

# Programowanie 2010

## Egzamin podstawowy

28 czerwca 2010

Każdą kartkę należy podpisać na marginesie imieniem i nazwiskiem.

Czas trwania egzaminu: 120 minut. Punktacja:

punkty	ocena
0-22	2.0
23-26	3.0
27-30	3.5
31-34	4.0
35-38	4.5
39-46	5.0

**Zadanie 1 (5 pkt).** Oto program w Prologu:

```
p(0).  
p(X) :-  
    Y is X-1,  
    p(Y),  
    !.
```

Odpowiedz na pytania:

Jaka będzie pierwsza odpowiedź maszyny na zapytanie ?- p(X).	$X = 0$
Jaka będzie druga odpowiedź maszyny (po nawrocie) na powyższe zapytanie? (Wpisz kreskę, jeśli nawrót jest niemożliwy).	BŁĄD ARYTMETYCZNY (NIEUKONKRETNIONA ZMIENNA)
Jaka będzie pierwsza odpowiedź maszyny na zapytanie ?- p(1).	true.
Jaka będzie druga odpowiedź maszyny (po nawrocie) na powyższe zapytanie? (Wpisz kreskę, jeśli nawrót jest niemożliwy).	—
Czy któraś z czterech powyższych odpowiedzi ulegnie zmianie, jeśli z programu usuniemy odcięcie? (Wpisz „TAK” lub „NIE”).	TAK

**Zadanie 2 (5 pkt).** Napisz gramatykę DCG, która w wyniku przekształcenia za pomocą predykatu `expand_term/2` daje następujący parser w Prologu:

```
a(N, [N|T], S) :-
    number(N),
    S=T.
a(E1+E2, P, Q) :-
    a(E1, P, R),
    R = [+|S],
    a(E2, S, Q).
a(E, ['('|T], R) :-
    a(E, T, S),
    S = [')'|R].
```

```
a(N) -->
    [N],
    {number(N)}.

a(E1+E2) -->
    a(E1),
    [+],
    a(E2).
```

```
a(E) -->
    ['('],
    a(E),
    [')'].
```

**Zadanie 3 (5 pkt).** Macierze możemy reprezentować w Prologu w postaci list wierszy, z których każdy jest listą elementów. Macierzy

$$\begin{bmatrix} a_{11} & \cdots & a_{1n} \\ \vdots & & \vdots \\ a_{m1} & \cdots & a_{mn} \end{bmatrix}$$

odpowiada wówczas lista

$$[[a_{11}, \dots, a_{1n}], \dots, [a_{m1}, \dots, a_{mn}]].$$

Zaprogramuj predykat `transpose(+M1, -M2)` wyznaczający macierz transponowaną podanej macierzy. Jeżeli argument `M1` nie jest poprawną reprezentacją macierzy (tj. nie jest listą  $m \geq 1$  list tej samej długości  $n \geq 1$ ), to efektem wywołania predykatu powinno być niepowodzenie. Nie wolno korzystać z żadnych predykatów standardowych z wyjątkiem odcięcia. Można definiować własne predykaty pomocnicze. Wolno zdefiniować nie więcej niż 7 klauzul.

```
lastRow([], []).
lastRow([_|C], [C|R]) :-
    lastRow(C, R).
oneRow([], [], []).
oneRow([_|C], [C], [C|R], [T|D]) :-
    oneRow(C, R, D).
transpose(C, [R]) :- lastRow(C, R), !.
transpose(C, [R|T]) :-
    oneRow(C, R, S), transpose(S, T).
```

**Zadanie 4 (6 pkt).** Podaj typy podanych wyrażeń w Haskellu.

<code>flip (.)</code>	$(a \rightarrow b) \rightarrow (b \rightarrow c) \rightarrow (a \rightarrow c)$
<code>(.) flip</code>	$(a \rightarrow b \rightarrow c \rightarrow d) \rightarrow (a \rightarrow c \rightarrow b \rightarrow d)$
<code>s s k</code>	BRAK TYPU
<code>s k s</code>	$(a \rightarrow b \rightarrow c) \rightarrow (a \rightarrow b \rightarrow c)$
<code>k s s</code>	$(a \rightarrow b \rightarrow c) \rightarrow (a \rightarrow b) \rightarrow (a \rightarrow c)$
<code>s k k</code>	$a \rightarrow a$

gdzie

```
flip x y z = x z y
(x . y) z = x (y z)
k x _ = x
s x y z = x z (y z)
```

