

Funktory aplikatywne & Parsery kombinatoryczne

Grzegorz Łoś

27 października 2013

- 1 Funktory aplikatywne
 - Zwykły funktor czasem nie wystarcza
 - Klasa Applicative
 - Instancje Applicative: Maybe
 - Instancje Applicative: Lista
 - Instancje Applicative: IO
 - Instancje Applicative: $((->) r)$
 - Prawa klasy Applicative
- 2 Parsery kombinatoryczne
 - Podstawowe parsery
 - Rozbudowywanie parserów
 - Parsowanie wyrażeń

Functor to pudełko, którego zawartość możemy przetransformować.

```
class Functor f where
  fmap :: (a -> b) -> f a -> f b
```

Functor to pudełko, którego zawartość możemy przetransformować.

```
class Functor f where
  fmap :: (a -> b) -> f a -> f b
```

Prawa funktorów:

```
fmap id = id
fmap (f . g) = fmap f . fmap g
```

fmap jest "homomorfizmem".

Chcemy pomnożyć liczby 5 oraz 3 schowane w pudełkach Maybe.

Functor to czasem za mało

Chcemy pomnożyć liczby 5 oraz 3 schowane w pudełkach Maybe.

```
ghci> let f = fmap (*) (Just 5)
ghci> :t f
f :: Maybe (Integer -> Integer)
```

Functor to czasem za mało

Chcemy pomnożyć liczby 5 oraz 3 schowane w pudełkach Maybe.

```
ghci> let f = fmap (*) (Just 5)
ghci> :t f
f :: Maybe (Integer -> Integer)
```

Zagadka:

```
ghci> :t fmap f (Just 3)
```

Functor to czasem za mało

Chcemy pomnożyć liczby 5 oraz 3 schowane w pudełkach Maybe.

```
ghci> let f = fmap (*) (Just 5)
ghci> :t f
f :: Maybe (Integer -> Integer)
```

Zagadka:

```
ghci> :t fmap f (Just 3)
```

```
<interactive >:1:6:
  Couldn't match expected type 'a0 -> b0'
    with actual type 'Maybe (Integer -> Integer)'
  In the first argument of 'fmap', namely 'f'
  In the expression: fmap f (Just 3)
```


Chcemy pomnożyć liczby 5 oraz 3 schowane w pudełkach Maybe.

```
ghci> let f = fmap (*) (Just 5)
ghci> :t f
f :: Maybe (Integer -> Integer)
```

Zagadka:

```
ghci> :t fmap f (Just 3)
```

```
<interactive >:1:6:
  Couldn't match expected type 'a0 -> b0'
    with actual type 'Maybe (Integer -> Integer)'
  In the first argument of 'fmap', namely 'f'
  In the expression: fmap f (Just 3)
```

Co zrobić, gdy funkcja także jest zamknięta w pudełku?

Przy użyciu pattern-matchingu możemy wyłuskać funkcję:

Przy użyciu pattern-matchingu możemy wyłuskać funkcję:

```
app :: Maybe (a -> b) -> Maybe a -> Maybe b
app Nothing _ = Nothing
app (Just f) x = fmap f x
```

Functor to czasem za mało

Przy użyciu pattern-matchingu możemy wyłuskać funkcję:

```
app :: Maybe (a -> b) -> Maybe a -> Maybe b
app Nothing _ = Nothing
app (Just f) x = fmap f x
```

Wszystko działa tak jak się spodziewamy:

```
ghci> let f = fmap (*) (Just 5)
ghci> app f (Just 3)
Just 15
```

Functor to czasem za mało

Przy użyciu pattern-matchingu możemy wyłuskać funkcję:

```
app :: Maybe (a -> b) -> Maybe a -> Maybe b
app Nothing _ = Nothing
app (Just f) x = fmap f x
```

Wszystko działa tak jak się spodziewamy:

```
ghci> let f = fmap (*) (Just 5)
ghci> app f (Just 3)
Just 15
```

- Dla list, typu Either i wielu innych stosujemy ten sam schemat.

