                  , (xs2, v2) <- p2 xs1
                  ]
```

- dijsunkcia (zjednotenie) analyzátorov:

```
(<|>) :: Parser s a -> Parser s a -> Parser s a
(p1 <|> p2) xs = p1 xs ++ p2 xs
```

```
> ((symbol 'a' <|> symbol 'b') <*> (symbol '1' <|> symbol '2')) "a2cd"
[("cd",('a','2'))]
```

Cv4. Prečo je lepšie definovať operátor <|> ako infixr miesto infixl.

Cv5. Definujte analyzátor, ktorý akceptuje reťazce začínajúce YES alebo NO.

```
type Parser symbol result = [symbol] -> [[[symbol],result)]]
```

# Transformátory analyzátorov

Transformátor analyzátoru je funkcia (funkcionál), ktorá zoberie analyzátor a vráti nový analyzátor s odvodenými/zmenenými vlastnosťami.

- transformátor **sp** analyzátoru *p*, ktorý funguje ako *p* ale ignoruje úvodné medzery:

```
sp                :: Parser Char a -> Parser Char a
sp p              = p . dropWhile (==' ')
```

- transformátor **just** analyzátoru *p* akceptuje vstup podľa *p* len, ak bol dočítaný celý vstupný stream:

```
just              :: Parser s a -> Parser s a
just p            = filter (null.fst) . p
```

```
> just (symbol 'a' <*> (symbol 'b' <|> symbol 'c' <|> succeed ' ')) "ac"
[("","('a','c'))]
```

Cv5'. Definujte analyzátor, ktorý akceptuje reťazce YES alebo NO.

Cv6. Definujte just pomocou list-comprehension, bez použitia filter.

```
type Parser symbol result = [symbol] -> [[symbol],result)]
```

# Aplikátor analyzátorov

Aplikátor analyzátora je kombinátor, ktorý modifikuje typ reprezentácie tak, že aplikuje nejakú funkciu na výslednú internú reprezentáciu.

`infix 5 <@`                      -- infixová notácia pre aplikátor

```
(<@)      :: Parser s a -> (a->b) -> Parser s b
(p <@ f) xs = [ (ys, f v) | (ys, v) <- p xs ]
```

- analyzátor `digit` akceptuje cifru a vráti jej desiatkovú hodnotu:

```
digit      :: Parser Char Int
digit      = satisfy isDigit <@ f
            where f c = ord c - ord '0'      -- char -> Int, '4' -> 4
```

```
> digit "12abc"
[("2abc",1)]
> satisfy isDigit "12abc"
[("2abc",'1')]
```

type Parser symbol result = [symbol] -> [[symbol],result]

## Skratky – rôzne klony <\*>

- kombinátor analyzátorov p a q, ktorý ignoruje výsledok q:

```
infixr 6 <*  
(<*)    :: Parser s a -> Parser s b -> Parser s a  
p <* q   = p <*> q <@ fst  
(p1 <* p2) xs = [ (xs2, v1)  
                  | (xs1, v1) <- p1 xs  
                  , (xs2, _) <- p2 xs1  
                  ]
```

- kombinátor analyzátorov p a q, ktorý ignoruje výsledok p:

```
infixr 6 *>  
(*>)    :: Parser s a -> Parser s b -> Parser s b  
p *> q   = p <*> q <@ snd
```

- kombinátor analyzátorov p:a a q:[a], ktorý vytvára zoznam výsledkov typu [a]:

```
infixr 6 <:*>  
(<:*>)   :: Parser s a -> Parser s [a] -> Parser s [a]  
p <:*> q  = p <*> q <@ list
```

Cv7. Definujte <:\*> bez list (x,xs) = (x:xs).

```
type Parser symbol result = [symbol] -> [[symbol],result]
```

# Iterátory analyzátorov

■ analyzátor  $p|\epsilon$  (vôbec alebo raz, **reg.výraz**  $\{p\}$ ):

option	:: Parser s a -> Parser s [a]	single x = [x]
option p	= p <@ single	single = \x -> [x]
	< > succeed []	

```
> (option (symbol 'a')) "abc"  
[("bc","a"),("abc","")]
```

■ analyzátor  $p^*$  (vôbec, raz alebo viackrát, **reg.výraz**  $\{p\}^*$ ):

many	:: Parser s a -> Parser s [a]
many p	= p <:*> (many p) < > succeed []

■ analyzátor  $p^+$  (aspoň raz, **reg.výraz**  $\{p\}^+$ ):

many1	:: Parser s a -> Parser s [a]
many1 p	= p <:*> many p
identifier	= many1 (satisfy isAlpha)

```
> (many(symbol 'a') <:*> symbol 'b') "aaabb"  
[("b",("aaa","b"))]  
> (many(symbol 'a') <:*> many1(symbol 'b')) "aaabb"  
[("",("aaa","bb")),("b",("aaa","b"))]
```



# Transformátor sequence

- sequence zoberie sekvenciu (zoznam) analyzátorov rovnakého typu a vráti analyzátor, ktorý vracia zoznam výsledkov

sequence :: [Parser s a] -> Parser s [a]

sequence xx = foldr (<:\*>) (succeed []) xx

$\{a\}^+ \{b\}^* \{c\}$