**Zadanie 5 (6 pkt).** Rozważmy graf skierowany posiadający 64 wierzchołki etykietowane parami liczb z przedziału  $[1..8]$ . Między wierzchołkami  $(x, y)$  oraz  $(x', y')$  występuje w tym grafie krawędź, jeżeli  $|x - x'| + |y - y'| = 3$  oraz  $x \neq x'$  i  $y \neq y'$ . Wierzchołki grafu reprezentujemy w Haskellu w postaci wartości typu

```
data Wierzcholek = Wierzcholek
  { wiersz :: Int
  , kolumna :: Int
  , nastepniki :: [Wierzcholek]
  }
```

gdzie *następnikami* danego wierzchołka nazywamy wszystkie wierzchołki połączone z nim krawędzią. Zbuduj w Haskellu strukturę cykliczną składającą się z 64 wartości typu `Wierzcholek` reprezentującą opisany wyżej graf. Udostępnij ją w postaci wartości

```
startowy :: Wierzcholek
```

która reprezentuje wierzchołek o etykiecie  $(1, 1)$ . Zadbaj o to, by w pamięci faktycznie powstały cykle i by utworzone wierzchołki zostały spamiętane tak, by wielokrotne ich odwiedzanie nie powodowało tworzenia



nowych wartości w pamięci. Nie wolno używać żadnych funkcji standardowych z wyjątkiem `abs`, `+`, `/=`, `==`. Wolno używać wyrażeń listowych (*list comprehensions*) i konstruktorów list. *Wskazówka 1*: przypomnij sobie cyklisty. *Wskazówka 2*: przypomnij sobie skoczka szachowego.

```

Startowy = rog where
  pola@rog:- = [Wierzcholek x y (nast x y) | x<-[1..8], y<-[1..8]]
  nast x y = [ p | p@ (Wierzcholek x' y' -) <- pola,
                 abs(x-x') + abs(y-y') == 3,
                 x /= x',
                 y /= y' ]

```

**Zadanie 6 (5 pkt).** Napisy reprezentujemy w Prologu w postaci list kodów ASCII. Aby nie trzeba było pamiętać tych kodów używamy notacji z cudzysłowami (np. `"abc"` oznacza listę `[97,98,99]`). Napisz predykat `slovník/1` który generuje napisy złożone z wielkich liter alfabetu w następującej kolejności: najpierw słowo puste, potem słowa jednoliterowe w kolejności słownikowej, następnie słowa dwuliterowe w kolejności słownikowej itd.:

```

""
"A"
"B"
...
"Z"
"AA"
"AB"
...
"AZ"
"BA"
...
"AAA"
...

```

Nie wolno używać predykatów standardowych z wyjątkiem `member/2`. Wolno definiować własne predykaty pomocnicze. Wolno zdefiniować nie więcej niż 3 klauzule.

```

slovník(X):-
    slovník([],X).

slovník(X,X).
slovník(X,Y):-
    slovník([L|X],Y),
    member(L, "ABCDEFGHIJKLMNOPQRSTUVWXYZ").

```

**Zadanie 7 (5 pkt).** Oto definicja pewnego predykatu `p/2` w Prologu:

```
pair(X,Y,(X,Y)).
```

```
p(X,Z) :-
    reverse(X,Y),
    maplist(pair,X,Y,Z).
```

gdzie standardowy predykat `maplist/4` jest zdefiniowany następująco:

```
maplist(_, [], [], []).
maplist(P, [H1|T1], [H2,T2], [H3,T3]) :-
    call(P,H1,H2,H3),
    maplist(P,T1,T2,T3).
```

