

# Języki programowania

II UWr 2019/20

## Alternatywne zadanie na pracownię

deadline: 20 stycznia 2020

### Język **W++**

W zadaniu na pracownię rozważamy kilka rozszerzeń języka **W+** z listy 9. Podstawowym rozszerzeniem którym będziemy się zajmować jest dynamiczna alokacja pamięci (podobna do polecenia `malloc` znanego z C lub `new` pojawiającego się w Javie czy Pascalu). W tym celu rozszerzamy typy, wyrażenia i instrukcje naszego języka następująco:

$$\begin{aligned}\tau &::= \dots \mid \text{ptr } \tau \\ e &::= \dots \mid * e \\ c &::= \dots \mid \text{var } x := \text{new } e \text{ in } c \mid * x := e\end{aligned}$$

Intuicja za tymi rozszerzeniami jest następująca: do gramatyki typów (zawierających już, oprócz liczb naturalnych, rekordy i warianty) dodajemy nowy konstruktor `ptr  $\tau$`  reprezentujący wskaźnik do wartości o typie  $\tau$ . Wartość tego typu jest tworzona przez konstrukcję `new  $e$` , która zapisuje wartość wyrażenia  $e$  w świeżo zaalokowanej komórce *sterty*; dla uproszczenia przyjmujemy że wartość ta musi od razu zostać zapamiętana jako nowa zmienna programu. Do komórki pamięci na którą wskazuje zmienna  $x$  o typie `ptr  $\tau$`  możemy zapisać wartość wyrażenia  $e$  używając konstrukcji `*  $x$  :=  $e$` , a odczytać wartość przechowywaną w odpowiedniej komórce *sterty* możemy poprzez wyrażenie `*  $e$`  (oczywiście wartością  $e$  musi być w tym celu wskaźnik). Zwróć uwagę że język nie pozwala na jawną *dealokację* pamięci (zakładamy że w implementacji pamięć byłaby automatycznie zwalniana przez interpreter języka), ale również że w języku nie ma wartości w rodzaju `null`, znanych z C czy Javy, która jest w tych językach wartością dowolnego typu `ptr  $\tau$`  — ale za cenę bezpieczeństwa systemu typów.

### Rozszerzenie: typy definiowane przez użytkownika

Żeby zbliżyć się jeszcze bardziej do praktycznych imperatywnych języków programowania możemy pozwolić w **W++** na deklarowanie własnych typów danych. Na przykład moglibyśmy chcieć zadeklarować typ `list` łączonych przechowujących liczby jako

$$t = (\text{int} \times \text{ptr } t) + ().$$

Zauważmy, że jest to typ rekurencyjny:  $t$ , które deklarujemy występuje również w swojej definicji. Przyjmujemy że takie definicje będą poprawne jeśli rekurencyjne wystąpienia pojawią się jedynie jako wskaźniki. Przyjmujemy że deklaracje takie mogą pojawić się jedynie na początku programu, tj. że typy i programy przyjmują następującą postać:

$$\begin{aligned}\tau &::= \dots \mid t \\ d_t &::= \text{type } t = \tau \\ p &::= d_t^* \text{ in } d_f^* \text{ in vars } (x := v)^* \text{ in } c,\end{aligned}$$

gdzie  $d_f$  to deklaracje funkcji (bez zmian względem **W+**).

## Zadanie

Zadanie składa się z dwóch części: raportu pisemnego i implementacji języka. Raport pisemny dla w pełni zrealizowanego zadania powinien zawierać

- Definicję składni wybranego wariantu języka **W++**;
- Definicję systemu typów dla tego języka;
- Definicję semantyki operacyjnej małych kroków;
- Sformułowanie twierdzeń i ważniejszych lematów oraz wybrane fragmenty dowodu poprawności systemu typów;
- Opis ważniejszych decyzji projektowych podjętych w trakcie implementacji i nieformalny opis adekwatności implementacji względem systemu typów i semantyki operacyjnej zdefiniowanej w raporcie.

Implementacja powinna odnosić się do formalnych definicji z raportu, nie musi im jednak odpowiadać w stu procentach. W szczególności ewaluator może implementować semantykę w innym stylu niż zaprezentowany w raporcie, algorytm sprawdzania typów może implementować (w jakimś stopniu) inferencję typów, a implementowany język może wymagać większej liczby anotacji typowych niż rachunek zaprezentowany w raporcie. Są to jednak decyzje projektowe które powinny być opisane i uzasadnione w ostatniej części raportu pisemnego.

**Uwaga:** Pewne aspekty rozwiązania zadania mogą nie być oczywiste. W razie napotkania trudności w definicjach czy dowodach warto skontaktować się z prowadzącymi żeby je rozwiązać.

## Ocena

Minimalne akceptowalne rozwiązanie musi zawierać: definicje składni, systemu typów i semantyki operacyjnej (potencjalnie w stylu ewaluacyjnym), implementację oraz opis odnoszący implementację do semantyki w wersji bez deklaracji typów.

Ponieważ zadanie nadal traktujemy jako alternatywę dla implementacji wybranego artykułu, przyjmujemy że rozwiązanie maksymalne (tj. pełny raport i implementacja dla wariantu języka z deklaracjami typów) ocenione będzie na stopień dobry+.