Strona: 1 z 10 Imię i nazwisko: Wersja: B

# Metody programowania

# Egzamin poprawkowy

#### 17 września 2014

Liczba punktów	Ocena
0 – 14	2.0
15 – 17	3.0
18 – 20	3.5
21 – 23	4.0
24 – 26	4.5
27 – 30	5.0

W każdym pytaniu testowym proszę wyraźnie zaznaczyć dokładnie jedną odpowiedź. Jeśli zostanie zaznaczona więcej niż jedna odpowiedź, to za wybraną zostanie uznana ta, która *nie jest* otoczona kółkiem. W pytaniach otwartych proszę czytelnie wpisać odpowiedź wewnątrz prostokąta. Każde pytanie testowe jest warte 1 punkt, każde pytanie otwarte — 2 punkty. Czas trwania egzaminu: 120 minut.

#### Pytanie 1. Rozważmy predykat:

```
\max(X,Y,Y) :- Y > X,
!.
\max(X,_{,}X).
```

Dla jakich kombinacji zmiennych X, Y i Z wywołanie max(X,Y,Z) nie zakończy się błędem?

- ☐ a. X i Z są nieukonkretnionymi zmiennymi, a Y jest termem arytmetycznym.
- $\square$  b. Y jest nieukonkretnioną zmienną, X = 1 i Z = a.
- $\blacksquare$  c. X jest nieukonkretnioną zmienną, Y = 1 i Z = a.
- $\square$  d. X jest nieukonkretnioną zmienną, Y = 1 i Z = 1.

#### Pytanie 2. Rozważmy predykat:

```
p([], 0).
p([H|T], N) :-
  length(H, M),
  p(T, K),
  N is M+K.
```

Strona: 2 z 10

■ c. Jedyną odpowiedzią będzie X = [], a po nawrocie maszyna prologowa zapętli się.

☐ d. Jedyną odpowiedzią będzie X = [], a nawrót zakończy się niepowodzeniem.

Strona: 3 z 10 Imię i nazwisko: Wersja: B

Pytanie 7. Rozważmy zapytanie	
$?- \ Y = Y.$	
■ a. Powyższy cel zawiedzie.	
<ul> <li>b. W kolejnych nawrotach za X i Y maszyna prologowa będzie podstawiać pary st które się nie unifikują.</li> </ul>	:ruktur,
<ul> <li>c. Powyższy cel będzie spełniony na jeden sposób, a w odpowiedzi maszyna pro zunifikuje zmienne X i Y.</li> </ul>	logowa
<ul> <li>d. Powyższy cel będzie spełniony na jeden sposób, a w odpowiedzi zmienne X i Y poz nieukonkretnione.</li> </ul>	<u>r</u> ostaną
Pytanie 8. Rozważmy zapytanie	
?- \+ \+ member(X, [a]), X = b.	
<ul> <li>□ a. Cel będzie spełniony na jeden sposób i odpowiedzią będzie X = a.</li> <li>■ b. Cel będzie spełniony na jeden sposób i odpowiedzią będzie X = b.</li> <li>□ c. Próba spełnienia tego celu zakończy się niepowodzeniem.</li> <li>□ d. Próba spełnienia tego celu zakończy się zapętleniem.</li> </ul>	
<b>Pytanie 9.</b> Podciągiem listy X nazywamy w tym zadaniu taką listę Y, że istnieją tak P i S, że lista X jest wynikiem konkatenacji list P, Y i S. Dane są listy L1 i L2. w Prologu zapytanie "czy listy L1 i L2 zawierają wspólny podciąg długości 3?". Na prologu [1,2,3,4,5,6] oraz [9,3,4,5,6,8] zawierają wspólny podciąg długości 3, [1,2,3,4,5,6] i [1,2,6,3,4,7] — nie. W zapytaniu możesz użyć jedynie predgappend/3 i =/2.	Napisz rzykład a listy

**Pytanie 10.** Binarne rozwinięcia liczb nieujemnych reprezentujemy w Prologu w postaci list cyfr 0 i 1 w kolejności od najmniej do najbardziej znaczącej. Zaprogramuj predykat succ/2 wyznaczający następnik liczby w tej reprezentacji. Mamy więc np.:

```
?- succ([0,1,0,1],L).
L = [1, 1, 0, 1].
?- succ([1,1,0,1],L).
L = [0, 0, 1, 1].
?- succ([1,1,1,1],L).
L = [0, 0, 0, 0, 1].
```

**Pytanie 11.** Zaprogramuj w Prologu predykat p(?L) spełniony wówczas, gdy reszta z dzielenia długości listy L przez 4 wynosi 3. Nie wolno używać arytmetyki ani żadnych pomocniczych predykatów.

Strona: 5 z 10 Imię i nazwisko: Wersja: B

Pytanie 12. Narysuj prologowe drzewo przeszukiwania dla celu					
?- me	ember(X,[a,b]).				
gdzie					
(1) (2)	<pre>member(H,[H _]). member(X,[_ T]) :-    member(X,T).</pre>				

# Pytanie 13. Oto definicja funkcji reverse:

reverse :: [a] → [a] reverse [] = []

reverse (x:xs) = reverse xs ++ [x]

gdzie

$$(++)$$
 :: [a]  $\rightarrow$  [a]  $\rightarrow$  [a] [] ++ ys = ys (x:xs) ++ ys = x : (xs ++ ys)

Równość

reverse (reverse xs) = xs

#### zachodzi dla

- $\square$  a. wszystkich list xs.
- b. niektórych list częściowych xs.
- ☐ c. niektórych nieskończonych list xs.
- ☐ d. wszystkich częściowych list xs.