Przy użyciu pattern-matchingu możemy wyłuskać funkcję:

```
app :: Maybe (a -> b) -> Maybe a -> Maybe b
app Nothing _ = Nothing
app (Just f) x = fmap f x
```

Wszystko działa tak jak się spodziewamy:

```
ghci> let f = fmap (*) (Just 5)
ghci> app f (Just 3)
Just 15
```

- Dla list, typu Either i wielu innych stosujemy ten sam schemat.
- Potrzebna jest odpowiednia abstrakcja.

Funktory aplikatywne to trochę lepsze funktory.

```
class (Functor f) => Applicative f where
  pure :: a -> f a
  (<*>) :: f (a -> b) -> f a -> f b
```

Zdefiniowane w Control.Applicative.

Instancje Applicative: Maybe

```
instance Applicative Maybe where
  pure = Just
  (<*>) = app
```


Instancje Applicative: Maybe

```
instance Applicative Maybe where
  pure = Just
  (<*>) = app
```

```
ghci> :m Control.Applicative
ghci> let f = fmap (*) ( Just 5 )
ghci> f <*> (Just 3)
Just 15
```

Instancje Applicative: Maybe

```
instance Applicative Maybe where
  pure = Just
  (<*>) = app
```

```
ghci> :m Control.Applicative
ghci> let f = fmap (*) ( Just 5 )
ghci> f <*> (Just 3)
Just 15
```

```
ghci> Just (5*) <*> (Just 3)
Just 15
```

Instancje Applicative: Maybe

```
instance Applicative Maybe where
  pure = Just
  (<*>) = app
```

```
ghci> :m Control.Applicative
ghci> let f = fmap (*) (Just 5)
ghci> f <*> (Just 3)
Just 15
```

```
ghci> Just (5*) <*> (Just 3)
Just 15
```

```
ghci> Just (*) <*> (Just 5) <*> (Just 3)
Just 15
```

Operator ($\langle \$ \rangle$) poprawia czytelność.

```
( $\langle \$ \rangle$ ) :: (Functor f) => (a -> b) -> f a -> f b  
f  $\langle \$ \rangle$  x = fmap f x
```

Operator (<\$>) poprawia czytelność.

```
(<$>) :: (Functor f) => (a -> b) -> f a -> f b  
f <$> x = fmap f x
```

```
ghci> (*) <$> (Just 5) <*> (Just 3)  
Just 15
```

```
ghci> (++) <$> Just "Hello " <*> Just "world!"  
Just "Hello world!"
```

Instancje Applicative: List

```
instance Applicative [] where
  pure x = [x]
  fs <*> xs = [f x | f <- fs, x <- xs]
```

```
instance Applicative [] where
  pure x = [x]
  fs <*> xs = [f x | f <- fs, x <- xs]
```

Typ (<*>) zawężony dla list:

$(\langle * \rangle) :: [a \rightarrow b] \rightarrow [a] \rightarrow [b]$

Instancje Applicative: List

```
instance Applicative [] where
  pure x = [x]
  fs <*> xs = [f x | f <- fs, x <- xs]
```

Typ (`<*>`) zawężony dla list:

`<*>` $:: [a \rightarrow b] \rightarrow [a] \rightarrow [b]$

Każda funkcja z listy z lewej jest aplikowana do każdego argumentu ze środkowej listy.

Instancje Applicative: List

```
ghci> [sin, sqrt.abs] <*> [-3.141592, 9]  
[-6.5359e-7,0.4121,1.7725,3.0]
```

Instancje Applicative: List

```
ghci> [sin, sqrt.abs] <*> [-3.141592, 9]
[-6.5359e-7,0.4121,1.7725,3.0]
```

```
ghci> (\x y -> (x,y)) <$> [2,7] <*> ['A', 'B']
[(2,'A'),(2,'B'),(7,'A'),(7,'B')]
```

