



## Práctica 1: Parser - Soluciones

### 1. Solución Ejercicio 5:

Escribir un parser para listas heterogéneas de enteros y caracteres por extensión usando el formato de Haskell. Defina un tipo de datos adecuado para representar estas listas parseadas. Por ejemplo, una cadena a parsear es la siguiente:

[1, 'a', 'b', 2, 3, 'c']

#### Solución:

```
nc :: Parser (Either Int Char)
nc =
  do n <- int
  return (Left n)
  <|> (do symbol " "
        c <- letter
        symbol " "
        return (Right c)
      )
ncl :: Parser [Either Int Char]
ncl = do token (char '[')
        xs <- sepBy (token nc) (char ',')
        token (char ']')
        return xs
```

### 2. Solución Ejercicio 8:

Transformar la gramática para eliminar la recursión izquierda e implementar el parser para la gramática transformada.

```
expr  → expr ('+' term | '-' term) | term
term  → term ('*' factor | '/' factor) | factor
factor → digit | '(' expr ')'
digit  → '0' | '1' | '2' | ... | '9'
```

#### Solución

Gramática sin recursión izquierda:

```
expr  → term expr'
expr' → ε | ('+' term | '-' term) expr'
term  → factor term'
term' → ε | ('*' factor | '/' factor) term'
factor → digit | '(' expr ')'
digit  → '0' | '1' | '2' | ... | '9'
```

```
expr_ :: Parser Int
expr_ = do x <- term_
         f <- expr_'
         return (f x)
```

```

expr_' :: Parser (Int → Int)
expr_' = do token (char '+' )
           t ← term_
           f ← expr_'
           return (f ∘ (+t))
⟨|⟩ do token (char '-' )
           t ← term_
           f ← expr_'
           return (f ∘ (λx → x - t))
⟨|⟩ return id

```

```

term_ :: Parser Int
term_ = do x ← factor
           f ← term_'
           return (f x)

```

```

term_' :: Parser (Int → Int)
term_' = do token (char '*' )
           f ← factor
           t ← term_'
           return (t ∘ (*f))
⟨|⟩ do token (char '/' )
           f ← factor
           t ← term_'
           return (t ∘ (‘div’f))
⟨|⟩ return id

```