## Pytanie 14. Oto definicja funkcji map:

map :: 
$$(a \rightarrow b) \rightarrow [a] \rightarrow [b]$$
  
map f [] = []  
map f (x:xs) = f x : map f xs

Wyrażenie

 $map \perp []$ 

#### jest równe

- □ a. ⊥.
- b. [].
- $\Box$  c. map  $\bot$   $\bot$ .
- □ d. [⊥].

#### Pytanie 15. Które z poniższych wyrażeń nie posiada typu w Haskellu?

- $\square$  a. (2, tail, [])
- b. [2, tail, []]
- □ c. 2 : tail []
- $\square$  d. tail \$ 2 : []

Strona: 7 z 10 Imię i nazwisko: Wersja: B

Pytanie 16.	Rozważmy	nastepuiaca	svgnature:
i ytuine io.	1 (OZ VVGZIII)	Hastypującą	Jygnatary.

 $f :: Integer \rightarrow Integer \rightarrow Integer$ 

Wówczas f jest funkcją, która

- ☐ a. jako argumenty przyjmuje parę liczb całkowitych i zwraca w wyniku liczbę całkowitą.
- □ b. przyjmuje jako argument liczbę całkowitą i zwraca w wyniku parę liczb całkowitych.
- c. przyjmuje jako argument liczbę całkowitą i zwraca w wyniku funkcję, która przyjmuje jako argument liczbę całkowitą i zwraca w wyniku liczbę całkowitą.
- ☐ d. przyjmuje jako argument funkcję, która przyjmuje jako argument liczbę całkowitą i zwraca w wyniku liczbę całkowitą.

## Pytanie 17. Niech

class C t where  $m :: t \rightarrow t$ 

#### Wtedy

- $\square$  a. m :: t  $\rightarrow$  t.
- $\square$  b. m :: C t  $\rightarrow$  C t.
- $\square$  c. m :: C => t  $\rightarrow$  t.
- $\blacksquare$  d. m :: C t => t  $\rightarrow$  t.

#### Pytanie 18. Wyrażenie

do

$$x \leftarrow [1,2,3]$$
 [x]

- $\square$  a. ma typ Monad m => m [Integer].
- ☐ b. nie posiada typu.
- **c**. jest równe [1,2,3].
- □ d. jest równe [[1], [2], [3]].

**Pytanie 19.** Jednym z aksjomatów typu  $t :: * \rightarrow *$  należącego do klasy Monad jest:

- $\square$  a.  $\forall m, n, p :: ta (m >>= n) >>= p = m >>= (n >>= p).$
- b.  $\forall m :: t \ a \ \forall n :: a \rightarrow t \ b \ \forall p :: b \rightarrow t \ c \ (m >>= n) >>= p = m >>= (\lambda x \rightarrow (n \ x) >>= p).$
- $\square$  c.  $\forall m :: ta \text{ return} >>= m = m$ .
- ☐ d. żadna z powyższych równości.

#### Pytanie 20. Wyrażenie

(undefined, undefined)

- $\square$  a. jest równe undefined.
- b. jest różne od undefined.
- $\square$  c. jest równe  $\lambda \_ \rightarrow$  undefined.
- $\square$  d. ma wartość  $\bot$ .

**Pytanie 21.** Notacja "do" w Haskellu umożliwia czytelne zapisywanie programów, ale jest jedynie "cukrem syntaktycznym", tj. konstrukcją, którą można już na poziomie parsowania zastąpić bardziej pierwotnymi mechanizmami języka. Przepisz podane niżej funkcje używając jedynie standardowych funkcji działających na listach i nie korzystając z notacji "do" ani metod klas Monad i MonadPlus.

```
f :: [a] \rightarrow [[a]]
f [] = return []
f(x:xs) =
   do
      ys ←f xs
      return (x:ys) 'mplus'
          return ys
g :: [a] \to [(a,[a])]
g [] = mzero
g(x:xs) =
   return (x,xs) 'mplus' do
       (y,ys) \leftarrow g xs
       return (y,x:ys)
h :: [a] \rightarrow [[a]]
h [] = return []
h xs = do
   (y,ys) \leftarrow g xs
   zs ← h ys
   return (y:zs)
```

# Pytanie 22. Zdefiniuj w Haskellu funkcję

Pytanie 23. Używając funkcji foldr2 opisanej następująco:

uzupełnij poniższą definicję funkcji

$$\label{eq:continuous} \begin{split} \text{zipWith} &:: (a \to b \to c) \to [a] \to [b] \to [c] \\ \text{zipWith} &\: f \: [a_1, \dots, a_n] \: [b_1, \dots, b_n] \: = \: [f \: a_1 \: b_1, f \: a_2 \: b_2, \dots, f \: a_n \: b_n] \end{split}$$

zipWith f = foldr2

Strona: 10 z 10

Brudnopis