Wadą predykatu `p/2` jest to, że lista `X` jest przeglądana dwukrotnie — raz, by utworzyć listę odwrotną, i drugi raz, by połączyć elementy w pary. Zaprogramuj inną wersję predykatu `p/2`, która zwraca wynik po jednokrotnym przejściu przez podaną listę `X`. Wolno zdefiniować jeden predykat pomocniczy, co najwyżej pięcioargumentowy. Wolno zdefiniować co najwyżej trzy klauzule. Nie wolno korzystać z żadnych predykatów standardowych (w szczególności z `maplist/4` i `reverse/2`).

```
p([],[],[],A,A).
p([H1|T1],[H2|T2],[(H1,H2)|T3],A,Y):-
    p(T1,T2,T3,[H1|A],Y).
p(X,Z):-
    p(X,Y,Z,[],Y).
```

**Zadanie 8 (2 pkt).** Oto łamigłówka: w skrajne kratki wpisz po jednej cyfrze, a w środkową znak operacji arytmetycznej `+`, `-` lub `*` tak, by zachodziła równość:

$$\square \square \square = 14.$$

Napisz zapytanie prologowe, którego wynikiem będzie rozwiązanie powyższej łamigłówki:

```
?- ... E ...
E = 2*7;
E = 5+9;
E = 6+8;
E = 7*2;
E = 7+7;
E = 8+6;
E = 9+5;
false.
```

Nie wolno definiować żadnych predykatów. Wolno korzystać z predykatów standardowych `member/2`, `is/2` i `.. /2`.

```
?- L=[0,1,2,3,4,5,6,7,8,9], member(X,L), member(Y,L),
    member(D,[+,-,*]), E=..[D,X,Y], 14 is E.
```



**Zadanie 9 (2 pkt).** Zaprogramuj w Haskellu algorytm *Mergesort* w postaci funkcji

`msortn :: Ord a => Int -> [a] -> [a]`

gdzie `msortn n xs` jest niemalejącą permutacją  $n$  pierwszych elementów listy `xs`. Możesz użyć funkcji `drop`, metody `<=` klasy `Ord` i operacji arytmetycznych.

```
msortn 0 _ = []
msortn 1 (x:-) = [x]
msortn n xs = msortn n2 xs `merge` msortn (n-n2) (drop n2 xs) where
    n2 = n `div` 2
    xs `merge` [] = xs
    [] `merge` ys = ys
    xs@(x:xs') `merge` ys@(y:ys') =
        | x <= y = x : (xs' `merge` ys)
        | otherwise = y : (xs `merge` ys')
```

**Zadanie 10 (2 pkt).** Niech

`data Tree a = Node (Tree a) a (Tree a) | Leaf`

Zaprogramuj w Haskellu funkcję

`insert :: Ord a => a -> Tree a -> Tree a`

wstawiającą podany element do podanego binarnego drzewa poszukiwań.

```
insert a Leaf = Node Leaf a Leaf
insert a (Node l b r)
    | a <= b = Node (insert a l) b r
    | otherwise = Node b (insert a r)
```

**Zadanie 11 (3 pkt).** Słowa Fibonacciego  $F_n$  nad alfabetem  $\{a, b\}$  definiujemy rekurencyjnie:

$$F_0 = a$$

$$F_1 = b$$

$$F_{n+2} = F_n \cdot F_{n+1}$$

gdzie „ $\cdot$ ” jest konkatencją słów. Zaprogramuj w Haskellu funkcję

`fw :: Int -> IO ()`

która tworzy wartość typu `IO ()` reprezentującą skutek uboczny polegający na wypisaniu  $n$ -tego słowa Fibonacciego do standardowego strumienia wyjściowego. Wolno użyć funkcji `putChar` i operacji monadycznych. Nie wolno tworzyć list. Podobnie jak dla liczb Fibonacciego należy pamiętać dwie poprzednie wartości, by uniknąć wykładniczej liczby wywołań rekurencyjnych.

```
fw = aux (putChar 'a') (putChar 'b') where
    aux f0 _ 0 = f0
    aux f0 f1 n = aux f1 (f0 >> f1) (n-1)
```