1. Конкретный синтаксис.

```
\langle ident \rangle ::= \langle nondigit \rangle
   | \langle nondigit \rangle \langle ident \ rest \rangle
\langle ident \ rest \rangle ::= \langle alphanum \rangle \mid \langle alphanum \rangle \langle ident \ rest \rangle
⟨cmp-op⟩ ::= '==' | '/= ' | '<=' | '<' | '>' | '>='
\langle md\text{-}op\rangle ::= `*` | `/`
\langle pm\text{-}op\rangle ::= '+' \mid '.-'
\langle unop \rangle ::= '-' \mid '!'
\langle num\text{-}lit\rangle ::= \text{number}
\langle bool\text{-}lit \rangle ::= 'T' \mid 'F'
\langle lit \rangle ::= \langle num\text{-}lit \rangle \mid \langle bool\text{-}lit \rangle
\langle constr-name \rangle ::= \langle capital-alpha \rangle \mid \langle capital-alpha \rangle \langle ident \rangle
\langle pat \rangle ::= \langle var \rangle
         \langle lit \rangle
           \langle constr-name \rangle
           \langle constr-name \rangle \langle pats \rangle
          ((\langle pat \rangle))
\langle pats \rangle ::= \langle pat \rangle \mid \langle pat \rangle \langle pats \rangle
\langle expr \rangle ::= \langle binop-expr \rangle
\langle binop-expr \rangle ::= \langle or-expr \rangle
\langle or\text{-}expr \rangle ::= \langle and\text{-}expr \rangle '| | ' \langle or\text{-}expr \rangle | \langle and\text{-}expr \rangle
\langle and\text{-}expr \rangle ::= \langle cmp\text{-}expr \rangle '&&' \langle and\text{-}expr \rangle \mid \langle cmp\text{-}expr \rangle
\langle cmp\text{-}expr \rangle ::= \langle pm\text{-}expr \rangle \langle cmp\text{-}op \rangle \langle pm\text{-}expr \rangle | \langle pm\text{-}expr \rangle
\langle pm\text{-}expr \rangle ::= \langle pm\text{-}expr \rangle \langle pm\text{-}op \rangle \langle md\text{-}expr \rangle | \langle md\text{-}expr \rangle
\langle md\text{-}expr \rangle ::= \langle md\text{-}expr \rangle \langle md\text{-}op \rangle \langle pow\text{-}expr \rangle | \langle pow\text{-}expr \rangle
\langle pow\text{-}expr \rangle ::= \langle unop\text{-}expr \rangle \text{ ``} \langle pow\text{-}expr \rangle \mid \langle unop\text{-}expr \rangle
\langle unop\text{-}expr\rangle ::= \langle un\text{-}op\rangle \langle lit\rangle
          \langle un\text{-}op\rangle \langle var\rangle
          \langle un\text{-}op \rangle '(' \langle atom\text{-}expr \rangle ')'
\langle atom\text{-}expr \rangle ::= \langle ident \rangle
          \langle lit \rangle
           \langle app \rangle
          'if' \langle expr \rangle 'then' \langle expr \rangle 'else' \langle expr \rangle
          'let' var '=' \langle expr \rangle 'in' \langle expr \rangle
          'case' '(' \langle expr \rangle ')' 'of' '{' \langle case\text{-}body \rangle '}'
          \langle expr \rangle \langle binop \rangle \langle expr \rangle
          \langle unop \rangle \langle expr \rangle
          "(' \langle expr \rangle")"
```

```
\langle app \rangle ::= \langle ident \rangle ' ' \langle app\text{-}args \rangle
   | '(' \langle expr \rangle ')' ' ' \langle app\text{-}arqs \rangle
\langle app\text{-}args \rangle ::= \langle app\text{-}arg \rangle \mid \langle app\text{-}arg \rangle ' ' \langle app\text{-}args \rangle
\langle app\text{-}arg \rangle ::= \langle lit \rangle \mid \langle ident \rangle \mid \text{`('} \langle expr \rangle \text{')'}
\langle case\text{-}entry \rangle ::= '|' \langle pat \rangle '->' \langle expr \rangle
\langle case\text{-}body \rangle ::= \langle case\text{-}entry \rangle \mid \langle case\text{-}entry \rangle \langle case\text{-}body \rangle
\langle bind \rangle ::= \langle ident \rangle (\langle arg \rangle \mid \varepsilon) = \langle expr \rangle
\langle arg \rangle ::= \langle ident \rangle \mid \langle ident \rangle ' ' \langle arg \rangle
\langle data \rangle ::= \text{`data'} \langle constr-name \rangle \text{`='} \langle data-body \rangle
\langle data\text{-}body \rangle ::= \langle data\text{-}entry \rangle \mid \langle data\text{-}entry \rangle  '|' \langle data\text{-}body \rangle
\langle data\text{-}entry \rangle ::= \langle constr\text{-}name \rangle \mid \langle constr\text{-}name \rangle \langle pats \rangle
\langle type\text{-}def \rangle ::= ':' ident ':' \langle type \rangle
\langle type \rangle ::= 'Int'
          'Bool'
       \langle type \rangle '->' \langle type \rangle
\langle decl \rangle ::= \langle bind \rangle \mid \langle data \rangle \mid \langle type-def \rangle
\langle decls \rangle ::= \langle decl \rangle '; ' | \langle decl \rangle '; ' \langle decls \rangle
```

Введены две новые синтаксические категории: объявление типа функций (type-def) и объявление типов данных (data).

Каждой функции должно предшествовать объявление её типа.

Примеры:

1. Объявление типы данных.

```
data EitherBI = Left Bool | Right Int;
```

2. Объявление типа функции.

```
: f : Int -> Int ;
```

Добавлена синтаксическая конструкция case.

```
: f: EitherBI -> Bool
f x = case (x) of {
          | Right b -> b
          | Left i -> T
};
```

И паттерн-матчинг.

```
: f: EitherBI -> Bool f (Right b) = b; f (Left i) = T;
```

Правила проверки типов тогда сводятся к проверке непротиворечивости объявления шаблона и его использовании.

Правила типизации шаблонов.

$$\frac{x \in \text{Int}}{\text{PatLit } \mathbf{x} : \text{Int}}$$

$$\frac{x \in Bool}{PatBool \ x : Bool}$$

$$\overline{\Delta \vdash \text{PatVar } \mathbf{x} : A}$$

$$\frac{\Delta D: \{A_i\}_{i \in 1...n} \to A \quad \Delta \vdash \{a_i\}_{i \in 1...n}: \{A_i\}_{i \in 1...n}}{\Delta \text{PatConstr D } \{a_i\}_{i \in 1...n}: A}$$

Тогда case будет типизироваться как

$$\frac{\Gamma, \Delta \vdash x : A \quad \Delta \vdash \{p_i\}_{i \in 1...n} : A \quad \Gamma, \Delta \vdash \{e_i\}_{i \in 1...n} : B}{\Gamma, \Delta \vdash \text{case } x \text{ of } \{p_i \to e_i\}_{i \in 1...n} : B}$$

2. Абстрактный синтаксис

Представлен в виде АСД.

data Lit = ILit Integer | BLit Bool

Let Name Expr Expr UnOp UnOperator Expr

BinOp BinOperator Expr Expr