

Egzamin z programowania
część II
wersja biała

We wszystkich zadaniach testowych obowiązuje następująca punktacja: 0 punktów za mniej niż dwie poprawne odpowiedzi, 2 punkty za dwie poprawne odpowiedzi, 5 punktów za trzy, 8 za cztery i 10 za wszystkie poprawne odpowiedzi.

Ocena za **cały** egzamin liczona jest zgodnie z zasadą: **dst** za 60 punktów i każde dodatkowe 20 punktów powoduje podniesienie oceny o pół stopnia. Ocenę **bdb** można zatem otrzymać za 140p.

Zadanie 1. (24p) Funkcje `until` oraz `move` zdefiniowane są następująco:

```
fun until f p x = if (p x) then x else until f p (f x);  
fun move (x::xs,ys) = (xs,x::ys);  
fun len (x::xs) = 1 + len xs |  
  len [] = 0;  
fun second (x,y) = y;
```

- a) Podaj typy zdefiniowanych powyżej funkcji (**4p.**).
- b) Napisz w SML-u funkcję `repeat n f x`, która oblicza $f^n(x)$, przy czym $f^0(x) = x$, a $f^{n+1}(x) = f(f^n(x))$ dla $n > 0$ (**5p.**). Jaki typ ma ta funkcja? (**2p.**).
- c) Napisz (nie używając jawnie rekurencji) funkcję `reverse` odwracającą listę za pomocą funkcji `repeat` (**6p.**).
- d) Napisz (nie używając jawnie rekurencji) funkcję `reverse` za pomocą funkcji `until` (**7p.**).

W punktach c) i d) możesz korzystać ze zdefiniowanych powyżej funkcji. W obu tych punktach możesz zdefiniować w sumie co najwyżej jedną funkcję pomocniczą.

Zadanie 2. (18p) Funkcje `foldleft` oraz `foldright` spełniają następujące specyfikacje:

$$\begin{aligned}\text{foldleft}(op)(e, [x_1, x_2, \dots, x_n]) &= (\dots((e \circ x_1) \circ x_2) \cdots \circ x_n) \\ \text{foldright}(op)(e, [x_1, x_2, \dots, x_n]) &= (x_1 \circ (x_2 \circ \dots (x_n \circ e) \dots))\end{aligned}$$

Dla obu tych funkcji podaj definicje i typ główny w SML-u (po 3 punkty za definicję i po 2 punkty za typ). Udowodnij (**8p.**) następujące twierdzenie:

```
foldright (op::) (xs,ys) = xs @ ys
```

Zadanie 3. (13p) Predykat `maxlist(X,L)` zachodzi, gdy `X` jest największym elementem z zawierającej liczby listy `L`. Predykat `maxtree(X,T)` zachodzi, gdy `X` jest największym elementem w drzewie binarnym `T`¹.

- a) Zaimplementuj w Prologu (**7p.**) ogonową wersję predykatu `maxlist`. (Musisz napisać pomocniczy predykat trójargumentowy i ...).
- b) Zaimplementuj w Prologu (**6p.**) predykat `maxtree`.

Zadanie 4. (19p) Mamy następujący program prologowy:

```
member(X, [X|_]).  
member(X, [_|Ys]) :- member(X, Ys).  
  
nonmember1(X, Ys) :- \+ member(X, Ys).  
  
connected(X, X).  
connected(X, Y) :- edge(X, Z), connected(Z, Y).
```

- a) Napisz predykat `nonmember2` (wersja predykatu `nonmember1`) nie korzystający z negacji, lecz z różności (`X \= Y`). (**4p.**)

¹ Przypominam, że drzewo to albo liść (`lf`, albo term `bt(X,T1,T2)`, gdzie `T1` oraz `T2` to drzewa.

- b) Podaj przykład zapytania, w którym `nonmember1` oraz `nonmember2` dają te same wyniki oraz zapytania, w którym dają wyniki różne. Odpowiedź wyjaśnij. (4p.)
- c) Graf skierowany zadany jest przez fakty `edge(X,Y)`, gdzie `X` i `Y` to stałe przedstawiające wierzchołki grafu. Podaj fakty definiujące graf oraz zapytanie postaci `?- connected(X,Y)`, gdzie `X` i `Y` to stałe, które powoduje niekończące się obliczenia. (4p.)
- d) Dokończ następujący program (7p.):
- ```
connected2(X,Y):- conn(X,Y,[]).
```
- by predykat `connected2` był prawdziwy, gdy w grafie jest połączenie pomiędzy `X` a `Y`. Ponadto powstały program nie powinien się zapętlać dla stałych argumentów `X` oraz `Y`.

**Zadanie 5. (10p)** Czy prawdziwe są następujące stwierdzenia dotyczące Prologa:

- a) Po zamianie kolejności atomów `T1=T2`, `T3=T4` otrzymujemy program dający ten sam wynik.
- b) Równanie postaci `X=T`, gdzie `X` jest zmienną, a `T` jest termem, ma zawsze rozwiązanie w dziedzinie termów skończonych.
- c) Po dopisaniu cięcia `!` do poprawnego programu otrzymujemy zawsze poprawny program, który może szybciej dochodzić do odpowiedzi.
- d) Predykat `append` zdefiniowany
- ```
append([],Xs,Xs).
append([X|Xs],Ys,[X|Zs]):- append(Xs,Ys,Zs).
```

prawdziwy jest jedynie wówczas, gdy jego trzema argumentami są listy (spełniające pewne dodatkowe warunki).

- e) Wiąż `X #/= Y` z GNU-Prologa działa tak samo jak standardowe `X/=Y`, którego wykonanie zawieszono do momentu, w którym obie zmienne będą ustalone.

Zadanie 6. (10p) Dla każdej z poniższych funkcji podaj jej najbardziej ogólny typ lub powiedz, że funkcja nie ma typu

- a) `f x y = x 1 y`
- b) `f x y = (x y, y x)`
- c) `f x y = (x::x)@y`
- d) `f x y = x@(y::x)`
- e) `f x y = (x y) = 0`

Zadanie 7. (10p) Mamy następujące definicje w programie z C++.

```
class A { (...) };
class B public A { };
A p(...);
B r(...);
A* pa = new A(...);
B* pb = new B(...);
```

Czy prawdziwe są następujące stwierdzenia (dotyczące programów w C++):

- a) Jeżeli wywołanie jakiejś metody jest poprawne dla obiektu z klasy `A`, to jest też poprawne dla obiektu z klasy `B`.
- b) Podstawienie `pb=pa` jest poprawne.
- c) Podstawienie `a=b` jest poprawne.
- d) Podczas konstruowania obiektu z klasy `B` zawsze wykonuje się konstruktor klasy `A`.
- e) Dzięki konstrukcji `template` można pisać programy, które po skompilowaniu dają mniejszy kod wynikowy.