Zadanie 1. (3 pkt)

W poniższych wyrażeniach podkreśl wolne wystąpienia zmiennych. Dla każdego związanego wystąpienia zmiennej, narysuj strzałkę od tego wystąpienia do wystąpienia wiążącego je.

```
let rec f x =
  let rec g y =
    if x > y then f (g x)
    else h (x + y)
  in g (f z)

ocaml

fun x y ->
  let x = y in
  let y = x in
  fun z -> x + y + z
```

Zadanie 2. (4 pkt)

Dla poniższych wyrażeń w języku OCaml podaj ich (najogólniejszy) typ, lub napisz "BRAK TYPU", gdy wyrażenie nie posiada typu.

```
• (fun f g x -> f (g x) (g x):____
```

- (fun f -> (f true, f 0):_____
- (let rec f x y = f y x in f):_____
- (fun (f, g) -> fun x -> (f (g x), g (f x))):_____
- $fun x \rightarrow let rec f y = if y = 0 then x else f (f (y-1)) in f:$

Zadanie 3. (4 pkt)

Napisz DOWOLNĄ funkcję realizującą każdy z poniższych typów:

```
d) ((('a -> 'b) * ('b -> 'c)) -> 'a -> 'c
```

Zadanie 4. (5 pkt)

Zaimplementuj funkcje używając (List.fold_left) lub (List.fold_right):

• (split_at : int -> 'a list -> 'a list * 'a list) - dzieli listę na pozycji n

```
ocaml
```

```
let split_at n xs = _____
```

• (group_by : ('a -> 'a -> bool) -> 'a list -> 'a list list) - grupuje sąsiednie elementy spełniające relację Przykład: (group_by (=) [1;1;2;3;3;1;1]) = ([[1;1];[2];[3;3];[1;1]])

```
ocaml
```

```
let group_by eq xs = _____
```

• $(scan_left : ('b -> 'a -> 'b) -> 'b -> 'a list -> 'b list) - zwraca listę kolejnych akumulatorów Przykład: <math>(scan_left (+) 0 [1;2;3]) = ([0;1;3;6])$

```
ocaml
```

```
let scan_left f init xs = _____
```

Zadanie 5. (6 pkt)

Rozważ następujące typy monadyczne. Dla każdego zaimplementuj (return) i (bind):

a) Writer monad - obliczenia z logowaniem

```
ocaml
```

```
type 'a writer = 'a * string
let return x =
let bind m f =
```

b) State monad - obliczenia ze stanem

```
ocaml
```

```
type ('s, 'a) state = 's -> ('a * 's)
let return x = _____
let bind m f = _____
```

c) List monad - obliczenia niedeterministyczne

```
type 'a list_m = 'a list
let return x =
let bind m f =
```

Zadanie 6. (6 pkt)

Zdefiniuj typ dla drzew binarnych z wartościami tylko w liściach:

```
coaml
type 'a leaf_tree = Leaf of 'a | Branch of 'a leaf_tree * 'a leaf_tree

a) (2 pkt) Sformuluj zasade indukcji strukturalnej dla typu 'a leaf_tree.

b) (4 pkt) Udowodnij indukcyjnie, że dla dowolnej funkcji f : 'a -> 'b) i dowolnego drzewa t : 'a
leaf_tree):

count_leaves (map_tree f t) = count_leaves t

gdzie:

ocaml
let rec map_tree f = function
| Leaf x -> Leaf (f x)
| Branch (1, r) -> Branch (map_tree f 1, map_tree f r)

let rec count_leaves = function
| Leaf _ -> 1
| Branch (1, r) -> count_leaves 1 + count_leaves r
```

Zadanie 7. (8 pkt)

Zaimplementuj interpreter dla języka z funkcjami, aplikacjami i operacjami arytmetycznymi:

```
ocaml
```

```
type expr =
 Int of int
 | Var of string
  | Add of expr * expr
  | Sub of expr * expr
  | Mul of expr * expr
  If of expr * expr * expr
  Fun of string * expr
  App of expr * expr
  Let of string * expr * expr
type value =
 VInt of int
 VClosure of string * expr * env
and env = (string * value) list
exception Runtime_error of string
let rec eval (env : env) (e : expr) : value = _____
```

Zadanie 8. (8 pkt)

Zaimplementuj type checker dla języka z let-polimorfizmem:

```
ocaml
```

```
type typ =
 TVar of string
  | TInt
 TBool
 | TFun of typ * typ
 | TPair of typ * typ
type scheme = Forall of string list * typ
type expr =
  EInt of int
  EBool of bool
  EVar of string
 EAdd of expr * expr
 | EIf of expr * expr * expr
 | EFun of string * expr
 EApp of expr * expr
 ELet of string * expr * expr
 | EPair of expr * expr
 EFst of expr
 ESnd of expr
type type_env = (string * scheme) list
let rec type_infer (env : type_env) (e : expr) : typ = _
```

Wskazówka: możesz założyć, że masz dostęp do funkcji:

```
• (fresh_type_var () : string) - generuje świeżą zmienną typową
```

```
• (instantiate : scheme -> typ) - instancjuje schemat typowy
```

generalize : type_env -> typ -> scheme) - generalizuje typ do schematu

Zadanie 9. (6 pkt)

Zaimplementuj kompilator prostych wyrażeń arytmetycznych do maszyny stosowej:

```
ocaml
```

```
type expr =
 Const of int
 Var of string
 | Add of expr * expr
  | Mul of expr * expr
  Let of string * expr * expr
type instr =
 IPush of int
  ILoad of string
  | IStore of string
  IAdd
  IMul
  IPop
let rec compile (e : expr) : instr list = _
```

Wskazówka: (Let(x, e1, e2)) powinno:

- 1. Obliczyć (e1) (wynik na stosie)
- 2. Zapisać wynik do zmiennej (x) używając (IStore)
- 3. Obliczyć (e2)
- 4. Usunąć zmienną lokalną ze stosu używając (IPop)