```
> sequence [many1 (symbol 'a'), many (symbol 'b'), option (symbol 'c')] "abbb"  
[("",["a","bbb",""]), ("b",["a","bb",""]), ("bb",["a","b",""]), ("bbb",["a","",""])]
```

Cv8. Definujte sequence bez foldr.

Cv8'. Definujte token pomocou sequence.

Cv9. Definujte analyzátor mobilného čísla (pre niektorého operátora), resp. PSČ

Cv10. Definujte analyzátor korektného dátumu gregoriánskeho kalendára

- choice zoberie sekvenciu (zoznam) analyzátorov rovnakého typu a vráti analyzátor, ktorý reprezentuje zjednotenie/disjunkciu analyzátorov.

choice :: [Parser s a] -> Parser s a

choice = foldr (<|>) failp





# Deterministický analyzátor

type DetPars symbol result = [symbol] -> result

- transformátor nedeterministického p analyzátoru na deterministický tým, že vyberie prvú možnosť:

```
some          :: Parser s a -> DetPars s a
some p        = snd . head . just p
```

- transformátor nedeterministického p analyzátoru na deterministický tým, nemení sa typ:

```
determ        :: Parser a b -> Parser a b
determ p xs    | null r      = []
               | otherwise = [head r]
               where r = p xs
```

- pažravý – z iterácie  $\{\}^*$ , resp.  $\{\}^+$  vyberie prvú možnosť

```
greedy = determ . many
greedy1 = determ . many1
```

```
> many digit "1234"
[("",[1,2,3,4]),("4",[1,2,3]),("34",[1,2]),("234",[1]),("1234",[1])]
> greedy digit "1234"
[("",[1,2,3,4])]
```



# Čísla

---

- prirodzené čísla

```
natural      :: Parser Char Int
natural      = greedy1 digit <@ foldl f 0
              where f a b = a*10 + b
```

Cv11. Definujte `natural` pomocou `foldr/l` ;-)

- Celé čísla

```
integer      :: Parser Char Int
integer      = (option (symbol '-') <*> natural ) <@ f
              where f ([],n) = n
                    f (_,n) = -n
```

- racionálne čísla

```
fract        :: Parser Char Float
fract        = integer <*>
              (option (symbol '.') <*> natural <@ ???)
              <@ ???
```

Cv12. Doprogramujte `fract`, aby `fract "12.345" = [("",12.345)`

Cv13. Preštudujte si definíciu `float`

# Zátvorkovanie

Analyzátor pre dobre uzátvorkované výrazy podľa gramatiky:  $P \rightarrow ( P ) P \mid \varepsilon$

- prvá idea: priamočiaro prepíšeme pravidlá gramatiky, problém výst.typ:
- výstupnú hodnotu kódujeme do stromu:

data Tree = Nil | Bin (Tree, Tree)

parens :: Parser Char Tree

```
parens = ( symbol '('  
            <*> parens  
            <*> symbol ')'  
            <*> parens  
          ) <@ (\(_, (x, (_, y))) -> Bin(x, y))  
  <|> epsilon <@ const Nil
```

```
> parens "()"  
[("", Bin (Nil, Nil)), ("()", Nil)]  
> just parens "()"  
[("", Bin (Nil, Nil))]  
> just parens "()()"  
[("", Bin (Nil, Bin (Nil, Nil)))]  
> just parens "(())"  
[("", Bin (Bin (Nil, Nil), Nil))]  
> just parens "()"  
[]
```

Cv14. Prečo sme v lambda patterne nepoužili štvoricu ?

Cv15. Načo je funkcia `const x y = x` ? Prečo sme tam rovno nenapísali Nil ?

# Zátvorkovanie ešte raz

open = symbol '('  
close = symbol ')'

parens :: Parser Char Tree

parens = (open \*> parens <\* close) <\*> parens <@ Bin <|> succeed Nil

```
> nesting "((()())())"  
[("",3),("((()())())",0)]  
> just nesting "((()())())"  
[("",3)]
```

Cv16. Načo sú potrebné zátvorky okolo open \*> parens <\* ?

Cv17. Definujte analyzátor parens2, ktorý pozná dva druhy zátvoriek.

■ hĺbka dobre uzátvorkovaného výrazu

nesting :: Parser Char Int

nesting = ( open \*> nesting <\* close) <\*> nesting <@ f <|> succeed 0  
where f (x,y) = (1+x) 'max' y

foldparens :: ((a,a)->a) -> a -> Parser Char a

foldparens f e = p

where p = (open \*> p <\* close) <\*> p <@ f <|> succeed e

Cv18. foldparens je zovšeobecnenie parens a nesting. Definujte ich s foldparens.



# Zátvorkovanie poslednýkrát

```
listOf :: Parser s a -> Parser s b -> Parser s [a]
listOf p s = p <:*> many (s *> p) <|> succeed []
```

```
> just (listOf natural (symbol ','))
"12,34,567,8"
[("",[12,34,567,8])]
```

```
commaList :: Parser Char a -> Parser Char [a]
commaList p = listOf p (symbol ',')
```

```
> just (commaList natural) "12,34,567,8"
[("",[12,34,567,8])]
```

Cv19. Definujte analyzátor pre  $\lambda$ -termy.

