MP25 @ II UWr 08 kwietnia 2025 r.

# Lista zadań nr 6

### Zadanie 1. (2 pkt)

Napisz funkcję, która sprawdza, czy wyrażenie języka LET z wykładu jest zamknięte (czyli nie ma w nim zmiennych wolnych):

```
closed (e : expr) : bool = ...
```

### Zadanie 2. (1 pkt)

Zaproponuj składnię abstrakcyjną w postaci definicji typu w OCamlu (np. rozszerzenia typu wyrażeń z wykładu) dla następujących konkretnych notacji:

```
• for i := n to m do ... end (* pętla w Pascalu *)
```

• 
$$\int_{k}^{n} f(x) dx$$
 (\* całka oznaczona \*)

## Zadanie 3. (1 pkt)

Dodaj do języka LET typ unit (składnie abstrakcyjną, odpowiadającą wartość, parser, ewaluator). Unit to wyjątkowy typ, bo ma konstruktor, ale nie potrzebuje destruktorów (czy rozumiesz dlaczego?).

# Zadanie 4. (2 pkt)

Dodaj do języka LET typ par (składnię abstrakcyjną, odpowiadającą wartość, parser, ewaluator):

- Składnia konkretna konstruktora par to (e1,e2), gdzie e1 i e2 to dowolne wyrażenia,
- Konstrukcjami eliminującymi pary są fst p i snd p, które ujawniają odpowiednio pierwszy i drugi element pary, do której oblicza się wyrażenie p.

MP25 @ II UWr Lista 6

### Zadanie 5. (1 pkt)

Zmodyfikuj język z poprzedniego zadania tak, by konstrukcją eliminującą parę było (płytkie) dopasowanie wzorca, tzn. miała ona składnię konkretną

```
match p with (x, y) \rightarrow e
```

gdzie p i e to wyrażenia, a x i y to identyfikatory.

### Zadanie 6. (1 pkt)

Do składni abstrakcyjnej i konkretnej wyrażeń języka LET z wykładu dodaj konstrukcję sum o następującej składni konkretnej:

```
sum x = n to m in k
```

gdzie sum, to i in to słowa kluczowe, x to identyfikator, a n, m i k to wyrażenia. Rozszerz odpowiednio lekser i parser.

### Zadanie 7. (2 pkt)

Rozserz ewaluator języka LET o konstrukcję sum. Semantyką wyrażenia

```
sum x = n to m in k
```

jest:

- 1. Oblicz wartość wyrażenia n do liczby *n* (jeśli wyrażenie oblicza się do innego rodzaju wartości, zgłoś błąd typów).
- 2. Oblicz wartość wyrażenia m do liczby m (jeśli wyrażenie oblicza się do innego rodzaju wartości, zgłoś błąd typów).
- 3. Dla każdej liczby naturalnej *i* z zakresu [*n*, *m*] oblicz wartość wyrażenia k z wartością *i* podstawioną za zmienną x. Jeśli któreś z tych wyrażeń nie oblicza się do liczby, zgłoś błąd typów.
- 4. Wartością wyrażenia sum x = n to m in k jest suma wszystkich wyrażeń z punktu 3.

Przykładowo, wartością wyrażenia

```
sum x = 3 - 2 to 5 in x * x
```

powinna być suma kwadratów liczb 1..5, czyli  $\sum_{x=3-2}^{5} x^2 = 55$ .

MP25 @ II UWr Lista 6

### Zadanie 8. (2 pkt)

QBF (ang. *quantified boolean formulas*) to język formuł logicznych, które przypominają rachunek zdań, ale dodatkowo pozwalają na kwantyfikację zmiennych. Formuła QBF składa się więc z:

- stałych ⊤ oraz ⊥,
- zmiennych,
- spójników ∨, ∧, ¬,
- kwantyfikatorów ∀ i ∃.

Przykładowa formuła może więc wyglądać następująco:

$$\forall x. \exists y. \exists z. (x \lor y) \land z$$

Prawdziwość zamkniętych formuł możemy zdefiniować nieformalnie w następujący sposób:

- ullet Stała oxed jest zawsze prawdziwa; stała oxed nigdy nie jest prawdziwa;
- Formuła φ ∨ ψ jest prawdziwa, jeśli prawdziwa jest formuła φ lub formuła ψ; odpowiednio dla formuł stworzonych przy użyciu spójników ∧ i ¬;
- Formuła  $\forall x.\phi$  jest prawdziwa, jeśl formuła  $\phi$  jest prawdziwa zarówno dla x= true i x= false;
- Formuła  $\exists x. \phi$  jest prawdziwa, jeśl formuła  $\phi$  jest prawdziwa dla x= true lub jest prawdziwa dla x= false.

W OCamlu formuły QBF możemy reprezentować przy użyciu następującego typu danych:

MP25 @ II UWr Lista 6

Zaimplementuj ewaluator formuł QBF, w którym wyrażeniami są wartości typu qbf, a wartościami wartości typu bool. Niech ewaluator działa przez podstawienie stałych Top i Bot za zmienne:

```
let subst (x : ident) (s : qbf) (f : qbf) : qbf = ... let eval (f : qbf) : bool = ...
```