Instancje Applicative: List

```
ghci> [sin, sqrt.abs] <*> [-3.141592, 9]
[-6.5359e-7,0.4121,1.7725,3.0]
```

```
ghci> (\x y -> (x,y)) <$> [2,7] <*> ['A', 'B']
[(2,'A'),(2,'B'),(7,'A'),(7,'B')]
```

Zagadka:

```
ghci> length $ map (\x y z -> (x, y + z)) ['A'..'E']
      <*> [-4..5] <*> [-5..4]
```

Instancje Applicative: List

```
ghci> [sin, sqrt.abs] <*> [-3.141592, 9]
[-6.5359e-7,0.4121,1.7725,3.0]
```

```
ghci> (\x y -> (x,y)) <$> [2,7] <*> ['A', 'B']
[(2,'A'),(2,'B'),(7,'A'),(7,'B')]
```

Zagadka:

```
ghci> length $ map (\x y z -> (x, y + z)) ['A'..'E']
      <*> [-4..5] <*> [-5..4]
```

5 * 10 * 10 = 500

Instancje Applicative: List

```
ghci> [sin, sqrt.abs] <*> [-3.141592, 9]
[-6.5359e-7,0.4121,1.7725,3.0]
```

```
ghci> (\x y -> (x,y)) <$> [2,7] <*> ['A', 'B']
[(2,'A'),(2,'B'),(7,'A'),(7,'B')]
```

Zagadka:

```
ghci> length $ map (\x y z -> (x, y + z)) ['A'..'E']
      <*> [-4..5] <*> [-5..4]
```

$5 * 10 * 10 = 500$

Czy to jedyny sensowny sposób uczynienia listy instancją Applicative?

Instancje Applicative: IO

```
(<*>) :: IO (a -> b) -> IO a -> IO b
```

```
instance Applicative IO where  
  pure = return  
  a <*> b = do  
    f <- a  
    x <- b  
    return (f x)
```

Instancje Applicative: IO

```
(<*>) :: IO (a -> b) -> IO a -> IO b
```

```
instance Applicative IO where
  pure = return
  a <*> b = do
    f <- a
    x <- b
    return (f x)
```

Każda monada może być funktorem aplikatywnym, (wystarczy spojrzeć na funkcje `liftM`, `ap`), ale nie na odwrót.

Instancje Applicative: IO

```
sequence :: [IO a] -> IO [a]
```

```
sequence [] = return []
```

```
sequence (c:cs) = do
```

```
  x <- c
```

```
  xs <- sequence cs
```

```
  return (x:xs)
```


Instancje Applicative: IO

```
sequence :: [IO a] -> IO [a]
```

```
sequence [] = return []
```

```
sequence (c:cs) = do  
  x <- c  
  xs <- sequence cs  
  return (x:xs)
```

```
sequence [] = return []
```

```
sequence (c:cs) = (:) <$> c <*> sequence cs
```

Instancje Applicative: $((-\>) r)$

- Co to jest $((-\>) r)$?

Instancje Applicative: $((-\>) r)$

- Co to jest $((-\>) r)$?
- Funkcje to pudełka.

Instancje Applicative: $((->) r)$

- Co to jest $((->) r)$?
- Funkcje to pudełka.

```
fmap :: (a -> b) -> (r -> a) -> (r -> b)
instance Functor ((->) r) where
    fmap f g = (\x -> f (g x))
```

Instancje Applicative: $((->) r)$

- Co to jest $((->) r)$?
- Funkcje to pudełka.

```
fmap :: (a -> b) -> (r -> a) -> (r -> b)
instance Functor ((->) r) where
    fmap f g = (\x -> f (g x))
```

```
(<*>) :: (r -> a -> b) -> (r -> a) -> (r -> b)
instance Applicative ((->) r) where
    pure x = (\_ -> x)
    f <*> g = \x -> f x (g x)
```

Instancje Applicative: $((->) r)$

```
ghci> (+) <$> sqrt <*> (^2) $ 4  
18.0
```

Instancje Applicative: $((-\>) r)$

```
ghci> (+) <$> sqrt <*> (^2) $ 4  
18.0
```

