Egzamin poprawkowy z programowania część I

Zadanie 1. (15p) Zamień poniższe programy na ich odpowiedniki, w których nie ma instrukcji goto, break, continue oraz pętli while, a jedynymi strukturami sterującymi są pętla do while i instrukcja if.

```
while (b)
     {
        C1;
        if (b1) break;
        C2;
        if (b2) continue;
        C3;
     }
b)
       if (b1) goto L;
       C1;
       do {
            C2;
   T.:
            С3;
       } while (b);
c)
       do {
            C1;
            C2;
   L:
       } while (b);
       C3;
       if (b1) goto L;
   Za każdy podpunkt możesz otrzymać (5p).
```

Zadanie 2. (16p) Będziemy używać następujących typów danych:

```
struct Item { int key; Item *next }
struct Tree { int key; Tree *left; Tree *right}
```

- a) Napisz funkcję Item* reverse(Item *L) zmieniającą na przeciwną kolejność elementów na liście L (5p).
- b) Napisz funkcję Tree* reverse(Tree *t) zmieniającą na przeciwny porządek gałęzi w drzewie binarnym t (3p).
- c) Drzewa o większej niż dwa liczbie potomków można reprezentować za pomocą drzew binarnych zgodnie z regułą: "na lewo syn, na prawo brat", inaczej mówiąc do lewego wskaźnika węzła rodzica przypięta jest lista jego dzieci zbudowana z wykorzystaniem prawych wskaźników. Narysuj (2p) w tej reprezentacji drzewo binarne odpowiadające pełnemu drzewu trójkowemu o wysokości 2 (drzewo to ma 3 węzły na głębokości 1 oraz 9 węzłów na głębokości 2). Napisz funkcję, która odwraca drzewo (niebinarne) zapisane zgodnie z tą konwencją (6p).

Zadanie 3. (12**p**) Niech r, s oraz t będą dowolnymi wyrażeniami regularnymi. Powiedz, które z poniższych zdań są prawdziwe¹, a które nie ((2**p**) za poprawną odpowiedź, (-2**p**) za błędną).

```
a) (r^*)^* = r^*
b) (rs)^*t = r(st)^*;
c) (r+s)^* = (r^*s^*)^*
d) r(s+t) = rs + rt
e) s(r+rs)^* = (s+sr)^*r
f) (r+s+rss^*(rr+ss)^*)^* = (r+s+ssr^*(sr+rs)^*)^*
```

Zadanie 4. (10p) Poniżej znajduje się niedokończona procedura sortująca N-elementową tablicę T zawierającą liczby od 0 do M-1.

¹Przypominam, że równość wyrażeń regularnych onacza równość definiowanych przez nie języków

Napis xN oznacza, że x jest nazwą brakującego fragmentu programu, którego poprawne wstawienie da N punktów. Zatem do dzieła!

Zadanie 5. (8p) Gramatyki G_1, G_2 nad alfabetem $\{a, b\}$, określone są, odpowiednio, przez zbiory produkcji P_1, P_2 , gdzie

$$P_1 = \{S \to aS, \ S \to aSb, \ S \to bSa, \ S \to \varepsilon\}$$

$$P_2 = \{S \to aS, \ S \to SS, \ S \to aSb, \ S \to bSa, \ S \to \varepsilon\}$$

Pokaż, że

- a) (3p) Jeżeli $w \in L(G_2)$ to waga $(w) \ge 0$, gdzie waga $(w) = |w|_a |w|_b$.
- b) (3p) $L(G_1) \neq L(G_2)$
- c) (2p) G_2 jest niejednoznaczna.