

Prefixové, infixové a postfixové výrazy

V matematické logice, teoretické informatice, ale i v aplikacích computer-science se lze setkat s výrazy v prefixové, infixové i postfixové notaci. Předpokládám, že prefixová a infixová notace je čtenářům již známa ze základních kursů paradigmát programování (I. semestr studia MI) a matematika (I. pololetí, I. ročníku ZŠ). Zabývat se proto budeme pouze prací s postfixovými výrazy volitelně obsahujícími symboly zastupující funkce proměnlivé arity a jejich vyhodnocováním.

Výrazy zapsané v postfixovém tvaru neobsahují závorky, pořadí interpretace operací je jednoznačně dáno strukturou výrazu a aritou jednotlivých operací. V postfixovém tvaru lze navíc výrazy velice jednoduše vyhodnocovat. Mezi známé badatele používající postfixový zápis v matematice patřil vynikající polský matematik a filosof Jan J. ukasiewicz, který v 30. letech minulého století zapisoval logické formule v postfixové notaci.

Definujme nyní strukturu a interpretaci postfixového výrazu.

Definice (postfixový výraz).

1. Libovolné *číslo*, je postfixový výraz, libovolný *symbol*, je postfixový výraz.
2. Je-li f symbol navázaný na funkci *pevné* arity n (v jazyku Scheme se jedná například o funkci vracející celočíselný zbytek po dělení) a e_1, \dots, e_n jsou postfixové výrazy, pak je sekvence e_1, \dots, e_n, f postfixový výraz. Je-li f symbol navázaný na funkci *proměnlivé* arity n (v jazyku Scheme se jedná například o vnitřní funkci sčítání) a e_1, \dots, e_k jsou postfixové výrazy, pak je sekvence e_1, \dots, e_k, k, f postfixový výraz.
3. Nic jiného není postfixový výraz.

Rozdíl v manipulaci se symboly zastupujícími procedury pevné a proměnlivé arity je jasný. Pokud má operace proměnlivou aritu, arita musí být ve výrazu uvedena kvůli jeho jednoznačnosti. Například dva různé prefixové výrazy jazyka Scheme $(/ 3 4 (+ 2 4 6))$ a $(/ 3 4 2 (+ 4 6))$ mají pochopitelně zcela jiný význam. V postfixu mají tyto dva výrazy tvar $(3 4 2 4 6 3 + 3 /)$ a $(3 4 2 4 6 2 + 4 /)$. To jest pokud by ve výrazech nebyla uvedena arita (zde je zvýrazněna kursívou), oba seznamy by byly identické, to je ale nemyslitelné vzhledem k jejich rozdílnému významu – vyhodnocením prvního získáme $1/16$, vyhodnocením druhého $3/80$. Uvádění arity je jistá daň, kterou musíme zaplatit za absenci závorek.

Jedním z alternativních pohledů na postfixový výraz je jeho lineární charakter. Vezmeme-li prefixový/infixový výraz reprezentovaný stromem a linearisujeme-li jej post-order, získáme právě ekvivalentní postfixový výraz.

Interpretace postfixových výrazů je jednoduchá a používá se při ní jeden *zásobník*.

Interpretace výrazu.

- Pokud je na vstupu *číslo*, přesuneme jej na vrchol zásobníku. Pokud je na vstupu *symbol*, na který *není navázána funkce*, přesuneme navázanou hodnotu na vrchol zásobníku.
- Pokud je na vstupu symbol navázaný na n -ární funkci f , odebereme horních n prvků x_1, \dots, x_n ze zásobníku, vyhodnotíme výsledek $y = f(x_1, \dots, x_n)$ a výslednou hodnotu y uložíme na vrchol zásobníku. Symbol odebereme ze vstupu.
- Pokud je na vstupu symbol navázaný na funkci f *proměnlivé arity*, odebereme vrchol zásobníku, který považujeme za aktuální počet argumentů k . Potom odebereme dalších k prvků x_1, \dots, x_k ze zásobníku, vyhodnotíme výsledek $y = f(x_1, \dots, x_k)$ a výslednou hodnotu y uložíme na vrchol zásobníku. Symbol odebereme ze vstupu.
- Po zpracování celého vstupu obsahuje zásobník jediný prvek – *výsledek vyhodnocení*. Pokud během vyhodnocování zásobník „podteče“, nebo po zpracování vstupu je zásobník prázdný, nebo obsahuje víc jak jeden prvek, zadaný výraz nebyl korektní postfixový výraz a vyhodnocení *končí chybou*.

Při práci s postfixovými výrazy v jazyku Scheme je výhodné reprezentovat je jako lineární seznamy skládající se pouze s čísel a symbolů. Tuto reprezentaci zvolíme i my pro naše výukové účely. Pro zjištění arity operací navázaných na symboly lze s výhodnou použít procedury `eval`, `procedure-arity` a predikáty `number?` a `procedure?`, jejich popis naleznete v dokumentaci k interpretu.