Zagadka:

```
ghci> let f xs = if (even $ length xs)  
                then subtract  
                else (+)  
ghci> f <*> sum <*> product $ [1..4]
```

Instancje Applicative: $((-\>) r)$

```
ghci> (+) <$> sqrt <*> (^2) $ 4  
18.0
```

Zagadka:

```
ghci> let f xs = if (even $ length xs)  
                then subtract  
                else (+)  
ghci> f <*> sum <*> product $ [1..4]  
14
```


Obliczanie wartości drzewa wyrażień.

```
data Exp v = Var v
           | Val Int
           | Add (Exp v) (Exp v)

eval :: Exp v -> Env v -> Int
eval (Var x) env = fetch x env
eval (Val i) env = i
eval (Add p q) env = eval p env + eval q env
```

Korzystając z tego, że $((-\>) r)$ jest funktorem aplikatywnym implementacja się upraszcza:

Instancje Applicative: $((-\>) r)$

Obliczanie wartości drzewa wyrażień.

```
data Exp v = Var v
           | Val Int
           | Add (Exp v) (Exp v)

eval :: Exp v -> Env v -> Int
eval (Var x) env = fetch x env
eval (Val i) env = i
eval (Add p q) env = eval p env + eval q env
```

Korzystając z tego, że $((-\>) r)$ jest funktorem aplikatywnym implementacja się upraszcza:

```
eval (Var x) = fetch x
eval (Val i) = pure i
eval (Add p q) = (+) <$> eval p <*> eval q
```

identity

`pure id <*> v = v`

composition

`pure (.) <*> u <*> v <*> w = u <*> (v <*> w)`

homomorphism

`pure f <*> pure x = pure (f x)`

interchange

`u <*> pure y = pure ($ y) <*> u`

Pomocnicze operatory

```
(*>) :: Applicative f => f a -> f b -> f b  
u *> v = pure (const id) <*> u <*> v
```

```
(<*) :: Applicative f => f a -> f b -> f a  
u <*> v = pure const <*> u <*> v
```

```
class Applicative f => Alternative f where  
  -- The identity of '</>'  
  empty :: f a  
  -- An associative binary operation  
  (<|>) :: f a -> f a -> f a
```

Co to jest parser?

```
type Parser = String -> Tree
```

Co to jest parser?

```
type Parser = String -> Tree
```

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

Co to jest parser?

```
type Parser = String -> Tree
```

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

```
type Parser = String -> [(Tree, String)]
```

Co to jest parser?

```
type Parser = String -> Tree
```

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

```
type Parser = String -> [(Tree, String)]
```

```
type Parser a = String -> [(a, String)]
```


Co to jest parser?

```
type Parser = String -> Tree
```

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

```
type Parser = String -> [(Tree, String)]
```

```
type Parser a = String -> [(a, String)]
```

```
type ParserFun a = String -> [(a,String)]
```

```
newtype Parser a = Parser { parse :: ParserFun a }
```

Podstawowe cegiełki

```
result :: a -> Parser a
result v = Parser $ \inp -> [(v,inp)]
```

```
ghci> parse (result "aaa") "2+2*2"
[("aaa", "2+2*2")]
```

Podstawowe cegiełki

```
result :: a -> Parser a
result v = Parser $ \inp -> [(v,inp)]
```

```
ghci> parse (result "aaa") "2+2*2"
[("aaa", "2+2*2")]
```

```
zero :: Parser a
zero = Parser $ \inp -> []
```

```
ghci> parse zero "2+2*2"
[]
```

Podstawowe cegiełki

```
result :: a -> Parser a
result v = Parser $ \inp -> [(v,inp)]
```

```
ghci> parse (result "aaa") "2+2*2"
[("aaa", "2+2*2")]
```

```
zero :: Parser a
zero = Parser $ \inp -> []
```

```
ghci> parse zero "2+2*2"
[]
```

```
item :: Parser Char
item = Parser $ \inp -> case inp of
  [] -> []
  (x:xs) -> [(x,xs)]
```

```
ghci> parse item "2+2*2"
[('2', "+2*2")]
```

Bardziej skomplikowane parsery można tworzyć poprzez łączenie wyników prostszych parserów. W tym celu można uczynić Parser instancją klasy Monad.

