#### Zadanie 1. (2 pkt)

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

```
let x = 5 in
let f y = x + y + z in
f x

ocaml

fun f ->
  let x = f y in
  fun y -> f x y
```

### Zadanie 2. (3 pkt)

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

- (fun x -> x :: [x; x]):\_\_\_\_\_
- (fun f x -> if f x then x else x + 1):
- (fun x y -> x y y):\_\_\_\_\_
- (fun f -> f f): \_\_\_\_\_

### Zadanie 3. (3 pkt)

Napisz funkcję realizującą każdy z poniższych typów. Funkcja powinna być poprawna i możliwie prosta.

```
a) ('a -> 'b -> 'a)
b) ('a list -> 'a list -> 'a list)
c) (('a -> 'b -> 'c) -> 'b -> 'a -> 'c)
```

### Zadanie 4. (3 pkt)

Zaimplementuj poniższe funkcje używając wyłącznie (List.fold\_left) lub (List.fold\_right):

## Zadanie 5. (4 pkt)

let take\_while p xs = \_\_\_\_\_

Uzupełnij poniższą implementację drzew AVL (tylko wstawianie, bez usuwania):

```
ocaml
```

```
type 'a avl =
 Empty
  Node of 'a avl * 'a * 'a avl * int (* Lewe, wartość, prawe, wysokość *)
let height = function
 Empty -> 0
  | Node (_, _, _, h) -> h
let make_node 1 v r =
 Node (1, v, r, 1 + max (height 1) (height r))
let balance_factor = function
 Empty -> 0
  | Node (l, _, r, _) -> height l - height r
let rotate_left = function
 Node (1, v, Node (rl, rv, rr, _), _) -> ____
 | t -> t
let rotate_right = function
 Node (Node (11, 1v, 1r, _), v, r, _) -> ____
 | t -> t
let balance t =
 match balance_factor t with
  2 -> (* Lewe poddrzewo za wysokie *)
     begin match t with
      Node (1, _, _, _) when balance_factor 1 < 0 ->
        (* rotacja LR *) _
      _ -> rotate_right t
     end
  -2 -> (* prawe poddrzewo za wysokie *)
     begin match t with
     Node (_, _, r, _) when balance_factor r > 0 ->
         (* rotacja RL *) _
     _ -> rotate_left t
     end
  _ -> t
```

## Zadanie 6. (4 pkt)

Rozważ poniższą gramatykę języka prostych wyrażeń arytmetycznych:

```
E ::= n | E + T | T T ::= n | T * n | n
```

gdzie (n) oznacza liczbę całkowitą.

- a) (1 pkt) Podaj drzewo wyprowadzenia dla wyrażenia (2 + 3 \* 4)
- b) (3 pkt) Przekształć tę gramatykę do postaci, która może być bezpośrednio użyta w generatorze parserów (usuń lewostronną rekursję).

#### Zadanie 7. (3 pkt)

Dla typu:

```
type 'a option = None | Some of 'a
```

a) (1 pkt) Napisz funkcje (return) i (bind) realizujące monadę:

```
let return x = ______
let bind m f = ______
```

b) (2 pkt) Używając tylko (bind) i (return), napisz funkcję:

```
let add_options : int option -> int option = ______
```

która dodaje dwie liczby w opcjach (zwraca (None) jeśli którakolwiek jest (None)).

### Zadanie 8. (5 pkt)

Dany jest typ reprezentujący proste wyrażenia:

```
type expr =
    | Const of int
    | Add of expr * expr
    | Mul of expr * expr
    | Var of string
    | Let of string * expr * expr
```

oraz typ środowiska:

```
ocaml
type env = (string * int) list
```

Uzupełnij interpreter:

# Zadanie 9. (4 pkt)

Uzupełnij implementację sprawdzania typów dla prostego języka z liczbami i funkcjami:

```
type typ = TInt | TBool | TFun of typ * typ
type expr =
 EInt of int
 | EBool of bool
 EVar of string
 | EIf of expr * expr * expr
 | EFun of string * typ * expr
 EApp of expr * expr
 EAdd of expr * expr
type tenv = (string * typ) list
let rec type_check (tenv : tenv) (e : expr) : typ =
 match e with
 EInt _ -> _____
 EBool _ -> ____
 EVar x -> List.assoc x tenv
 EIf (e1, e2, e3) ->
     if type_check tenv e1 = TBool then
       let t2 = type_check tenv e2 in
       let t3 = type_check tenv e3 in
       if t2 = t3 then t2 else failwith "if branches have different types"
     else failwith "if condition must be bool"
 | EFun (x, t, body) -> _____
  | EApp (e1, e2) -> _____
  EAdd (e1, e2) ->
     if type_check tenv e1 = TInt && type_check tenv e2 = TInt then
     else failwith "add requires two ints"
```