```
Main> lambda "(\\x.(x x) \\x.(x x))"
[("",[APL (LAMBDA "x" (APL (ID "x") (ID "x")))) (LAMBDA "x" (APL (ID "x") (ID "x")))]
```

Cv20. Definujte analyzátor palindromy.



# Cvičenie

---

Cv21. Definujte analyzátory pre tieto gramatiky/jazyky:

- $R \rightarrow a R a \mid b R b \mid c R c \mid \epsilon$
- $S \rightarrow S S \mid a$
- $V \rightarrow a V a \mid \epsilon$
- $T \rightarrow ( T ) \mid T T \mid \epsilon$
- $W \rightarrow a W a \mid b W b \mid a \mid b \mid \epsilon$
- $U \rightarrow a U b U \mid b U a U \mid \epsilon$
- $\{w \in \{a,b,c\}^* \mid \#_a w = \#_b w = \#_c w\}$



# Cvičenia

---

- parser binárnej/hexa konštanty
- parser palindromov
- parser morseovej abecedy

A	• -	M	- -	Y	- • - -
B	- • • •	N	- •	Z	- - • •
C	- • - •	O	- - -	1	• - - - -
D	- • •	P	• - - •	2	• • - -
E	•	Q	- - • -	3	• • • - -
F	• • - •	R	• - •	4	• • • -
G	- - •	S	• • •	5	• • • • •
H	• • • •	T	-	6	- • • • •
I	• •	U	• • -	7	- - • • •
J	• - - -	V	• • • -	8	- - - • •
K	- • -	W	• - -	9	- - - - •
L	• - • •	X	- • • -	0	- - - - -



# Aritmetické výrazy

parser pre aritmetické výrazy

ľavo-rekurzívna gramatika:

```
<expression> ::=  
    <expression> + <expression> |  
    <expression> * <expression> |  
    <expression> - <expression> |  
    <expression> / <expression> |  
    identifier |  
    number |  
    ( <expression> )
```

gramatika LL(1):

```
<expression> ::=  
    <term> |  
    <term> + <expression> |  
    <term> - <expression>  
<term> ::=  
    <factor> |  
    <factor> * <term> |  
    <factor> / <term>  
<factor> ::=  
    identifier |  
    number |  
    ( <expression> )
```





# Aritmetické výrazy

```
data Expr = Con Int | Var String | Fun String [Expr] |  
           Expr :+: Expr | Expr :*: Expr | ...
```

```
fact :: Parser Char Expr  
fact = integer <@ Con
```

"?: " (just expr) "123"  
[("","Con 123)]

```
  <|> identifier
```

```
    <*> ( option (paranthesized (commaList expr))
```

```
          <?@ (Var, flip Fun)
```

"?: " (just expr) "foo(1,2)"  
[("","Fun "foo" [Con 1,Con 2])]

```
        )
```

```
    <@ ap'
```

```
  <|> paranthesized expr
```

```
term :: Parser Char Expr
```

```
term :: chainr fact
```

```
  (      symbol '*' <@ const (:*:)
```

```
    <|> symbol '/' <@ const (:/:)
```

```
  )
```

"?: " (just expr) "1\*3"  
[("","Con 1 :\*: Con 3)]

Cv20. Pozrite si definíciu `chainr :: Parser s a -> Parser s (a->a->a) -> Parser s a`



# Aritmetické výrazy

```
expr :: Parser Char Expr
```

```
expr = chainr term
```

```
    (      symbol '+' <@ const (:+:)
      <|> symbol '-' <@ const (: -:)
    )
```

```
type Op a    = (Char, a->a->a)
```

```
gen          :: [Op a] -> Parser Char a -> Parser Char a
```

```
gen ops p    = chainr p (choice (map f ops))
               where f (s,c) = symbol s <@ const c
```

```
multis = [ ('*', (:*:)), ('/', (:/:)) ]
```

```
addis  = [ ('+', (:+:)), ('-', (: -:)) ]
```

```
expr = gen addis term
```

```
term = gen multis fact
```

```
expr = addis 'gen' (multis 'gen' fact)
```

```
expr = foldr gen fact [addis, multis]
```

```
"?: " (just expr) "1+2*3"
```

```
[("","Con 1 :+: (Con 2 :*: Con 3))]
```

```
"?: " (just expr) "1*2+3"
```

```
[("","(Con 1 :*: Con 2) :+: Con 3)]
```