Bardziej skomplikowane parsery można tworzyć poprzez łączenie wyników prostszych parserów. W tym celu można uczynić Parser instancją klasy Monad.

```
bind :: ParserFun a -> (a -> ParserFun b)
      -> ParserFun b

bind p f = \inp ->
  concat [f v out | (v,out) <- p inp]
```

Bardziej skomplikowane parsery można tworzyć poprzez łączenie wyników prostszych parserów. W tym celu można uczynić Parser instancją klasy Monad.

```
bind :: ParserFun a -> (a -> ParserFun b)
      -> ParserFun b

bind p f = \inp ->
  concat [f v out | (v,out) <- p inp]

instance Monad Parser where
  --return :: a -> Parser a
  return = result
  --(>>=) :: Parser a -> (a -> Parser b) -> Parser b
  (Parser p) >>= f = Parser $ bind p (parse . f)
```

Można także “uruchomić” niezależnie dwa parsery i połączyć ich wyniki.

Można także “uruchomić” niezależnie dwa parsery i połączyć ich wyniki.

```
instance MonadPlus Parser where
  -- mzero :: Parser a
  mzero = zero
  -- mplus :: Parser a -> Parser a -> Parser a
  (Parser p) 'mplus' (Parser q) =
    Parser $ \inp -> (p inp ++ q inp)
```

Można także “uruchomić” niezależnie dwa parsery i połączyć ich wyniki.

```
instance MonadPlus Parser where
  -- mzero :: Parser a
  mzero = zero
  -- mplus :: Parser a -> Parser a -> Parser a
  (Parser p) 'mplus' (Parser q) =
    Parser $ \inp -> (p inp ++ q inp)
```

Dla uproszczenia zapisu wprowadźmy operator (<+>):

```
infixl 3 <+>
(<+>) = mplus
```

Alternatywnym podejściem jest uczynienie parsera funktorem aplikatywnym.

Alternatywnym podejściem jest uczynienie parsera funktorem aplikatywnym.

```
instance Functor Parser where
  -- fmap :: (a -> b) -> Parser a -> Parser b
  fmap f (Parser p) = Parser $ \inp ->
    map (\(x, str) -> (f x, str)) $ p inp
```

Alternatywnym podejściem jest uczynienie parsera funktorem aplikatywnym.

```
instance Functor Parser where
  -- fmap :: (a -> b) -> Parser a -> Parser b
  fmap f (Parser p) = Parser $ \inp ->
    map (\(x, str) -> (f x, str)) $ p inp

instance Applicative Parser where
  -- pure :: a -> Parser a
  pure = result
  -- (<*>) :: Parser (a -> b) -> Parser a -> Parser b
  (<*>) = ap
```

Zamiast MonadPlus można używać Alternative.

Zamiast MonadPlus można używać Alternative.

```
instance Alternative Parser where
  -- empty :: Parser a
  empty = zero
  -- (<|>) :: Parser a -> Parser a -> Parser a
  (Parser p) <|> (Parser q) =
    Parser $ \inp -> (p inp ++ q inp)
```

W dalszej części prezentacji będziemy przedstawiać parsery budowane w sposób monadyczny. Można to zrobić aplikatywnie – jest to zadaniem domowym.

Parsowanie znaków

```
sat :: (Char -> Bool) -> Parser Char
sat p = do
  x <- item
  if p x then result x
        else zero
```

Parsowanie znaków

```
sat :: (Char -> Bool) -> Parser Char
sat p = do
  x <- item
  if p x then result x
        else zero

char :: Char -> Parser Char
char x = sat (\y -> x == y)
```

