

Egzamin z programowania część II

Zadanie 1. (6p) Rozważmy następujący program napisany w C++.

```
class Bazowa {
    int b;
public:
    Bazowa(int bb) {cout << "Tworzę bazowa"; b=bb};
    ~Bazowa() { cout << "Usuwa bazowa (" << b << ")" }
    void drukuj() { cout << b };
};
class Pochodna : public Bazowa {
    int p;
public:
    Pochodna(int bb, int pp) : Bazowa(bb) {cout << "Tworze pochodna "; p=pp};
    ~Pochodna() { cout << "Usuwa pochodna (" << p << ")" }
    void drukuj() { Bazowa::drukuj(); cout << " " << p };
};
```

Opisz działanie następujących fragmentów programów lub powiedz, że są niepoprawne; za każdy podpunkt (1p)

- a) {Pochodna p(1,11);}
- b) Pochodna p(1,11); Bazowa b(2); b=p; b.drukuj();
- c) Pochodna p(1,11); Bazowa b(2); p=b; p.drukuj();
- d) Pochodna p(1,11); Bazowa *pb; pb=&p; pb->drukuj();
- e) Ten sam program, co powyżej, ale gdy w metoda drukuj() zdefiniowana jest jako wirtualna.
- f) Bazowa *b = new Bazowa(2); b->drukuj(); delete(b);

Zadanie 2. (8p) Implementując kolejkę typu FIFO należy zdefiniować następujące funkcje:

- i) enqueue(q,e) oznaczającą kolejkę powstałą z kolejki q po wprowadzeniu elementu e,
- ii) dequeue(q) oznaczającą kolejkę powstałą z kolejki q po wyjściu pierwszego elementu,
- iii) first(q) oznaczającą pierwszy element kolejki q,
- iv) empty(q) do sprawdzenia, czy kolejka jest pusta.

Zaimplementuj kolejki w SML-u na dwa sposoby:

- a) (3p) pamiętając kolejkę jako listę,
- b) (5p) pamiętając kolejkę jako parę list, z których jedna służy do wstawiania, druga do wybierania elementów, jeśli druga lista jest pusta to zastępujemy ją odwróconą listą pierwszą.

Możesz (jeśli chcesz) korzystać z funkcji @ oraz reverse.

Zadanie 3. (6p) Odpowiedz na następujące pytania:

- a) Jaki najogólniejszy typ ma w SML-u funkcja f zdefiniowana jako fun f x y = x::y@y?
- b) Jaki najogólniejszy typ ma w SML-u funkcja f zdefiniowana jako fun f x y = (x y, x y y)?
- c) Jaka (przykładowo) funkcja ma najogólniejszy typ równy 'a -> 'b?
- d) Jaka funkcja ma najogólniejszy typ równy ('a -> 'a) -> 'a -> 'a?
- e) Jaki jest najbardziej ogólny unifikator app([b],[c,d],L) oraz app([X|Xs],Ys,[X|Zs])?
- f) Jaki jest najbardziej ogólny unifikator h(X,Y,Z) oraz h(f(Y,Y),f(Z,Z),f(a,a))?

W podpunktach c) i d) nie wolno używać więzów typowych.

Zadanie 4. (9p) Zdefiniuj w Prologu następujące predykaty:

- a) (1p) duplicate(L1,L2) oznaczający, że lista L2 składa się z elementów listy L1 z których każdy wzięty jest dwukrotnie, np. duplicate([1,2,3],[1,1,2,2,3,3]).
- b) (2p) noDoubles(L1,L2), który zachodzi, gdy L2 powstało z L1 przez usunięcie powtarzających się elementów, np. noDoubles([1,2,3,2,1],[1,2,3]).
- c) (2p) substitute(X,Y,L1,L2) prawdziwy, gdy lista L2 powstała z L1 przez zamienienie każdego wystąpienia X na Y,
- d) (2p) path(X,Tree,Path) prawdziwy, gdy w drzewie Tree prowadzi z korzenia ścieżka Path do węzła z etykietą X. Przykładowo path(3, br(1,leaf,br(3,leaf,leaf)), [1,3]).

Wymień **(2p)** trzy sposoby użycia predykatu `substitute` (pomijając ten, w którym wszystkie argumenty są określone, czyli `substitute(+X,+Y,+L1,+L2)`).

Zadanie 5. (7p) Będziemy rozważać termy dwóch rodzajów: definicje zmiennych postaci `def(X,M,N)` oznaczające, że zmienna `X` może przyjmować wartości między `M` a `N`, oraz termy `E1=E2`, gdzie `E1` oraz `E2` są wyrażeniami arytmetycznymi zbudowanymi ze zmiennych, liczb oraz operatorów arytmetycznych.

- a) **(3p)** Napisz predykat `defsFirst(L1,L2)` przekształcający listę `L1` termów w listę `L2`, w której występują te same termy, ale definicje są przed równościami
- b) **(4p)** Napisz predykat `solve(L)`, który dla listy `L` równań i definicji będzie generował wszystkie rozwiązania problemu zdefiniowanego przez `L`, przy założeniu, że każda zmienna w `L` występuje dokładnie raz w jakiejś definicji. Przykładowo

```
?- solve([def(X,1,3), 2*X=Y, def(Y,2,5)] ).
```

powinno dać odpowiedź `X=1, Y=2`, a po napisaniu średnika `X=2, Y=4`. Kolejny średnik powinien spowodować napisanie `no (more) solutions`.

Zadanie 6. (6p) Drzewo binarne zdefiniowane jest jako

```
datatype a' tree = Leaf | Br of 'a * 'a tree * 'a tree.
```

Zdefiniuj funkcjonal `maptree` **(2p)** spełniający następujące zależności:

- i) $(\text{maptree } f) \circ \text{reflect} = \text{reflect} \circ (\text{maptree } f)$
- ii) $(\text{map } f) \circ \text{preorder} = \text{preorder} \circ (\text{maptree } f)$

Udowodnij pierwszą z nich **(4p)**. Przypominamy definicję używanych funkcji:

```
fun (f o g) x = f (g x);
fun reflect Leaf = Leaf |
  reflect Br(x,L,P) = Br(x, reflect P, reflect L);
fun map f [] = [] |
  map f (x::xs) = (f x)::(map f xs);
fun preorder Leaf = [] |
  preorder Br(x,l,p) = [x] @ (preorder l) @ (preorder p);
```