Parsowanie znaków

```
sat :: (Char -> Bool) -> Parser Char
sat p = do
  x <- item
  if p x then result x
        else zero
```

```
char :: Char -> Parser Char
char x = sat (\y -> x == y)
```

```
ghci> parse (char 'd') "Dom**2"
[]
ghci> parse (char 'D') "Dom**2"
[('D', "om**2")]
```

```
digit :: Parser Char
digit = sat (\x -> '0' <= x && x <= '9')
```

```
digit :: Parser Char
digit = sat (\x -> '0' <= x && x <= '9')
```



```
lower :: Parser Char
lower = sat (\x -> 'a' <= x && x <= 'z')
```

Parsowanie znaków

```
digit :: Parser Char
digit = sat (\x -> '0' <= x && x <= '9')
```



```
lower :: Parser Char
lower = sat (\x -> 'a' <= x && x <= 'z')
```



```
upper :: Parser Char
upper = sat (\x -> 'A' <= x && x <= 'Z')
```

Parsowanie znaków

```
digit :: Parser Char
digit = sat (\x -> '0' <= x && x <= '9')
```



```
lower :: Parser Char
lower = sat (\x -> 'a' <= x && x <= 'z')
```



```
upper :: Parser Char
upper = sat (\x -> 'A' <= x && x <= 'Z')
```



```
letter :: Parser Char
letter = lower <+> upper
```

Parsowanie znaków

```
digit :: Parser Char
digit = sat (\x -> '0' <= x && x <= '9')
```

```
lower :: Parser Char
lower = sat (\x -> 'a' <= x && x <= 'z')
```

```
upper :: Parser Char
upper = sat (\x -> 'A' <= x && x <= 'Z')
```

```
letter :: Parser Char
letter = lower <+> upper
```

```
alphanum :: Parser Char
alphanum = letter <+> digit
```


Coraz bardziej skomplikowane parsery

```
string :: String -> Parser String
string "" = result ""
string (x:xs) = do
    char x
    string xs
    result (x:xs)
```

```
ghci> parse (string "while") "while(x<7)"
[("while", "(x<7)")]
ghci> parse (string "while") "whill!!!"
[]
```

Coraz bardziej skomplikowane parsery

```
word :: Parser String
word = do
    x <- letter
    xs <- word
    return (x:xs)
<+> result ""
```

```
ghci> parse word "Hello!!word"
[("Hello","!!word"),("Hell","o!!word"),
("Hel","lo!!word"),("He","llo!!word"),
("H","ello!!word"),("","Hello!!word")]
```

Coraz bardziej skomplikowane parsery

```
word :: Parser String
word = do
    x <- letter
    xs <- word
    return (x:xs)
<+> result ""
```

```
ghci> parse word "Hello!!word"
[("Hello","!!word"),("Hell","o!!word"),
 ("Hel","lo!!word"),("He","llo!!word"),
 ("H","ello!!word"),("","Hello!!word")]
```

```
many :: Parser a -> Parser [a]
many p = do
    x <- p
    xs <- many p
    return (x:xs)
<+> result []
```

Coraz bardziej skomplikowane parsery

```
ident :: Parser String
ident = do
  x <- lower
  xs <- many alphanum
  result (x:xs)
```

Coraz bardziej skomplikowane parsery

```
ident :: Parser String
ident = do
  x <- lower
  xs <- many alphanum
  result (x:xs)
```

```
many1 :: Parser a -> Parser [a]
many1 p = do
  x <- p
  xs <- many p
  return (x:xs)
```

Coraz bardziej skomplikowane parsery

```
ident :: Parser String
ident = do
  x <- lower
  xs <- many alphanum
  result (x:xs)
```

```
many1 :: Parser a -> Parser [a]
many1 p = do
  x <- p
  xs <- many p
  return (x:xs)
```

```
ghci> parse (many letter) "ABC"
[("ABC", ""), ("AB", "C"), ("A", "BC"), ("", "ABC")]
ghci> parse (many1 letter) "ABC"
[("ABC", ""), ("AB", "C"), ("A", "BC")]
ghci> parse ident "ABC"
[]
```

```
nat :: Parser Int
nat = liftM read (many1 digit)
```

```
ghci> parse nat "27-17"
[(27, "-17"), (2, "7-17")]
ghci> parse nat "-17+27"
[]
```

```
nat :: Parser Int
nat = liftM read (many1 digit)
```

```
ghci> parse nat "27-17"
[(27, "-17"), (2, "7-17")]
ghci> parse nat "-17+27"
[]
```

```
int :: Parser Int
int = do{ _ <- char '-'; n <- nat; return (-n) } <+> nat
```

```
ghci> parse int "-17+27"
[(-17, "+27"), (-1, "7+27")]
ghci> parse int "x-17+27"
[]
```


Parsowanie wartości oddzielonych separatorem

```
sepby1 :: Parser a -> Parser b -> Parser [a]
p 'sepby1' sep = do
  x <- p
  xs <- many (do
    sep
    y <- p
    return y )
  return (x:xs)
```

Parsowanie wartości oddzielonych separatorem

```
sepby1 :: Parser a -> Parser b -> Parser [a]
p 'sepby1' sep = do
  x <- p
  xs <- many (do
    sep
    y <- p
    return y )
  return (x:xs)
```

```
sepby :: Parser a -> Parser b -> Parser [a]
p 'sepby' sep = (p 'sepby1' sep) <+> (result [])
```

```
ghci> parse (sepby1 digit (char ',')) "1;2;13;1"
[("121", "3;1"), ("12", ";13;1"), ("1", ";2;13;1")]
```

Parsowanie tablicy liczb

```
bracket :: Parser a -> Parser b -> Parser c
        -> Parser b
bracket open p close = do
  open
  res <- p
  close
  return res
```

Parsowanie tablicy liczb

```
bracket :: Parser a -> Parser b -> Parser c
        -> Parser b
```

```
bracket open p close = do
  open
  res <- p
  close
  return res
```

```
intArray :: Parser [Int]
intArray = bracket (char '{')
  (sepby int (char ',')) (char '}')
```

Parsowanie tablicy liczb

```
bracket :: Parser a -> Parser b -> Parser c
        -> Parser b
```

```
bracket open p close = do
  open
  res <- p
  close
  return res
```

```
intArray :: Parser [Int]
intArray = bracket (char '{')
  (sepby int (char ',')) (char '}')
```

```
ghci> parse intArray "{12,67,5}"
[[12,67,5], ""]
```

```
ghci> parse intArray "{}"
[[], ""]
```

```
ghci> parse intArray "{12,67,5)"
[]
```

Będziemy parsować wyrażenia arytmetyczne opisane gramatyką

```
expr ::= expr addop term | term
term ::= term multop factor | factor
factor ::= baseOrExp expop factor | baseOrExp
baseOrExp ::= integer | ( expr )
addop ::= + | -
multop ::= * | /
expop ::= **
```

Priorytet i łączność operatorów jest zgodna z typową konwencją.

```
chainl1 :: Parser a -> Parser (a -> a -> a) -> Parser
  a
p 'chainl1' op = do
  x <- p
  fs <- many (do
    f <- op
    y <- p
    return (flip f y))
  return $ foldl (.) id fs x
```

Parsowanie wyrażeń

```
chainl1 :: Parser a -> Parser (a -> a -> a) -> Parser
  a
p 'chainl1' op = do
  x <- p
  fs <- many (do
    f <- op
    y <- p
    return (flip f y))
  return $ foldl (.) id fs x

expr :: Parser Int
expr = term 'chainl1' addop
```


Parsowanie wyrażeń

```
chainl1 :: Parser a -> Parser (a -> a -> a) -> Parser
  a
p 'chainl1' op = do
  x <- p
  fs <- many (do
    f <- op
    y <- p
    return (flip f y))
  return $ foldl (.) id fs x

expr :: Parser Int
expr = term 'chainl1' addop

term :: Parser Int
term = factor 'chainl1' multop
```

```
chainr1 :: Parser a -> Parser (a -> a -> a) -> Parser
  a
p 'chainr1' op = do
  fs <- many (do
    y <- p
    f <- op
    return (f y))
  x <- p
  return $ foldr (.) id fs x
```

Parsowanie wyrażeń

```
chainr1 :: Parser a -> Parser (a -> a -> a) -> Parser
  a
p 'chainr1' op = do
  fs <- many (do
    y <- p
    f <- op
    return (f y))
  x <- p
  return $ foldr (.) id fs x

factor :: Parser Int
factor = baseOrExp 'chainr1' expop
```

Parsowanie wyrażeń

```
baseOrExp :: Parser Int
baseOrExp = nat <+> bracket (char '(') expr (char ')')
```

Parsowanie wyrażeń

```
baseOrExp :: Parser Int
baseOrExp = nat <+> bracket (char '(') expr (char ')')
```



```
parseOp :: String -> fun -> Parser fun
parseOp str fun = (string str >> return fun)
```

Parsowanie wyrażeń

```
baseOrExp :: Parser Int
baseOrExp = nat <+> bracket (char '(') expr (char ')')
```



```
parseOp :: String -> fun -> Parser fun
parseOp str fun = (string str >> return fun)
```



```
parseOps :: [(String, fun)] -> Parser fun
parseOps = foldr (\(s,f) acc ->
                  (parseOp s f) <+> acc) zero
```

Parsowanie wyrażeń

```
baseOrExp :: Parser Int
baseOrExp = nat <+> bracket (char '(') expr (char ')')
```

```
parseOp :: String -> fun -> Parser fun
parseOp str fun = (string str >> return fun)
```

```
parseOps :: [(String, fun)] -> Parser fun
parseOps = foldr (\(s,f) acc ->
                 (parseOp s f) <+> acc) zero
```

```
addop = parseOps [( "+", (+) ),
                  ( "-", (-) )]
```

```
multop = parseOps [( "*", (*) ),
                   ( "/", div )]
```

```
expop = parseOp "**" (^)
```

Sprawdźmy naszą implementację!

```
ghci> parse expr "8/2/2"  
[(2, ""), (4, "/2"), (8, "/2/2")]
```


Sprawdźmy naszą implementację!

```
ghci> parse expr "8/2/2"  
[(2, ""), (4, "/2"), (8, "/2/2")]
```

```
ghci> parse expr "2**3**2"  
[(512, ""), (8, "**2"), (2, "**3**2")]
```

Sprawdźmy naszą implementację!

```
ghci> parse expr "8/2/2"  
[(2, ""), (4, "/2"), (8, "/2/2")]
```

```
ghci> parse expr "2**3**2"  
[(512, ""), (8, "**2"), (2, "**3**2")]
```

```
ghci> parse expr "2**3-(5-3**2)"  
[(12, ""), (8, "-(5-3**2)"), (2, "**3-(5-3**2)")]
```

Usuwanie białych znaków

```
spaces :: Parser ()
spaces = do
    many1 (sat Char.isSpace)
    return ()

comment :: Parser ()
comment = do
    string "--"
    many (sat (\x -> x /= '\n'))
    return ()

junk :: Parser ()
junk = do
    many (spaces <+> comment)
    return ()
```

Usuwanie białych znaków

```
clear :: Parser a -> Parser a
clear p = junk >> p
```

```
natural :: Parser Int
natural = clear nat
```

```
integer :: Parser Int
integer = clear int
```

```
symbol :: String -> Parser String
symbol xs = clear (string xs)
```

Usuwanie białych znaków

```
clear :: Parser a -> Parser a
clear p = junk >> p
```

```
natural :: Parser Int
natural = clear nat
```

```
integer :: Parser Int
integer = clear int
```

```
symbol :: String -> Parser String
symbol xs = clear (string xs)
```

```
identifier :: [String] -> Parser String
identifier ks = clear $ do
  x <- ident
  if (elem x ks)
    then zero
    else return x
```

- Monadic parser combinators. Graham Hutton, Erik Meijer. Technical report NOTTCS-TR-96-4, Department of Computer Science, University of Nottingham, 1996.
- Applicative Programming with Effects. Conor McBride and Ross Paterson. 2008.
- <http://learnyouahaskell.com/> 